

Verweistabellen

Automatisches Erstellen von Verweistabellen mit «Lyx»

-

Diplomand: Markus Demarmels

Schule: TEKO

Klasse: O-TIN-21-Ta

Ausbildung: Informatik

Jahr: 2023

Inhaltsverzeichnis

1	Management Summary.....	10
2	Kurzer beruflicher Lebenslauf	11
3	Qualifikationsprofil.....	12
3.1	Menschen führen	12
3.2	Entscheidungen treffen.....	12
3.3	Projekte planen und leiten.....	12
3.4	sich sprachlich verständigen	12
3.5	Wirkungsvoll präsentieren und kommunizieren.....	12
3.6	Unternehmensprozesse verstehen und mitgestalten.....	12
3.7	Umfeld berücksichtigen.....	13
3.8	Sich persönlich weiter entwickeln.....	13
3.9	Applikationen entwickeln, Programme erstellen und testen	13
3.10	Konzepte und Dienste entwickeln.....	13
3.11	Spezifische Hardware programmieren.....	13
4	Projektinitialisierung	14
4.1	Ist-Zustand.....	15
4.2	Soll-Zustand	16
4.3	Zieldefinition.....	17
4.4	Zielscheibe	19
4.5	Wirtschaftlichkeitsbetrachtung.....	21
5	Projektplanung	22
5.1	Vorgehensmodell	22
5.2	Projektstrukturplanung	23
5.3	Projektablaufplanung.....	25
5.4	Kommunikationsplanung	27
5.5	Risikoanalyse	27
6	Projektrealisierung	28
6.1	Analyse	28
6.2	Auswahl der Art der Datenhaltung des angepassten Skripts.....	29

6.3	Auswahl der Möglichkeiten.....	30
6.4	Variantenbildung.....	30
6.4.1	Kurzbeschreibung der Variante «ausschliesslich in Python programmieren».....	30
6.4.2	Kurzbeschreibung der Variante «Datenhaltung mit SQLite»	30
6.4.3	Kurzbeschreibung der Variante «Datenhaltung mit 'Panda'»	31
6.5	Evaluation der geeignetsten Variante	31
6.5.1	Auflistung der Kriterien und deren Gewichten	31
6.5.2	Nutzwertanalyse.....	32
6.5.3	Sensitivitätsanalyse	32
6.5.4	Resultat der Variantenevaluation	33
7	Ausarbeitung Variante «Datenhaltung mit Python».....	34
7.1	Beschreibung des Vorgehens	34
8	Projektabschluss.....	35
8.1	Projektüberwachung	35
8.2	Evaluation der Zielerreichung	37
8.3	Reflexion Weg zum Ziel	44
8.4	Lessons learned	44
8.5	Ausblicke.....	45
9	Eigenständigkeitserklärung	46
10	Verzeichnisse.....	47
10.1	Abkürzungsverzeichnis	47
10.2	Abbildungsverzeichnis	47
10.3	Tabellenverzeichnis	47
10.4	Diagrammverzeichnis	47
10.5	Literatur- und Quellenverzeichnis.....	47
11	Anhang	48
11.1	Arbeitspakete der Diplomarbeit.....	48
11.1.1	Arbeitspaket Schreiben der Arbeitspakete	48
11.1.2	Arbeitspaket Software kennenlernen	49
11.1.3	Arbeitspaket Tex- und Latex Auszeichnungssprache kennenlernen.....	49
11.1.4	Arbeitspaket Implementationsart definieren	50

11.1.5	Arbeitspaket Algorithmus Erstellung Tabelle Vorwärtsverweise definieren	50
11.1.6	Arbeitspaket Implementation Algorithmus Erstellung Tabelle Vorwärtsverweise.....	51
11.1.7	Arbeitspaket Algorithmus Erstellung Tabelle Rückwärtsverweise definieren	52
11.1.8	Arbeitspaket Implementation Algorithmus Erstellung Rückwärtsverweistabelle	52
11.1.9	Arbeitspaket Feature einfügen der Tabelle von Vorwärtsverweisen testen	53
11.1.10	Arbeitspaket Feature einfügen der Tabelle von Rückwärtsverweisen testen	54
11.1.11	Arbeitspaket Projektbericht schreiben	54
11.1.12	Arbeitspaket Administration	55
11.2	Beschreibung des Algorithmus des Skripts	55
11.2.1	Beschreibung des Resultats.....	55
11.2.2	Parsen der Tex-Datei	59
11.2.3	Datenstruktur des Skripts.....	60
11.2.4	Erstellung der Tabellen der Rück- und Vorwärtsverweise	62
11.2.5	Beschreibung der Anpassung des Build-Prozesses von Lyx	64
11.2.6	Beschreibung des sogenannten Insets von Lyx.....	64
11.3	Projektstatusberichte	65
11.4	erster Projektstatusbericht	66
11.5	zweiter Projektstatusbericht	68
11.6	dritter Projektstatusbericht.....	70
11.7	vierter Projektstatusbericht	72
11.8	fünfter Projektstatusbericht.....	74
11.9	Meetingprotokolle.....	76
11.9.1	Meetingprotokoll der 1. Besprechung mit Gregor	76
11.9.2	Antwort von Gregor von Flüe auf ein Mail des Autors.....	76
11.9.3	Meetingprotokoll der 1. Besprechung mit Gregor	76
11.10	Angehängte Dateien.....	76

Abbildungsverzeichnis

Abbildung 1 Häufiger Ist-Zustand von Skripts im Bereich Mathematik (schematischer Aufbau).....	14
Abbildung 2 Sollzustand der Diplomarbeit (schematischer Aufbau eines mathematischen Skripts)	15
Abbildung 3 modifiziertes Wasserfallmodell	22
Abbildung 4 Projektstrukturplan der Diplomarbeit	24
Abbildung 5 Projektablaufplan der Diplomarbeit	26
Abbildung 6 Workflow zum Erstellen der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise	29
Abbildung 7 tatsächlich abgearbeitete Arbeitspakete der Diplomarbeit	36
Abbildung 8 Anpassung GUI-"Lyx" für Einfügung Vor- und Rückwärtsverweistabellen	40

Tabellenverzeichnis

Tabelle 1 Glossar	7
Tabelle 2 Endergebnis der Diplomarbeit.....	17
Tabelle 3 Kriterien und Gewichte der Nutzwertanalyse	31
Tabelle 4 Nutzwertanalyse der zu verwendenden Datenstrukturen	32
Tabelle 5 Zielerreichung der Diplomarbeit.....	37
Tabelle 6 Limitierungen der aktuellen Version der Lösung.....	40
Tabelle 7 Schreiben der Arbeitspakete	48
Tabelle 8 Software kennenlernen	49
Tabelle 9 Tex- und Latex-Auszeichnungssprache kennenlernen	49
Tabelle 10 Implementationsart definieren	50
Tabelle 11 Arbeitspaket Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Vorwärtsverweise definieren	51
Tabelle 12 implementieren Algorithmus Erstellung Tabelle Vorwärtsverweise.....	51
Tabelle 13 Arbeitspaket Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Rückwärtsverweise definieren	52
Tabelle 14 Arbeitspaket Implementation Algorithmus Erstellung Rückwärtsverweistabelle	52
Tabelle 15 Arbeitspaket Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Vorwärtsverweisen testen.....	53
Tabelle 16 Arbeitspaket Feature einfügen der Tabelle der Rückwärtsverweisen testen	54
Tabelle 17 Arbeitspaket Projektbericht schreiben.....	54
Tabelle 18 Arbeitspaket Administration	55
Tabelle 19 zu extrahierende Tokens	60
Tabelle 20 abgespeicherte Tokens	60
Tabelle 21 Tabelle der Labels	61
Tabelle 22 Tabelle der Markierungen der Satzanfänge	61
Tabelle 23 Vorlagen für die Erzeugung der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise.....	63
Tabelle 24 Beschreibung Platzhalter Textvorlagen Erzeugung Tabellen Vor- und Rückwärtsverweise	63
Tabelle 25 1. Projektstatusbericht der Diplomarbeit.....	66
Tabelle 26 2. Projektstatusbericht der Diplomarbeit.....	68
Tabelle 27 2. Projektstatusbericht der Diplomarbeit.....	70
Tabelle 28 4. Projektstatusbericht der Diplomarbeit.....	72
Tabelle 29 4. Projektstatusbericht der Diplomarbeit.....	74

Glossar

In der nachfolgenden Tabelle 1 ist das Glossar eingefügt:

Tabelle 1 Glossar

Bezeichnung	Bedeutung
Cross reference list	Dies ist die englische Bezeichnung für Querverweislisten. Es ist jedoch nicht klar, ob es sich dabei um Tabellen aller Rückwärtsverweise oder Vorwärtsverweise handelt.
Dupel	Tupel mit zwei Einträgen. Also etwa ein Vektor, welcher einen Punkt in einer Ebene beschreibt (vergleiche mit dem entsprechenden Wikipedia-Eintrag unter https://de.wikipedia.org/wiki/Tupel#Besondere_Bezeichnungungen_f%C3%BCr_n-Tupel_mit_kleinem_n)
Durchstich	Das Ziel des Durchstichs ist es, alle im Projekt eingesetzten Technologien zu verbinden, so dass die grundsätzliche Realisierbarkeit des Projekts gewährleistet werden kann (kopiert und angepasst nach Stephan Kleuker: Grundkurs Software-Engineering mit UML (Der pragmatische Weg zu erfolgreichen Softwareprojekten), Springer Vieweg, 4. Auflage, 2018, S.30)
gelabelter Beweis	Ein gelabelter Beweis sei ein Beweis, welcher einen Satz beweist, welcher mit einem Label versehen ist.
Inset	Mit Hilfe von Insets (englisch für «Einsatz» oder «Einschübe») können leichtgewichtige Erweiterungen in die Bedienoberfläche von «Lyx» eingefügt werden
Label	Um eine Referenz einfügen zu können, müssen vorgängig in Lyx-Dateien Labels eingefügt werden. Damit ist es möglich, Referenzen auf bestimmte Marken zu setzen. Ein Label kann auch als Marke oder Verweismarke bezeichnet werden.
Lyx	Open Source Software mit eigener Community, welche zum Erstellen von Skripten und wissenschaftlichen Artikeln dient (siehe auch unter www.lyx.org). Lyx speichert die Dokumente in Form von Textdateien mit eigener Syntax ab. Diese werden beim Erzeugen der Ausgabeformate wie etwa PDF (siehe unter https://pdfa.org) zuerst in Tex-Dateien (siehe entsprechenden Eintrag im Glossar) übersetzt. Nachher folgen allfällige weitere Konvertierungen.
Parsen	Extraktion von Tokens aus einer Tex-Datei (siehe entsprechende Begriffe in dieser Tex-Datei).
ReadMe	Textdatei, welche mit einem Softwarepaket (welches oft gezippt, also in komprimierter Form übertragen wird) mitgeliefert wird. Darin wird eine Kurzfassung des Sinns des Softwarepakets, ggf. eine Installationsanleite und eine Liste der

	aktuellen Limitierungen des Softwarepakets eingefügt. Aber praktisch immer einen Haftungsausschluss.
Referenzen	Referenzen sind das, was in der Umgangssprache mittlerweile mit dem Begriff «Link» bezeichnet wird. Es bezeichnet einen Verweis oder einen Querverweis auf eine sogenannte Verweismarke. Beispiel: «Gemäss dem Satz 34 über die Stetigkeit von Polynomen gilt, dass eine Funktion $\frac{1}{f(x)}$ stetig ist, sofern die Funktion, welche mit 'f' bezeichnet werden, im betrachteten Definitionsgebiet keine Nullstellen besitze» Dann kann bei «Satz 34» eine Referenz auf den entsprechenden Satz eingefügt werden. Damit soll es der Leserin oder dem Leser leichter fallen, den referenzier-ten Satz nachzuschlagen, falls er nicht mehr präsent ist.
Regex	«Regex» ist eine Abkürzung des Begriffs «Regular Expression» und bezeichnet eine Notation, mit welcher in Dateien Muster gesucht gefunden und gegebenenfalls angepasst werden können (vergleiche mit dem entsprechend Wikipedia-Eintrag unter https://en.wikipedia.org/wiki/Regular_expression).
Rückwärtsverweis	Angenommen, in einem mathematischen Skript verwende der Verweis des Satzes 10 (unter anderem) den Satz 3. Dann sei Satz 3 ein Rückwärtsverweis des Satzes 10.
Tabelle aller Rückwärtsverweise	Die Tabelle aller Rückwärtsverweise eines Satzes listet in einer geeigneten Form auf, welche anderen Sätze für den Beweis eines Satzes verwendet wurde (vergleiche mit dem Eintrag «Rückwärtsverweis» oben). Diese Tabelle besteht also aus einer geeigneten Visualisierung aller Rückwärtsverweise.
Tabelle aller Vorwärtsverweise	Die Tabelle aller Rückwärtsverweise eines Satzes listet in einer geeigneten Form auf, von welchen anderen Sätzen ein gegebener Satz für deren Beweis verwendet wird (vergleiche mit dem Eintrag «Vorwärtsverweis» oben). Diese Tabelle besteht also aus einer geeigneten Visualisierung aller Vorwärtsverweise.
Tex-/ Latex	Tex (mit dem Logo TEX, siehe unter https://www.tug.org/) ist ein Schriftsatzsystem, dessen Aufgabe besteht, aus einfachen Textdateien Dateien im optisch ansprechenden Format herzustellen. Latex (mit dem Logo LATEX, siehe unter https://www.latex-project.org) ist ebenfalls ein Schriftsatzsystem, welches auf Tex basiert. In dieser Diplomarbeit wurde nur sehr rudimentär auf Tex respektive Latex zurückgegriffen.
Tex-Datei	Da diese Begrifflichkeit verwirrend ist, wird sie an dieser Stelle speziell aufgeschrieben. Eine «Tex-Datei» ist eine Textdatei, welche jedoch die Dateiendung «tex» besitzt. Eine solche Datei wird im Tex-/ Latex Schriftsatzsystem verwendet,

	um aus ihnen geeignete Ausgabedateien (wie etwa PDF-Dateien) zu generieren, welche ansprechende Formatierungen besitzen.
Token	In dieser Diplomarbeit wird der Begriff «Token» als kleinster Baustein mit Bedeutung verstanden (siehe https://de.wikipedia.org/wiki/Tokenisierung). Es müssen in einer Tex-Datei (vergleiche mit dem entsprechenden Eintrag hier im Glossar) nicht alle Wörter für die Erstellung der Tabellen mit den Vor- und Rückwärtsverweisen verwendet werden. Die Extraktion der Tokens aus der Tex-Datei wird als Parsen bezeichnet.
Unsigned Integer	Als «Unsigned Integer» werde eine ganze Zahl, welche grösser oder gleich Null ist, bezeichnet (also eine ganze Zahl, welche nicht mit einem Vorzeichen versehen ist).
User manual	Auch wenn dieser Begriff als «Common Sense» (gebräuchlichen Ausdruck) in der Informatik angeschaut wird, wird er noch einmal hier definiert: Als «User manual» wird das «Benutzerhandbuch» beschrieben. Wobei es sich sicher nicht um Bücher, sondern höchstens eine kleine Broschüre handelt.
Vorwärtsverweis	Angenommen, in einem mathematischen Skript werde der Satz 7 für den Beweis des Satzes 25 verwendet. Dann sei der Satz 25 ein Vorwärtsverweis des Satzes 7.

1 Management Summary

«Lyx» ist eine Software, um wissenschaftliche Artikel mit Hilfe von Tex-/Latex zu erstellen. Der Verfasser dieser Diplomarbeit hat begonnen, mit Hilfe von Lyx ein Mathematikskript zu schreiben. In der vorliegenden Arbeit wurde versucht, ein Feature in der Software «Lyx» zu implementieren, mit dessen Hilfe automatisiert Tabellen erstellt werden, welche einerseits anzeigen, auf welche anderen Sätze sich ein Beweis eines mathematischen Satzes bezieht. Andererseits können Tabellen erstellt werden, welche anzeigen, welche anderen Sätze auf einen gegebenen Satz verweisen.

Im Austausch mit einem Entwickler und Unterhalter (Maintainer) von Lyx (Herr Jürgen Spitzmüller) wurde schnell klar, dass entgegen der Ursprünglichen Absicht ein Python-Skript die hauptsächliche Arbeit erledigen muss.

Es wurde eine Vorlage genommen aus einem Paket von Tex und diese wurde an angepasst und erweitert.

Weiter wurde in Lyx der Workflow angepasst, mit dessen Hilfe das Skript von Lyx aus angestossen wird. Schlussendlich wurde eine Modulerweiterung von Herrn Spitzmüller zur Verfügung gestellt, so dass ein Durchstich erfolgte.

Das bestehende Mathematikskript wurde teilweise mit entsprechenden Einträgen zum Erstellen von Tabellen mit Vor- und Rückwärtsverweisen versehen und das entsprechende PDF konnte generiert werden.

Es handelt sich jedoch um eine erste Version mit entsprechenden Limitierungen. Es müssen noch weitere Anpassungen gemacht werden, damit dieses Feature der Entwicklergruppe von Lyx als neues Feature vorgeschlagen werden kann.

Jedoch wurden die Ziele der Diplomarbeit nur teilweise erreicht. So ist das User-Interface der gefundenen Lösung noch relativ überschaubar (kein Eintrag in der Icon-Leiste, bloss ein Untermenüeintrag, aufwändige Installation, Fehlersuche bei falscher Einfügung der Einträge ist sehr bescheiden, es gibt noch Unzulänglichkeiten oder Fehler). Dennoch besteht eine Zuversicht, dass das Feature hilft, den roten Faden im Mathematikskript zu finden und unwesentliche Teile besser in Anhänge auszulagern.

Es ist ein grosses Interesse, unabhängig vom Erfolg dieser Diplomarbeit das Feature noch weiter zu unterstützen und auszubauen. Einerseits kann das Python-Skript noch ausgebaut werden. Andererseits wird die Veröffentlichung eines Tex-Paketes auf CTAN (www.ctan.org) immer noch in Betracht gezogen, so dass das Paket noch einfacher eingefügt werden kann.

2 Kurzer beruflicher Lebenslauf

Nach meiner Matura habe ich an der ETH in Zürich Agronomie und Physik studiert. Beides ohne Abschluss. Anschliessend habe ich als Junior Software Entwickler in einer Firma für betriebswirtschaftliche Software gearbeitet.

Ich habe dann in die Heilpädagogik gewechselt, bin dort aber nach meiner Ausbildung im Arbeitsumfeld nicht glücklich geworden. Nach Praktika in der Elektronik und Hospitationen in Elektrotechnik und Mechanik habe ich an der Fachhochschule Nordwestschweiz Automation Studiert (Abschluss als diplomierter Ingenieur Fachhochschule).

Ich habe dann während ca. 14 Jahren in der Automation gearbeitet. Leider bin ich schon seit längerer Zeit arbeitslos. Ich hoffe, dank dieser Weiterbildung an der TEKO wieder im Berufsleben Fuss fassen zu können.

3 Qualifikationsprofil

Im Rahmen meiner bisherigen beruflichen Tätigkeiten und meiner Ausbildung an der TEKO konnte ich mir die folgenden Qualifikationen aneignen:

3.1 Menschen führen

Ich habe bei der Firma MST Systemtechnik als Berufsbildner einen Lernenden Informatik während seiner Ausbildungszeit begleitet. Dabei lag der Fokus auf Hilfestellung im Bereich der Mathematik («Nachhilfe»). Der Lernende hatte schulische Schwierigkeiten. Er hat jedoch seine Ausbildung geschafft und bereits jetzt vor mir die HF in Informatik abgeschlossen. Die Zusammenarbeit mit ihm hat mir grosse Freude bereitet, auch wenn oder gerade, weil er Schwierigkeiten in der Schule, teilweise aber auch am Arbeitsplatz hatte. Aber ich war sehr stolz und glücklich, als er allen Widrigkeiten zum Trotz seinen Lernabschluss in den Händen halten durfte.

3.2 Entscheidungen treffen

Als es im Rahmen meiner Tätigkeit in der Firma MST um die Auswahl eines Lernenden im Bereich Informatik ging, habe ich aus eigener Initiative alle an der Ausbildung beteiligten Personen gebeten, mit mir zusammen die geeigneten Kandidaten auszuwählen, damit die Akzeptanz des Lernenden im Betrieb erhöht wird. Mir ist es sehr wichtig, alle Beteiligten in die Entscheidungsfindung einzubeziehen und Entscheidungen nach Möglichkeit im Konsens zu treffen. Die Entscheidung habe ich aus eigener Initiative getroffen. Das Resultat hat mich sehr überzeugt.

3.3 Projekte planen und leiten

Im Rahmen der HF führe ich eine Diplomarbeit durch, welches hoffentlich auch nach deren Erstellung eine echte Wertsteigerung erbringt.

3.4 sich sprachlich verständigen

Im Rahmen meiner Tätigkeit bei der MST Systemtechnik AG habe ich mehrere Tausend (lose) Seiten Dokumentation geschrieben, weil es mir wichtig war, dass Berufsanfänger und Berufsanfängerinnen sich schnell ins Arbeitsgebiet einarbeiten können. Dabei war der Fokus, dass Fachbegriffe möglichst vor deren Verwendung verständlich erklärt wurden.

Wie mir mehrere Arbeitskollegen mitgeteilt haben, fanden diese Dokumentationen Anklang.

3.5 Wirkungsvoll präsentieren und kommunizieren

Im Fach «Software Engineering» konnte ich einen Vortrag über meine Semesterarbeit gestalten. Meines Erachtens ist es mir gut gelungen, den Inhalt meiner Semesterarbeit adressatengerecht meinem Publikum zu übermitteln.

3.6 Unternehmensprozesse verstehen und mitgestalten

In der MST Systemtechnik AG war es mir ein Anliegen, sämtliche Verbesserungsvorschläge und Unzulänglichkeiten des aktuellen Unternehmensprozess in ein Ticketsystem einzuspeisen, damit diese von meinem Vorgesetzten überprüft werden konnten. Der Anteil der umgesetzten Vorschläge war zwar

bescheiden. Dennoch war es mir wichtig, dass die Firma als Ganzes und nicht nur meine Person Erfolge verzeichnen konnten.

3.7 Umfeld berücksichtigen

Im Rahmen meiner Tätigkeit als Berufsbildner in der Firma MST ist mir aufgefallen, dass der Lernende teilweise länger als erlaubt täglich im Betrieb arbeitete. Ich habe mich dafür eingesetzt, dass er die gesetzlich vorgeschriebene tägliche Höchstarbeitszeit nicht überschreitet, indem ich ihn darauf hingewiesen habe. Auch habe ich ihm gesagt, er solle keine Überstunden leisten, sondern seine Freizeit verwenden, um seinen Freizeitaktivitäten nachzugehen und zu lernen. Dass er trotz Schulschwierigkeiten seine Lehr bestanden hat, gibt mir im Nachhinein recht.

3.8 Sich persönlich weiter entwickeln

Ich bin zur Erkenntnis gelangt, dass ich mich persönlich weiterentwickeln muss und darum im Alter von 57 Jahren die höhere Fachschule an der TEKO begonnen.

3.9 Applikationen entwickeln, Programme erstellen und testen

Im Rahmen meiner Tätigkeit für die MST Systemtechnik AG entwickelte, testete und dokumentierte ich während 11 Jahren Software-Vorlagen für SPS und Leitsysteme inklusive Logik auf Leitsystemebene. Ich supportete diese Produkte auch.

3.10 Konzepte und Dienste entwickeln

Im Rahmen meiner Arbeitsstelle der Firma EMSR-Partner habe ich auf einem NAS-System das automatische Backup konfiguriert, eingerichtet und periodisch überprüft.

3.11 Spezifische Hardware programmieren

Im Rahmen des Fachs «Mikroprozessortechnik» konnte ich einen Arduino derart programmieren, dass er die Funktion eines Spielgeräts (einer sogenannten «Useless Box») erweiterte.

4 Projektinitialisierung

Nachfolgend werden ausgewählte Abschnitte aus dem Pflichtenheft der Diplomarbeit noch einmal aufgeschrieben. Es wurden dabei bloss die Abschnitte «Ist-Zustand», «Soll-Zustand» und «Zieldefinition» verwendet werden. Für alle andere Teile wird auf das Pflichtenheft selbst verwiesen (wird als Anhang eingefügt). In der nachfolgenden

Abbildung 1 wird der Ist-Zustand gezeigt, wie er häufig in Mathematik-Skripten vorkommt:

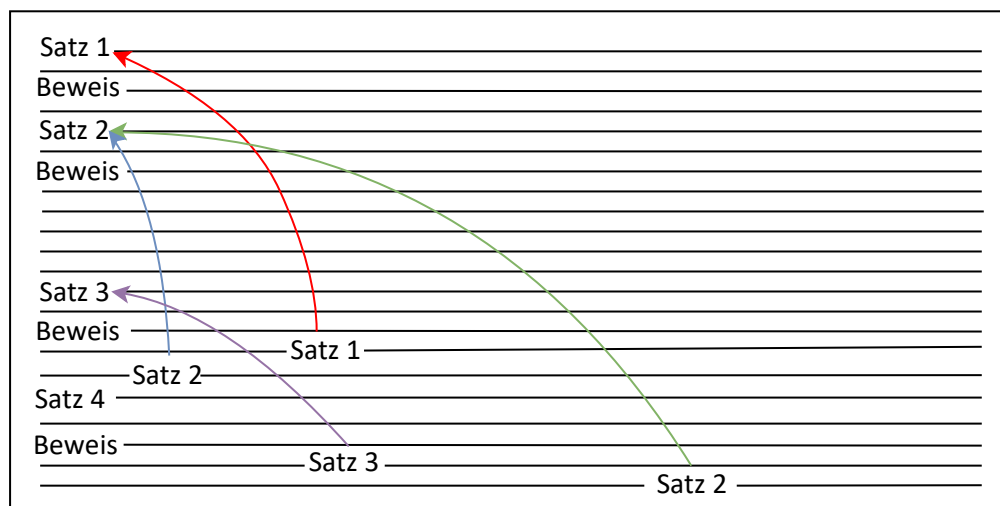


Abbildung 1 Häufiger Ist-Zustand von Skripten im Bereich Mathematik (schematischer Aufbau)

Es gibt Sätze und Beweise, aber häufig ist nicht klar, welche Bedeutung ein Satz im Hinblick auf das ganze Skript besitzt. Es liegt diesbezüglich ein eigentliches Durcheinander vor.

In der folgenden Abbildung 2 wird der Zustand gezeigt, wie er mittels dieser Diplomarbeit erreicht werden soll. Es soll mit Hilfe von Tabellen einerseits daran erinnert werden, mit Hilfe von welchen anderen Sätzen ein bestimmter Beweis eines gegebenen Satzes bewiesen worden ist. Das ist das Prinzip einer Tabelle der Rückwärtsverweise. Andererseits soll mit Hilfe von Tabellen aufgezeigt werden, bei welchen anderen Sätzen ein gegebener Satz für deren Beweise verwendet wird. Das ist das Prinzip der Vorwärtsverweise.

Satz 1	
Beweis	
Tabelle: Satz 1 wird verwendet von	
Satz 3	
Satz 2	
Beweis	
Tabelle: Satz 2 wird verwendet von	
Satz 3	
Satz 4	
Satz 3	
Beweis	
Satz 1	
Satz 2	
Tabelle: Satz 3 wird verwendet von	
Satz 4	
Tabelle: Beweis Satz 3 verwendet	
Satz 1	
Satz 2	
Satz 4	
Beweis	
Satz 3	
Satz 2	
Tabelle: Beweis Satz 3 verwendet	
Satz 2	
Satz 3	

Abbildung 2 Sollzustand der Diplomarbeit (schematischer Aufbau eines mathematischen Skripts)

4.1 Ist-Zustand

Mathematik ist leider für sehr viele Personen (teilweise auch für mich) ein regelrechtes «Hass Fach». Böse Zungen könnten behaupten, Mathematik sei ein Spiel: Wer zuerst nach dem Sinn der Mathematik frage, habe verloren. Ich habe 6 Semester Physik an der ETH studiert. Letztendlich musste sich der Autor eingestehen, dass er an der Mathematik gescheitert ist. Paradoxerweise ist ihm aber bis heute die Freude an der Mathematik geblieben.

Bereits vor der Stellenlosigkeit des Autors und vor dessen Nachdiplomstudium in Informatik an der TEKO in Olten hat er an einem Dokument zu schreiben begonnen, welches den Titel «Einführung Mathematik» trägt. Das Dokument ist bis jetzt ein Fragment – obwohl es bis jetzt 986 Seiten umfasst und praktisch nur die sogenannte naive Logik beinhaltet. Allerdings ist es bloss bis Seite 667 überarbeitet. Der Autor möchte dieses Dokument weiterbearbeiten und ausbauen.

In der Mathematik ist das Verwenden von Verweisen fundamental. Beispielsweise nimmt die Differentialrechnung stark Bezug auf das Konzept der Stetigkeit. Die Stetigkeit nimmt Bezug auf das Konzept der reellen Zahlen. Die reellen Zahlen ist eine Erweiterung der rationalen Zahlen. Die rationalen Zahlen sind eine Erweiterung der natürlichen Zahlen. Für die natürlichen Zahlen (aber auch für die übrigen Begriffe) wird die Logik verwendet. Für den Autor dieser Diplomarbeit war es beispielsweise eine regelrechte Offenbarung, als er bemerkt hat, welche Wichtigkeit die Mittelwertsätze in der Differentialrechnung besitzen. Denn ohne sie wären beispielsweise die Potenzreihenentwicklungen von Funktionen (allen voran die trigonometrischen Funktionen wie Sinus oder Cosinus) seines Erachtens gar nicht möglich. Die Potenzreihenentwicklung ist bspw. oftmals ein Fundament für die Numerik, mit deren Hilfe die Theorie in die Praxis (Computeranwendung) übersetzt werden kann.

4.2 Soll-Zustand

Es soll in Mathematik-Skripten Verweistabellen in Form «verwendet» und «wird verwendet von» erstellt werden können, und zwar nach dem üblichen «Dreiklang» (hier als Anordnung der Begriffe verstanden) «Definition», «Satz», und «Beweis». Denn in der Mathematik wird üblicherweise ein Begriff wie bspw. «Stetigkeit» definiert. Dann werden ein oder mehrere Sätze in Bezug auf den Begriff «Stetigkeit» formuliert und diese werden dann bewiesen. Aber üblicherweise wird nirgends aufgeschrieben, auf welchen anderen Sätzen diese Beweise beruhen und wo diese Sätze angewendet werden. Dabei wäre das für das Lernen der Mathematik gemäss der Meinung des Autors sehr nützlich und auch sehr förderlich, das Wesen der Mathematik besser zu erfassen. Diese Verweistabellen könnten nun verwendet werden, um die grossen Linien in den Skripten aufzuzeigen. Zu betonen, wo etwas sehr zentral im Text ist und was eher als Randnotiz betrachtet werden kann.

Es ist klar, dass der in der Diplomarbeit verwendete Texteditor mit der Bezeichnung «Lyx» nicht populär ist. Häufig werden für Arbeiten mit Dokumenten andere Textverarbeitungssysteme eingesetzt (siehe etwa unter https://en.wikipedia.org/wiki/Comparison_of_TeX_editors). Oft auch wird mit reinen Textdokumenten gearbeitet, aus welchen dann mit Hilfe eines entsprechenden Compilers PDF-Dateien generiert werden. Der Autor arbeitet jedoch lieber mit Texteditoren. Damit kann unmittelbar überprüft werden, wie die Ausgabe in etwa aussieht. Darum wird diese Arbeit mit dem «Lyx»-Editor durchgeführt. Muss-Ziel: Es soll eine Erweiterung der Software „Lyx“ (<https://www.lyx.org>) derart schreiben, dass es möglich ist, an einer Stelle die beiden Tabellen mit den Bezeichnungen «benutzt» respektive «wird» benutzt von» einzufügen. Dabei müsste die Konfiguration der Erstellung der Verlinkungstabellen über einen Menüpunkt respektive über ein entsprechendes Symbol in der Symbolleiste des Lyx-Editors möglich sein.

In der Tabelle mit der Bezeichnung «benutzt» wird aufgeschrieben, welche Verweise auf andere Sätze im Beweis enthalten sind. Es ist dem Autor zwar bewusst, dass dies eine redundante Information ist (Redundanz ist in der Mathematik geradezu verpönt), da die Verweise im Beweis ja bereits aufgeschrieben wurden. Trotzdem erachte wird eine entsprechende Tabelle als sehr nützlich erachtet, da sie noch einmal klar die verwendeten Bezüge aufzeigt.

In der Tabelle mit der Bezeichnung «wird benutzt von» werden alle Sätze aufgeschrieben, deren Beweise den gegebenen mathematischen Satz verwenden (welche also diesen referenzieren). Damit kann die Wichtigkeit eines Satzes bezüglich seines Auftretens im Dokument unterstrichen beziehungsweise relativiert werden.

Das Layout der Verweistabellen muss genauer definiert werden. Wichtig ist jedoch, dass es für die Leserin oder Leser möglichst klar sein muss. Und wichtig ist auch, dass es eine optionale Begrenzung der Anzahl der Verweise geben muss. Es wäre nicht mehr lesbar, wenn eine Verweistabelle aus mehreren Seiten bestehen würde. In diesem Fall müsste es einen Hinweis wie etwa («und 42 weitere») haben.

In den nachfolgenden Tabellen werden die Musskriterien noch verfeinert aufgeschrieben sowie die Kann-Ziele («Wunschkriterien») aufgeschrieben.

4.3 Zieldefinition

In diesem Kapitel wird die Zieldefinition beschrieben, indem das Endergebnis und die Erfolgskriterien beschrieben wird.

In der nächsten Tabelle wird die Endergebnisse der Diplomarbeit und deren Erfolgskriterien beschrieben.

Tabelle 2 Endergebnis der Diplomarbeit

Bezeichnung	Endergebnis	Erfolgskriterium	Verwendung von anderen Teilen
E010	Beschreibung des Algorithmus, wie in einem Text, welcher mit «Lyx» (www.lyx.org) erstellt wurde, für einen bestimmten mathematischen Satz die Verweistabelle aller Sätze erstellt wird, welche im Beweis des entsprechenden Satzes verwendet wurde.	Für 100% der ausgewählten Sätze in einem «Lyx»-Dokument wird die Tabelle der verwendeten Sätze korrekt erstellt. Dieses Ergebnis muss nicht zwingend in C++ geschrieben sein (wobei es natürlich auch in C++ geschrieben werden kann).	Dieses Endergebnis verwendet keine anderen Teile.
E020	Beschreibung des Algorithmus, wie in einem Text, welcher mit «Lyx» (www.lyx.org) erstellt wurde, für einen bestimmten	Für 100% der ausgewählten Sätze in einem «Lyx»-Dokument wird die Tabelle aller Sätze, welche die ausgewählten Sätze in ihren Beweis enthalten, korrekt erstellt.	Dieses Endergebnis verwendet keine anderen Teile.

Bezeichnung	Endergebnis	Erfolgskriterium	Verwendung von anderen Teilen
	mathematischen Satz die Verweistabelle aller Sätze erstellt wird, für deren Beweis der entsprechende Satz verwendet wurde.	Dieses Ergebnis muss nicht zwingend in C++ geschrieben sein (wobei es natürlich auch in C++ geschrieben werden kann).	
E030	Das Framework von «Lyx» (www.lyx.org) kann übersetzt werden.	Die Dokumentation, dass das Framework übersetzt werden kann, ist geschrieben. Das Resultat ist insofern überprüfbar, als dieses Endergebnis von den anderen verwendet werden muss. Kann das Framework nicht übersetzt werden, kann auch die Erweiterung nicht eingefügt werden.	Dieses Endergebnis verwendet keine anderen Teile.
E040	Im Framework von «Lyx» (www.lyx.org) kann die Benutzerschnittstelle für die Erstellung der Verweistabellen eingefügt werden.	Das Ergebnis (neues Icon, neuer Menüpunkt, User Interface des neuen Features, Print-Screen der erstellten Tabellen) im Kapitel 14 des Pflichtenhefts beschrieben. Zudem werden Tests erstellt und dokumentiert, welche belegen, dass die Verweistabellen erstellt werden können. Es ist jedoch in diesem Ereignis nicht relevant, ob der Algorithmus das richtige Ergebnis liefert (obwohl es natürlich sehr wünschenswert ist). Dass der Algorithmus korrekt ist, wird in den Ergebnissen E010 sowie E020 weiter oben beschrieben.	EE010 bis EE030
E050	Die Benutzerdokumentation des neuen Features ist erstellt und in der Hilfe von «Lyx»	Die Benutzerdokumentation ist als Anhang der Diplomarbeit hinzugefügt worden. Die angefragten Testpersonen bestätigen, dass die	Dieses Endergebnis verwendet keine anderen Teile.

Bezeichnung	Endergebnis	Erfolgskriterium	Verwendung von anderen Teilen
	(www.lyx.org) beschrieben.	Benutzerdokumentation lesbar und verständlich ist.	
E060	Die Entwicklerdokumentation des neuen Features ist erstellt und wird an geeigneter Stelle abgelegt.	Die Entwicklerdokumentation ist als Anhang der Diplomarbeit hinzugefügt worden. Es ist abzuklären, inwieweit die Benutzerdokumentation in die Dokumentation von Lyx eingefügt werden kann. Falls dies der Fall ist, wird dokumentiert, wie diese eingefügt würde. Es ist zwar beabsichtigt, ein Ergebnis an das Entwicklerteam von Lyx zu senden. Aber ob dieses auch übernommen wird, ist noch nicht sicher.	Dieses Endergebnis verwendet keine anderen Teile.
E070	Die Diplomarbeit liegt als geschriebenes Dokument vor.	Die Diplomarbeit ist fristgerecht eingegeben worden. Die Diplomarbeit entspricht fachlich den gegebenen Anforderungen und ist klar und verständlich geschrieben.	Dieses Endergebnis verwendet alle anderen Teile.

4.4 Zielscheibe

Auf der nächsten Seite ist die Zielscheibe der vorliegenden Diplomarbeit abgebildet:

Richtziel: automatisch generierte Tabellen mit Vor- und Rückwärtsverweisen für mathematische Sätze einfügen

1. Es ist möglich, in der Software «Lyx» Marken einzufügen, damit im generierten die PDF-Tabellen automatisch eingefügt wird.
2. Wird eine Marke für die Erstellung von Tabellen mit Rückwärtsverweise eingefügt, dann wird eine Tabelle eingefügt, welche auflistet, welche anderen Beweise im vorhergehenden Beweis verwendet wurden.
3. Wird eine Marke für die Erstellung von Vorwärtsverweise eingefügt, dann wird eine Tabelle eingefügt, welche auflistet, welche anderen Sätze Beweise besitzen, in welchen den gegebenen Satz verwendet wird.
4. Es wird eine Bedienungsanleitung mitgeliefert, welche auflistet, wie dieses Feature installiert werden kann.

1. Der Kunde ist in erster Linie der Verfasser dieser Diplomarbeit selbst. Der Verfasser möchte dieses Feature verwenden, damit sein Mathematikskript leichter verständlicher und übersichtlicher wird.
2. Es wird versucht, das Feature der Entwicklergemeinde von Lyx als Anregung weiterzugeben.

Endergebnisse

Sinn und Zweck

Kunde

Erfolgskriterien

1. In den meisten Mathematikskripten werden die grossen Züge der Mathematik nur am Rand betont. Dieses Feature soll helfen, Mathematik leichter lernbar zu machen.

1. In einem kleinen Beispielskript werden mit «Lyx» entsprechende Marken für die Erstellung von Tabellen mit Vor- und Rückwärtsverweisen eingefügt und das PDF generiert. Anschliessend wird überprüft, ob die Tabellen richtig erstellt wurden.

4.5 Wirtschaftlichkeitsbetrachtung

Vorbemerkung: In diesem Abschnitt wird vom schwer umkämpften Genderstern (*) Gebrauch gemacht. Aber da dieser wirklich nur in diesem Abschnitt verwendet wird, wird darum gebeten, diesen Gebrauch nicht zu kritisieren. Der Autor dankt den Leser*innen für ihr Verständnis.

Das Feature ist im Open-Source Bereich angesiedelt und entsprechend schwierig gestalten sich die Wirtschaftlichkeitsbetrachtungen. Für den Autor der Diplomarbeit ist die Wirtschaftlichkeit klar gegeben – aber auf eine Art, welche einerseits schwierig in Worte zu fassen und andererseits noch schwerer im Geldwert zu beziffern ist.

Als der Autor der Diplomarbeit diese Ausbildung im Rahmen der TEKO begonnen hat, hatte er noch eine Anstellung. Er hat diese jedoch nach dem ersten Jahr der Weiterbildung an der TEKO verloren, was natürlich äusserst unglücklich ist. Noch schwieriger ist, dass bis dato keine neue Anstellung gefunden wurde. Die Ausbildung an der TEKO wird vom Autor der Diplomarbeit mittlerweile ganz klar als Massnahme aufgefasst, um wieder im Arbeitsmarkt Fuss zu fassen. Die Diplomarbeit selbst wird vom Autor als Mittel aufgefasst, um sein mögliches Arbeitsgebiet noch einmal weiter zu fassen (er ist zum Zeitpunkt der Niederschrift des Skripts 58 Jahre alt). Es ist absehbar, dass es auch in der Informatik schwierig sein dürfte, Fuss zu fassen. Darum wurde ins Auge gefasst, das Skript, an welchem der Autor in seiner Freizeit seit ca. 2011 gearbeitet hat. Dieses Skript soll den Autor befähigen, gegebenenfalls leichter im Nachhilfebereich für Schüler*innen und Student*innen Fuss zu fassen. Der Entscheid des Autors, sich dieser Diplomarbeit zu widmen, ist also kein Schnellschuss, sondern für das persönliche und wirtschaftliche Fortkommen des Autors wichtig.

Das Skript wird zusammen mit einigen (aber nicht allen) Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise eingefügt. Es ist aber zu bemerken, dass das Skript einerseits ein Fragment ist. Andererseits ist das Skript viel zu ausführlich – und dementsprechend unverständlich. Es soll jedoch als Vorlage genommen werden, um einen roten Faden zu extrahieren. Und genau dies ist der Zweck der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise. Diese können als Mittel verstanden werden, um die wichtigsten Linien im Skript des Autors zu erkennen und das Skript entsprechend umzuschreiben.

In diesem Skript wurde einmal versucht, die Tabellen der Rückwärts- und Vorwärtsverweise von Hand einzufügen. Es war ein hoffnungsloses Unterfangen, welches äusserts viel Zeit und Geduld brauchte.

Nach einem sehr kurzen Versuch wurde das Unterfangen daher aufgegeben.

Trotz allen Vorteilen für den Autor der Diplomarbeit scheint es fraglich, ob die Arbeit von anderen Autoren von (professionellen) Mathematikskripten positiv aufgenommen wird. Aber aus seiner bisherigen beruflichen Tätigkeit im technischen Bereich hat der Autor dieser Diplomarbeit von mindestens vier akzeptierten Diplomarbeiten Kenntnis, welche überhaupt nicht mehr im professionellen Bereich angenommen wird. Darum ist zu vermuten, dass es zu verschmerzen ist, wenn diese Diplomarbeit ausser zum persönlichen Fortkommen des Autors keine grosse Resonanz findet.

5 Projektplanung

In diesem Kapitel wird die Projektplanung der Diplomarbeit beschrieben. Es wird beschrieben, nach welchem Vorgehensmodell es aufgebaut wurde und wie die Projektstrukturplanung aussah. Anschliessend wird der Projektablaufplan, der Kommunikationsplan und die Risikoanalyse vorgestellt.

5.1 Vorgehensmodell

Als Vorgehensmodell für das Projekt wurde das Vier-Phasen Modell (Projektinitialisierung, -planung, -durchführung sowie -abschluss) gewählt.

Aufgrund der Kürze und der personellen Besetzung wurde das modifizierte Wasserfallmodell für die Projektrealisierung der Diplomarbeit ausgewählt (vergleiche mit der nächsten Abbildung 3, welche nach der entsprechenden Abbildung aus dem Buch "Krypczyk, Veikko; Bochkor, Elena: Handbuch für Softwareentwickler, Rheinwerk Computing, 2. überarbeitete Auflage 2022, S.179», nachgezeichnet und vom Autor der Diplomarbeit angepasst wurde):

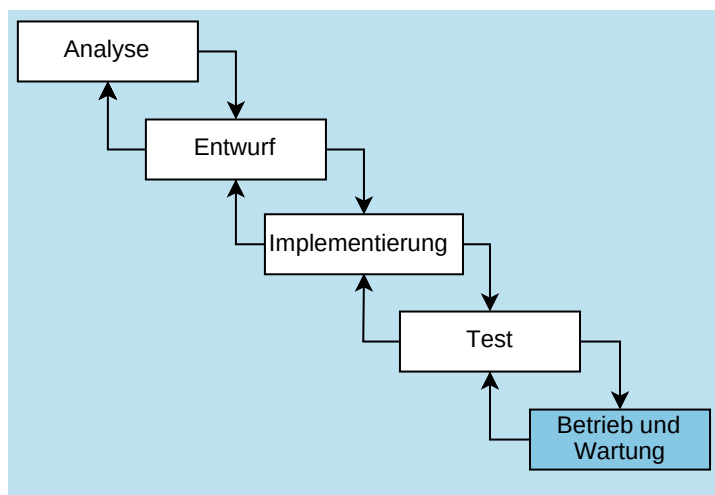


Abbildung 3 modifiziertes Wasserfallmodell

Wobei bemerkt werden muss, dass ursprünglich die Idee war, ein reines Wasserfallmodell durchzuführen. Im Laufe der Arbeit wurde jedoch rasch bemerkt, dass ein reines Wasserfallmodell frühzeitig zu einem Abbruch der Diplomarbeit geführt hätte. Ursprünglich war etwa die Idee, den Quellcode der Software «Lyx» anzupassen. Das hat sich innert Kürze als nicht praktikabel erwiesen. Also wurde der Plan geändert.

Es sei (auch wenn es wahrscheinlich unpassend ist) darauf hingewiesen, dass ein Wasserfallmodell in der Praxis der Softwareentwicklung selten ein gutes Modell sein dürfte. Da ist das Scheitern fast vorprogrammiert. Denn dieses Modell ist äusserst starr und schwerfällig. Agile Vorgehensweisen wären wahrscheinlich sinnvoller – aber die momentane Organisation der Diplomarbeiten lassen eine solche Vorgehensweise wahrscheinlich nur schwer zu.

5.2 Projektstrukturplanung

Die folgende Abbildung 4 (gemäss der abgezeichneten und abgeänderten Vorlage der Diplomarbeit) zeigt den Projektstrukturplan der Diplombaum als Strukturbaum mit der, welcher nach dem 4-Phasenmodell aufgebaut ist. Die Titel der Arbeitspakete sind in normalem, also nicht fettem Schriftstil geschrieben.

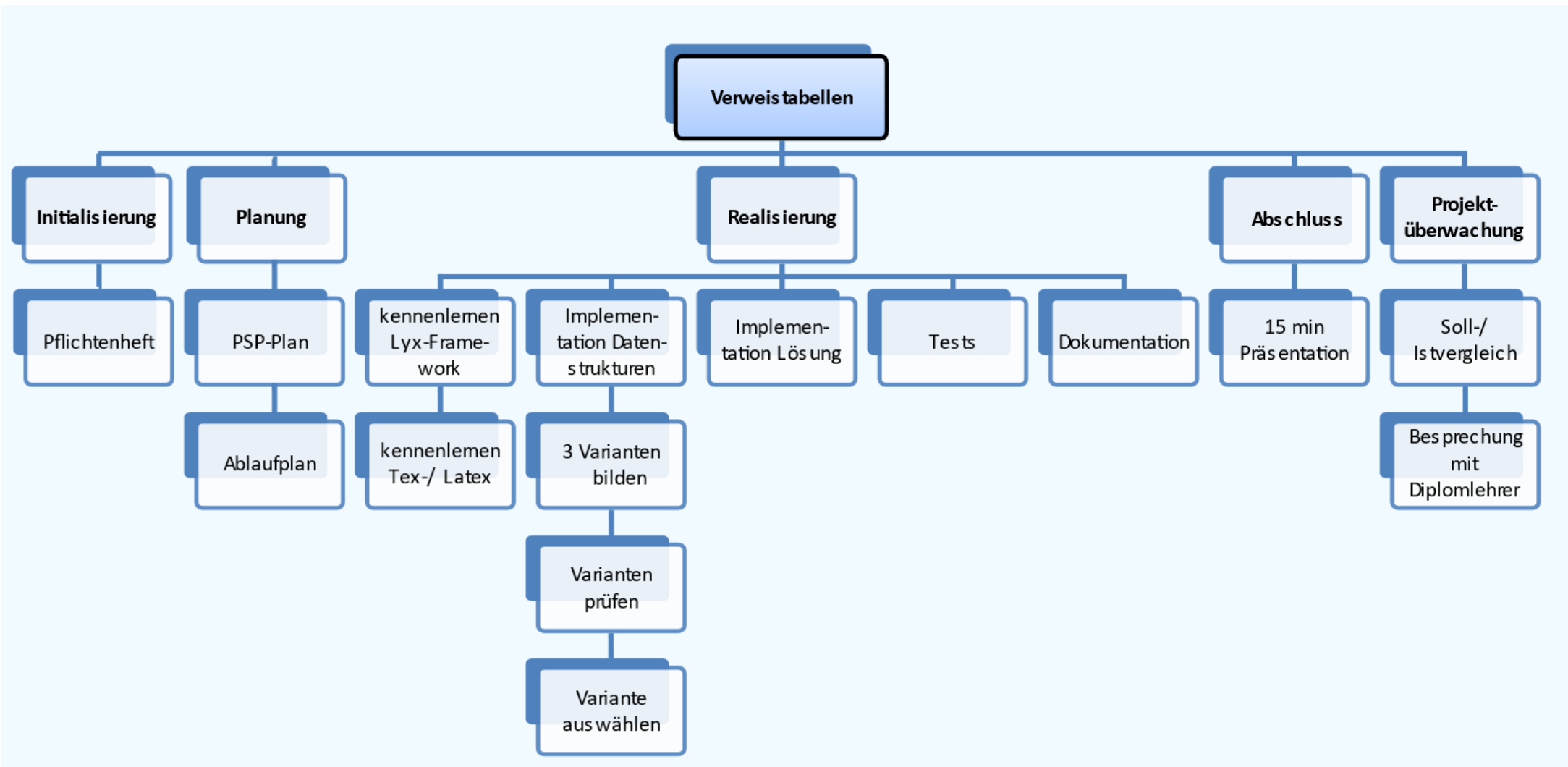


Abbildung 4 Projektstrukturplan der Diplomarbeit

Dabei ist zu bemerken, dass die Arbeitspakete nicht detailliert aufgeschrieben sind. Diese Arbeitspakete werden jedoch in der Projektablaufplanung (vergleiche mit dem nächsten Abschnitt) noch genauer vorgestellt.

5.3 Projektablaufplanung

Auf der nächsten Seite in der Abbildung 5 ist der Projektablaufplan der Diplomarbeit abgebildet. Die Beschreibung der Arbeitspakete wurde im Anhang im Abschnitt 11.1 eingefügt. Beim Überfliegen der Arbeitspakete und bei der Auswertung des Projektablaufs (vergleiche mit dem entsprechenden Abschnitt 8.1) wird wahrscheinlich schnell klar, dass die Projektplanung und die Durchführung der Diplomarbeit relativ konzeptlos waren. Der Grund hierfür ist, weil die Diplomarbeit einen grossen explorativen Anteil hatte. Es war lange unklar, wie die Diplomarbeit überhaupt erfolgreich abgeschlossen werden kann. Darum wurde zwar eine Projektplanung erstellt. Diese wurde jedoch praktisch jeden Tag neu infrage gestellt und angepasst.

[illegible]

Abbildung 5 Projektablaufplan der Diplomarbeit

5.4 Kommunikationsplanung

Eine Planung der Kommunikation wurde nicht erstellt. Es war jedoch immer wichtig, mit der zugeteilten Lehrperson im Kontakt zu bleiben (bis auf den letzten Projektbericht jeden Freitag einen neuen Projektbericht, einigermaßen gute Vorbereitung auf die Statusberichte).

Völlig unerwartet konnte jedoch mit einem Maintainer von Lyx (Herr Jürgen Spitzmüller) Kontakt aufgenommen werden. Dessen Hinweise auf die Lösungsfinden wurden dankbar angenommen und realisiert.

5.5 Risikoanalyse

Auch die Risikoanalyse im eigentlichen Sinn wurde nicht durchgeführt. Ein benanntes Risiko (dass eine Semesterarbeit noch umgesetzt werden musste), ist leider eingetroffen und hat mehrere Tage Arbeitszeit an der Diplomarbeit blockiert.

6 Projektrealisierung

In den nachfolgenden Abschnitten soll die Projektrealisierung beschrieben werden. Im Abschnitt 6.1 wird die Analyse des Problems beschrieben. In den nachfolgenden Abschnitten wird kurz auf das Problem der Datenhaltung in dem angepassten Skript besprochen.

6.1 Analyse

Parallel zur Bestimmung der Arbeitspakete wurde mit dem Lyx-Entwicklerteam Kontakt aufgenommen. Dabei zeigte sich sehr schnell, dass die ursprüngliche Absicht, das Feature als Teil einer Erweiterung von Lyx vorzunehmen, nicht zweckdienlich war. Anstelle eines weiteren Plugins in Lyx war ein Tex-/Latexpaket gefragt. In der nachfolgenden Abbildung wird schematisch gezeigt, wie die neue Lösung angedacht war:

Gemäss dem Hinweis von Herrn Spitzmüller wurde auf dem Archiv der Tex-Pakete (siehe unter <https://www.ctan.org>) nach einem entsprechenden Paket gesucht. Die Wahl fiel nach einigen Versuchen auf das Paket mit der Bezeichnung «texref» (siehe unter <https://www.ctan.org/pkg/texref>). Dieses ist jedoch in Perl geschrieben – womit der Autor des Berichtes noch nie gearbeitet hat. Aus zeitökonomischen Gründen wurde das Skript dann mit Hilfe von «chatGPT» (siehe <https://chat.openai.com/>) (siehe unter <https://chat.openai.com>) nach Python konvertiert. Anschliessend wurde das Skript entsprechend angepasst. Eine weitergehende

Analyse fand jedoch nicht statt. Die nachfolgende Abbildung 6 zeigt den Workflow, welcher für das automatisierte Erstellen der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise von Sätzen respektive Beweisen notwendig ist. Das bedeutet insbesondere, dass in der mittels «Lyx» generierten Textdatei die Tabellen noch nicht enthalten sind.

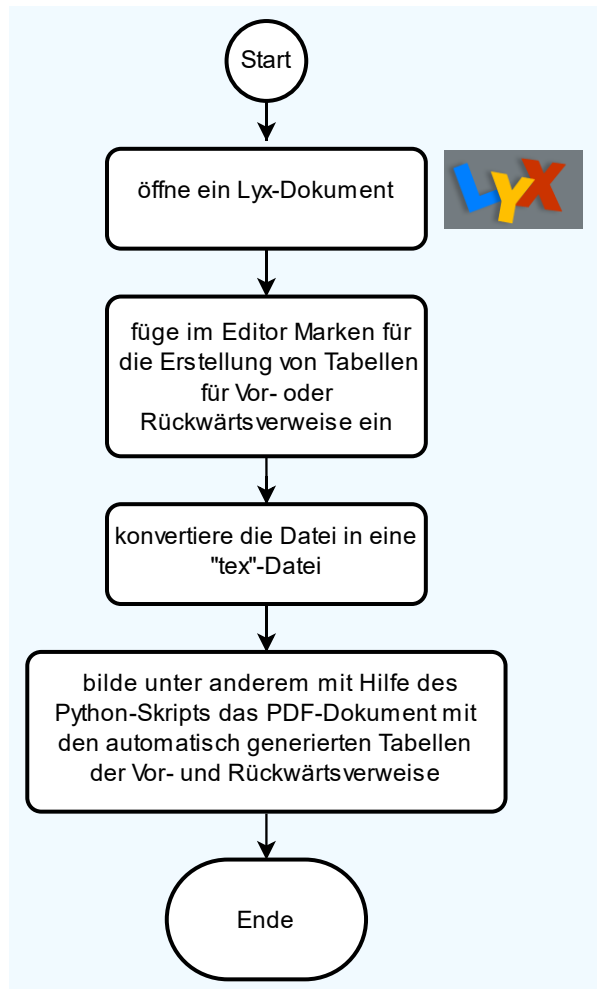


Abbildung 6 Workflow zum Erstellen der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise

Nachfolgend wird ein bestimmtes Problem der Diplomarbeit beschrieben und dessen Lösungsfindung exemplarisch aufgezeigt.

6.2 Auswahl der Art der Datenhaltung des angepassten Skripts

Grundsätzlich ist die Erstellung der Tabellen, welche die Vor- und Rückwärtsverweise von Sätzen respektive Beweisen beinhaltet, mit Hilfe einer Datenbank einfach durchführbar. Trotzdem sind während der Durchführung der Diplomarbeit Zweifel aufgekommen, ob dieses Vorgehen zweckdienlich wäre. Es wurde darum beschlossen, die Auswahl der Art der Datenhaltung vertieft zu ermitteln.

6.3 Auswahl der Möglichkeiten

Grundsätzlich sind zwei Methoden denkbar: Einerseits kann versucht werden, mit den Mitteln von Python selbst die Daten zu extrahieren. Python besitzt als Skriptsprache bereits handliche Möglichkeiten, um mit Daten zu hantieren. Es sind vor allem an Listen («List») sowie an «Wörterbücher» («Dictionaries»). Leider besitzt Python keine «Mengen» («Sets»), so wie sie in Java oder C++ vorhanden sind. Obwohl diese leicht mittels Wörterbücher nachgebildet werden können (indem der Wert jeweils auf einen Dummy-Wert gesetzt wird und nur mit den Schlüsseln gearbeitet wird), wurde aus ästhetischen Gründen (obwohl es eigentlich völlig abstrus ist) die Listen den «verbogenen» Wörterbüchern vorgezogen. Ob es weitere, mächtigere Konstrukte in Python selbst gibt, welche die Aufgabe hätten lösen können, wurde jedoch aus Zeitgründen nicht abgeklärt.

Die Datenhaltung könnte auch mit Datenbanken realisiert werden. Bei den Datenbanken sind externe Datenbanken möglich, welche mit einem Treiber mit der Anwendung verknüpft werden. Diese Möglichkeit schien jedoch sehr weit weg von einer realisierbaren Lösung zu sein. Also wurde diese Variante von Beginn weg verworfen. Andererseits gibt es die Möglichkeit, Datenbanken in der Anwendung selbst zu erzeugen damit Daten auszutauschen. Diese Möglichkeit schien dem Autor recht plausibel. Weiter sind Datenbanken denkbar, welche schon in anderen Programmiersprachen eingesetzt wurden. Ein Beispiel ist die Datenbank mit der Bezeichnung «SQLite» (siehe unter <https://www.sqlite.org/index.html>). Oder aber Datenbanken, welche speziell für Python kreiert wurden. Nach einer kleinen Suche ist der Autor auf die Datenbank mit der Bezeichnung «Panda» gestossen (siehe unter <https://pandas.pydata.org/docs/index.html>). Damit wurde die Auswahl der Möglichkeiten abgeschlossen.

6.4 Variantenbildung

An dieser Stelle werden die Varianten weiter ausgeführt:

6.4.1 Kurzbeschreibung der Variante «ausschliesslich in Python programmieren»

Wie oben schon angetönt, besitzt Python (im Unterschied etwa von C) schon umfangreiche Konstrukte, um Daten zu manipulieren. Im Rahmen dieser Diplomarbeit wurden besonders «Wörterbücher» («Dictionaries») und «Listen» («Lists») ins Auge gefasst worden.

Da der Autor dieser Diplomarbeit schon vor der TEKO Python gelernt hat, ist er mit diesen Konstrukten vertraut.

6.4.2 Kurzbeschreibung der Variante «Datenhaltung mit SQLite»

«SQLite» (siehe unter <https://sqlite.org>) ist eine Datenbanklösung, welche in der Programmiersprache «C» implementiert wurde und für welche auch in Python verfügbar ist (siehe unter «<https://docs.python.org/3/library/sqlite3.html>»). Der Vorteil von «SQLite» ist, dass es auf die relationale Datenbanktechnik abstützt. Der Autor dieser Diplomarbeit kennt «SQLite» jedoch nur flüchtig und hat es noch nie in einer Anwendung verwendet.

6.4.3 Kurzbeschreibung der Variante «Datenhaltung mit 'Panda'»

«Panda» (siehe unter «<https://pandas.pydata.org/>») ist ein Tool der Datenanalyse, welches in Python entwickelt wurde. Der Vorteil dieser Anwendung ist, dass es leichtgewichtig ist (also in Richtung «noSQL» zielt). Die Anwendung im Skript ist in der Tat leichtgewichtig. Es ist nicht nötig, eine riesige Datenbanklösung im Hintergrund zu haben.

6.5 Evaluation der geeignetsten Variante

Die Evaluation der geeignetsten Variante wird absichtlich klein gehalten. Grund hierfür ist, dass es dem Autor bewusst ist, dass diese Evaluation eigentlich selbst auf tönernen Füßen steht.

6.5.1 Auflistung der Kriterien und deren Gewichten

Nachfolgend werden in der Tabelle 3 die Kriterien und ihre Gewichtung der nachfolgenden Nutzwertanalyse aufgeschrieben werden:

Tabelle 3 Kriterien und Gewichte der Nutzwertanalyse

Kriterium	Beschreibung	Gewicht
Zeitlicher Aufwand, um das Wissen aufzufrischen oder neu zu lernen	Aufgrund des Umstands, dass doch ein beträchtlicher Teil der Diplomarbeit durch die Fertigstellung einer Projektarbeit blockiert wurde, wurde diesem Kriterium das grösste Gewicht zugemessen. Es fehlte dem Autor der Diplomarbeit schlichtweg die Zeit, aber auch die nötige Ruhe, um sich in die verschiedenen Frameworks einzuarbeiten und dann die Vor- und Nachteile der einzelnen Frameworks gegeneinander aufzuwägen. Darum wurde diese rudimentäre Nutzwertanalyse gemacht, welche jedoch vor allem auf subjektive Einschätzungen des Autors der Diplomarbeit basiert.	5
Initialer Aufwand, um die Datenstrukturen zu definieren	Jede Variante benötigt eine gewisse Vorlaufzeit, um überhaupt Daten mit ihr zu manipulieren. Es müssen Datenstrukturen oder Tabellen initialisiert werden. Es wurde der Aufwand abgeschätzt, welcher damit verknüpft wird. Dabei gilt: Je höher der Punktwert, desto geringer ist der initiale Aufwand.	2
Aufwand, um die benötigten Daten in die entsprechenden Datenstrukturen abzufüllen	Jede Variante benötigt einen gewissen Aufwand, damit die Daten in die entsprechenden Datenstrukturen (oder Tabellen abgefüllt wird). Wenn noch Konverter verwendet werden müssen oder Konvertierungen durchgeführt werden müssen, wird es mühsam. Auch hier gilt: Je grösser der Wert, desto kleiner ist der vermutlich benötigte Aufwand.	4
Aufwand, um die benötigten Abfragen durchzuführen	Die schönste Datenstruktur nützt nichts, wenn die Daten nur sehr schwer damit bearbeitet werden können. Wiederum gilt: Je grösser der Wert, desto kleiner ist der Aufwand, welcher gemacht werden muss.	4

6.5.2 Nutzwertanalyse

Tabelle 4 Nutzwertanalyse der zu verwendenden Datenstrukturen

Kriterium	Gewicht	Python-Datenstrukturen		Daten-bank SQLite		Datenbank Panda	
		Bewertung	Punkte	Bewertung	Punkte	Bewertung	Punkte
Zeitlicher Aufwand, um das Wissen aufzufrischen oder neu zu lernen	5	10	50	2	10	1	5
Initialer Aufwand, um die Datenstrukturen zu definieren	2	4	8	7	14	2	4
Aufwand, um die benötigten Daten in die entsprechenden Datenstrukturen abzufüllen	4	3	12	8	32	2	8
Aufwand, um die benötigten Abfragen durchzuführen	4	1	4	4	16	3	12
Resultat			74		72		29

Das Resultat der Nutzwertanalyse ist durchgezogen. Eventuell würde es sich lohnen, die Daten mittels SQLite zu extrahieren.

6.5.3 Sensitivitätsanalyse

Auf eine Sensitivitätsanalyse wurde aus Zeitgründen verzichtet. Aufgrund der Verhältnisse ist jedoch klar, dass das obige Resultat nicht solide ist, sondern mehr oder weniger ein Zufallsergebnis darstellt.

6.5.4 Resultat der Variantenevaluation

Es ist jedoch klar, dass das Resultat darauf hinausläuft, dass eine «SQLite»-Lösung hätte verwendet werden müssen. Aber dass aus Zeitmangel diese Lösung nicht realisiert wurde. Das Risiko des Scheiterns der Diplomarbeit aufgrund fehlender Zeit, um eine «SQLite»-Lösung zu realisieren, wurde als so gross erachtet, dass wohl oder übel mit Datenstrukturen von Python gearbeitet wurde.

7 Ausarbeitung Variante «Datenhaltung mit Python»

Nachfolgend werden ein paar Gedanken zur Umsetzung der Variante aufgeschrieben. Die Vorlage der Diplomarbeit wurde dabei nicht mehr gefolgt, da der Phasenplan leider nur äusserst rudimentär eingehalten werden konnte.

7.1 Beschreibung des Vorgehens

Nachdem klar wurde, dass die Datenhaltung mit Python (insbesondere mit den Mitteln von «Wörterbüchern» sowie «Listen») geschehen sollte, wurde der Algorithmus beschrieben. Diese Beschreibung wird in den Anhang im Unterabschnitt 11.2 «Beschreibung des Algorithmus» verschoben.

Weiter wurden Exit-Strategien überlegt, um wenigstens noch einen Teil zu retten, falls die Arbeit nicht als Ganzes realisiert werden konnte. Dabei wurde der Fokus auf das Python-Skript gelegt. Denn mit Hilfe der Python-Skripts können wenigstens in der «Tex-Datei» immer noch die entsprechenden Marken für das Erstellen der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise eingefügt werden und dann mittels des Skripts die entsprechenden Tabellen auch generiert werden. Mit Hilfe eines Tex-Editors (wie etwa «TexWork» (siehe unter <https://www.tug.org/texworks/>) kann dann immer noch ein entsprechendes PDF-Dokument erstellt werden. Unglücklicherweise ist zu Tage getreten, dass die Umwandlung von Dateien, welche von «Lyx» in «tex»-Dateien konvertiert wurden, leider fast nicht reversibel ist. Diese Tatsache hätte den Wert der reinen Anwendung des Python-Skripts erheblich verringert.

Im Gespräch mit dem Diplomehrer wurde schnell klar, dass auch ein Durchstich (Erklärung siehe Glossar) angepeilt werden kann.

Da eine erste schnelle Lösung realisiert werden musste, wurde die Diplomarbeit von diesem Moment an als Entwicklung eines Prototyps betrachtet. Dabei wurde bildlich gesprochen «von der Hand in den Mund gelebt». Es wurden zwar Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise realisiert (vergleiche mit dem Unterabschnitt 11.2 «Beschreibung des Algorithmus»), aber die Umsetzung mithilfe von Python-Strukturen war mehr ein «Versuch und Irrtum» als ein planvolles Vorgehen. Weitere Überlegungen siehe nächstes Kapitel 8 «Projektabschluss».

Im Rahmen eines «Schritt für Schritt»-Vorgehens wurde auch die Anpassung des Build-Prozesses von «Lyx» gemäss Vorlagen aus dem Internet (Konkret aus dem aus diesem Eintrag im Tex-Forum <https://tex.stackexchange.com/questions/114285/pythontex-workflow-with-lyx>) mehr oder weniger als «Versuch und Irrtum».

Glücklicherweise hat mir das Lyx-Inset Herr Jürgen Spitzmüller (E-Mail-adresse: jspitzm@gmail.com) zur Verfügung gestellt, womit ich hiermit herzlich danke!

8 Projektabschluss

In diesem Kapitel wird über die Ergebnisse der Diplomarbeit berichtet. Zuerst wird die Projektüberwachung besprochen. Anschliessend wird beschrieben, welche Ziele der Projektarbeit umgesetzt wurden.

8.1 Projektüberwachung

Als wichtigste Erkenntnis der Diplomarbeit ist zu bemerken, dass die eine Flexibilität der Planung unerlässlich ist. Eine bittere Erkenntnis ist, dass die Diplomarbeit vor dem offiziellen Projektstart hätte begonnen werden sollen, um sie effektiv vorantreiben zu können.

Leider ist das einzige benannte Projektrisiko eingetreten.

Als Plus kann benannt werden, dass die Kommunikation mit dem Diplomlehrer seitens des Diplomanden als sehr konstruktiv wahrgenommen wurde. Die Umformulierung des Projektziels in einen Durchstich erwies sich als überaus glückliche Entscheidung.

In der Abbildung 7 wurden die effektiv abgearbeiteten Arbeitspakete aufgelistet.

Unter <https://github.com/MobyDickDick/Verweistabellen/blob/main/Logbuch/Diplomarbeit%20Markus%20Demarmels%20Logbuch.docx> ist das Logbuch der Diplomarbeit abgelegt.

Unter <https://github.com/MobyDickDick/Verweistabellen/blob/main/Logbuch/Diplomarbeit%20Markus%20Demarmels%20Arbeitspapier.docx> ist ein Arbeitsdokument abgelegt, welches für die Erstellung des Berichts der Diplomarbeit verwendet wurde.

	Aufwand in Personentage	Termine Meilensteine	September 2023																												Oktober 2023																						
			11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23								
			Mo	Di	Mi	Do	Fr	Sa	So	Mo	Di	Mi	Do	Fr	Sa	So	Mo	Di	Mi	Do	Fr	Sa	So	Mo	Di	Mi	Do	Fr	Sa	So	Mo	Di	Mi	Do	Fr	Sa	So	Mo	Di	Mi	Do	Fr	Sa	So	Mo								
Arbeitspakete ist	30																																																				
Arbeitspakete schreiben Organisation	1																																																				
Software kennenlernen	4																																																				
Vor- und Rückwärtsalgorithmus in Python schreiben	7																																																				
Workflow für das Ausführen des Python-Skripts innerhalb Lyx bestimmen	2																																																				
Versuchen, dass Einfügen der Links für das Erstellen der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise in Lyx zu verstehen.	2																																																				
Versuchen, dass Einfügen der Links für das Erstellen der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise in Lyx zu implementieren (Duchlich)	1																																																				
Testen der Lösung	7																																																				
Bericht schreiben	6																																																				
Gesamttag ist	30																																																				

Abbildung 7 tatsächlich abgearbeitete Arbeitspakete der Diplomarbeit

8.2 Evaluation der Zielerreichung

In der nachfolgende Tabelle 5, welche von der Tabelle 2 kopiert wurde werden die Ergebnisse der Diplomarbeit aufgelistet:

Tabelle 5 Zielerreichung der Diplomarbeit

Bezeichnung	Endergebnis	Erfolgskriterium	Erfüllungsgrad
E010	Beschreibung des Algorithmus, wie in einem Text, welcher mit «Lyx» (www.lyx.org) erstellt wurde, für einen bestimmten mathematischen Satz die Verweistabelle aller Sätze erstellt wird, welche im Beweis des entsprechenden Satzes verwendet wurde.	Für 100% der ausgewählten Sätze in einem «Lyx»-Dokument wird die Tabelle der verwendeten Sätze korrekt erstellt. Dieses Ergebnis muss nicht zwingend in C++ geschrieben sein (wobei es natürlich auch in C++ geschrieben werden kann).	Wurde so umgesetzt. Vergleiche mit den PDF-Dokumenten mit den Bezeichnungen «Beispielskript ohne Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise.pdf» respektive «Beispielskript mit Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise.pdf» im Anhang.
E020	Beschreibung des Algorithmus, wie in einem Text, welcher mit «Lyx» (www.lyx.org) erstellt wurde, für einen bestimmten mathematischen Satz die Verweistabelle aller Sätze erstellt wird, für deren Beweis der entsprechende Satz verwendet wurde.	Für 100% der ausgewählten Sätze in einem «Lyx»-Dokument wird die Tabelle aller Sätze, welche die ausgewählten Sätze in ihren Beweis enthalten, korrekt erstellt. Dieses Ergebnis muss nicht zwingend in C++ geschrieben sein (wobei es natürlich auch in C++ geschrieben werden kann).	Wurde so umgesetzt. Vergleiche mit den PDF-Dokumenten mit den Bezeichnungen «Beispielskript ohne Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise.pdf» respektive «Beispielskript mit Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweisen.pdf» im Anhang.
E030	Das Framework von «Lyx» (www.lyx.org) kann übersetzt werden.	Die Dokumentation, dass das Framework übersetzt werden kann, ist geschrieben. Das Resultat ist insofern überprüfbar, als dieses	Wurde erfüllt, ist aber irrelevant

Bezeichnung	Endergebnis	Erfolgskriterium	Erfüllungsgrad
		Endergebnis von den anderen verwendet werden muss. Kann das Framework nicht übersetzt werden, kann auch die Erweiterung nicht eingefügt werden.	
E040	Im Framework von «Lyx» (www.lyx.org) kann die Benutzerschnittstelle für die Erstellung der Verweistabellen eingefügt werden.	Das Ergebnis (neues Icon, neuer Menüpunkt, User Interface des neuen Features, Print-Screen der erstellten Tabellen) ist im Kapitel 14 des Pflichtenhefts beschrieben. Zudem werden Tests erstellt und dokumentiert, welche belegen, dass die Verweistabellen erstellt werden können. Es ist jedoch in diesem Ereignis nicht relevant, ob der Algorithmus das richtige Ergebnis liefert (obwohl es natürlich sehr wünschenswert ist). Dass der Algorithmus korrekt ist, wird in den Ergebnissen E010 sowie E020 weiter oben beschrieben.	Wurde auf eine andere Art realisiert (vergleiche mit der nachfolgenden Abbildung 8)
E050	Die Benutzerdokumentation des neuen Features ist erstellt und in der Hilfe von «Lyx» (www.lyx.org) beschrieben.	Die Benutzerdokumentation ist als Anhang der Diplomarbeit hinzugefügt worden. Die angefragten Testpersonen bestätigen, dass die Benutzerdokumentation lesbar und verständlich ist.	Ist als Anhang enthalten (Siehe Dokumente mit den Bezeichnungen «user_manual_custom_inset.pdf» respektive «user_manual_resolveBackAndForwardReferences.pdf»). Aus Zeitgründen wurden keine Testpersonen angefragt, um deren

Bezeichnung	Endergebnis	Erfolgskriterium	Erfüllungsgrad
			Qualität zu überprüfen
E060	Die Entwicklerdokumentation des neuen Features ist erstellt und wird an geeigneter Stelle abgelegt.	Die Entwicklerdokumentation ist als Anhang der Diplomarbeit hinzugefügt worden. Es ist abzuklären, inwieweit die Benutzerdokumentation in die Dokumentation von Lyx eingefügt werden kann. Falls dies der Fall ist, wird dokumentiert, wie diese eingefügt würde. Es ist zwar beabsichtigt, ein Ergebnis an das Entwicklerteam von Lyx zu senden. Aber ob dieses auch übernommen wird, ist noch nicht sicher.	Der Autor begnügte sich, das Python-Skript zu dokumentieren. Das Python-Skript wurde Text-Datei hinzugefügt. Somit wurde dieses Kriterium höchst rudimentär umgesetzt.
E070	Die Diplomarbeit liegt als geschriebenes Dokument vor.	Die Diplomarbeit ist fristgerecht eingegeben worden. Die Diplomarbeit entspricht fachlich den gegebenen Anforderungen und ist klar und verständlich geschrieben.	Wurde trotz allem in letzter Minute noch umgesetzt.

Als umfangreicherer Test wurde die Datei mit der Bezeichnung «ExtendedTestBackwardAndForwardReferences.pdf» im Anhang dieser Diplomarbeit eingefügt. Dieses Dokument soll jedoch bloss als Übungsskript und nicht als Veröffentlichung in irgend einer Form eines Mathematikskripts verstanden werden. In der nachfolgenden Abbildung 8 ist gezeigt, wie die Benutzeroberfläche von «Lyx» angepasst wurde, damit die Marken zum Einfügen der Tabellen der Rückwärts- und Vorwärtstabellen in ein Mathematikskript eingefügt werden können.

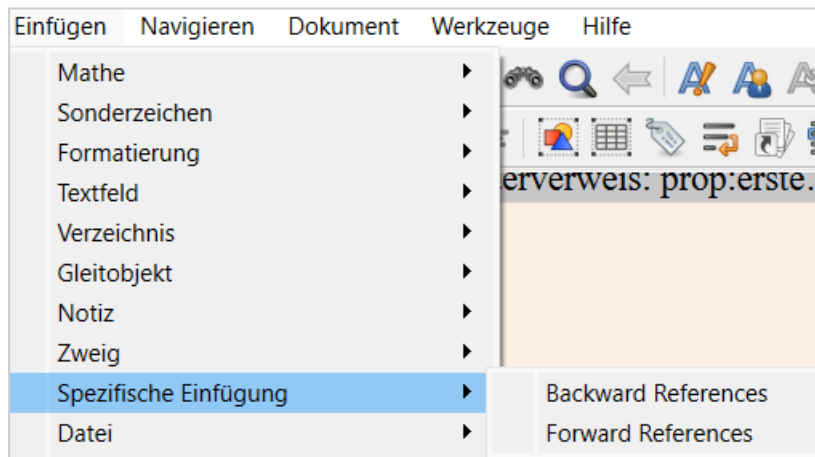


Abbildung 8 Anpassung GUI-"Lyx" für Einfügung Vor- und Rückwärtsverweistabellen

Das «Muss-Kriterium» mit der sprachlichen Beschreibung, dass die Anzahl der Verweise in Rück- respektive Vorwärtsverweistabellen limitiert werden kann, wurde bedauerlicherweise weder in die entsprechende Tabelle des Pflichtenhefts aufgenommen. Noch wurde deren Erfüllungsgrad in der Auswertung in der Tabelle 5 besprochen wurde. Dieses Muss-Kriterium wurde aus zeitlichen Gründen (da bloss noch ein Durchstich angestrebt wurde) nicht erfüllt.

Als integraler Bestandteil der Arbeit werden in der folgenden Tabelle 6 die Limitierungen der aktuellen Version der Lösung beschrieben:

Tabelle 6 Limitierungen der aktuellen Version der Lösung

Bezeichnung	Begründung	Massnahme, um Einschränkung erkennbar zu machen
Anwendung von «resolveBackAndForwardReferences.py» (das Python-Skript) ausserhalb Build-Prozesses	Beim Erstellen der Bedienungsanleitung für das Python-Skript ist aufgefallen, dass das Python-Skript der Windows-Konsole nicht richtig aufgerufen kann. Die Ursache hierfür ist nicht klar.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Benutzeroberfläche «Lyx»	- Die Benutzeroberfläche könnte noch einmal angepasst werden: zwei Icons zum Einfügen von Marken für das Einfügen von Rück- und Vorwärtsverweistabellen könnten eingefügt werden. - Der Text «Backward References» und «Forward References» der Unterpunkte könnten auf Deutsch geschrieben werden.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen

Bezeichnung	Begründung	Massnahme, um Einschränkung erkennbar zu machen
Beweise gehen nicht über Textdateigrenzen hinweg	Es ist nicht anzunehmen, dass ein Beweis in einer Textdatei anfängt und in einer anderen Textdatei aufhört. Das wäre auch m.E. kein guter Stil.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
doppelte Einträge	Falls in einem Beweis eine Referenz auf ein Label eines Satzes zweimal verwendet wird, dann werden beide Einträge aufgeschrieben – was störend ist.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Eine Tabelle der Vorwärtsverweise wird nur eingefügt, falls der dazugehörige Satz auch mit einem Label ausgestattet ist.	- Es wäre zwar denkbar, ein beliebiges Label in diesem Fall einzufügen. Aber da scheint im Moment der dazugehörige Aufwand im Vergleich zum Entsprechenden Nutzen zu gross zu sein. - Es ist aber zu vermuten, dass es keinen Sinn macht, ein automatisches Label zu erstellen. Denn falls auf einen Satz im Text referenziert wird, ist anzunehmen, dass ein entsprechendes Label auch erstellt wird. Ansonsten ist der Satz für die weiteren Betrachtungen wahrscheinlich nur von beschränktem Nutzen.	Anstelle der Tabelle wird ein Hinweis aufgeschrieben: „ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward/ forward references.“
Erzeugung von Ausgabedateien bei mehreren Eingabedateien	Besteht ein Skript aus mehreren Dateien, dann besteht bis jetzt keine Gewähr, dass die Konvertierung funktioniert (wurde aus Zeitgründen nicht getestet)	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Fehlermeldung beim Erstellen	- In der momentanen Version ist es möglich, das zwischendurch zum manuellen Überschreiben von Dateien aufgefordert wird. - Es sind auch Fehlermeldungen möglich, welche keine erkennbaren Ursachen haben und sich nicht auf das Endresultat auswirken.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Keine Tabelle aller Rückwärtsverweise,	Wenn in eine Tabelle aller Rückwärtsverweise zwischen zwei	Ein Rückwärtsverweis wird auf den Beweis unmittelbar

Bezeichnung	Begründung	Massnahme, um Einschränkung erkennbar zu machen
falls eine Marke nach einem Satz, aber vor einem Beweis folgt.	Beweise desselben Satzes eingefügt werden, dann ist es u.U. nicht klar, auf welchen Beweis sich diese Tabelle bezieht. Wahrscheinlich wird diese Limitierung nicht aufgehoben.	vor der entsprechenden Marke bezogen. Ist ein solcher nicht vorhanden wird anstelle der Verweistabelle geschrieben: „ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references.“
Keine Tabelle aller Vorwärtsverweise, falls kein Satz vor der entsprechenden Marke ist.	- Es ist nicht anzunehmen, dass sich der Satz der einen und die entsprechende Textmarke in einer Textdatei anzutreffen ist. - Es ist im Moment ein zu großer Aufwand, über die Textdateigrenzen hinweg eine Ordnung zu erstellen. - Wird eventuell in einer späteren Version noch hinzugefügt.	Anstelle der Tabelle wird ein Hinweis aufgeschrieben: “ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward/ forward references.“
Limitierung der Anzahl der Verweise auf andere Sätze	Die maximale Anzahl der Einträge der Verweise auf Sätze in Tabellen mit Vor- und Rückwärtsverweisen kann nicht limitiert werden.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Referenzen und Label mit Umlauten	- Referenzen und Labels können in Lyx Umlaute enthalten. Diese werden konvertiert, so dass die resultierenden Bezeichnungen nicht mehr leicht lesbar sind. - Es wurde zwar eine Anstrengung unternommen, die ursprünglichen Referenzen und Labels zurückzugewinnen. Jedoch ist der Algorithmus nicht sehr vertrauenswürdig (Wenn die resultierende Zeichenkette mehr als ein Zeichen besitzt, wird bloss das zweite Zeichen verwendet.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Referenzen von Definitionen	- Eigentlich sollten auch Definitionen referenziert werden. - Dies wird eventuelle in einer späteren Version nachgeholt.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen

Bezeichnung	Begründung	Massnahme, um Einschränkung erkennbar zu machen
Robustheit der Lösung	Wird irrtümlicherweise etwa in einer Fussnote ein Verweis für das Einfügen einer Rückwärtstabelle eingefügt, dann wird das Erstellen des entsprechenden PDF aus der Lyx-Datei ohne eine informative Fehlermeldung abgebrochen.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Software	Die Software könnte sicher noch optimiert werden. Das betrifft sowohl die Übersichtlichkeit/ Wartbarkeit wie auch das Verwenden von Datenbanken oder ähnlichen Mitteln, um den Sourcecode stabiler zu machen.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Speicherort des Python-Skripts	- Aus völlig praktischen Gründen wurde der Dateispeicherort des Python-Skripts, welches für den Build-Prozess benötigt wird, auf «C:/temp» festgelegt. Eine Version für andere Betriebssysteme (v.a. Linux/ Ubuntu) ist noch nicht erstellt. - Dies muss in einer weiteren Version unbedingt korrigiert werden.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Sprache der Tabellentexte und Texte der Referenzen	- Die Texte der Texte, welche für die Erstellung der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise verwendet werden, sind im Moment fix und zudem nur auf Englisch (in einer ersten Version waren sie Deutsch). - Dies könnte ggf. in einer weiteren Version angepasst werden.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Tests	In Anbetracht der Zeitknappheit bei der Erstellung der Diplomarbeit kamen die Tests viel zu kurz.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Texte der Tabellen und Referenzen	- Im Moment können diese Texte nicht auf eine einfache Art geändert werden. - Denkbar wäre ein entsprechender Dialog in «Lyx».	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen

Bezeichnung	Begründung	Massnahme, um Einschränkung erkennbar zu machen
Überlange Tabellen	Tabellen der Rückwärtsverweisen von Beweisen sowie von Vorwärtsverweise von Sätzen können sich nicht über mehrere Seiten erstrecken	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Verschachtelte Beweise werden nicht berücksichtigt	- Falls in einem Beweis wieder ein Satz formuliert wird und dieser wieder bewiesen wird, dann führt das zu einer Verfälschung der entsprechenden Verweistabellen. Eine verschachtelte Beweisführung jedoch nicht für zielführend erachtet und darum vom Autor dieser Diplomarbeit vermieden. - Es ist nicht zu vermuten, dass dieses Problem in einer zukünftigen Version angegangen wird.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen
Version von «Lyx»	Die benötigte Version von «Lyx» ist 2.4. Diese ist bis jetzt erst als Entwicklerversion erhältlich.	Wurde in die entsprechende Bedienungsanleitung aufgenommen

8.3 Reflexion Weg zum Ziel

Als ausgesprochener Glücksfall kann die freiwillige Hilfe von Herrn Jürgen Spitzmüller (E-Mail-adresse: jspitzm@gmail.com) genannt werden.

Leider wurde die Erfüllung der Diplomarbeit durch eine Projektarbeit gehindert. Obwohl der Dozent, für dessen Fach die Projektarbeit hätte gemacht werden müssen, viel Verständnis aufbrachte, hat der Autor der Diplomarbeit es nicht lassen können, trotzdem eine eigene Lösung zu implementieren. Mit leider beträchtlichen grossen Auswirkungen auf vorliegende Arbeit. Jedoch muss der Autor dieser Arbeit die Verantwortung für diese Tatsache vollständig übernehmen.

Der Arbeitsaufwand vor dem Beginn der Diplomarbeit hätte in etwa gleich hoch sein müssen wie derjenige während der Diplomarbeit, damit die Diplomarbeit unmittelbar verwertbare Ergebnisse gehabt hätte. So aber ist das Ergebnis (Durchstich) schon als riesiger Erfolg zu werten.

Der Bericht besitzt Leerstellen, welche jedoch aus zeitlichen Gründen nicht mehr behoben werden können. So ist etwa die Umsetzung der Arbeit viel zu knappgehalten.

8.4 Lessons learned

Das eigentliche Ziel der Diplomarbeit (welche jedoch nicht explizit formuliert wurde) wurde nicht erreicht. Es ist nur zu einem winzigen Teil gelungen, herauszufinden, wie das Framework von «Lys» aufgebaut wird und wie es erweitert werden kann. Zwar wurde das entsprechende Repository lokal installiert

und es konnte auch von der Entwicklungsumgebung («Visual Studio 2022 Preview» von Microsoft) aus gestartet werden und mit dem Debugger die einzelnen Programmschritte ausgeführt werden. Jedoch setzte sich schnell die Einsicht durch, dass der Weg über die Anpassung von «Lyx» selbst der falsche Weg sei, um das Ziel zu erreichen. In der Diplomarbeit selbst ist der Strategiewechsel von der Realisierung des Projekts hin zur Strategie des Durchstichs wesentlich. Die Tests wurden äusserst spärlich durchgeführt.

Weiter ist es zwar schön, dass eine erste Version des Skripts geschrieben wurde und für den Autoren der Diplomarbeit ist es sehr befriedigend, dass mittels «chatGPT» (siehe <https://chat.openai.com/>) das Perl-Skript in ein Python-Skript umgesetzt werden konnte. Jedoch ist die Umsetzung der Anforderungen über Datenstrukturen von Python selber eigentlich ein Armutszeugnis. Es funktioniert zwar, ist jedoch umständlich und nicht gut wartbar.

Befriedigend ist jedoch anzumerken, dass es gelungen ist, einen Durchstich zu erzeugen.

Fesselnd war es, dass zuerst ein Konzept geschrieben wurde und dann dieses Konzept Schritt für Schritt umgesetzt wurde – aber bei der Ausführung oder beim Test eines Schrittes oft bemerkt wurde, dass das Konzept falsch war und entsprechend revidiert werden musste. Von der Theorie her war sicher das Fach mit der Bezeichnung «Software Engineering» am nützlichsten für die Umsetzung dieser Diplomarbeit.

8.5 Ausblicke

Die Arbeit kann noch praktisch beliebig erweitert werden. Einerseits wurde dem Autor der Diplomarbeit klar, dass die vorliegende Version noch gravierende Mängel und Optimierungspotentiale besitzt (vergleiche mit der entsprechenden Auflistung in der Tabelle 6). Andererseits hat sich gezeigt, dass die Art der Referenzierung nicht unbedingt vorteilhaft ist. Gegebenenfalls wäre eine einzelne Tabelle am Schluss des Dokuments zielführender. Weiter ist zu nennen, dass das Einlesen der Tokens und deren erstmalige Abspeicherung noch weiter optimiert werden kann. Sicher müsste noch weiter untersucht werden, ob die Datenhaltung im Skript nicht weiter optimiert werden kann. So wie sie jetzt realisiert wurde, ist sie schwer verständlich und nicht wartungsfreundlich.

Das gesamte Projekt ist unter <https://github.com/MobyDickDick/Verweistabellen> abgespeichert und wird es über das Ende der Diplomarbeit hinaus bleiben.

9 Eigenständigkeitserklärung

Die Verfasserinnen und Verfasser bestätigen mit ihrer Unterschrift, dass die vorliegende Arbeit selbstständig, ohne fremde Hilfe und ohne Benutzung anderer als die angegebenen Hilfsmittel erstellt wurde.

Die aus fremden Quellen (einschliesslich elektronischer Quellen) direkt oder indirekt übernommenen Inhalte sind als solche kenntlich gemacht.

Die Arbeit ist in gleicher oder ähnlicher Form noch nicht vorgelegt worden.

Unterschriften:



Markus Demarmels

Datum/Ort:

Trimbach, den 23.10.2023

10 Verzeichnisse

10.1 Abkürzungsverzeichnis

Das Abkürzungsverzeichnis wurde am Anfang des Berichts hinzugefügt.

10.2 Abbildungsverzeichnis

Das Abbildungsverzeichnis wurde am Anfang des Berichts hinzugefügt.

10.3 Tabellenverzeichnis

Das Abbildungsverzeichnis wurde am Anfang des Berichts hinzugefügt.

10.4 Diagrammverzeichnis

Das Diagrammverzeichnis wurde mit dem Abbildungsverzeichnis zusammengelegt.

10.5 Literatur- und Quellenverzeichnis

Die Literaturangaben wurden im Text hinzugefügt.

11 Anhang

Im Anhang werden im ersten Abschnitt die Arbeitspakete der Diplomarbeit beschrieben. Weiter wird der Aufbau des erweiterten Skripts, der Anpassung des Build-Prozesses sowie des Insets von Lyx beschrieben. Schlussendlich werden die Projektstatusbericht und die Ergebnisse der zwei Besprechungen mit dem Diplomlehrer (Gregor von Flüe) aufgeschrieben, bevor die angehängten Dateien aufgelistet werden.

11.1 Arbeitspakete der Diplomarbeit

In den folgenden Unterabschnitten 11.1.1 bis 11.1.12 werden die beabsichtigten Arbeitspakete der Diplomarbeit aufgeschrieben. Die geschätzten Aufwände wurden in einem Top-Down verfahren. Es wurde bezüglich aller Aufgaben der relative Aufwand für die Erfüllung der Arbeit geschätzt und diese dann in die Arbeitszeit übersetzt.

11.1.1 Arbeitspaket Schreiben der Arbeitspakete

In der Tabelle 7 «Tabelle 7 Schreiben der Arbeitspakete» wird beschrieben, dass die Arbeitspakete erzeugt werden sollten.

Tabelle 7 Schreiben der Arbeitspakete

Bezeichnung	Inhalt
Name	Schreiben der Arbeitspakete
Beschreibung	Die Arbeitspakete werden definiert und aufgeschrieben
Startdatum	13.09.2023
Enddatum	13.09.2023
Geschätzter Aufwand	3 h
Benötigt Arbeitspakete	-
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Wird für die ganze Arbeit benötigt.

11.1.2 Arbeitspaket Software kennenlernen

In der Tabelle 8 «Software kennenlernen» wird das Kennenlernen der Software beschrieben.

Tabelle 8 Software kennenlernen

Bezeichnung	Inhalt
Name	Software kennenlernen.
Beschreibung	Ich möchte mich mit der Software vertraut machen, welche in Frage kommt, um das Problem zu lösen. Als da vor allem wäre: - Perl (Programmiersprache) - Tex-/ Latex-Pakete - Lyx Funktionen - «Insets» (Einfügungen von externen Paketen in Lyx. In diesem Arbeitspaket ist ebenfalls beinhaltet, Tex- und Latex-Funktionen kennenzulernen und den ganzen Vorgang der Übersetzung soweit notwendig für die Erfüllung dieser Diplomarbeit bis zur Erstellung eines PDFs kennenzulernen.
Startdatum	Mittwoch, den 14.09.2023
Enddatum	Dienstag, den 26.09.2023, 18:15 Uhr: Dann findet der 1. Abgleich mit Gregor von Flüe statt. Dann sollte klar sein, ob es möglich ist, die Erweiterung mit Lyx geschrieben werden kann.
Geschätzter Aufwand	40 h
Benötigt Arbeitspakete	Keine
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Implementation des Features.

11.1.3 Arbeitspaket Tex- und Latex Auszeichnungssprache kennenlernen

In der Tabelle 9 «Arbeitspaket Tex- und Latex Auszeichnungssprache kennenlernen» wird beschrieben, wie detailliert die Lyx-Auszeichnungssprache kennengelernt werden soll.

Tabelle 9 Tex- und Latex-Auszeichnungssprache kennenlernen

Bezeichnung	Inhalt
Name	Tex- und Latex-Auszeichnungssprache im Rahmen des neuen Features kennenlernen
Beschreibung	Es ist zwar fraglich, wie ein Dokument in Lyx-Speicher abgelegt wird. Trotzdem ist anzunehmen, dass dies als UTF-8 ohne spezielle Klassen erfolgt. Dass also der Text auf der Festplatte 1:1 im Hauptspeicher geladen wird.

Bezeichnung	Inhalt
	In diesem Fall müsste bloss untersucht werden, wie die beteiligten Elemente (Referenzen und Tabellenformate) codiert sind.
Startdatum	Donnerstag, den 21.09.2023
Enddatum	Dienstag, den 26.09.2023
Geschätzter Aufwand	20 h
Benötigt Arbeitspakete	-
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Implementation des Algorithmus, um die Verweistabellen zu erzeugen.

11.1.4 Arbeitspaket Implementationsart definieren

In der Tabelle 10 wird beschrieben, wie der Algorithmus aussehen soll, damit Rückwärtsverweistabellen erstellt werden können.

Tabelle 10 Implementationsart definieren

Bezeichnung	Inhalt
Name	Definition der Art der Implementationsart
Beschreibung	An diesem Zeitpunkt geht es darum, dass die erste Implementation des Features klar ist. Ich sollte jetzt Perl genug kennen und den Mechanismus der Übersetzung der Erzeugung von PDF-Dateien genug kennen, damit ich weiss, wie das Feature implementiert wird.
Startdatum	Dienstag, den 26.09.2023
Enddatum	Dienstag, den 26.09.2023
Geschätzter Aufwand	8 h
Benötigt Arbeitspakete	11.1.2 «Arbeitspaket Software kennenlernen» sowie 11.1.3 «Arbeitspaket Tex- und Latex Auszeichnungssprache kennenlernen»
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Entscheidend für das gesamte weitere Vorgehen.

11.1.5 Arbeitspaket Algorithmus Erstellung Tabelle Vorwärtsverweise definieren

In der Tabelle 11 wird beschrieben, wie der Algorithmus des Einfügens des Vorwärtsalgorithmus aussehen soll.

Tabelle 11 Arbeitspaket Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Vorwärtsverweise definieren

Bezeichnung	Inhalt
Name	Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Vorwärtsverweise definieren
Beschreibung	Erstellen des Algorithmus, welcher beschreibt, wie die Vorwärtsverweise eingefügt werden sollen.
Startdatum	Mittwoch, den 27.09.2023
Enddatum	Donnerstag, den 28.09.2023
Geschätzter Aufwand	8 h
Benötigt Arbeitspakete	-
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Implementation Algorithmus des Rückwärtsalgorithmus

11.1.6 Arbeitspaket Implementation Algorithmus Erstellung Tabelle Vorwärtsverweise

In der Tabelle 12 «implementieren Algorithmus Erstellung Tabelle Vorwärtsverweise» wird beschrieben, wie der Algorithmus des Einfügens des Vorwärtsalgorithmus aufgebaut sein soll.

Tabelle 12 implementieren Algorithmus Erstellung Tabelle Vorwärtsverweise

Bezeichnung	Inhalt
Name	Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Vorwärtsverweise implementieren
Beschreibung	Implementation des Algorithmus, welcher zum Einfügen von Vorwärtsverweisen im Lyx dient.
Startdatum	Donnerstag, den 28.09.2023
Enddatum	Dienstag, den 03.10.2023
Geschätzter Aufwand	24 h
Benötigt Arbeitspakete	11.1.5 «Arbeitspaket Algorithmus Erstellung Tabelle Vorwärtsverweise definieren»
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Tests des Einfügens der Vorwärtsverweise

11.1.7 Arbeitspaket Algorithmus Erstellung Tabelle Rückwärtsverweise definieren

In der Tabelle 13 «Arbeitspaket Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Rückwärtsverweise definieren» wird folgendes beschrieben:

Tabelle 13 Arbeitspaket Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Rückwärtsverweise definieren

Bezeichnung	Inhalt
Name	Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Rückwärtsverweise definieren
Beschreibung	Erstellen des Algorithmus, welcher beschreibt, wie die Tabelle der Rückwärtsverweise eingefügt werden sollen.
Startdatum	Montag, den 3. Oktober 2023
Enddatum	Dienstag, den 4. Oktober 2024
Geschätzter Aufwand	8 h
Benötigt Arbeitspakete	-
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Für das nächste

11.1.8 Arbeitspaket Implementation Algorithmus Erstellung Rückwärtsverweistabelle

In der Tabelle 14 wird beschrieben, dass der Algorithmus für die Erstellung der Tabellen der Rückwärtsverweise implementiert werden soll:

Tabelle 14 Arbeitspaket Implementation Algorithmus Erstellung Rückwärtsverweistabelle

Bezeichnung	Inhalt
Name	Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Rückwärtsverweise implementieren
Beschreibung	Implementation des Algorithmus, welcher zum Einfügen von Rückwärtsverweisen im Lyx dient.
Startdatum	Dienstag, den 4. Oktober 2023
Enddatum	Donnerstag, den 12. Oktober 2023
Geschätzter Aufwand	32 h
Benötigt Arbeitspakete	-

Bezeichnung	Inhalt
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Für das nächste

11.1.9 Arbeitspaket Feature einfügen der Tabelle von Vorwärtsverweisen testen

In der Tabelle 15 wird beschrieben, dass das gesamte Feature der Erzeugung der Tabellen der Vorwärtsverweise getestet werden soll.

Tabelle 15 Arbeitspaket Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Vorwärtsverweisen testen

Bezeichnung	Inhalt
Name	Algorithmus der Erstellung der Tabelle der Vorwärtsverweisen testen
Beschreibung	Testen des Features des Einfügens von Vorwärtsverweise
Startdatum	Donnerstag, den 13. Oktober 2023
Enddatum	Freitag, den 14. Oktober 2024
Geschätzter Aufwand	8 h
Benötigt Arbeitspakete	11.1.6 «Arbeitspaket Implementation Algorithmus Erstellung Tabelle Vorwärtsverweise»
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Das ist der Abschluss dieses Teils.

11.1.10 Arbeitspaket Feature einfügen der Tabelle von Rückwärtsverweisen testen

In der wird beschrieben, dass das gesamte Feature der Erzeugung der Tabellen der Vorwärtsverweise getestet werden soll.

Tabelle 16 wird beschrieben, dass das gesamte Feature der Erzeugung der Tabellen der Vorwärtsverweise getestet werden soll.

Tabelle 16 Arbeitspaket Feature einfügen der Tabelle der Rückwärtsverweisen testen

Bezeichnung	Inhalt
Name	Feature einfügen der Tabelle von Rückwärtsverweisen testen
Beschreibung	Testen des Features des Einfügens von Rückwärtsverweisen und allfällige Korrekturen des Features.
Startdatum	Freitag, den 13. Oktober 2023
Enddatum	Montag, den 16. Oktober 2023
Geschätzter Aufwand	8 h
Benötigt Arbeitspakete	11.1.8 «Arbeitspaket Implementation Algorithmus Erstellung Rückwärtsverweis»
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Das ist der Abschluss dieses Teils.

11.1.11 Arbeitspaket Projektbericht schreiben

In der Tabelle 17 wird beschrieben, dass der Projektbericht erstellt werden soll.

Tabelle 17 Arbeitspaket Projektbericht schreiben

Bezeichnung	Inhalt
Name	Arbeitspaket Projektbericht schreiben
Beschreibung	Schreiben des Projektberichts
Startdatum	Montag, den 16. Oktober 2023
Enddatum	Freitag, den 20. Oktober 2023
Geschätzter Aufwand	32 h
Benötigt Arbeitspakete	Laufend, aber grundsätzlich müssen alle anderen Pakete abgeschlossen sein, damit der Projektbericht erfolgreich abgeschlossen werden kann.
Wird von Arbeitspaketen benötigt	Das ist der Abschluss der Diplomarbeit

11.1.12 Arbeitspaket Administration

In der Tabelle 18 wird beschrieben, dass parallel zur übrigen Diplomarbeit die Administration der Diplomarbeit jeden Tag nachgeführt werden soll.

Tabelle 18 Arbeitspaket Administration

Bezeichnung	Inhalt
Name	Administration
Beschreibung	Die Administration soll parallel zu den anderen Arbeitspaketen ausgeführt werden.
Startdatum	Montag, den 11. September 2023
Enddatum	Freitag, den 20. Oktober 2023
Geschätzter Aufwand	33 h
Benötigt Arbeitspakete	-
Wird von Arbeitspaketen benötigt	11.1.11 «Arbeitspaket Projektbericht schreiben»

11.2 Beschreibung des Algorithmus des Skripts

Hier soll die Funktion des Python Skripts aufgeschrieben werden. Es wurde absichtlich auf das Schreiben von Klassen verzichtet, da das Problem nicht aufwendig genug ist, um das Schreiben mittels Klassen zu rechtfertigen.

Zuerst soll das Parsen der einer Tex-Datei beschrieben werden. Dann wird die Datenstruktur des Skripts aufgeschrieben werden. Anschliessend wird exemplarisch die Umsetzung einer Datenstruktur beschrieben.

Zu beachten ist, dass die momentane Sprache der Bezeichnungen der Tabellen und Verweise auf diese momentan in Englisch ist (im Gegensatz zur Nachfolgenden Beschreibung, bei welcher hierfür Deutsch verwendet wurde).

11.2.1 Beschreibung des Resultats

Im nachfolgenden, mit Anfangs- und Schlusszeichen bezeichneten Absatz wird ein ganz einfaches Gerüst eines Mathematikskripts abgebildet:

«Satz 1. *Dies ist der erste Satz*

Beweis. Der erste Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze.

Aber er wird von anderen Sätzen referenziert. ■

<includebackwardreferences>

<includeforwardreferences>

Satz 2. Dies ist der zweite Satz

Beweis. Der zweite Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze. ■

<includebackwardreferences>

<includeforwardreferences>

Satz 3. Dies ist der dritte Satz

Beweis. Der dritte Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze. ■

<includebackwardreferences>

<includeforwardreferences>

Satz 4. Dies ist der vierte Satz

Beweis. Der vierte Satz referenziert den Satz 1. ■

<includebackwardreferences>

<includeforwardreferences>

Satz 5. Dies ist der fünfte Satz

Beweis. Der fünfte Satz referenziert die Sätze 2 sowie 3. ■

<includebackwardreferences>

<includeforwardreferences>

Satz 6. Dies ist der sechste Satz

Beweis. Der sechste Satz referenziert die Sätze 3, 4, 5. ■

<includebackwardreferences>

<includeforwardreferences>

Satz 7. Dies ist der siebte Satz

Beweis. Der siebte Satz referenziert den Satz 6. Jedoch wird er von keinen anderen Sätzen referenziert. ■

<includebackwardreferences>

<includeforwardreferences>

»

Das schwarze, ausgefüllte Quadrat am Zeilenende markiert das Ende eines Beweises eines Satzes (wird häufig in mathematischen Lehrbüchern so dargestellt).

Die Verweise auf die anderen mathematischen Sätze sind in im obigen Gerüst (im Gegensatz zu der PDF-Ausgabe eines «Lyx»-Dokuments) keine klickbaren Links.

Die Textmarken zum Erstellen der Tabellen der Vorwärtstabellen der Sätze respektive Rückwärtstabellen der Tabellen wurden mit «<includebackwardreferences>» respektive «<includeforwardreferences>» bezeichnet. In der Tex-Datei werden diese Textmarken jedoch mit «\includebackwardreferences» respektive «\includeforwardreferences» bezeichnet.

Im nächsten Abschnitt, wieder mit Anführungs- und Schlusszeichen bezeichnet, wird das Resultat der Anwendung des Skripts gezeigt:

«

Tabelle 1. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
4	vierter Satz ist schon überraschender

Tabelle 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
5	fünfter Satz ist ein wenig knifflig

Tabelle 3. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
5	fünfter Satz ist ein wenig knifflig
6	sechster Satz ist die Quintessenz der Überlegungen

Satz 1. Dies ist der erste Satz

Beweis. Der erste Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze.

Aber er wird von anderen Sätzen referenziert. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 1 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Satz 2. Dies ist der zweite Satz

Beweis. Der zweite Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 2 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Satz 3. Dies ist der dritte Satz

Beweis. Der dritte Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 3 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Satz 4. *Dies ist der vierte Satz*

Beweis. Der vierte Satz referenziert den Satz 1.

In der Tabelle 4 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet. In der Tabelle 5 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

3

Tabelle 4. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
1	erster Satz ist banal

Tabelle 5. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
6	sechster Satz ist die Quintessenz der Überlegungen

Tabelle 6. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
2	zweiter Satz ist Anwendung von Definitionen
3	dritter Satz ist unmittelbar einsehbar

Tabelle 7. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
6	sechster Satz ist die Quintessenz der Überlegungen

Satz 5. *Dies ist der fünfte Satz*

Beweis. Der fünfte Satz referenziert die Sätze 2 sowie 3. ■

In der Tabelle 6 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet. In der Tabelle 7 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Satz 6. *Dies ist der sechste Satz*

Beweis. Der sechste Satz referenziert die Sätze 3, 4, 5 ■

In der Tabelle 8 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Satz 7. *Dies ist der siebte Satz*

Beweis. Der siebte Satz referenziert den Satz 6. Jedoch wird er von keinen anderen Sätzen referenziert. ■

In der Tabelle 9 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Tabelle 8. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
3	dritter Satz ist unmittelbar einsehbar
4	vierter Satz ist schon überraschender
5	fünfter Satz ist ein wenig knifflig

Tabelle 9. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
6	sechster Satz ist die Quintessenz der Überlegungen

»

Die Links sind dabei in der Originalen klickbar. Ist eine Tabelle mit Rückwärtsverweisen eines Satzes leer, weil es keine entsprechen Verweise gibt, wird im generierten PDF der Satz «ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.» aufgeschrieben. Die PDFs mit den beiden Dateien werden als Anhang der Arbeit mitgegeben. In diesen PDFs wird kommt auch die ursprüngliche Formatierung besser zur Geltung.

11.2.2 Parsen der Tex-Datei

Die Begriffe des Parsens und der Tokens werden im Glossar erläutert.

Die Tokens müssen aus der Tex-Datei extrahiert werden. In der nächsten Tabelle werden die extrahierenden Tokens in Form von Regex-Ausdrücken beschrieben. Dabei wurden die Tokens, welche Label und Referenzen beschrieben (wobei die Referenzen in drei Ausprägungen geparkt werden) und das Parsen

derselben aus dem entsprechenden Perl-Skript (siehe unter «<https://www.ctan.org/pkg/texref>») kopiert:

Tabelle 19 zu extrahierende Tokens

Token	Bedeutung
<code>\begin\{prop\}([s]*)</code>	Suche den Beginn eines Satzes
<code>\label\{prop:([^\s]*)\}</code>	Suche das Label eines Satzes
<code>\begin\{proof\}</code>	Suche den Beginn eines Beweises
<code>\end\{proof\}</code>	Suche das Ende eines Beweises
<code>\[a-z]*ref\{([^\s]*)\}</code>	Suche Referenz
<code>\[a-z]*refs\{([^\s]*)\}</code>	Suche Referenzen
<code>\[a-z]*range\{([^\s]*)\}([^\s]*)</code>	Suche einen Bereich von Referenzen
<code>\includebackwardreferences</code>	Suche die Rückwärtsreferenzen
<code>\includeforwardreferences</code>	Suche die Vorwärtsreferenzen

In der nächsten Tabelle 20 werden die abgespeicherten Tokens noch aufgelistet. Welche Daten dann genau gespeichert werden, wird im nächsten Abschnitt erläutert:

Tabelle 20 abgespeicherte Tokens

Token	Bedeutung
<code>prop</code>	Beginn eines Satzes
<code>label</code>	Label
<code>begin proof</code>	Beginn eines Beweises
<code>end proof</code>	Ende eines Beweises
<code>ref</code>	Referenz auf ein Label
<code>includebackwardreferences</code>	Textmarke zum Einfügen einer Tabelle der Rückwärtsreferenzen eines gegebenen Beweises
<code>includeforwardreferences</code>	Textmarke zum Einfügen einer Tabelle der Vorwärtsreferenzen eines gegebenen Beweises

11.2.3 Datenstruktur des Skripts

Grundsätzlich wurden alle Daten in ein Wörterbuch («Directory») mit dem entsprechenden Eintrag eines Aufzählungstyps («Enumeration Typ») als Schlüssel und einem Directory als Wert abgelegt. Zudem wurden zwei weitere Wörterbücher als Eintrag des ursprünglichen Wörterbuchs eingefügt. Das erste Wörterbuch umfasst alle «berechneten Werte» (also bearbeiteten Daten, wie etwa die Information, zu welchem Satz mit Label ein gewisser Beweis gehört). Das zweite Wörterbuch umfasst alle

Fehlermeldungen. Dieses wurde jedoch nicht unterhalten und müsste in einer der nächsten Versionen wieder entfernt werden.

In den nachfolgenden Tabellen beschrieben, welche die Daten der eingelesenen Tokens beinhalten. Es ist nun nicht besonders hilfreich, wenn an dieser Stelle alle Datenstrukturen aufgelistet werden. Dafür sind die Kommentare innerhalb des Quellcodes hilfreicher (welcher als Textdatei angefügt worden ist). Es soll jedoch exemplarisch anhand ausgewählten Datenstrukturen aufgezeigt werden, wie die Daten abgespeichert wurden und welche Informationen diese beinhalten. Die nachfolgende Tabelle 21 beschreibt die Datenstruktur, in welcher Informationen über die Labels gespeichert wurden. Die Bezeichnung des Schlüssels wird dabei in Klammer geschrieben, damit ein Schlüssel mit mehreren Einträgen (etwa ein Dupel oder Tripel, also solche mit zwei oder drei bestimmenden Grössen) besser lesbar wird.

Tabelle 21 Tabelle der Labels

Tabelle der Sätze mit Label	
Bezeichnung des Labels	Text
Name der Tex-Datei	Name der Datei, in welcher das Label gelesen wurde.
Zeilennummer	Nummer derjenigen Zeile, in welcher das Label gelesen wurde.
Schlüssel: (Bezeichnung des Labels)	Primärschlüssel der Tabelle der Anfänge von Sätzen.

Diese Tabelle wurde als Wörterbuch («Directory») mit dem Label als Schlüssel und dem Dupel (Tupel mit zwei Einträgen) des Namens der Textdatei sowie der Zeilennummer.

Zuweilen mussten zuerst neue, leere Datenstrukturen erschaffen werden, damit die Daten in die Datenstrukturen eingetragen werden konnten. Als Beispiel sollen die Marken erwähnt werden, welche den Beginn eines Satzes kennzeichnen. Die Tabelle, welche die Informationen der Markierungen der Satzanfänge beinhaltet, ist in der Tabelle 22 abgespeichert:

Tabelle 22 Tabelle der Markierungen der Satzanfänge

Tabelle der Markierungen der Satzanfänge	
Name der Tex-Datei	Name der Datei, in welcher das Label eingelesen wurde,
Zeilennummer	Nummer derjenigen Zeile, in welcher das Label eingelesen wurde.
Schlüssel: (Name der Tex-Datei, Zeilennummer)	Primärschlüssel der Tabelle der Anfänge von Sätzen.

Diese Tabelle wurde so implementiert, dass der erste Schlüsseleintrag (Name der Tex-Datei) wieder als Wörterbuch («Directory») mit dem Namen der Tex-Datei und die Einträge der Zeilennummern als Liste realisiert wurde. Es wurde dadurch eine Verbesserung der Performance erhofft, respektive eine Datenverschwendung befürchtet, falls die Einträge der Zeilennummern wiederum als Wörterbücher («Directoires») implementiert worden wäre. Falls die Markierung eines Satzanfangs in eine Datei gefunden worden wäre, deren Bezeichnung noch nicht der Datenstruktur der Tabelle der Markierungen der Satzanfänge eingetragen worden wäre, hätte vorgängig zum Listeneintrag noch der entsprechende Eintrag in der Datenstruktur der Einträge der Bezeichnungen der Tex-Dateien eingefügt werden müssen.

Währenddem die Tokens und die damit verknüpften Informationen im Rahmen des Parsens der Dateien extrahiert wurden, wurden diese in die entsprechenden Datenstrukturen eingelesen. Anschliessend wurden diese Daten weiterverarbeitet. Dabei wurden von Hand Abfragen gemacht und die so gewonnenen Daten wieder in entsprechenden Datenstrukturen abgelegt. Dabei trat der Nachteil des gewählten Vorgangs klar zu Tage.

Exemplarisch soll dies verdeutlicht werden anhand des Vorgangs, mit welchem bestimmt wird, welche Referenzen auf andere Sätze mit Label sich in einem Beweis eines gegebenen Satzes mit einem gegebenen Label befinden.

Weil dieser Sachverhalt nicht leicht verständlich ist, soll ein Beispiel gemacht werden:

Wenn sich im Beweis des Satzes mit der Bezeichnung «A» eine Referenz auf einen Satz mit der Bezeichnung «B» befindet, dann soll also angezeigt werden, dass sich die Referenz auf den Satz mit der Bezeichnung «B» im Beweis des Satzes mit der Bezeichnung «A» befindet. Zu diesem Zweck werden alle gefundenen Referenzen nacheinander ausgelesen. Eine solche Referenz werde mit «A» bezeichnet. Nun wird geprüft, ob sich die Referenz mit der Bezeichnung «B» sich in einem Beweis eines Satzes befindet, welcher mit einem Label markiert ist. Nun werde angenommen, dass dem so sei und der Satz mit dem Label «A» markiert sei. Anschliessend wird überprüft, ob die Referenz von «B» sich auf einen Satz mit Markierung bezieht. Ist dies Bedingung auch erfüllt, dann kann in einer weiteren Datenstruktur abgelegt werden, dass sich die Referenz des Satzes «B» für den Beweis des Satzes mit dem Label «A» befindet, so wie es verlangt ist.

Mit Hilfe von insgesamt 9 (!) solcher Abfragen und erneuter Abspeicherung der so gewonnenen Daten konnte schliesslich ermittelt werden, welches die gewünschten Einträge der Tabelle der Rück- und Vorwärtsverweise sind.

11.2.4 Erstellung der Tabellen der Rück- und Vorwärtsverweise

Die Tabellen für die Erstellung der Rück- und Vorwärtsverweise werden aus Textvorlagen gewonnen, wobei diese jeweils zwei Teile besitzen. Der eine Teil bestimmt den Verweis im Haupttext und den Tabellenkopf sowie den Tabellenrumpf. Der zweite Teil bestimmt die einzelnen Einträge der Zeilen.

Die Vorlagen für die Erzeugung der Tabellen der Rück- und Vorwärtsverweise werden zusammen mit dem Eintrag für die Erzeugung der Einträge der Zeilen werden in der nachfolgenden Tabelle 23 aufgeschrieben:

Tabelle 23 Vorlagen für die Erzeugung der Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise

Bezeichnung	Inhalt
Rumpf der Vorlage der Tabelle der Rückwärtsverweise	<pre>The table \ref{tab:BackwardReferenceTable<TableNrBack- wardReference>} lists the backward references of the proof of the previous proposition <LabeledPropositionOfThe- Proof>.\n\\begin {table}\caption{\label{tab:BackwardRefer- enceTable<TableNr BackwardReference>}Backward References of Proof of Proposition <LabeledPropositionOfTheProof>} \n\n\hfill{}\n\\begin{tabular} { c l }\n\hline Proposition No. & Proposition Designation \\tabularnew- line\n\hline\n\hline\n<forAllEntries> \end{tabu- lar}\hfill{}\n\end{table}}\n\n</pre>
Rumpf der Vorlage Ta- belle der Vorwärtsver- weise	<pre>The table \ref{tab:ForwardReferenceTable<TableNrFor- wardReference>} lists the forward references of the previous proposition <LabeledPropositionOfTheProof>.\n\\begin {ta- ble}\caption{\label{tab:ForwardReferenceTable<TableNr ForwardReference>}Forward References of Proof of Proposi- tion <LabeledPropositionOfTheProof>} \n\n\hfill{}\n\\begin{tabular} { c l }\n\hline Proposition No. & Proposition Designation \\tabularnew- line\n\hline\n\hline\n<forAllEntries> \end{tabu- lar}\hfill{}\n\end{table}}\n\n</pre>
Vorlage der Zeilen der Tabellen der Rück- und Vorwärtsverweise	<pre>\ref{<reference>} & <referenceContent> \\tabu- larnewline\n\hline</pre>

Dabei sind alle Inhalte konstant ausser denjenigen, welche in den spitzen Klammern eingefügt sind.

Die Beschreibung der Platzhalter ist in der folgenden Tabelle 24 eingefügt:

Tabelle 24 Beschreibung Platzhalter Textvorlagen Erzeugung Tabellen Vor- und Rückwärtsverweise

Token	Bedeutung
<LabeledPropositionOf- TheProof>	Nummer desjenigen Satzes mit Label, für welchen die Verweistabelle der Rück- oder Vorweise erstellt wurde. Ist kein entsprechendes Label vorhanden, dann ist diese Nummer leer.
<TableNrForwardReference>	Zähler der Tabelle der Vorwärtsreferenzen. Dieser wird bei jeder Tabelle automatisch um Eins erhöht.

Token	Bedeutung
<TableNrBackwardReference>	Zähler der Tabelle der Rückwärtsreferenzen. Dieser wird bei jeder Tabelle automatisch um Eins erhöht.
<forAllEntries>	Diese Tokens sollen zeigen, dass für jeden Eintrag in den entsprechenden Datenstrukturen ein entsprechender Eintrag eingefügt werden soll. Jeder Eintrag wird durch «\\ref{<reference>} & <referenceContent>\\tabularnewline \\hline\\r\\n» Ersetzt.
<reference>	An dieser Stelle werden die einzelnen Referenzen eingefügt, zum Beispiel: „prop:Zwischenwertsatz-fuer-stetige-Funktionen“
<referenceContent>	An dieser Stelle werden die Inhalte der Referenzen eingefügt, wobei der Teil „prop:“ sowie die Bindestriche zwischen den Wörtern entfernt werden, zum Beispiel: „Zwischenwertsatz fuer stetige Funktionen“

Bei genügend Zeit und Musse (und/ oder Nerven) können diese Templates in der Skriptdatei angepasst werden.

Wird das Python-Skript ausgeführt, dann wird eine bis auf die Dateiendung gleichnamige Textdatei erzeugt. Die Dateiendung wird auf «tex2» geändert.

11.2.5 Beschreibung der Anpassung des Build-Prozesses von Lyx

Der Build-Prozess musste angepasst werden, damit das Python-Skript funktioniert. Dies stellte sich als knifflig heraus und bereitete insofern Schwierigkeiten, als in der vorliegenden Version immer noch eine Warnung zum Überschreiben von Dateien auftaucht, welche eigentlich unterdrückt werden sollte. Näheres zum Build-Prozess sie entsprechende Installationsanleitung des Features.

11.2.6 Beschreibung des sogenannten Insets von Lyx

Das Inset ist zwar klein. Trotzdem bin ich Herrn Spitzmüller (jspitzm@gmail.com) sehr dankbar, dass er mir dieses zur Verfügung gestellt hat.

Die beiden Textmarken mit den Bezeichnungen «\\includebackwardreferences» und «\\includeforwardreferences» sind im Tex-Skript als Makros implementiert, welche jedoch als Wert bloss die Konstanten mit den Bezeichnungen «<includeforwardreferences>» sowie «<includebackwardreferences>» zurückliefert. Das Inset wiederum dient zum Einfügen der beiden Makros in die Tex-Daten sowie der Darstellung der Marken in der Benutzeroberfläche von Lyx. Näheres zum Inset in der Installationsanleitung des

Features.

11.3 Projektstatusberichte

Auf den nachfolgenden Seiten sind die Projektstatusberichte eingefügt:

11.4 erster Projektstatusbericht

In der nachfolgenden Tabelle 25 ist der 1. Projektstatusbericht der Diplomarbeit wiedergegeben.

Tabelle 25 1. Projektstatusbericht der Diplomarbeit

Projekt: Verweistabellen

Statusbericht: 1

Projektleiter Markus Demarmels	Projektziele Verweistabellen	Verteiler • Gregor von Flüe			
Gesamtbeurteilung	Projektverlauf X	Projektklima X	Termine X	Risiken X	Ressourcen X
Tendenz	➡	➡	➡	➡	➡
Aktueller Projektstand Ich habe bemerkt, dass meine Befindlichkeit in der Projektarbeit schwankt von «ist alles kein Problem» bis «keine Ahnung, wie ich das schaffen soll».			Was läuft gut? - Konnte die Entwicklungsumgebungen einrichten und hatte Austausch mit Entwicklern der zu erweiternden Software Was läuft nicht gut? - Viele unbekannte Sprachen und Konzepte.		

Geplante nächste Schritte / getroffene Massnahmen

- Gemäss dem Lyx-Entwickler, mit welchem ich in Kontakt treten konnte, ist eine Latex-Funktion/ Makro angesagt.
Ich versuche mit, dort einzuarbeiten.
- Risiko: Leider muss ich nächste Woche wahrscheinlich noch eine Projektarbeit stemmen (welche ich bis jetzt liegen gelassen habe...)

Projekt-Statusbericht; Stefan Thöni, Josef Räber

11.5 zweiter Projektstatusbericht

In der nachfolgenden Tabelle 26 ist der 2. Projektstatusbericht der Diplomarbeit wiedergegeben.

Tabelle 26 2. Projektstatusbericht der Diplomarbeit

Projekt: Verweistabellen

Statusbericht: 2

Gesamtbeurteilung	Projektverlauf	Projektklima	Termine	Risiken	Ressourcen
	X	X	X	X	X
Tendenz	↓	→	↘	↘	→
Aktueller Projektstand			Was läuft gut?		
Die gute Nachricht vorweg: Im Fach «verteilte Systeme» habe ich einen kleinen Teil der Projektarbeit hingekriegt. Die schlechte Nachricht: Das war die gute Nachricht.			Das ich gar nicht so eine schlechte Laune habe, wie ich eigentlich hätte haben müssen. Was läuft nicht gut? 1 Woche verstreichen lassen.		
Geplante nächste Schritte / getroffene Massnahmen					
Kleine Brötchen backen, einfach weitergehen in der Diplomarbeit Ich habe die Algorithmen einmal grob skizziert. Ich muss etwas finden, was mich selbst motiviert, weiterzumachen. Dann « kommt's gut»					
Projekt-Statusbericht; Stefan Thöni, Josef Räber					

Projektleiter Markus Demarmels	Projektziele Verweistabellen	Verteiler • Gregor von Flüe

11.6 dritter Projektstatusbericht

In der nachfolgenden Tabelle 27 ist der 3. Projektstatusbericht der Diplomarbeit wiedergegeben.

Tabelle 27 2. Projektstatusbericht der Diplomarbeit

Projekt: Verweistabellen

Statusbericht: 3

Gesamtbeurteilung							
	Projektverlauf		Projektklima		Termine	Risiken	Ressourcen
	X		X		X	X	X
Tendenz	↓		→		↘	→	→
Aktueller Projektstand				Was läuft gut?			
Ich bin am Implementieren der Algorithmen, um die Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise automatisiert zu erstellen				Ich habe erste Resultate in der Implementation (aber noch keine Tabellen)			
				Was läuft nicht gut?			
				der Lyx- und der Tex/ Latexteil ist noch nicht begonnen.			
Geplante nächste Schritte / getroffene Massnahmen							
- Ich werde die Arbeitszeit ausweiten - Ich möchte auf jeden Fall das Python-Skript implementieren und Testen.							
Projekt-Statusbericht; Stefan Thöni, Josef Räber							

Projektleiter Markus Demarmels	Projektziele Verweistabellen	Verteiler • Gregor von Flüe

11.7 vierter Projektstatusbericht

In der nachfolgenden Tabelle 28 ist der 4. Projektstatusbericht der Diplomarbeit wiedergegeben.

Tabelle 28 4. Projektstatusbericht der Diplomarbeit

Projekt:

Statusbericht: 4

Gesamtbeurteilung	Projektverlauf			Projektklima			Termine			Risiken			Ressourcen		
	X			X			X			X			X		
Tendenz	➡			➡			⬇			➡			➡		
Aktueller Projektstand							Was läuft gut?								
Es geht jetzt darum, in Lyx das sogenannte Inset (also die entsprechende Erweiterung) zu schreiben							Der Austausch mit Gregor ist m.E. recht gut. 1. Version Skript und 1. Version Workflow gehen.								
							Was läuft nicht gut?								
							Unklar, ob es reicht.								
Geplante nächste Schritte / getroffene Massnahmen															
- Den Aufbau der Software Lyx kennenlernen - Die Diplomarbeit nachführen															
Projekt-Statusbericht; Stefan Thöni, Josef Räber															

Projektleiter Markus Demarmels	Projektziele Verweistabellen	Verteiler • Gregor von Flüe

11.8 fünfter Projektstatusbericht

In der nachfolgenden Tabelle 29 ist der 5. Projektstatusbericht der Diplomarbeit wiedergegeben.

Tabelle 29 4. Projektstatusbericht der Diplomarbeit

Projekt: Verweistabellen

Statusbericht: 5

Gesamtbeurteilung	Projektverlauf	Projektklima	Termine	Risiken	Ressourcen
	X	X	X	X	X
Tendenz	➡	➡	⚡	➡	➡
Aktueller Projektstand Ich mühe mich mit dem Bericht ab.			Was läuft gut? - Ich habe (überraschenderweise) sogar Vorsprung auf meinen Plan. Was läuft nicht gut? - Unklar, was noch kommt...		
Geplante nächste Schritte / getroffene Massnahmen Der Bericht sollte so rasch wie möglich erstellt und Gregor in einer ersten Fassung vorgelegt werden.					
Projekt-Statusbericht; Stefan Thöni, Josef Räber					

Projektleiter Markus Demarmels	Projektziele Verweistabellen	Verteiler • Gregor von Flüe

11.9 Meetingprotokolle

Nachfolgend werden die Meetingprotokolle der Besprechungen mit Gregor aufgeschrieben.

11.9.1 Meetingprotokoll der 1. Besprechung mit Gregor

Folgendes waren die Ergebnisse der 1. Besprechung mit Gregor:

- Es muss bis Morgenabend, den 28. September 2023, ein Gantt-Diagramm mit dem Soll- und Istzustand an Gregor übermittelt werden.
- Im 2. Statusbericht muss die Dokumentation abgegeben werden.
- Es muss überlegt werden, ob die Ressourcenzuteilung in einem Bottom-Up oder in einem Top-Down Verfahren erstellt wurden.
 - Es war ein Top-Down Verfahren. Die zur Verfügung stehende Zeit wurde gemäss dem erwarteten Arbeitsvolumen für die einzelnen Teilaufgaben in Arbeitsblöcke zerteilt.

11.9.2 Antwort von Gregor von Flüe auf ein Mail des Autors

(leicht grammatikalisch, aber nicht inhaltlich redigiert)

«Ciao Markus

Danke für dein Update und nein, ich bin ja da, um euch zu helfen (bzw. kann ich dir Ratschläge geben, wie ich damit umgehen würde).

Ich bin **immer** der Meinung, dass die Erfahrungen und Resultate, welche gesammelt werden mit einem Durchstich sind **aussagekräftiger** als ein perfektes Python-Skript.

Somit würde ich mich darauf fokussieren, dass der Durchstich gelingt.

Am Ende des POC kann man ja nur noch anführen, was gemacht werden muss, bevor man live gehen möchte. Aber dies nicht mehr als Part der Diplomarbeit.

Liebe Grüsse

Gregor»

11.9.3 Meetingprotokoll der 1. Besprechung mit Gregor

Folgendes waren die Ergebnisse der 2. Besprechung mit Gregor:

- Der Durchstich ist erfolgt. Aber es macht im Rahmen der Diplomarbeit wenig Sinn, wenn jetzt weiter am Durchstich gearbeitet wird, da die Diplomarbeit unbedingt erstellt werden soll.
- Es ist wichtig, dass der Bericht der Diplomarbeit möglichst schnell erstellt und an Gregor gesendet wird.
- Der Durchstich ist erfolgt. Aber es

11.10 Angehängte Dateien

Aus Gründen der Einfachheit werden die Dokumente zu einem einer einzelnen PDF-Datei zusammengebunden:

- Beispielskript ohne Tabellen der Vor- und Rueckwärtsverweise.pdf

- Beispielskript mit Tabellen der Vor- und Rückwärtsverweise.pdf
- User Manual der Python-Skriptdatei mit der Bezeichnung «resolveBackAndForwardReferences.py», welches mit «user_manual_resolveBackAndForwardReferences.pdf» bezeichnet wird.
- User Manual des neuen «Lyx»-Features (Einfügen von Textmarken zum Erstellen der Tabellen der Rück- und Vorwärtsverweise von Beweisen respektive Sätzen) mit der Bezeichnung «user_manual_custom_inset.pdf».
- Source-code des Python-Skripts mit der Bezeichnung «resolveBackAndForwardReferences.py», als PDF-Datei gedruckt. Dies erfolgte mit Hilfe von «chatGPT» (siehe <https://chat.openai.com/>), der Bibliothek «reportlab» und kleiner des Vorschlags von chatGPT, da dieser Vorschlag noch kleinere Bugs und Unschönheiten hatte.
- «ExtendedTestBackwardAndForwardReferences.pdf» Fragment (Arbeitsdokument, nicht zur «Veröffentlichung» in irgendeiner Form gedacht) einer Einführung in die naive Mengenlehre, welche teilweise mit Tabellen der Rück- und Vorwärtsverweise versehen ist, als mögliche Anwendung des Mathematikskripts. Dieses Mathematikskript umfasst ca. 1000. Zu beachten ist, dass das Mathematikskript nicht als wissenschaftliche Arbeit konzipiert wird, sondern eher im Bereich der Schulung oder gar «Infotainment»-Bereich. In der ausgedruckten Form wird dieses Beispielskript nicht eingefügt (das wäre eine Papierverschwendung).

Beispielskript ohne Verweise

Version 0.0.1

Markus Demarmels,
markus.demarmels@edu.teko.ch

SATZ 1. *Dies ist der erste Satz*

BEWEIS. Der erste Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze. Aber er wird von anderen Sätzen referenziert. ■

<includebackwardreferences>
<includeforwardreferences>

SATZ 2. *Dies ist der zweite Satz*

BEWEIS. Der zweite Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze. ■

<includebackwardreferences>
<includeforwardreferences>

SATZ 3. *Dies ist der dritte Satz*

BEWEIS. Der dritte Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze. ■

<includebackwardreferences>
<includeforwardreferences>

SATZ 4. *Dies ist der vierte Satz*

BEWEIS. Der vierte Satz referenziert den Satz 1. ■

<includebackwardreferences>
<includeforwardreferences>

SATZ 5. *Dies ist der fünfte Satz*

BEWEIS. Der fünfte Satz referenziert die Sätze 2 sowie 3. ■

<includebackwardreferences>
<includeforwardreferences>

SATZ 6. *Dies ist der sechste Satz*

BEWEIS. Der sechste Satz referenziert die Sätze 3, 4, 5 ■

<includebackwardreferences>
<includeforwardreferences>

SATZ 7. *Dies ist der siebte Satz*

BEWEIS. Der siebte Satz referenziert den Satz 6. Jedoch wird er von keinen anderen Sätzen referenziert. ■

<includebackwardreferences>
<includeforwardreferences>

Beispielskript mit Verweisen

Version 0.0.1

Markus Demarmels,
markus.demarmels@edu.teko.ch

TABELLE 1. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
4	vierter Satz ist schon überraschender

TABELLE 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
5	fünfter Satz ist ein wenig knifflig

TABELLE 3. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
5	fünfter Satz ist ein wenig knifflig
6	sechster Satz ist die Quintessenz der Überlegungen

SATZ 1. *Dies ist der erste Satz*

BEWEIS. Der erste Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze. Aber er wird von anderen Sätzen referenziert. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [1](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

SATZ 2. *Dies ist der zweite Satz*

BEWEIS. Der zweite Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [2](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

SATZ 3. *Dies ist der dritte Satz*

BEWEIS. Der dritte Satz besitzt keine Referenzen auf andere Sätze. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [3](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

SATZ 4. *Dies ist der vierte Satz*

BEWEIS. Der vierte Satz referenziert den Satz [1](#). ■

TABELLE 4. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
1	erster Satz ist banal

TABELLE 5. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
6	sechster Satz ist die Quintessenz der Überlegungen

TABELLE 6. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
2	zweiter Satz ist Anwendung von Definitionen
3	dritter Satz ist unmittelbar einsehbar

TABELLE 7. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
6	sechster Satz ist die Quintessenz der Überlegungen

In der Tabelle 4 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 5 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

SATZ 5. *Dies ist der fünfte Satz*

BEWEIS. Der fünfte Satz referenziert die Sätze 2 sowie 3. ■

In der Tabelle 6 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 7 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

SATZ 6. *Dies ist der sechste Satz*

BEWEIS. Der sechste Satz referenziert die Sätze 3, 4, 5 ■

In der Tabelle 8 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

SATZ 7. *Dies ist der siebte Satz*

BEWEIS. Der siebte Satz referenziert den Satz 6. Jedoch wird er von keinen anderen Sätzen referenziert. ■

TABELLE 8. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
3	dritter Satz ist unmittelbar einsehbar
4	vierter Satz ist schon überraschender
5	fünfter Satz ist ein wenig knifflig

TABELLE 9. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
6	sechster Satz ist die Quintessenz der Überlegungen

In der Tabelle 9 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

User Manual “Costum Inset”

Version 1.0

Markus Demarmels,
markus.demarmels@bluewin.ch

Last change: 23.10.2023

Contents

List of Figures	5
List of Tables	7
Chapter 1. Typical Use Case	9
1.1. Situation before application of feature	9
1.2. Situation after application of script	12
Chapter 2. Installation	17
2.1. Installation of the Python-script	17
2.2. Customize the preferences of “Lyx”	17
2.3. Insert the “backforwardref.module”	18
2.4. activate the module in “Lyx”-document	20
2.5. adjust the LaTeX preamble of the document	20
Chapter 3. Usage	27
Chapter 4. Debugging	29
Chapter 5. Limitations	33
Chapter 6. Contact	35

List of Figures

1.1.1 Textmarks of the backward and forward references	11
1.1.2 insert a textmark to create a backward reference table	11
1.1.3 insert a textmark to create a forward reference table	12
1.1.4 generate the pdf-output file containing the references tables	13
2.3.1 Reconfigure Lyx	19
2.4.1 open the settings of the document	20
2.4.2 Activate the Module named “Crossreferences”	21
2.4.3 choose the Module named “Crossreferences”	22
2.4.4 successfully activated the Module named “Crossreferences”	23
2.5.1 open the LaTeX Preamble of the “Lyx”-Document	24
2.5.2 write macros into Latex Preamble	25
2.5.3 save the changes of the latex header	25
4.0.1 menu entry “More Formats & Options”	30
4.0.2 menu entry “More Formats & Options”	31

List of Tables

1 Forward References of Proof of Proposition 8	14
2 Forward References of Proof of Proposition 9	14
3 Forward References of Proof of Proposition 10	14
4 Backward References of Proof of Proposition 11	14
5 Forward References of Proof of Proposition 11	15
6 Backward References of Proof of Proposition 12	15
7 Forward References of Proof of Proposition 12	15
8 Backward References of Proof of Proposition 13	15
9 Backward References of Proof of Proposition	16

CHAPTER 1

Typical Use Case

Please to the installation instruction section included in the next chapter to get the information how to install this feature. Because this little feature is thought to get applied to math-scripts, the form of the documentation is also a rudimentary math-script. The documentation starts with a typical use case of the Feature.

1.1. Situation before application of feature

Suppose you had the following structure of a script (see 1 to 7). The Textmarks of the insertion of the back- and forward references tables are included as graphics:

PROPOSITION 1. *(The name of the label is: "prop:the-first-proposition-is-trivial-1") This is the first proposition.*

PROOF. The first proposition has no references to other propositions. But it is referenced by other propositions ■

bw ref

fw ref

PROPOSITION 2. *(The name of the label is: "prop:the-second-proposition-is-a-simple-consequence-of-a-definition-1") This is the second proposition.*

PROOF. The second proposition has no references to other propositions. ■

bw ref

fw ref

PROPOSITION 3. *(The name of the label is: "prop:the-third-mathematical-theorem-can-be-seen-directly-1") This is the third proposition.*

PROOF. The third proposition has no references to other propositions. ■

bw ref

fw ref

PROPOSITION 4. (*The name of the label is: “prop:the-fourth-proposition-is-a-bit-surprising-1”*) This is the forth proposition.

PROOF. The forth propsoition references the proposition 1. ■

bw ref

fw ref

PROPOSITION 5. (*The name of the label is: “prop:the-fifth-proposition-is-tricky-in-some-way-1”*) This is the fifth proposition.

PROOF. The fitfth proposition references the propsitions 2 and 3. ■

bw ref

fw ref

PROPOSITION 6. (*The name of the label is: “prop:the-sixth-proposition-is-the-quintessence-of-the-reflections-1”*) This is the sixth proposition

PROOF. The sixth proposition references the propositions 3, 4 and 5. ■

bw ref

fw ref

PROPOSITION 7. *This is the seventh proposition.*

PROOF. The seventh proposition references the proposition 6. However he is not referenced by another proposition. ■

bw ref

fw ref

The text-marks shown in the figure 1.1.1 are used to to insert in de generated tex-file the tables the backward and forward references tables.

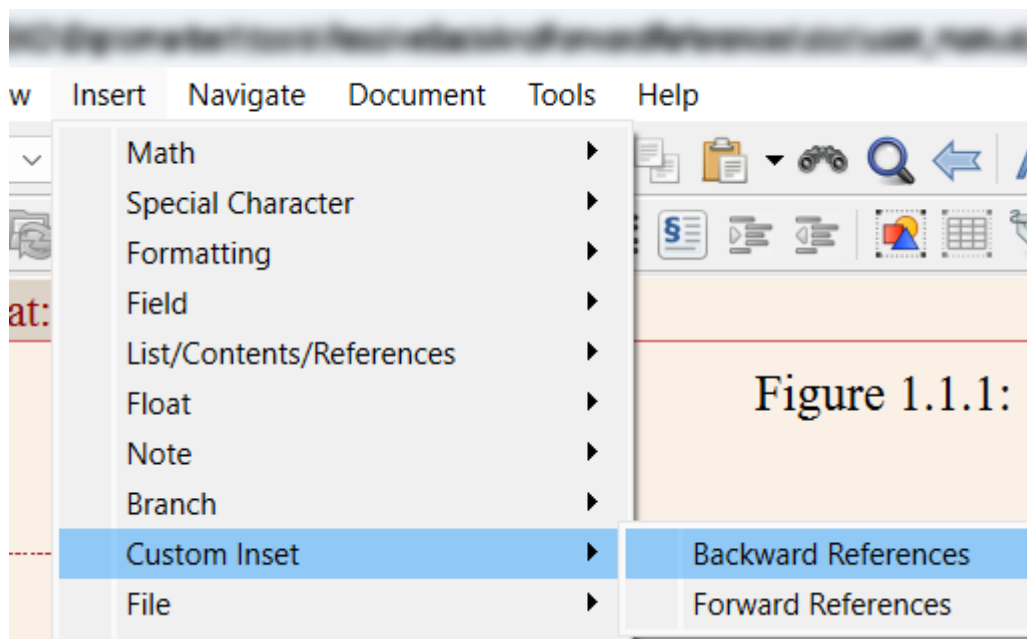
The backward reference table (with the the description “bw ref”) displays the number and the converted label of all of the other propositions that are used in the proof before the given textmark. The forward

FIGURE 1.1.1. Textmarks of the backward and forward references

bw ref

fw ref

FIGURE 1.1.2. insert a textmark to create a backward reference table

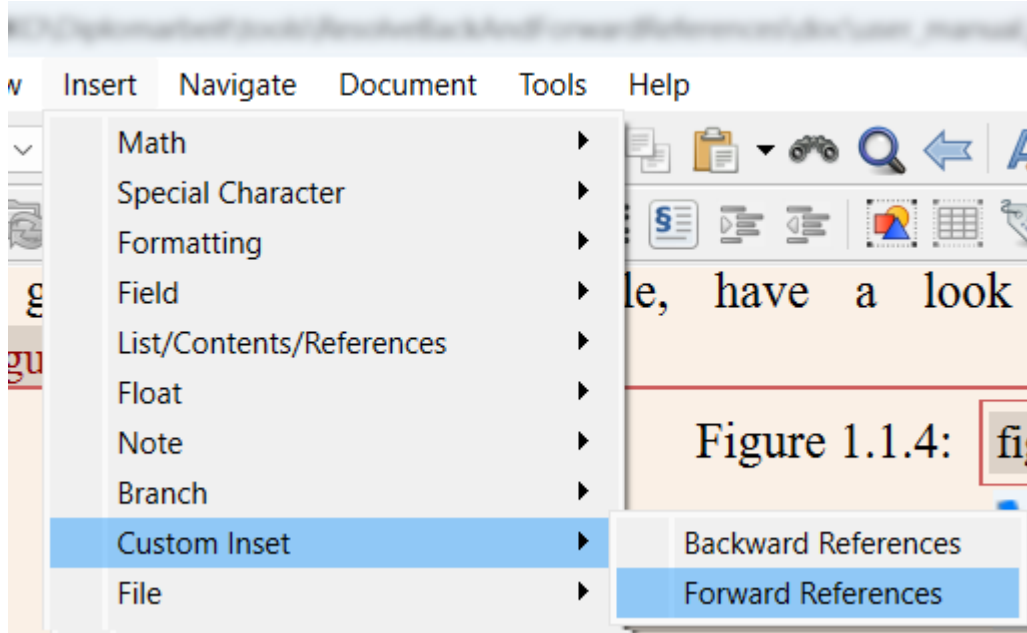


reference table (with the the description “fw ref”) displays the number and the converted label of all of the other propositions that use the labeled proposition before the given textmark. If none of such tables exists, a simple text message (fix coded to “ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward/ forward references.”) is printed in the resulting file (with the new file ending “tex2” instead of “tex”).

To insert in a given file processed with the lyx-editor look at the following figures (1.1.2 and 1.1.3).

In words: To insert in the generated file a table with the backward references of a given proof before the actual position of the text, open the menu position “Insert > Costum Inset > Backward References”. To insert in the generated file a table with the forward references of a given labeled proposition before the actual position of the text, execute the menu position “Insert > Costum Inset > Forward References”.

FIGURE 1.1.3. insert a textmark to create a forward reference table



To generate the pdf-ouput file, have a look at the figure 1.1.4. Please not that the image was cut to fit into one pdf-page: The build-Process in Words: Execute the menu “File > Insert > ReReTeXPDF”.

1.2. Situation after application of script

The following paragraph shows the situation of the the body of the script after the application of the feature and after generating the pdf-output (with the export named “ReReTeXPDF”). Please be aware that the labels of the propositions slightly changed because it is not possible to use the exccat names twice in a script. For reason of clarity the texts of the propositions are also changed a little.

PROPOSITION 8. (*The name of the label is: “prop:the-first-proposition-is-trivial-2”*) This is the eight proposition.

PROOF. The first proposition has no references to other propositions. But it is referenced by other propositions ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. The table 1 lists the forward references of the previous proposition 8.

PROPOSITION 9. (*The name of the label is: “prop:the-second-proposition-is-a-simple-consequence-of-a-definition-2”*) This is the ninth proposition.

FIGURE 1.1.4. generate the pdf-output file containing the references tables

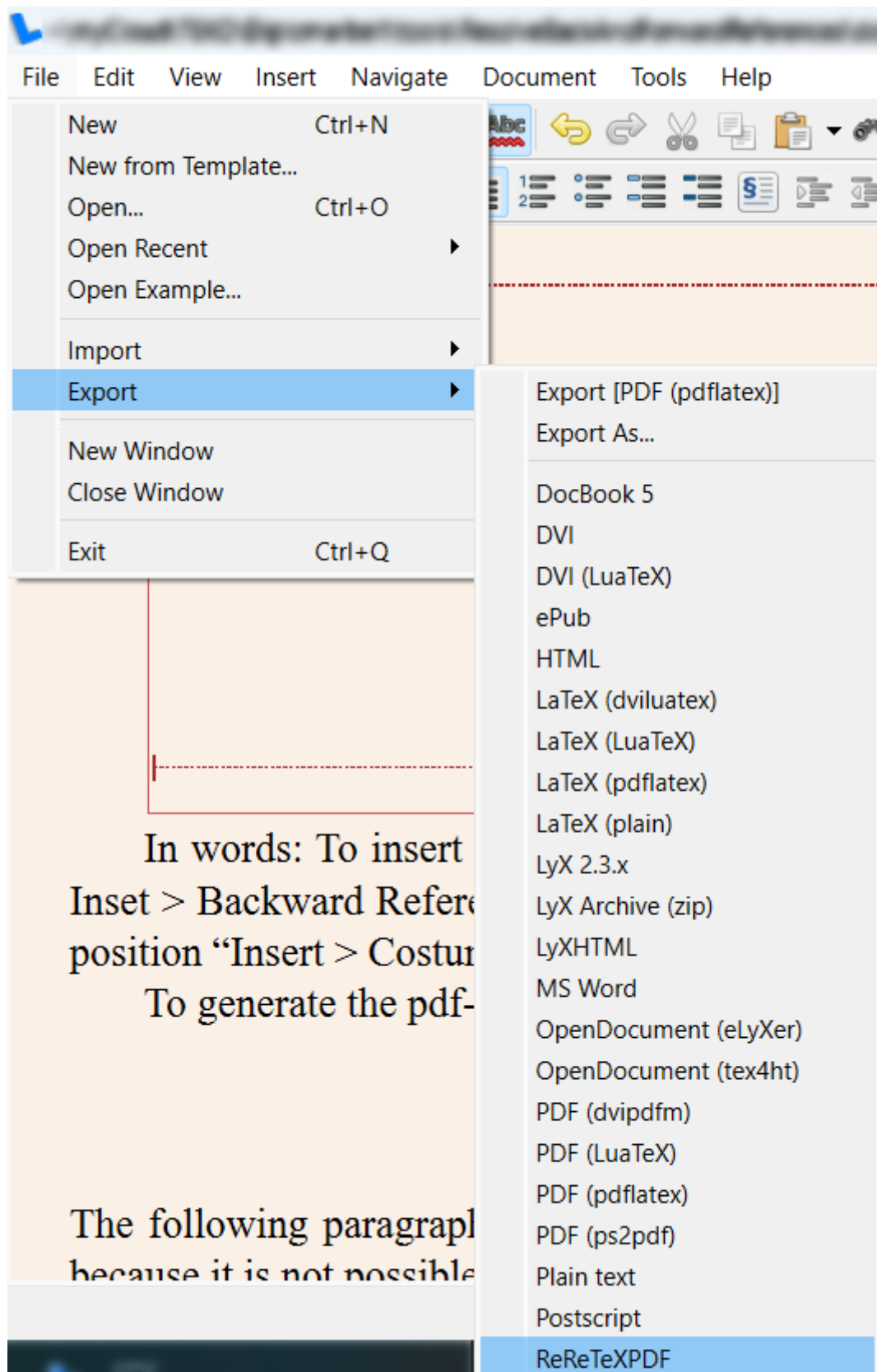


TABLE 1. Forward References of Proof of Proposition 8

Proposition No.	Proposition Designation
11	the fourth proposition is a bit surprising 2

TABLE 2. Forward References of Proof of Proposition 9

Proposition No.	Proposition Designation
12	the fith proposition is tricky in some way 2

TABLE 3. Forward References of Proof of Proposition 10

Proposition No.	Proposition Designation
12	the fith proposition is tricky in some way 2
13	the sixth sentence is the quintessence of the reflections 2

TABLE 4. Backward References of Proof of Proposition 11

Proposition No.	Proposition Designation
8	the first proposition is trivial 2

PROOF. The second proposition has no references to other propositions. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. The table [2](#) lists the forward references of the previous proposition [9](#).

PROPOSITION 10. (*The name of the label is: “prop:the-third-mathematical-theorem-can-be-seen-directly-2”*) This is the tenth proposition.

PROOF. The third proposition has no rerences to other propositions. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. The table [3](#) lists the forward references of the previous proposition [10](#).

PROPOSITION 11. (*The name of the label is: “prop:the-fourth-proposition-is-a-bit-surprising-2”*) This is the eleventh proposition.

PROOF. The forth propsoition references the proposition [8](#). ■

The table [4](#) lists the backward references of the proof of the previous proposition [11](#).

The table [5](#) lists the forward references of the previous proposition [11](#).

TABLE 5. Forward References of Proof of Proposition 11

Proposition No.	Proposition Designation
13	the sixth sentence is the quintessence of the reflections 2

TABLE 6. Backward References of Proof of Proposition 12

Proposition No.	Proposition Designation
9	the second proposition is a simple consequence of a definition 2
10	the third mathematical theorem can be seen directly 2

TABLE 7. Forward References of Proof of Proposition 12

Proposition No.	Proposition Designation
13	the sixth sentence is the quintessence of the reflections 2

TABLE 8. Backward References of Proof of Proposition 13

Proposition No.	Proposition Designation
10	the third mathematical theorem can be seen directly 2
11	the fourth proposition is a bit surprising 2
12	the fifth proposition is tricky in some way 2

PROPOSITION 12. (*The name of the label is: “prop:the-fifth-proposition-is-tricky-in-some-way-2”*) *This is the twelfth proposition.*

PROOF. The fifth proposition references the propositions 9 and 10. ■

The table 6 lists the backward references of the proof of the previous proposition 12.

The table 7 lists the forward references of the previous proposition 12.

PROPOSITION 13. (*The name of the label is: “prop:the-sixth-proposition-is-the-quintessence-of-the-reflections-2”*) *This is the thirteenth proposition*

PROOF. The sixth proposition references the propositions 10, 11 and 12. ■

The table 8 lists the backward references of the proof of the previous proposition 13.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

TABLE 9. Backward References of Proof of Proposition

Proposition No.	Proposition Designation
13	the sixth sentence is the quintessence of the reflections 2

PROPOSITION 14. *This is the fourteenth proposition.*

PROOF. The seventh proposition references the proposition [13](#). However he is not referenced by another proposition. ■

The table [9](#) lists the backward references of the proof of the previous proposition .

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

So this is what this script intends to do. The intention is to write mathematical script for education purpose with greater clarity. The good old question in mathematical education (“What is this good for”) should a little bit answered.

CHAPTER 2

Installation

The following description is given for Windows operation system (“Windows 11 Home”). The installation description for other operation systems are assumly similar, but not known yet by the autor. The minimal tested Version of Lyx (see <https://www.lyx.org>) ist 2.4 (not released now - 22.10.2023).

2.1. Installation of the Python-script

Please get the Python-script named “resolveBackAndForwardReferences.py” first (read the user manual named “user_manual_tex.pdf” if you have questions about it) and place it in the file path “C:/temp/”, that is, the path and name of the installed Python-script should be “C:/temp/resolveBackAndForwardReferences.py”.

2.2. Customize the preferences of “Lyx”

Afterwards, copy the contents in the following box into the file named “preferences” in the path with the application data of “Lyx”. The path of the application data of “Lyx” can be found in Windows in the path “C:/Users/{user_Name}/AppData/Roaming/LyX{Version}”, where “{user_name}” is the name of the account of the user working with the “Lyx”-texteditor (for example “markus”). “{Version}” is the Version of Lyx (which has to be at least “2.4”). So a possible path could be “C:/Users/markus/AppData/Roaming/LyX2.4”.


```

#
# FORMATS SECTION #####
#
\format "ReReTeXPDF" "pdf" "ReReTeXPDF" "" "pdfview"
"" "document,vector,menu=export" "application/pdf"

\format "reRetexs1" "tex1" "reRetexs1" "" "" "" "document,vector" ""

\format "reRetexs2" "tex2" "reRetexs2"
"" "" "" "document,vector" "text/x-text"
#
# CONVERTERS SECTION #####
#
\converter "luatex" "reRetexs1" "pdflatex $$i" ""

\converter "reRetexs1" "reRetexs2" "python
C:/temp/resolveBackAndForwardReferences.py $$i " ""

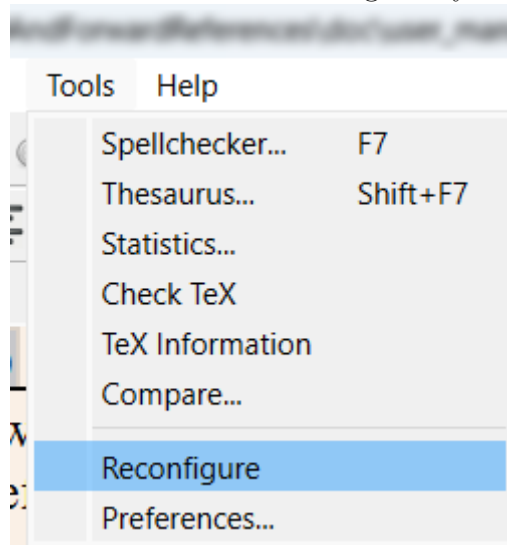
\converter "reRetexs2" "ReReTeXPDF" "pdflatex $$i &
pdflatex $$i" ""

```

2.3. Insert the “backforwardref.module”

Afterwards copy the the content of the following box into an file named “backforwardref.module” and copy it in path named “C:/Users/{user__Name}/AppData/Roaming/LyX{Version}/layouts” (for example “C:/Users/markus/AppData/Roaming/LyX2.4/layouts”):

FIGURE 2.3.1. Reconfigure Lyx



```
#\DeclareLyXModule{Forward and Backward References}
#\DeclareCategory{Crossreferences}
#DescriptionBegin
#Adds forward- and backward reference insets.
#DescriptionEnd
```

Format 66

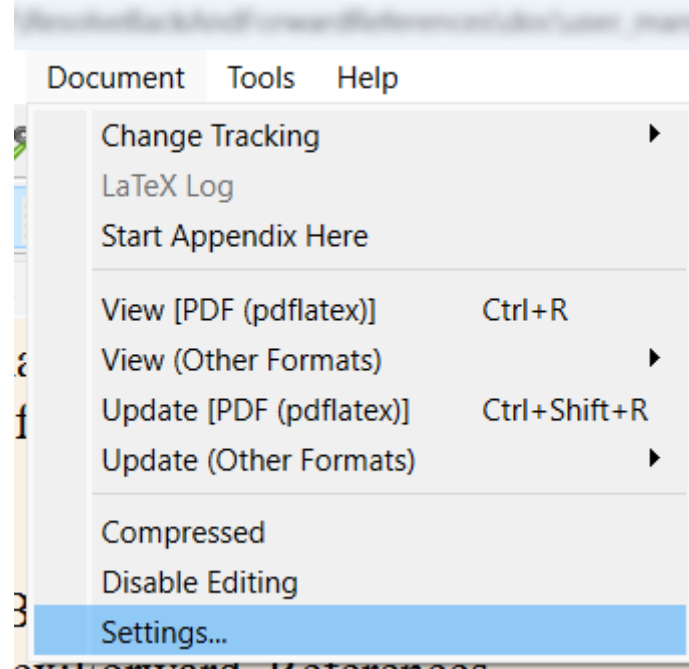
```
InsetLayout Flex:Forward_References
  LyXType custom
  LatexName includeforwardreferences
  LatexType command
  Decoration classic
  LabelString "fw ref"
End

InsetLayout Flex:Backward_References
  CopyStyle Flex:Forward_References
  LatexName includebackwardreferences
  LatexType command
  Decoration classic
  LabelString "bw ref"
End
```

Afterwards you have to choose the menu Entry named “Tools > Reconfigure” (as shown in the figure 2.3.1).

Finally, you have to restart Lyx.

FIGURE 2.4.1. open the settings of the document



2.4. activate the module in “Lyx”-document

If you want to have backward and forward references tables in your document, you have to activate the module in your document too. This is done by first choosing the menu entry “Document > Settings...” (as shown in the figure 2.4.1).

Afterwards activate the Backward and Forward References by clicking with the left mouse button on the entry named “Modules” on the left side of the displayed popup named Document Settings (as shown in figure 2.4.2).

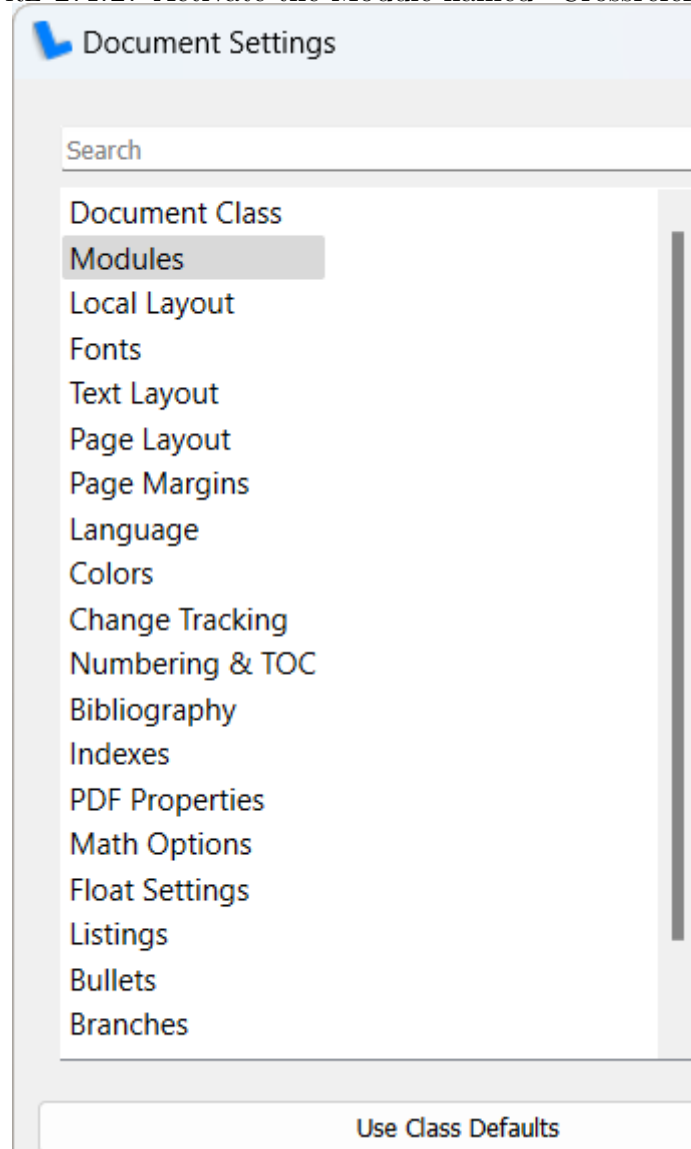
Click in the available Modules (take a look the window named “Available:” in the figure 2.4.3) and then on the entry named “Forward and Backward References”. Finally click on the button labelled “Add” with the left mouse button (as shown in the figure).

The module is successfully activated in the given document if the entry named “Forward and Backward References” is displayed in the Window named “Selected” (as shown in the figure 2.4.4).

2.5. adjust the LaTeX preamble of the document

You have include the macro definitions in the header of the tex-file if you use the Python-Skript within a build process. If you do not adjust the latex header of the document, the build-chain cannot work correctly and the first build-step fails. To include the macro definitions, open the document settings (as shown in the figure 2.4.1) by choosing

FIGURE 2.4.2. Activate the Module named “Crossreferences”

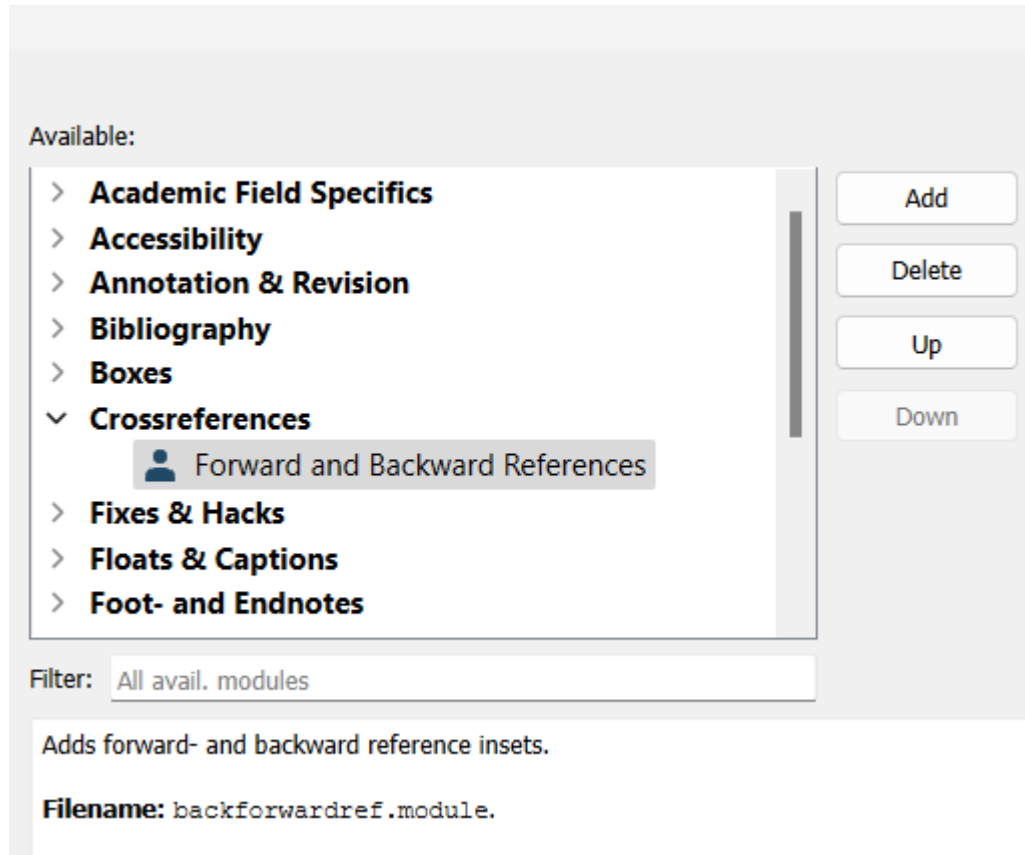


the menu option “Document > Settings...”. Afterward after choose in the leftmost column the menu entry named “LaTeX Preamble” (you have to scroll down because this entry is on the bottom of the menu, as shown in the next figure 2.5.1:

Finally, copy the two (Dummy-) macro definitions of the next box into the LaTeX Preamble:

```
\newcommand{\includebackwardreferences}{<inclbackwardref>}
\newcommand{\includeforwardreferences}{<inclforwardref>}
```

FIGURE 2.4.3. choose the Module named “Crossreferences”



The result should be similar to the one shown in the figure 2.5.2, where is written “<includebackwardreferences>” instead of “<incl-backwardref>” and “<includebackwardreferences>” instead of “<incl-forwardref>”. But this not makes a difference concerning the result. of The image had to be reduced to 90% of its original size in order to be displayed on the page.

Don’t forget to save the changes by clicking with the left mouse botton on the button named “Apply” (compare with the figure 2.5.3).

Finally you are redy to insert your backward and forward references tables marks into your document.

FIGURE 2.4.4. successfully activated the Module named “Crossreferences”

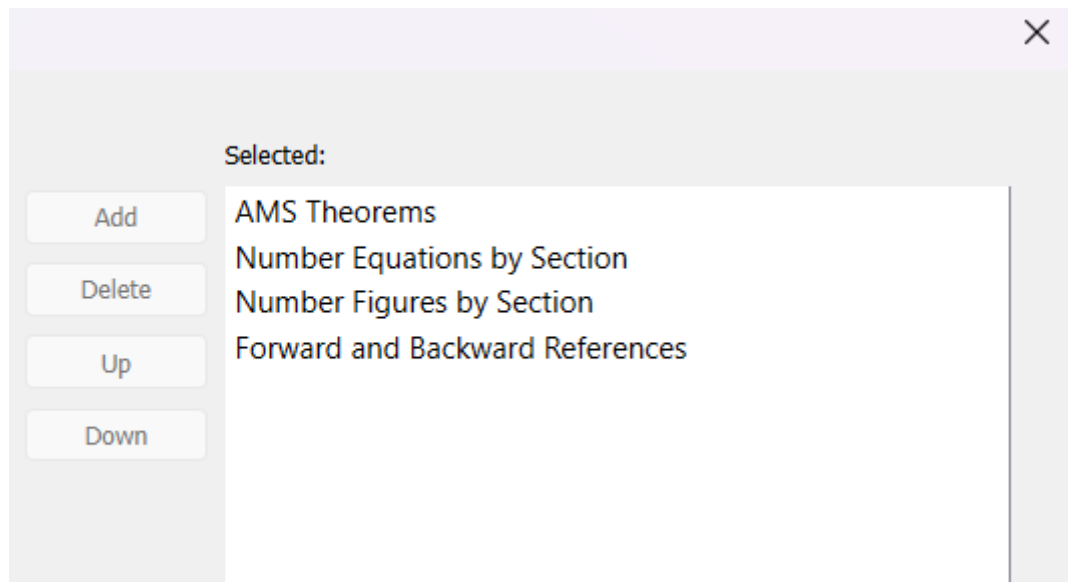


FIGURE 2.5.1. open the LaTeX Preamble of the “Lyx”-Document

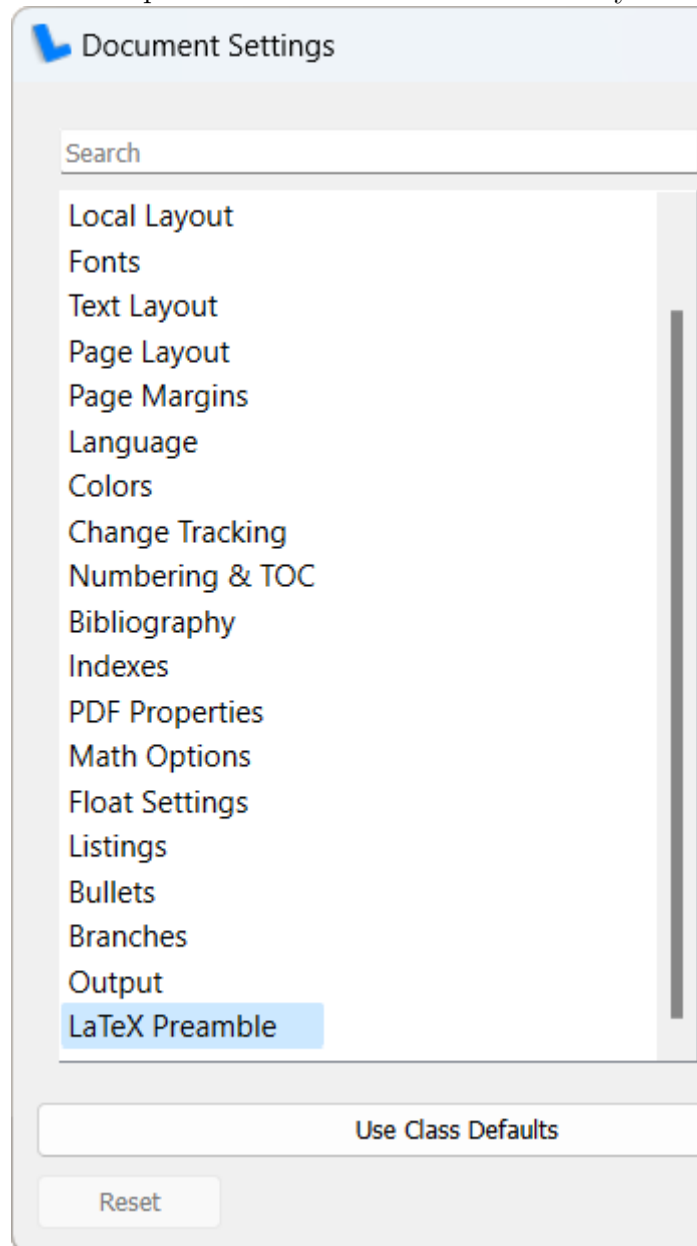


FIGURE 2.5.2. write macros into Latex Preamble

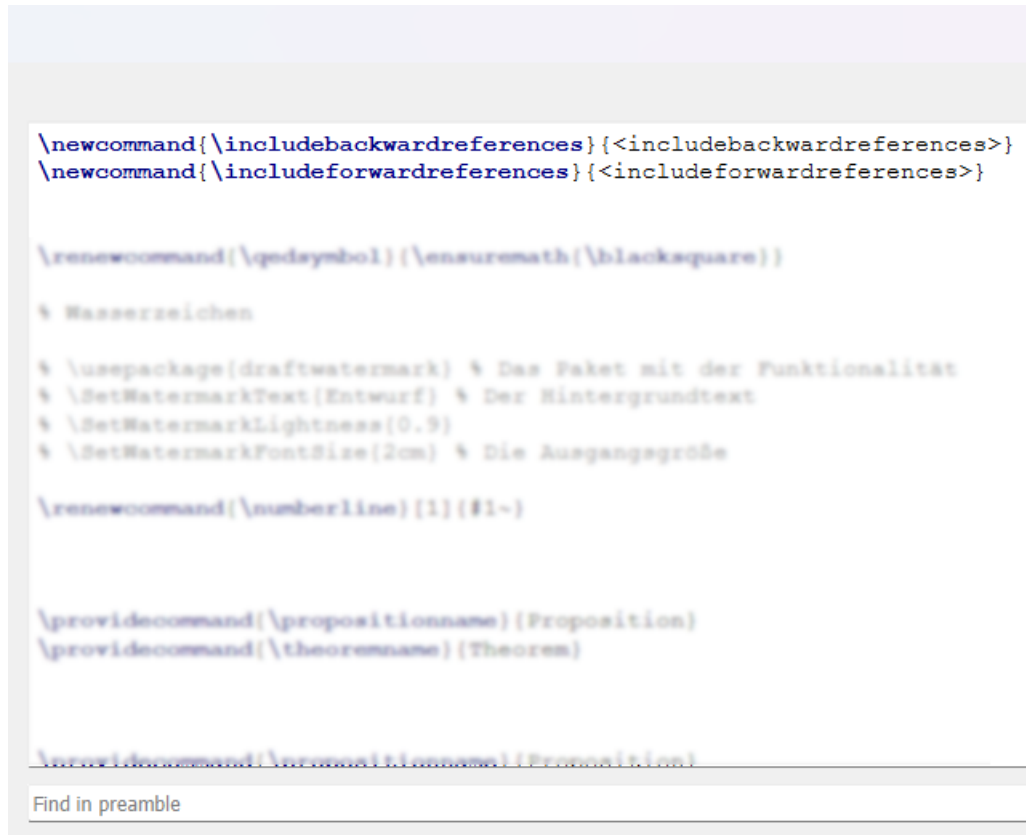
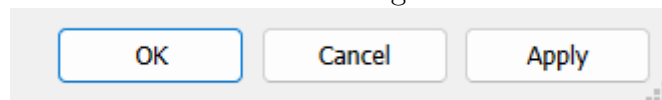


FIGURE 2.5.3. save the changes of the latex header



CHAPTER 3

Usage

After the installation (see previous chapter) you can set you text marks to create the backward and forward references tables as descript in the chapter 1. Go with the cursor to the place where you want to place on of these text marks. Insert them with the given menu entries “Insert > Costum Inset > Backward References” or “Insert > Costum Inset > Forward References”.

To generate the pdf output file, choos the export option “File > Insert > ReReTeXPDF”.

Don’t forget to check the error messages named “ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references.” or “ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.”

CHAPTER 4

Debugging

Debugging the feature is rather awkward. Aside from this chapter please refer also to the “Debugging” chapter in the user manual of the Python-script named “user_manual_tex.pdf”. The debug files of the “Lyx”-Texteditor build-process is located (in the operating system “Windows 11 Home”) in the directory with the path “C:\Users\“{user_name}”\AppData\Local\Temp\lyx_tmpdir.{xy}”, where “{user_name}” is the name of the account of the user working with the “Lyx”-texteditor (for example “markus”) and “{xy}” is an arbitrary signature of a building process.

Eventually it helps to execute the single build steps named “reReTexs1” (which is the first build step) and “reReTexs2” (which is the first build step which executes “pdflatex”) and “reRetexs2” (which executes the Python-script named “resolveBackAndForwardReferences.py” located in the directory with the path “C:/temp”). This build steps can be found in the window opened with the menu entry “More Formats & Options” (as shown in the figure 4.0.1).

The Window with the other export formats (“reRetexs1” and “reRetexs2”) is displayed in the in the figure 4.0.2.

Note that the final build step processes the file with “.tex2” file ending, not the input file of the Python-script. Feel free to contact the author of this feature (see Chapter “Contact” for the e-mail address if problems arise in the build process). The files with the endings “.tex” and “.tex2” can also be compiled with the tool named “texworks.exe” (shipped with the “texlive” software, see “<https://tug.org/texlive/>”).

FIGURE 4.0.1. menu entry “More Formats & Options”

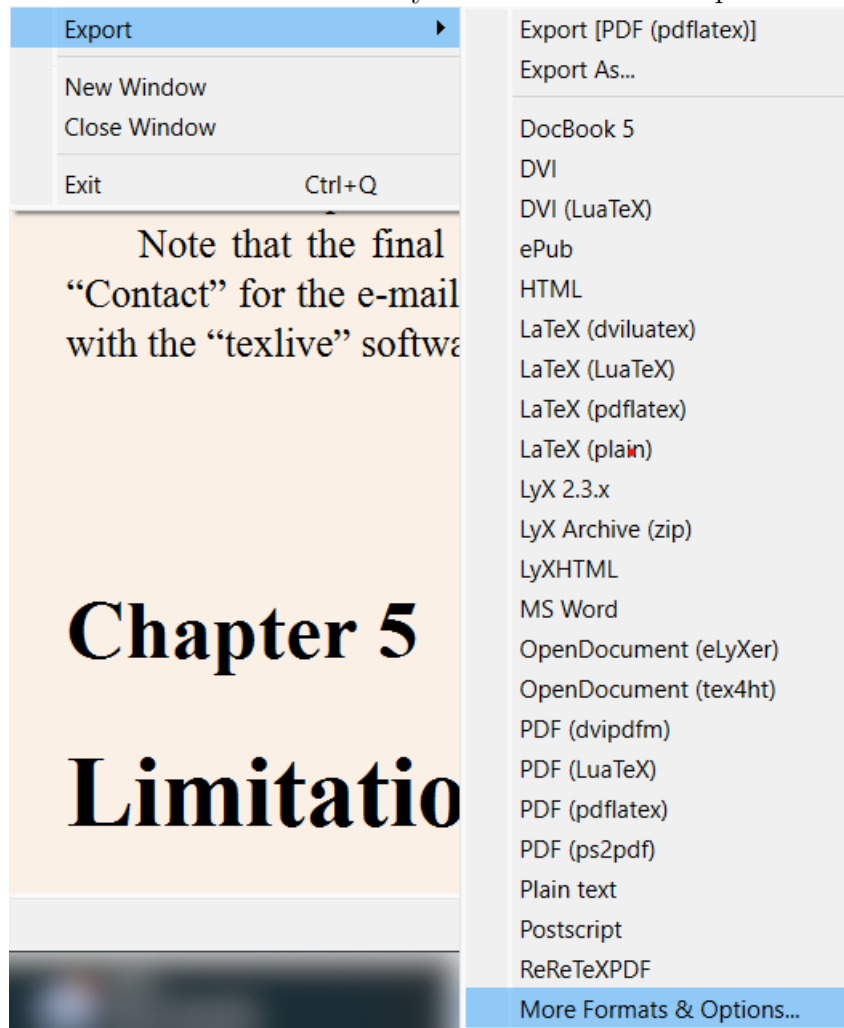
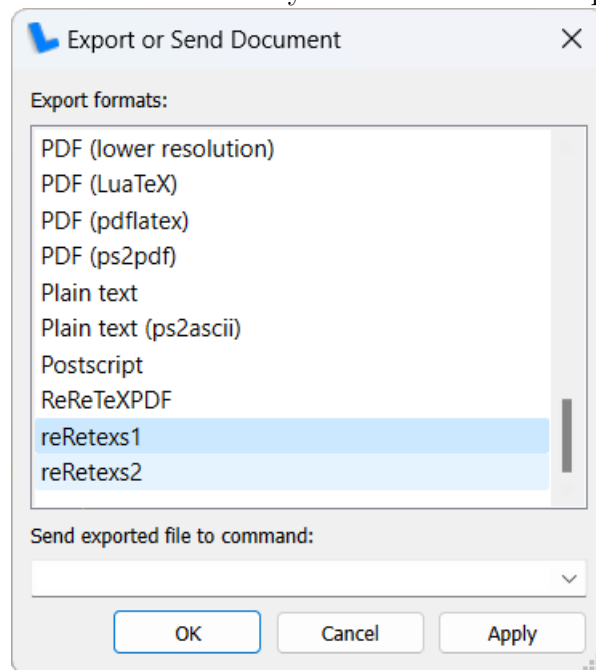


FIGURE 4.0.2. menu entry “More Formats & Options”



CHAPTER 5

Limitations

See also the limitation of the Python-script named „resolveBackAndForwardReferences.py” in the chapter “Limitation” of the document “user_manual_tex.pdf”. The limitation of this “Lyx”-feature are contained in the following table 5:

Limitation	Explanation
User interface of the Text-editor "Lyx"	The user interface could be adapted again: two icons for inserting markers for inserting backward and forward reference tables could be inserted. The "Backward References" and "Forward References" text of the submenu items could be written in German.
Location of Python script	For entirely practical reasons, the file location of the Python script needed for the build process has been set to "C:/temp". A version for other operating systems (especially Linux/Ubuntu) has not been created yet
Version of "Lyx"	The required version of "Lyx" is 2.4. This is only available as a developer version so far.
Online generation of the tables	It is not possible to create online the tables of forward and backward references.

CHAPTER 6

Contact

The contact about this package is:
Markus Demarmels, markus.demarmels@bluewin.ch.

User Manual “resolveBackAndForwardReferences.py”

Version 2.1

Markus Demarmels,
markus.demarmels@bluewin.ch

Last change: 23.10.2023

Contents

List of Tables	5
Chapter 1. Typical Use Case	7
1.1. Situation before application of script	7
1.2. Situation after application of script	8
Chapter 2. Installation	13
Chapter 3. Usage	15
3.1. General notes	15
3.2. Usage within a build process	15
Chapter 4. Debugging	17
Chapter 5. Limitations	19
Chapter 6. Contact	23

List of Tables

1 Forward References of Proof of Proposition 8	9
2 Forward References of Proof of Proposition 9	9
3 Forward References of Proof of Proposition 10	9
4 Backward References of Proof of Proposition 11	10
5 Forward References of Proof of Proposition 11	10
6 Backward References of Proof of Proposition 12	10
7 Forward References of Proof of Proposition 12	10
8 Backward References of Proof of Proposition 13	11
9 Backward References of Proof of Proposition	11

CHAPTER 1

Typical Use Case

Because the Python-script “resolveBackAndForwardReferences.py” is thought to get applied to math-scripts, the form of the documentation is also a rudimentary math-script. The documentation starts with a typical use case of the Python-script:

1.1. Situation before application of script

Suppose you had the following structure of a script (see [1](#) to [7](#)):

PROPOSITION 1. *(The name of the label is: “prop:the-first-proposition-is-trivial-1”) This is the first proposition.*

PROOF. The first proposition has no references to other propositions. But it is referenced by other propositions ■

```
\includebackwardreferences{}  
\includeforwardreferences{}
```

PROPOSITION 2. *(The name of the label is: “prop:the-second-proposition-is-a-simple-consequence-of-a-definition-1”) This is the second proposition.*

PROOF. The second proposition has no references to other propositions. ■

```
\includebackwardreferences{}  
\includeforwardreferences{}
```

PROPOSITION 3. *(The name of the label is: “prop:the-third-proposition-can-be-seen-directly-1”) This is the third proposition.*

PROOF. The third proposition has no references to other propositions. ■

```
\includebackwardreferences{}  
\includeforwardreferences{}
```

PROPOSITION 4. *(The name of the label is: “prop:the-fourth-proposition-is-a-bit-surprising-1”) This is the forth proposition.*

PROOF. The forth proposition references the proposition [1](#). ■

```
\includebackwardreferences{}  
\includeforwardreferences{}
```

PROPOSITION 5. (*The name of the label is: “prop:the-fifth-proposition-is-tricky-in-some-way-1”*) *This is the fifth proposition.*

PROOF. The fifth proposition references the propositions 2 and 3. ■

```
\includebackwardreferences{}
\includeforwardreferences{}
```

PROPOSITION 6. (*The name of the label is: “prop:the-sixth-proposition-is-the-quintessence-of-the-reflections-1”*) *This is the sixth proposition*

PROOF. The sixth proposition references the propositions 3, 4 and 5. ■

```
\includebackwardreferences{}
\includeforwardreferences{}
```

PROPOSITION 7. *This is the seventh proposition.*

PROOF. The seventh proposition references the proposition 6. However he is not referenced by another proposition. ■

```
\includebackwardreferences{}
\includeforwardreferences{}
```

The text-marks named “\includebackwardreferences{ }” and “\includeforwardreferences{ }” are used to generate the tables of the backward and forward reference tables. Place them in the “.tex”-files at the places you would like to replace them with the tables.

The term “\includeforwardreferences{ }” means: “Create a table in which the references of propositions used in the last proof are collected in a table containing the number and the name of the labels (with dashes replaced by white spaces)”.

The term “\includebackwardreferences{ }” means: “Create a table containing all the numbers and labels of the propositions (with dashes replaced by white spaces)” with a proof containing the label name of the propositions before the given textmark “includeforwardreferences”.

If none of such tables exists, a simple text message (fix coded to “ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward/forward references.”) is printed in the resulting file (with the new file ending “tex2” instead of “tex”).

The result of the processing of the python-script “resolveBackAndForwardReferences.py” is shown in the next paragraph.

1.2. Situation after application of script

The following paragraph shows the situation of the the body of the script after the application of the script. Please be aware that the labels of the propositions slightly changed because it is not possible to

TABLE 1. Forward References of Proof of Proposition 8

Proposition No.	Proposition Designation
11	the fourth proposition is a bit surprising 2

TABLE 2. Forward References of Proof of Proposition 9

Proposition No.	Proposition Designation
12	the fith proposition is tricky in some way 2

TABLE 3. Forward References of Proof of Proposition 10

Proposition No.	Proposition Designation
12	the fith proposition is tricky in some way 2
13	the sixth sentence is the quintessence of the reflections 2

use the exact names twice in a script. For reason of clarity the texts of the propositions are also changed a little.

PROPOSITION 8. (*The name of the label is: "prop:the-first-proposition-is-trivial-2"*) *This is the eight proposition.*

PROOF. The first proposition has no references to other propositions. But it is referenced by other propositions ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. The table [1](#) lists the forward references of the previous proposition [8](#).

PROPOSITION 9. (*The name of the label is: "prop:the-second-proposition-is-a-simple-consequence-of-a-definition-2"*) *This is the ninth proposition.*

PROOF. The second proposition has no references to other propositions. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. The table [2](#) lists the forward references of the previous proposition [9](#).

PROPOSITION 10. (*The name of the label is: "prop:the-third-proposition-can-be-seen-directly-2"*) *This is the tenth proposition.*

PROOF. The third proposition has no references to other propositions. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. The table [3](#) lists the forward references of the previous proposition [10](#).

TABLE 4. Backward References of Proof of Proposition 11

Proposition No.	Proposition Designation
8	the first proposition is trivial 2

TABLE 5. Forward References of Proof of Proposition 11

Proposition No.	Proposition Designation
13	the sixth sentence is the quintessence of the reflections 2

TABLE 6. Backward References of Proof of Proposition 12

Proposition No.	Proposition Designation
9	the second proposition is a simple consequence of a definition 2
10	the third proposition can be seen directly 2

TABLE 7. Forward References of Proof of Proposition 12

Proposition No.	Proposition Designation
13	the sixth sentence is the quintessence of the reflections 2

PROPOSITION 11. (*The name of the label is: “prop:the-fourth-proposition-is-a-bit-surprising-2”*) This is the eleventh proposition.

PROOF. The forth propsoition references the proposition 8. ■

The table 4 lists the backward references of the proof of the previous proposition 11.

The table 5 lists the forward references of the previous proposition 11.

PROPOSITION 12. (*The name of the label is: “prop:the-fith-proposition-is-tricky-in-some-way-2”*) This is the twelvth proposition.

PROOF. The fitfh proposition references the propositions 9 and 10. ■

The table 6 lists the backward references of the proof of the previous proposition 12.

The table 7 lists the forward references of the previous proposition 12.

PROPOSITION 13. (*The name of the label is: “prop:the-sixth-proposition-is-the-quintessence-of-the-reflections-2”*) This is the thirteenth proposition

TABLE 8. Backward References of Proof of Proposition 13

Proposition No.	Proposition Designation
10	the third proposition can be seen directly 2
11	the fourth proposition is a bit surprising 2
12	the fifth proposition is tricky in some way 2

TABLE 9. Backward References of Proof of Proposition

Proposition No.	Proposition Designation
13	the sixth sentence is the quintessence of the reflections 2

PROOF. The sixth proposition references the propositions 10, 11 and 12 . ■

The table 8 lists the backward references of the proof of the previous proposition 13.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

PROPOSITION 14. *This is the fourteenth proposition.*

PROOF. The seventh proposition references the proposition 13. However he is not referenced by another proposition. ■

The table 9 lists the backward references of the proof of the previous proposition .

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

So this is what this script intends to do. The intention is to write mathematical script for education purpose with greater clarity. The good old question in mathematical education (“What is this good for”) should a little bit answered.

CHAPTER 2

Installation

Please be aware that this is a pre alpha version (it is tested as far as in the developement cycle testing is needed to produce a first version). The script was only tested with windows (Version “Windows 11 Home”).

You can use the Python script (named “resolveBackAndForwardReferences.py”) as a standalone tool or in as a part of the build system (see next chapter). In anyway you have to install Python (see <https://www.python.org>, the version used by the author was 3.11.4).

Other prerequisites were the usage of “texlive” (see <https://tug.org/texlive/>) for the application of the “pdflatex”-Command. As well as the “Lyx”-Framework (see the user manual “user_manual_tex_lyx.pdf”).

CHAPTER 3

Usage

After the installation (see previous chapter) you can call the Python Skript with the call “`resolveBackAndForwardReferences.py 'fileName'`” where ‘`fileName`’ could be a simple file name (“`user_manual_tex.tex`” for example) or a path name, followed by a file name (as “`C:/temp/user_manual_tex.tex`” as an example).

3.1. General notes

As the the Python Skript is based on a Perl-Skript written Michael Friendly (friendly@yorku.ca), it still has some options. As there are:

“`resolveBackAndForwardReferences.py [-noaux] [-help] [-match *regexp*] [-out *filename*] [-(no)sort] [-sortby label|def|input] [-unref] [-verbose] *file*.[tex]`”

Please explore yourself the meaning of the different options. The “`-out *filename*`” option works not as the main output of the Python script. The main output file is named `*file*.tex2`. That is, the suffix of the file name (if any exists) is stripped and the suffix “`.tex2`” is added. In the output file the the macros “`\includebackwardreferences{}`” and “`\includeforwardreferences{}`” are replaced with their respective tables (see Chapter 1 above).

Don’t forget to include the macro definition in the header of the tex-file if you use the Python-Skript within a build process, as they are:

“`\newcommand{\includebackwardreferences}{<includebackwardreferences>}`” and

“`\newcommand{\includeforwardreferences}{<includeforwardreferences>}`”

Otherwise a build-error occurs and the build process stops.

3.2. Usage within a build process

If you want to use the Python-script “`resolveBackAndForwardReferences.py`” within a build-process to produce a pdf-output for example, the building-process has to be similiar to the one of the “`pythonex`”-Package of CTAN (see “<https://github.com/gpoore/pythontex>”). These commands are (see next box):

```
pdflatex -interaction=nonstopmode *file*.tex  
resolveBackAndForwardReferences.py *file*.tex  
pdflatex -interaction=nonstopmode *file*.tex2  
pdflatex -interaction=nonstopmode *file*.tex2
```

For example, the `*file*` is named “`user__manual__tex.tex`”, the build-steps have to be (see next box):

```
pdflatex -interaction=nonstopmode user__manual__tex.tex  
resolveBackAndForwardReferences.py *user__manual__tex.tex  
pdflatex -interaction=nonstopmode user__manual__tex.tex2  
pdflatex -interaction=nonstopmode user__manual__tex.tex2
```

It is not a error that you have to compile the file “`user__manual__tex.tex2`” twice at the end of the build process. It is nessecary so to get all the references in the pdf.

CHAPTER 4

Debugging

Unfortunately, the used Python-script “resolveBackAndForwardReferences.py” is not “fool-proofed”. Therefore there are many possibilities to fail with the Python-Script. If the error is the Python-Script itself, it is recommended to debug the Python-script with Eclipse (see “<https://www.eclipse.org>”, Version: 2022-12 (4.26.0), the extension was “PyDev”, see <https://www.pydev.org>), with the used to adapt the given converted perl-Script to the needs of this Python-script). It is strongly advised not to run the Python-script from the command prompt of windows because it hasn’t work during the development of the Python-script for unknown reasons.

If the error is in the build-process (without using the texteditor “Lyx” as text editor), it is possible to compile the “tex” or “tex2” files with “texworks” (as part of “texlive”, see <https://www.tug.org/texlive>).

A known reason for an unsuccessful build process is the placing of the textmarks “\includebackwardreferences{ }” or “\includeforwardreferences{ }” in a section other than standard text. For example, putting it into the header of a table or into a footnote crashes the build process without significant error messages, what is awkward to recognize.

CHAPTER 5

Limitations

Unfortunately, there are numerous limitation of this Python-script. See table 5 for the limitation of the Python-script „resolveBackAndForwardReferences.py”.

Limitation of „resolveBackAndForwardReferences.py”

Limitation	Explanation
Application of "resolveBackAndForwardReferences.py" (the Python script) outside build process	When writing the user manual for the Python script, it was noticed that the Python script of the Windows console cannot be called correctly. The cause of that is not known so far.
A table of forward references is only inserted if the corresponding sentence is also equipped with a label	It would be good to insert another label in this case. But at the moment the effort involved seems to me to be too great compared to the corresponding benefit. It can be assumed that it makes no sense to create an automatic label. If a proposition is referenced in the text, it can be assumed that a corresponding label will also be created. Otherwise, the proposition is probably of limited use for further considerations.
Creation of output files in case of multiple input files	If a script consists of multiple files, then there is no guarantee so far that the conversion is no guarantee so far that the conversion will work (has not been tested due to time constraints).

Limitation	Explanation
Duplicate entries	If a reference to a label of a sentence is used twice in a proof, then both entries are written down which is annoying.
Error message during creation	In the current version it is possible that in between files are asked to be overwritten manually, which is an error.
Fix texts	There is no possibility to quickly change the text of the reference tables and their references.
Language of the the table texts and texts of the references	The texts for the creation of the tables of the forward and backward references are fixed at the moment and moreover only in English. This could be adapted in a further version, if necessary.
No table of all backward references if a mark follows a sentence but precedes a proof	If a table of all backward references is inserted between two proofs of the same sentence, then it may not be clear to which proof this table refers. It is likely that this limitation will not be removed. If such a table does not exist, instead of the reference table is written: "ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward/ forward references."
No table of all forward references, if there is no labeled proposition before the corresponding mark.	An error message is written: "ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward/ forward references."
No crossreference table at the end of the script with all propositions	It could be better to add a cross-reference list at the end of the script, too. Might be added in a later version.
No reference to the generated tables possible	There ist not a easy way to reference to the tables of back- and forwardreferences themself, because this references are not known until the corresponding tabels are generated during the build process.

Limitation	Explanation
Operation system	The script was developed with Window (Version “Windows 11 Home”) and only with that operating system.
Proofs do not cross text file boundaries	It is not reasonable to assume that a proof starts in one text file and ends in another. text file. This would also not be good style either.
References and labels with umlauts	References and labels may contain umlauts in Lyx. These are converted so that the resulting labels are no longer easily readable. An effort has been made to recover the original references and labels. However, the algorithm is not very trustworthy (if the resulting string has more than one character, only the second character is used).
References of definitions	Actually, definitions should also be referenced.
Software	The software could certainly be optimised. This concerns both the clarity/ maintainability as well as the use of databases or similar means to make the source code more stable.
Overlong tables	Tables of backward references of proofs as well as forward references of sentences cannot extend over several pages. Should be corrected in a further version.
Nested proofs will not be considered	If a proposition is written in a proof and it is proved within the proof of the other, then this will lead to a corruption of the corresponding reference tables. However, nested proofs are not considered to be effective and are therefore avoided by the author of the python script “resolveBackAndForward-References.py”.

Limitation	Explanation
Proofs can not cross text file boundaries	It is not reasonable to assume that a proof starts in one text file and ends in another text file. This would also not be good style in the opinion of the author. It is not likely that this issue will be addressed in a future version.
Robustness of the solution	If, for example, a reference for inserting a back table is mistakenly inserted in a footnote, then the creation of the corresponding PDF from the Lyx file is aborted without an informative error message.
Tests	Considering the time constraints in writing the thesis, the tests came far too short. This may be done in a later version.
Too long Label Names	If you have a look at table 3 (no link available), you see that the text of the label is too long. There is no possibility yet to correct it automatically so far.

CHAPTER 6

Contact

The contact about this package is:
Markus Demarmels, markus.demarmels@bluewin.ch.

```
#####
# Print of the Python-script named "resolveBackAndForwardReferences.py" #
#####

from enum import Enum
import re
import os
import argparse
import sys

#####
#
# Resolve Backward- and Forward Teferences Textmarks into Tables.
#
# The origininal sourcecode was:
#
# texref: a Perl script for finding cross-refs in a LaTeX file
#         written by Michael Friendly <friendly@yorku.ca>
#
# texref reads a .tex file, and (recursively) all \input{} and
# \include{} files referenced therein, collecting the names of all
# \labels and \*ref{}s as it goes. It then prints the list of labels
# together with information about where those labels are referenced
# in the .tex file(s).

# Pretty documentation: run pod2man or pod2text on this script,
# or just read the documentation after __END__

# A C/C++ program of the same name was written by Maurizio Loreti
# <maurizio.loreti@pd.infn.it> and is available by ftp at
# cmssun1.pd.infn.it/pub/ML0/texref.tar.gz

# Changes:
# 1.00 Initial version. [Thanks to Bernd Schandl
#         <bschand@math.clemson.edu> for suggestions.]
#
# 1.01 Added $opt_sortby = input, and made it the default.
#
# 2.0 Crosspiled by Markus Demarmels
#      (markus.demarmels@bluewin.ch) with the help of chatGPT and adapted.
#      Not the whole source code is documented. But at least the one
#      Markus Demarmels had added.
#
# 2.1 The script is converted to a script which creates the tables of
#      backward and forward references of the last proof or the last
#      proposition.

# Configuration
opt_aux = True
opt_sort = True
opt_sortby = 'input'
VERBOSE = False
KPSEWHICH = '/usr/local/texTeX/bin/kpsewhich' # Set to None if not available
TEXINPUTS = "TEXINPUTS"

'''
The following pattern were used:
-
begin_proof_pat    find the beginning of a proof
begin_prop_pat     find the beginning of a proposition
end_proof_pat      find the end of a pattern
include_backward_references_pat
                    find the backward reference mark to create the backward

```

```

        references of a given proof

include_forward_referenes_pat
    find the forward reference mark to include the forward
    references of a given proposition

label_pat:        find the labels of the script

ref_pat           find the references of the script

refs_pat          find multiple labels of the script

ref_range_pat     find label ranges of the script

'''
begin_proof_pat = r'\begin\{proof\}'
begin_prop_pat = r'\begin\{(prop|lem)\}'
end_proof_pat = r'\end\{proof\}'
include_backward_references_pat= r'\includebackwardreferences{'
include_forward_references_pat= r'\includeforwardreferences{'
include_pat = r'\input\{?(\\S+)\}\\|\\include\\s*\\{?(\\S+)\}'
label_pat = r'\label\{([^\}]+)\}'
ref_pat = r'\[a-z]*ref\{([^\}]+)\}'
refs_pat = r'\[a-z]*refs\{([^\}]+)\}'
ref_range_pat = r'\[a-z]*range\{([^\}]+)\}\{([^\}]+)\}'

'''
This is the pattern for finding the labels with replaced unicode characters
by a Hex-string.
'''
rec_unicode_characters = r'=\00003D000003D([0-9,A-F]{6})'

# Initialize variables
progname = os.path.basename(__file__)
in_preamble = True

'''
Tokentype is the enumeration type with which the data-structures are build.
'''
class Tokentype(Enum):
    BEGIN_PROOF = 0
    BEGIN_PROP = BEGIN_PROOF + 1
    END_PROOF = BEGIN_PROP + 1
    INCLUDE_BACKWARD_REFERENCES = END_PROOF + 1
    INCLUDE_FORWARD_REFERENCES = INCLUDE_BACKWARD_REFERENCES + 1
    LABEL = INCLUDE_FORWARD_REFERENCES + 1
    REFERENCES = LABEL + 1
    CALCULATED_DATA = REFERENCES + 1
    ERROR_LIST = CALCULATED_DATA + 1

'''
CalculatedDatatype is the enumeration type with which the processed data
are build.
'''
class CalculatedDataType(Enum):
    PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE = 0
    LABEL_OF_PROPOSITION = PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE + 1
    PROPOSITION_OF_LABEL = LABEL_OF_PROPOSITION + 1
    LABEL_OF_FORWARD_REFERENCE = PROPOSITION_OF_LABEL + 1
    PROOFS = LABEL_OF_FORWARD_REFERENCE + 1
    LABELED_PROPOSITIONS_OF_PROOFS = PROOFS + 1
    REFERENCES_OF_LABELED_PROPOSITIONS = LABELED_PROPOSITIONS_OF_PROOFS + 1
    PROPOSITON_REFERENCES_OF_PROOFS = REFERENCES_OF_LABELED_PROPOSITIONS + 1
    PROPOSITION_LABELS_OF_REFERENCES = PROPOSITON_REFERENCES_OF_PROOFS + 1
    LABELED_PROPOSITIONS_OF_FORWARD_REFERENCES = \
        PROPOSITION_LABELS_OF_REFERENCES + 1
    PROOFS_OF_BACKWARD_REFERENCES = \
        LABELED_PROPOSITIONS_OF_FORWARD_REFERENCES + 1
    LABELED_PROPOSITIONS_OF_BACKWARD_REFERENCES = \

```

PROOFS_OF_BACKWARD_REFERENCES + 1

```
aux = []  
AUXSEEN = {}
```

```
'''  
lookupInfimum detects the infimum of line numbers of a given line number list  
with respect of a given line number.
```

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

textfileName: The name of the Tex-File with includes the given mark
of the table of the forward reference.

lineNumber: The number of the line with includes the given mark
of the table of the forward reference.

```
'''  
def lookupInfimum(lineNumberList, givenLineNumber):  
    # Find the infimum with the help of a binary tree search.  
    left, right = 0, len(lineNumberList) - 1  
    infimum = None  
  
    while left <= right:  
        mid = (left + right) // 2  
        mid_key = lineNumberList[mid]  
  
        if mid_key <= givenLineNumber:  
            infimum = mid_key  
            left = mid + 1  
        else:  
            right = mid - 1  
  
    return infimum
```

```
'''  
getPropositionsOfForwardReferences extracts, if exists, the proposition with the  
greatest line number which is smaller than or equals the given line number of  
the given text file. The extracted data is stored in a data structure of its  
own.
```

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

```
'''  
def getPropositionsOfForwardReferences(tokens):  
    # Extract the text marks of every Tex-File.  
    for textFileName in tokens[TokenType.INCLUDE_FORWARD_REFERENCES]:  
        # Extract every text mark in the given Tex-File.  
        for lineNumber in tokens[TokenType.INCLUDE_FORWARD_REFERENCES] \  
            [textFileName]:  
            # Extract the list with the lines of the start of the proofs.  
            lineNumberList = tokens[TokenType.BEGIN_PROP][textFileName]  
  
            # Extract the the infimum of the given tex mark.  
            correspondingProposition = lookupInfimum(\  
                lineNumberList, lineNumber)  
  
            # TODO: Add an error message if the corresponding proof is not  
            # found  
            if correspondingProposition != None:  
                # Create the map of the corresponding propositions for the
```

```

# the given mark of the forward reference and the given text
# file map if this does not exist.
if not textFileName in \
    tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType. \
    PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE]:

    tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType. \
    PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE] \
    [textFileName] = {}

# Save the line number of the previous proposition of a given
# line number.
tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE] \
    [textFileName][lineNumber]= correspondingProposition

return tokens

'''
getProofsOfBackwardReferences extracts, if exists, the proof before the marks
of the backward references.

Parameters:
tokens: The found tokens in the various Tex-Files.
'''
def getProofsOfBackwardReferences(tokens):

    # Get the short notation of the data structure containing the text marks
    # of backward references per file.
    backwardReferences = tokens[TokenType.INCLUDE_BACKWARD_REFERENCES];

    # Get the short notation of the data structure containing the
    # correspondence of the text marks of the backward reference per file
    # and the proofs they are connected with.
    proofsOfBackwardReferences = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.PROOFS_OF_BACKWARD_REFERENCES]

    # Extract the text marks of backward references for every file.
    for textFileName in backwardReferences:

        # Extract the list with the lines of the start of the proofs.
        lineNumberList = tokens[TokenType.BEGIN_PROOF][textFileName]

        # Extract the next mark of backward reference.
        for lineNumber in backwardReferences[textFileName]:

            # Extract the the infimum of the given tex mark.
            correspondingProposition = lookupInfimum(lineNumberList, lineNumber)

            if correspondingProposition != None:

                # Create the map of the corresponds between the marks
                # of the backward references and the proofs for which they
                # are applied.
                if not textFileName in proofsOfBackwardReferences:

                    proofsOfBackwardReferences[textFileName] = {}

                # Save the line number of the previous proposition of a given
                # line number.
                proofsOfBackwardReferences[textFileName][lineNumber] = \
                    correspondingProposition

    return tokens

```

```
'''
```

getPropositionOfLabelsAndVV extracts, if exists, the label of a proposition and vice versa.

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

```
'''
```

```
def getPropositionOfLabelsAndVV(tokens):
```

```
    # Extract the text marks of every Tex-File.
    for label in tokens[TokenType.LABEL]:
```

```
        # Extract the stored information of the label.
        [textFileName, lineNumber] = tokens[TokenType.LABEL][label]
```

```
        # Extract the list with the lines of the start of the proofs.
        lineNumberList = tokens[TokenType.BEGIN_PROP][textFileName]
```

```
        # Extract the the infimum of the given tex mark.
        correspondingProposition = lookupInfimum(lineNumberList, \
            lineNumber)
```

```
        # Add the entry, if the found infimum is on the line of the label
        # or on the label of the line before.
        if (correspondingProposition != None) and \
            (correspondingProposition >= lineNumber -1):
```

```
            # Create the text file entry list in the given text file map
            # if this does not exist. The selected data type is a map.
            if not textFileName in \
                tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
                [CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION]:
```

```
                tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
                    [CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION] \
                    [textFileName] = {}
```

```
            # Save the corresponding label of the given proposition.
            tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
                [CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION] \
                [textFileName][correspondingProposition] = label
```

```
            # Save the corresponding proposition of the given label.
            tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
                [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_LABEL] \
                [label] = [textFileName, correspondingProposition]
```

```
    return tokens
```

```
'''
```

getReferencesOfLabeledPropositions extracts, if exists, the references that refer to labeled propositions

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

```
'''
```

```
def getReferencesOfLabeledPropositions(tokens):
```

```

# Get the short notation of the labels wich refere to a proposition
labelsOfPropositions = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_LABEL]

# Get the short notation of the allReferences.
allReferences = tokens[TokenType.REFERENCES]

# Get the short notation of the references of labeled propositions.
referencesOfLabeledPropositions = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.REFERENCES_OF_LABELED_PROPOSITIONS]

# Extract the references
for reference in allReferences:

    if reference in labelsOfPropositions:

        referencesOfLabeledPropositions[reference] = {}

        # Copy the reference in the corresponding data structure
        for textFileName in allReferences[reference]:

            # Create the list with the references
            referencesOfLabeledPropositions[reference][textFileName] = []

            # Append the next line number.
            for lineNumber in allReferences[reference][textFileName]:

                # Save the corresponding proposition of the given label.
                referencesOfLabeledPropositions[reference][textFileName]. \
                    append(lineNumber)

return tokens

```

'''

getLabelsOfForwardReferences extracts, if exists, the label of the corresponding mark to create a forward reference table. The

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

'''

```
def getLabelsOfForwardReferences(tokens):
```

```

# Get the "short descriptor" of the list of the propositions of the
# given Label.
propositionsForwardReferences = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE]
# map
# key: line number of the forward reference.
# data: line number of the associated proposition.

# Get the "short descriptor" of the list of the labeled proposition.
labelsForPropositions = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION]
# map
# key: line number of the labeled proposition.
# data: line number of the associated proposition.

# Extract every name of a text file.
for textFileName in propositionsForwardReferences:

    # Extract the next mark of the forward references
    for forwardReferenceLineNumber in propositionsForwardReferences \
        [textFileName]:

```

```

# Check if the proposition is labeled:
if propositionsForwardReferences[textFileName] \
    [forwardReferenceLineNumber] in \
    labelsForPropositions[textFileName]:

    labeledPropositionLineNumber = \
        propositionsForwardReferences[textFileName] \
        [forwardReferenceLineNumber]

    # Write the found label into the new corresponding data
    # structure
    if not textFileName in \
        tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABEL_OF_FORWARD_REFERENCE]:

        tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
            [CalculatedDataType.LABEL_OF_FORWARD_REFERENCE] \
            [textFileName] = {}

    # Write the label into the corresponding data structure.
    tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABEL_OF_FORWARD_REFERENCE] \
        [textFileName][forwardReferenceLineNumber] = \
            labelsForPropositions[textFileName] \
            [labeledPropositionLineNumber]

return tokens

'''
lookup_proposition_supremum detects the supremum of line numbers with ends of
proofs for a given line number of a start of a proof..

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

textfileName: The name of the Tex-File with includes the line number of the
start of a proof.

lineNumber: The number of the line of the start of aa proof.

'''
def lookupSupremum(tokens, textFileName, givenLineNumber):

    # Extract the list with the lines of the start of the proofs.
    lineNumberList = tokens[TokenType.END_PROOF][textFileName]

    # Find the supremum with the help of a binary tree search.
    left, right = 0, len(lineNumberList) - 1
    supremum = None

    while left <= right:
        mid = (left + right) // 2
        mid_key = lineNumberList[mid]

        if mid_key >= givenLineNumber:
            supremum = mid_key
            right = mid - 1
        else:
            left = mid + 1

    return supremum

'''
getEndsOfProofs extracts, if exists, the proposition with the
greatest line number which is smaller than or equals the given line number of
the given text file. The extracted data is stored in a data structure of its
own.

```


Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

```
'''
def getEndsOfProofs(tokens):
    # Get the short notation form of the calculated data of the proofs:
    proofs = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA][CalculatedDataType.PR00FS]

    # Get the ends of the proof for every text file.
    for textFileName in tokens[TokenType.BEGIN_PR00F]:
        # Get the next start of a proof.
        for proofStart in tokens[TokenType.BEGIN_PR00F] \
            [textFileName]:
            # Extract the the supremum of the given start of a proof
            proofEnd = lookupSupremum(tokens, \
                textFileName, proofStart)

            if proofEnd != None:
                # Create the map of the proofs of a given text file if
                # this does not exist.
                if not textFileName in proofs:
                    # Create a new file.
                    tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
                        [CalculatedDataType.PR00FS] \
                        [textFileName] = {}

                # Create the empty reference list.
                referenceList = []
                # Save the number of the line which contains the end of
                # a proof for a given proof.
                proofs[textFileName][proofStart] = [proofEnd, referenceList]

    return tokens

'''
lookup_proof_infimum detects the infimum of line numbers with starts of
proof for a given reference.
```

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

textfileName: The name of the Tex-File with includes the given reference.

lineNumber: The line number of the given reference.

```
'''
def lookup_proof_infimum(lineNumberList, givenLineNumber):
    # Find the infimum with the help of a binary tree search.
    left, right = 0, len(lineNumberList) - 1
    infimum = None

    while left <= right:
        mid = (left + right) // 2
        mid_key = lineNumberList[mid]

        if mid_key <= givenLineNumber:
            infimum = mid_key
            left = mid + 1
        else:
```

```

        right = mid - 1

    return infimum

'''
getLabeledPropositionsOfReferences extracts, if exists, the label of the
proposition in which proof the Reference is included

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

'''
def getLabeledPropositionsOfReferences(tokens):
    '''
    The store format of reference is:

    tokens[TokenType.REFERENCES][ref][texfile][index]

    reference is a map of in the map data tokens[TokenType.REFERENCES]

    texfile is the key of the reference map. It is a list.

    index is the index in the list
    tokens[TokenType.REFERENCES][ref][texfile]
    '''

    propositionLabelsOfReferences = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA][
        CalculatedDataType.PROPOSITION_LABELS_OF_REFERENCES]

    # Extract the labeledPropositionOfProof of the given data structure.
    labeledPropositionOfProof = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA]\
        [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_PROOFS]

    if len(labeledPropositionOfProof) > 0:

        # Short notation of the references.
        allReferences = tokens[TokenType.REFERENCES]

        # Determine for every reference, if exists, the corresponding proof.
        for reference in allReferences:

            # Determine for every file the corresponding proof.
            for textFileName in allReferences[reference]:

                lineNumberList = list(labeledPropositionOfProof \
                    [textFileName].keys())

                # Determine for every occurrence of the reference the
                # corresponding proof.
                for referenceLineNumber in allReferences \
                    [reference][textFileName]:

                    # Extract the the infimum of the given start of a proof
                    proofStart = lookup_proof_infimum(lineNumberList, \
                        referenceLineNumber)

                    if proofStart != None:

                        # Create a new entry, if the end of the proof is
                        # after the reference.
                        if referenceLineNumber <= \
                            labeledPropositionOfProof[textFileName] \
                                [proofStart][0][0]:

                            # Create the entry of the reference in the data
                            # structure of the labeledPropositionOfProof of the

```

```

        # references of the given data file if it does not
        # exist.
        if not reference in propositionLabelsOfReferences:

            propositionLabelsOfReferences[reference] = []

        # Store the label of the labeled proof in which
        # proof the reference is stored.
        propositionLabelsOfReferences[reference].append( \
            labeledPropositionOfProof[textFileName] \
            [proofStart][1])

    return tokens

'''
getReferencesOfProofs is a map of the references contained in a the various
proofs

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

'''
def getReferencesOfProofs(tokens):

    # Get the short notation of the calculatedProofs with text file name as well
    # as the start and end line number of the calculatedProofs.
    calculatedProofs = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA][CalculatedDataType.PR00FS]

    # Get the short notation of the data structure with the start of the proofs.
    proofs = tokens[Tokentype.BEGIN_PROOF]

    # Extract the references of labeled propositions.
    referencesOfLabeledPropositions = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.REFERENCES_OF_LABELED_PROPOSITIONS]

    # Get the short notation of the data structure with the references in
    # the proofs per file. The references reference to proposition.
    referencesToPropositions = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROPOSITON_REFERENCES_OF_PRO00FS]

    # Determine for every reference, if exists, the corresponding proof.
    for reference in referencesOfLabeledPropositions:

        # Determine for every file the corresponding proof.
        for textFileName in referencesOfLabeledPropositions[reference]:

            if textFileName in calculatedProofs:

                # Get the list of the start line number of the calculatedProofs.
                lineNumberList = proofs[textFileName]

                # Determine for every occurrence of the reference the
                # corresponding proof.
                for referenceLineNumber in referencesOfLabeledPropositions \
                    [reference][textFileName]:

                    # Extract the the infimum of the given start of a proof
                    proofStart = lookup_proof_infimum(lineNumberList, \
                        referenceLineNumber)

                    if proofStart != None:

                        # Create the new entry in the data structure of the
                        # referencesToPropositions if the file is not
                        # included yet:
                        if referenceLineNumber <= calculatedProofs \
                            [textFileName][proofStart][0]:

```

```

        # Write the entry into the list, if the end of the
        # proof is after the reference.

        # Create the new entry if the name of the text file
        # is not yet included in the data structure
        # referencesToPropositions.
        if not textFileName in referencesToPropositions:

            referencesToPropositions[textFileName] = {}

        # Create the list in the data of the textFileName
        # if it does not exist yet.
        if not proofStart in \
            referencesToPropositions[textFileName] :

            referencesToPropositions[textFileName] \
                [proofStart] = []

        # Add the next entry to the list of the proof.
        referencesToPropositions[textFileName][proofStart].\
            append(reference)

    return tokens

'''

```

getLabeledPropositionsOfProofs extracts, if exists, the label of the proposition to which a proof belongs to.

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

```

'''
def getLabeledPropositionsOfProofs(tokens):

    # Get the map of all the proofs.
    proofs = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA][CalculatedDataType.PROOFS]

    # Get all propositions.
    propositions = tokens[Tokentype.BEGIN_PROP]

    # Get the labeled propositions.
    labeledPropositions = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION]

    # Get the labels of the given propositions of given proofs.
    labeledPropositionOfProof = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA]\
        [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_PROOFS]

    # Continue if there are proofs and labeled propositions.
    if len(proofs) > 0 and len(labeledPropositions) > 0:

        # Search labeled propositions in every text file.
        for textFileName in proofs:

            # Continue to search if there exist labeled propositions in the
            # current file
            if (textFileName in propositions) and (textFileName in \
                labeledPropositions):

                # Get the propositions of the current text file.
                propositionsOfTextFile = propositions[textFileName]

                # Search for the next proof.
                for startLineNumber in proofs[textFileName]:

```

```

# Lookup for the next proposition.
propositionStartFound = lookup_proof_infimum(\
    propositionsOfTextFile, \
    startLineNumber)

# It's an error if a textfile starts with a proof without
# a proposition.
if propositionStartFound != None:

    # Add it to the list if it's in the list of labeled
    # Proofs
    if propositionStartFound in labeledPropositions \
        [textFileName]:

        # Add the textFileName to the data structure
        # if it does not exist yet.
        if not textFileName in labeledPropositionOfProof:

            # Include the textFile name to the data
            # structure.
            labeledPropositionOfProof[textFileName] = {}

        # Write the endposition and the label into
        # the labeled propositions of the proof
        labeledPropositionOfProofData = \
            [proofs[textFileName][startLineNumber], \
             labeledPropositions[textFileName]\
             [propositionStartFound]]

        # set the label of the given proof.
        labeledPropositionOfProof[textFileName]\
            [startLineNumber] = \
            labeledPropositionOfProofData

    else:

        tokens[Tokentype.ERROR_LIST].append(\
            "No proposition of the proof in file " +\
            textFileName + " starting at line " +\
            str(startLineNumber) + " found")

```

return tokens

'''

getEntriesOfForwardReferences extracts, if exists, the map referencing
of the forward references in the text files.

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

'''

def getEntriesOfForwardReferences(tokens):

```

# Get the short notation of the proposition of the forward
# rereference marks.
propositionsOfForwardReferenceMarks = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE]

# Get the short notation of the labels of the propositions of the
# references in the proof of the propositions.
propositionLabelsOfReferences = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA][
    CalculatedDataType.PROPOSITION_LABELS_OF_REFERENCES]

# Get the short reference of the label of the proposition.
labelsOfPropositions = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION]

# Get the short notations of the entries of the forward references.
forwardReferencesEntries = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \

```

```

[CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_FORWARD_REFERENCES]

# Extract the next forward reference mark.
for textFileName in propositionsOfForwardReferenceMarks:

    # Extract every text mark in the given text file.
    for lineNumber in propositionsOfForwardReferenceMarks[textFileName]:

        # Extract the line number of the proposition.
        propositionLineNumber = propositionsOfForwardReferenceMarks \
            [textFileName][lineNumber]

        if propositionLineNumber in labelsOfPropositions[textFileName]:

            # Extract the label of the proposition.
            label = labelsOfPropositions[textFileName]\
                [propositionLineNumber]

            # Check if the proposition is used in proofs of
            # their propositions.
            if label in propositionLabelsOfReferences:

                # Add a new map if this does not exist:
                if not textFileName in forwardReferencesEntries:

                    # Create the new map
                    forwardReferencesEntries[textFileName] = {}

                # Add the new map containing the information of the
                # forward reference table.
                forwardReferencesEntries[textFileName][lineNumber]={}
                forwardReferencesEntries[textFileName][lineNumber] \
                    ["propositionLabel"] = label
                forwardReferencesEntries[textFileName][lineNumber] \
                    ["usedByPropositions"] = []

            # Collect the labels in which proofs the label is
            # referenced.
            for propositionLabel in \
                propositionLabelsOfReferences[label]:

                # Copy the labels.
                forwardReferencesEntries[textFileName] \
                    [lineNumber]["usedByPropositions"]. \
                    append(propositionLabel)

    return tokens

'''

getEntriesOfBackwardReferences extracts, if exists, the map which includes the
list of all references of labeled propositions for every backward reference text
mark.

Parameters:

tokens: The found tokens in the various Tex-Files.

'''
def getEntriesOfBackwardReferences(tokens):

    # Get the short notation of the data structure containing the
    # correspondence of the text marks of the backward reference per file
    # and the proofs they are connected with.
    proofsOfBackwardReferences = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROOFS_OF_BACKWARD_REFERENCES]

    # Get the short notation of the labels of the propositions of

```

```

# the given proofs.
labeledPropositionOfProof = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA]\
    [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_PROOFS]

# Get the short notation of the data structure with the references in
# the proofs per file. The references reference to proposition.
referencesToPropositions = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.PROPOSITON_REFERENCES_OF_PROOFS]

# Create the map which connects the backward reference marks with the
# references of labeled propositions for every text file.
referencesOfBackwardReferences = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_BACKWARD_REFERENCES]

# Create the lists for every text file with marks.
for textFileName in proofsOfBackwardReferences:

    # Extract every text mark in the given text file.
    for backwardRereferenceMark in \
        proofsOfBackwardReferences[textFileName]:

        # Extract the start line of the corresponding proof.
        proofStartLineNumber = proofsOfBackwardReferences[textFileName] \
            [backwardRereferenceMark]

        # Extract the labels to propositions if they exist.
        if proofStartLineNumber in referencesToPropositions[textFileName]:

            for labels in referencesToPropositions[textFileName] \
                [proofStartLineNumber]:

                # Create the map backward reference of the text file name in
                # backward reference list the it does not exist yet.
                if not textFileName in referencesOfBackwardReferences:

                    referencesOfBackwardReferences[textFileName] = {}

                # Create the map of of the entries of the backward
                # reference mark with the label of the proposition
                # (if any) and the list of the references.
                if not backwardRereferenceMark in \
                    referencesOfBackwardReferences[textFileName]:

                    referencesOfBackwardReferences[textFileName] \
                        [backwardRereferenceMark] = {}

                # Insert the label of the proposition if it exists.
                if proofStartLineNumber in \
                    labeledPropositionOfProof[textFileName]:
                    referencesOfBackwardReferences[textFileName] \
                        [backwardRereferenceMark] \
                        ["propositionLabel"] = \
                            labeledPropositionOfProof[textFileName]\
                                [proofStartLineNumber][1]
                else:

                    referencesOfBackwardReferences[textFileName] \
                        [backwardRereferenceMark] \
                        ["propositionLabel"] = ""

                referencesOfBackwardReferences[textFileName] \
                    [backwardRereferenceMark]["usedPropositions"] = []

            # Add the next entry into the backward references data
            # structure.
            referencesOfBackwardReferences[textFileName]\
                [backwardRereferenceMark]["usedPropositions"]. \

```

```

        append(labels)

    return tokens

'''
splitfn splits the file name.
'''
def splitfn(filename, defext):
    path, base = os.path.split(filename)
    base, ext = os.path.splitext(base)
    if not ext:
        ext = defext
    return path, base, ext

'''
rename the file name if it does not have ".tex" as its suffix.
'''
def cleanup_texfilename(texfile):
    path, base, ext = splitfn(texfile, ".tex")
    if not ext:
        ext = ".tex"
    return os.path.join(path, base + ext)

'''
find_on_path determine if file with the given path and filetype exists.
'''
def find_on_path(path, file, fileType):
    filename = ""
    if KPSEWHICH and os.path.exists(KPSEWHICH) and os.access(KPSEWHICH, \
        os.X_OK):

        filename = os.popen(f'{KPSEWHICH} {fileType} {file}').read().strip()
        if "not found" in filename:
            filename = ""

    if not filename:
        if '/' in file or '\\' in file:
            if os.path.exists(file):
                filename = file
        else:
            for dirName in path.split(os.pathsep):
                dirName = dirName.replace('\\', '/')
                filename = os.path.join(dirName, file)
                if os.path.exists(filename):
                    break
            filename = ""
    return filename

'''
checkReferenceMaps creates the required data structures if they are not exist
yet.
'''
def checkReferenceMaps(texfile, tokens, ref):
    if not ref in tokens[Tokenype.REFERENCES]:

        tokens[Tokenype.REFERENCES][ref] = {}
        tokens[Tokenype.REFERENCES][ref][texfile] = []

    if not texfile in tokens[Tokenype.REFERENCES][ref]:

        # TODO: Change from List to map.
        tokens[Tokenype.REFERENCES][ref][texfile] = []

    return tokens

'''
InitializeDataStructure initializes the data structures with store the read
tokens
'''

```



```

'''
def InitializeDataStructure():
    tokens = {
        Tokentype.BEGIN_PROOF:{},
        Tokentype.BEGIN_PROP:{},
        Tokentype.END_PROOF:{},
        Tokentype.INCLUDE_BACKWARD_REFERENCES:{},
        Tokentype.INCLUDE_FORWARD_REFERENCES:{},
        Tokentype.LABEL:{},
        Tokentype.REFERENCES:{},
        Tokentype.CALCULATED_DATA:{},
        Tokentype.ERROR_LIST: []}

    # Create the entry of the infimum map of the forward references in the
    # calculated data.
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE] = {}

    # Create the entry with denotes the label of a given proposition.
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION] = {}

    # Create the entry with denotes the proposition of a given label.
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_LABEL] = {}

    # Create the map of the labels for the given forward references.
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABEL_OF_FORWARD_REFERENCE] = {}

    # Create the map of the proofs (start and end of the proofs).
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROOFS] = {}

    # Create the map of the proofs of the labeled propositions.
    # in the data of the map is the label of the proposition included.
    # Away from this this data structure is identical to the one of the
    # proof.
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_PROOFS] = {}

    # Create the map of the references in proofs which refer to labels
    # of propositions.
    #
    # This maps consists of the fileName as the key and referenceMap
    # as data.
    #
    # The referenceMap consists of the referenceName as the key and the
    # map (with the lineNumber as the key proof as the data) as data .
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROPOSITION_LABELS_OF_REFERENCES] = {}

    # Create the map of the references to the labeled proposition which is
    # structurally identical to the map of the references.
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.REFERENCES_OF_LABELED_PROPOSITIONS] = {}

    # Create the map of the references to propositions within proofs.
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROPOSITION_REFERENCES_OF_PROOFS] = {}

    # Create the map of the entries of the forward references.
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_FORWARD_REFERENCES] = {}

    # Create the map of the proofs of the given backward references for
    # every text file.
    tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROOFS_OF_BACKWARD_REFERENCES] = {}

```

```

# Create the map which connects the backward reference marks with the
# references of labeled propositions for every text file.
tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_BACKWARD_REFERENCES] = {}

return tokens

'''
tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE][textFileName]
is a map.

key = line number of the forward reference mark.

data = line number of the corresponding proposition

tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA][CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION] \
    [textFileName]
is also a map:

key = line number of the labeled proposition

data = name of the label.

tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.LABEL_OF_FORWARD_REFERENCE][textFileName]
is a map.

key = line number of the forward reference mark.

data = name of the label of the associated proposition.

'''

def getTokens(texfile):
    global in_preamble, labels

    tokens = InitializeDataStructure()

    # Look for the following tokens:
    # \begin\{prop\}
    # \label\{(prop|lem):([^\}]*)\}
    # \begin\{proof\}
    # \end\{proof\}
    # \[a-z]*ref\{(prop|lem):([^\}]+)\}
    # \[a-z]*refs\{(prop|lem):([^\}]+)\}
    # \[a-z]*range\{(prop|lem):([^\}]+)\}\{([^\}]+)\}
    # \includebackwardreferences
    # \includeforwardreferences

    # Read the file line by line.
    with open(texfile) as TEXFILE:
        # lineno holds the number of the read line.
        lineno = 0
        for line in TEXFILE:
            lineno += 1
            line = line.rstrip()
            line = re.sub(r'%.*', '', line) # Remove comments
            if r'\endinput' in line: # Check for end of input
                break

            if r'\begin{document}' in line:
                in_preamble = False

        # Do not read tokens in the preamble.
        if in_preamble:
            continue

```

```

# Find "\begin{prop}":
matches = re.finditer(begin_prop_pat, line)
for match in matches:

    if not texfile in tokens[TokenType.BEGIN_PROP]:
        tokens[TokenType.BEGIN_PROP][texfile]=[]

    tokens[TokenType.BEGIN_PROP][texfile].append(lineno)

# Find "\begin{proof}":
matches = re.finditer(begin_proof_pat, line)
for match in matches:

    if not texfile in tokens[TokenType.BEGIN_PROOF]:
        tokens[TokenType.BEGIN_PROOF][texfile]=[]

    tokens[TokenType.BEGIN_PROOF][texfile].append(lineno)

# Find "\end{proof}":
matches = re.finditer(end_proof_pat, line)
for match in matches:

    if not texfile in tokens[TokenType.END_PROOF]:
        tokens[TokenType.END_PROOF][texfile]=[]

    tokens[TokenType.END_PROOF][texfile].append(lineno)

# Find "\includebackwardreferences":
matches = re.finditer(include_backward_references_pat, line)
for match in matches:

    if not texfile in tokens[TokenType.INCLUDE_BACKWARD_REFERENCES]:
        tokens[TokenType.INCLUDE_BACKWARD_REFERENCES][texfile]=[]

    tokens[TokenType.INCLUDE_BACKWARD_REFERENCES][texfile]. \
        append(lineno)

# Find "\includeforwardreferences":
matches = re.finditer(include_forward_references_pat, line)
for match in matches:

    if not texfile in tokens[TokenType.INCLUDE_FORWARD_REFERENCES]:
        tokens[TokenType.INCLUDE_FORWARD_REFERENCES][texfile]=[]

    tokens[TokenType.INCLUDE_FORWARD_REFERENCES][texfile]. \
        append(lineno)

# Find "\label{labelName}":
# actual position:
matches = re.finditer(label_pat, line)
for match in matches:
    label = match.group(1)
    if '#' in label:
        continue # Avoid tex command defs
    tokens[TokenType.LABEL][label] = [texfile, lineno]

# read references.
matches = re.finditer(ref_pat, line)
for match in matches:
    ref = match.group(1)
    if '#' in ref:
        continue # Avoid tex command defs

    checkReferenceMaps(texfile, tokens, ref)
    tokens[TokenType.REFERENCES][ref][texfile].append(lineno)

```

```

# read multiple references
matches = re.finditer(refs_pat, line)
for match in matches:
    refs = match.group(1).split(',')
    for ref in refs:
        if '#' in ref:
            continue # Avoid tex command defs

        checkReferenceMaps(texfile, tokens, ref)
        tokens[Tokentype.REFERENCES][ref][texfile].append(lineno)

# read references range
matches = re.finditer(ref_range_pat, line)
for match in matches:
    start, end = match.group(1), match.group(2)
    for ref in [start, end]:
        if '#' in ref:
            continue # Avoid tex command defs

        checkReferenceMaps(texfile, tokens, ref)
        tokens[Tokentype.REFERENCES][ref][texfile].append(lineno)

# read file includes
matches = re.finditer(include_pat, line)
for match in matches:
    p = match.group(2) if match.group(2) else match.group(1)
    p = p + '.tex' if not p.endswith('.tex') else p
    if os.path.exists(p) and os.path.isfile(p):
        if VERBOSE:
            print(f'Recursing into {p}')
        getTokens(p)

return tokens

'''
read "aux"-files (with this file suffix).
'''
def parse_auxfile(texfilename, tokens):
    auxfile = auxfile(texfilename, "aux")
    if os.path.exists(auxfile) and os.path.isfile(auxfile):
        with open(auxfile) as AUXFILE:
            for line in AUXFILE:
                match = re.match(r'\newlabel\{([^\}]+\)}', line)
                if match:
                    label = match.group(1)
                    if '#' not in label:
                        if label in tokens[Tokentype.LABEL]:
                            number, page = line.split()[-2:]
                            tokens[Tokentype.LABEL][label] += \
                                f' #{number} P{page}'

    return tokens

'''
find_auxfiles parses files with ".aux"-Suffix.
'''
def find_auxfiles(texfilename, tokens):
    global aux
    logfile = auxfile(texfilename, "log")
    if os.path.exists(logfile) and os.path.isfile(logfile):
        with open(logfile) as LOGFILE:
            for line in LOGFILE:
                matches = re.finditer(r'\((([^\s]+\.\aux))\)', line)
                for match in matches:
                    curfile = match.group(1)
                    if curfile not in AUXSEEN:
                        AUXSEEN[curfile] = True

```

```

        aux.append(curfile)

    return tokens

'''
createDebugFile creates the debug files with the given tokens and the
given arguments.
'''
def createDebugFile(tokens, args):
    if opt_aux:
        find_auxfiles(TEXFILENAME)
        if VERBOSE:
            print(f'Found AUX files: {aux}')

        aux.insert(0, TEXFILENAME) \
            if not AUXSEEN.get(f'{TEXFILENAME}.aux') else aux

        for auxfile in aux:
            tokens = parse_auxfile(auxfile, tokens)

    keys = sorted(tokens[TokenType.LABEL].keys()) \
        if 'label' in opt_sortby else \
        sorted(tokens[TokenType.LABEL].keys(), \
            key=lambda x: tokens[TokenType.LABEL][x])

    for key in keys:
        lab = key
        if args.opt_match:
            if not re.search(args.opt_match, lab):
                continue

        if tokens[TokenType.REFERENCES].get(lab):
            if not args.opt_unref:

                numberOfFiles = len(tokens[TokenType.REFERENCES][lab])
                i = 1;
                j = 1;

                referenceString = "";

                for texfileName in tokens[TokenType.REFERENCES][lab]:

                    if i < numberOfFiles:
                        i += 1
                    else:

                        numberOfReferences = \
                            len(tokens[TokenType.REFERENCES][lab][texfileName])

                        for lineNumbers in tokens[TokenType.REFERENCES] \
                            [lab][texfileName]:

                            referenceString += texfileName + " " + str(lineNumbers)
                            if i < numberOfFiles:
                                referenceString += ", "
                            else:
                                if j < numberOfReferences:
                                    referenceString += ", "
                                j += 1

                        print(f'{lab}\t({tokens[TokenType.LABEL][lab][0]} \
                            {tokens[TokenType.LABEL][lab][1]}): {referenceString}')

            else:
                print(f'{lab}\t({tokens[TokenType.LABEL][lab]}): UNREF')

```

```

print(f'propositions start on the following lines')
for textFileName in tokens[TokenType.BEGIN_PROP]:
    for lineNumber in tokens[TokenType.BEGIN_PROP][textFileName]:
        print(f'{textFileName} {lineNumber}')

print(f'proof start on the following lines')
for textFileName in tokens[TokenType.BEGIN_PROOF]:
    for lineNumber in tokens[TokenType.BEGIN_PROOF][textFileName]:
        print(f'{textFileName} {lineNumber}')

print(f'proof end on the following lines')
for textFileName in tokens[TokenType.END_PROOF]:
    for lineNumber in tokens[TokenType.END_PROOF][textFileName]:
        print(f'{textFileName} {lineNumber}')

print(f'include backward references are the following lines')
for textFileName in tokens[TokenType.INCLUDE_BACKWARD_REFERENCES]:
    for lineNumber in tokens[TokenType.INCLUDE_BACKWARD_REFERENCES] \
        [textFileName]:
        print(f'{textFileName} {lineNumber}')

print(f'include forward references are the following lines')
for textFileName in tokens[TokenType.INCLUDE_FORWARD_REFERENCES]:
    for lineNumber in tokens[TokenType.INCLUDE_FORWARD_REFERENCES] \
        [textFileName]:
        print(f'{textFileName} {lineNumber}')

'''
auxfile create the correct file name.
'''
def auxfile(texfilename, ext):
    dot = '.' if ext and not ext.startswith('.') else ''
    return texfilename if re.search(rf'{dot}{ext}$', texfilename) else \
        f'{texfilename}{dot}{ext}'

'''

createOutputFileName creates the name of the created output-textfile.
'''
def createOutputFileName(texfile, newEnding):
    # Copy the name of the text file.
    outputFile = texfile

    # Split the name of the text file by the dots.
    textEntries = outputFile.split(".")

    # Get the parts of the entries.
    numberOfParts = len(textEntries)

    # Clear the name of the new output-file.
    outputFile = ""

    # Concatenate the parts with dots, except for the last one.
    for i in range(0, numberOfParts-1):
        outputFile += textEntries[i] + "."

    # Create an ordinary tex-file again.
    outputFile += newEnding

```

```

return outputFile
'''
reconstructUnicodeCharacters tries to reconstruct a unicode character from
given Hex-number characters.
'''
def reconstructUnicodeCharacters(convertedReference):

    matches = re.finditer(rec_unicode_characters, convertedReference)

    for nextMatch in matches:

        foundUnicodeCharacterAsString = nextMatch.group(1)
        # Convert hex string to bytes
        bytes_data = bytes.fromhex(foundUnicodeCharacterAsString + "00" )
        # Decode bytes to character using UTF-16 encoding
        convertedCharacter = bytes_data.decode('utf-16')
        if len(convertedCharacter) > 1:
            convertedCharacter = convertedCharacter[1]
        convertedReference = convertedReference.replace( \
            "=00003D00003D"+foundUnicodeCharacterAsString, convertedCharacter)

    return convertedReference

'''
convertRerferenceIntoText converts a reference into a table line which consists
of a table line with the rererence and the text contained in the line.
'''
def convertRerferenceIntoText(reference):

    splitReference = reference.split(":")

    convertedReference= ""
    convertedReference = convertedReference.join(splitReference[1:])
    convertedReference = reconstructUnicodeCharacters(convertedReference)

    return convertedReference.replace('-', ' ')

'''
includeBackwardReferenceTable gets the string containing the generated table
of backward references of the last proof.
'''
def includeBackwardReferenceTable(tokens, textFileName, lineNumber, \
    numberOfBackwardReferenceTable):

    # Get the short notation of the backward reference marks with the
    # references of labeled propositions for every text file.
    referencesOfBackwardReferences = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_BACKWARD_REFERENCES]

    if (textFileName in referencesOfBackwardReferences) and \
        (lineNumber in referencesOfBackwardReferences[textFileName]):

        backwardReferenceTable = "The table \ref{tab:BackwardRe" + \
            "ferenceTable<TableNrBackwardReference>} lists the backward " + \
            "references of the proof of the previous proposition " + \
            "<LabeledPropositionOfTheProof>.\n\begin" + \
            "{table}\caption{\label{tab:BackwardReferenceTable<TableNr" + \
            "BackwardReference>}Backward References of Proof of " + \
            "Proposition <LabeledPropositionOfTheProof>}" + \
            "\n\n\hfill{}\%n\begin{tabular}" + \
            "{|c|l|}\n\hline Proposition No. & Proposition Designation" + \
            "\n\hline\n\hline\n\hline\n<forAllEntries>" + \
            "\n\end{tabular}\hfill{}\n\n\end{table}\n\n"

```

```

backwardReferenceTable = backwardReferenceTable.replace( \
    "<TableNrBackwardReference>", \
    str(numberOfBackwardReferenceTable))

# Extract the label of the proposition the mark of the backward
# references belongs to (might be blank).
labeledPropositionOfTheProof = referencesOfBackwardReferences \
    [textFileName][lineNumber]["propositionLabel"]

# Use the reference of the label, not the label itself.
if labeledPropositionOfTheProof != "":
    labeledPropositionOfTheProof = "\ref{" + \
        labeledPropositionOfTheProof + "}"

backwardReferenceTable = backwardReferenceTable.replace( \
    "<LabeledPropositionOfTheProof>", \
    labeledPropositionOfTheProof)

# Create the line entries of the table of the backward references.
tableLines = ""

tableLineEntry = "\ref{<reference>} & <referenceContent>" + \
    "\tabularnewline\n\hline"

# Get the labels of the propositions which are used in the given
# proof.
backwardReferenceList = referencesOfBackwardReferences[textFileName] \
    [lineNumber]["usedPropositions"]

tableLines = ""

for reference in backwardReferenceList:
    convertedText = convertReferenceIntoText(reference)
    newTableLineEntry = tableLineEntry
    newTableLineEntry = newTableLineEntry.replace("<reference>",
        reference)
    newTableLineEntry = newTableLineEntry.replace("<referenceContent>",
        convertedText)
    tableLines += newTableLineEntry

backwardReferenceTable = backwardReferenceTable.replace( \
    "<forAllEntries>", str(tableLines))

return backwardReferenceTable

else:
    return "ERROR: Reference list does not exist for given mark of " + \
        "backward references.\n"

'''

includeBackwardReferenceTable gets the string containing the generated table
of forward references of the last proposition.

'''
def includeForwardReferenceTable(tokens, textFileName, lineNumber, \
    numberOfForwardReferenceTable):

    # Get the short notation of the forward reference marks with the
    # references of labeled propositions for every text file.
    referencesOfForwardReferences = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_FORWARD_REFERENCES]

    if (textFileName in referencesOfForwardReferences) and \
        (lineNumber in referencesOfForwardReferences[textFileName]):

```



```

forwardReferenceTable = "The table \ref{tab:ForwardRe" + \
    "ferenceTable<TableNrForwardReference>} lists the forward " + \
    "references of the previous proposition " + \
    "<LabeledPropositionOfTheProof>.\n\n\begin" + \
    "{table}\caption{\label{tab:ForwardReferenceTable<TableNr" + \
    "ForwardReference>}Forward References of Proof of " + \
    "Proposition <LabeledPropositionOfTheProof>}" + \
    "\n\n\hfill{}\%n\n\begin{tabular}" + \
    "{|c|l|}\n\hline Proposition No. & Proposition Designation" + \
    "\n\hline\n\hline\n\hline\n<forAllEntries>" + \
    "\n\end{tabular}\hfill{}\n\n\end{table}\n\n"

forwardReferenceTable = forwardReferenceTable.replace( \
    "<TableNrForwardReference>", \
    str(numberOfForwardReferenceTable))

# Extract the label of the proposition the mark of the forward
# references belongs to (might be blank).
labeledPropositionOfTheProof = referencesOfForwardReferences \
    [textFileName][lineNumber]["propositionLabel"]

# Use the reference of the label, not the label itself.
if labeledPropositionOfTheProof != "":
    labeledPropositionOfTheProof = "\ref{" + \
        labeledPropositionOfTheProof + "}"

forwardReferenceTable = forwardReferenceTable.replace( \
    "<LabeledPropositionOfTheProof>", \
    labeledPropositionOfTheProof)

# Create the line entries of the table of the backward references.
tableLines = ""

tableLineEntry = "\ref{<reference>} & <referenceContent>" + \
    "\n\hline"

forwardReferenceList = referencesOfForwardReferences[textFileName] \
    [lineNumber]["usedByPropositions"]

tableLines = ""

# Add the table lines.
for reference in forwardReferenceList:
    convertedText = convertRerferenceIntoText(reference)
    newTableLineEntry = tableLineEntry
    newTableLineEntry = newTableLineEntry.replace("<reference>",
        reference)
    newTableLineEntry = newTableLineEntry.replace("<referenceContent>",
        convertedText)
    tableLines += newTableLineEntry

forwardReferenceTable = forwardReferenceTable.replace( \
    "<forAllEntries>", str(tableLines))

return forwardReferenceTable

else:
    return "ERROR: Reference list does not exist for given mark of " + \
        "forward references.\n"

# Create the output file.
def createOutputFile(textFile, tokens):
    global in_preamble, labels

```

```

in_preamble = True
outputFile = createOutputFileName(textFile, "tex2")

numberOfBackwardReferenceTable = 1
numberOfForwardReferenceTable = 1

# Open the input file as well as the output file.
with open(textFile) as TEXFILE:
    with open(outputFile, 'w') as OUTPUTFILE:
        lineno = 0
        for line in TEXFILE:
            lineno += 1
            originalLine = line
            line = line.rstrip()
            line = re.sub(r'%.*', '', line) # Remove comments
            if r'\endinput' in line: # Check for end of input
                OUTPUTFILE.write(originalLine)
                break

            if r'\begin{document}' in line:
                in_preamble = False

        # Do not process the preamble.
        if in_preamble:
            OUTPUTFILE.write(originalLine)
            continue

        # Find "\includebackwardreferences":
        matches = re.finditer(include_backward_references_pat, line)

        printBackwardReferencesTable = False;
        for _ in matches:

            createdTableAsString = \
                includeBackwardReferenceTable(tokens, textFile, \
                    lineno, numberOfBackwardReferenceTable)

            numberOfBackwardReferenceTable += 1

            OUTPUTFILE.write(createdTableAsString)

            printBackwardReferencesTable = True

        if printBackwardReferencesTable:
            continue

        # Find "\includeforwardreferences":
        matches = re.finditer(include_forward_references_pat, line)

        printForwardReferencesTable = False;
        for _ in matches:

            createdTableAsString = \
                includeForwardReferenceTable(tokens, textFile, \
                    lineno, numberOfForwardReferenceTable)

            numberOfForwardReferenceTable += 1

            OUTPUTFILE.write(createdTableAsString)

            printForwardReferencesTable = True

        if printForwardReferencesTable:
            continue

    OUTPUTFILE.write(originalLine)

```

```

        # process indcluded files.
        matches = re.finditer(include_pat, line)
        for match in matches:
            p = match.group(2) if match.group(2) else match.group(1)
            p = p + '.tex' if not p.endswith('.tex') else p
            if os.path.exists(p) and os.path.isfile(p):
                if VERBOSE:
                    print(f'Recursing into {p}')
                createOutputFile(p, tokens)

    return outputFile

'''

resolveForAndBackwardReferences processes the tokens to get the information
required to construct the backward and forward references tables.

'''
def resolveForAndBackwardReferences(texfile, tokens):
    '''
    read the comments of the function declarations.
    '''

    # get the poroposition of the given forward references tables marks.
    tokens = getPropositionsOfForwardReferences(tokens)
    if VERBOSE:
        showProofInfimumsForForwardReferences(tokens)

    # get the propoistions of the given labels and vice versa.
    tokens = getPropositionOfLabelsAndVV(tokens)
    if VERBOSE:
        showLabelsOfProposition(tokens)
        showPropositionsOfLabels(tokens)

    # Get the label of the propositions for a given mark to include a forward
    # reference table.
    #
    tokens = getLabelsOfForwardReferences(tokens)
    if VERBOSE:
        showLabelsForForwardReferences(tokens)

    # Get for the given start of the proof the corresponding end of the proof.
    tokens = getEndsOfProofs(tokens)
    if VERBOSE:
        showProofEndsForProofStarts(tokens)

    # Determine for every reference if it belongs to a label of a proposition.
    tokens = getReferencesOfLabeldPropositions(tokens)
    if VERBOSE:
        showReferencesOfLabeledPropositions(tokens)

    # Determine the references which a written in a proof.
    tokens = getReferencesOfProofs(tokens)
    if VERBOSE:
        showReferencesOfProofs(tokens)

    # Determine the references in proofs which are references of labeled
    # propositions.
    tokens = getLabeledPropositionsOfProofs(tokens)
    if VERBOSE:
        showLabeledPropositionsOfProofs(tokens)

    # Determine the label of the labeled proposition of given references
    # within proofs.
    tokens = getLabeledPropositionsOfReferences(tokens)
    if VERBOSE:
        showLabeledPropositionsOfReferences(tokens)

```

```

# Determine the proof which is before a given mark of the backward
# reference table mark.
tokens = getProofsOfBackwardReferences(tokens)
if VERBOSE:
    showProofsOfBackwardReferences(tokens)

# Determine the entries of the given backward references table mark.
tokens = getEntriesOfBackwardReferences(tokens)
if VERBOSE:
    showEntriesOfBackwardReferences(tokens)

# Determine the entries of a given forward references table mark.
tokens = getEntriesOfForwardReferences(tokens)
if VERBOSE:
    showEntriesOfForwardReferences(tokens)

# Create the output file with the given backward and forward references
# tables marks.
createOutputFile(texfile, tokens)

'''

DEBUG PART START

The functions below are thought for debugging.

'''

'''

showProofInfimumsForForwardReferences serves to show all of previous proofs
with a given line number.

'''
def showProofInfimumsForForwardReferences(tokens):
    propositionsOfForwardReferences = tokens[Tokentype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_FORWARD_REFERENCE]

    if len(propositionsOfForwardReferences) > 0:
        # Extract the text marks of every Tex-File.
        for textFileName in propositionsOfForwardReferences:
            # Extract every text mark in the given Tex-File.
            for forwardReference in propositionsOfForwardReferences \
                [textFileName]:
                print("The corresponding proposition of the " \
                    "forward-reference of")
                print("the line number " + str(forwardReference) + \
                    " of the file " + textFileName + " is: ")
                print(str(propositionsOfForwardReferences[textFileName]\
                    [forwardReference]))

    else:
        print("No infimums of forward reference marks found")

'''

showLabelsOfProposition serves to show the label (if exists) for a given
proposition.

Parameters:

tokens: the collected tokens of the Tex- and other files.

```

```

'''
def showLabelsOfProposition(tokens):
    if len(tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION]) > 0:
        labeledPropositionMap = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
            [CalculatedDataType.LABEL_OF_PROPOSITION]

        # Extract the text marks of every Tex-File.
        for textFileName in labeledPropositionMap:
            # Extract every text mark in the given Tex-File.
            for lineNumber in labeledPropositionMap[textFileName]:
                print("The corresponding proposition of the " + \
                    "label " + labeledPropositionMap[textFileName][lineNumber])
                print("is the proposition in the file " + \
                    textFileName + " on the line " + str(lineNumber))

            ##### END DEBUG

    else:
        print("No labeled propositions")
'''

```

showPropositionsOfLabels serves the proposition (if exists) of a given label.

Parameters:

tokens: the collected tokens of the Tex- and other files.

```

'''
def showPropositionsOfLabels(tokens):
    if len(tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_LABEL]) > 0:
        propositionOfLabelMap = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
            [CalculatedDataType.PROPOSITION_OF_LABEL]

        # Extract every label.
        for label in propositionOfLabelMap:
            [textFileName, lineNumber] = propositionOfLabelMap[label]
            print("The corresponding label of the " + \
                "proposition on the line " + str(lineNumber))
            print("in the file " + textFileName + "is the label " + \
                label)

    else:
        print("No labeled propositions")
'''

```

showProofsOfLabeledPropositions serves the proposition (if exists) of a given label.

Parameters:

tokens: the collected tokens of the Tex- and other files.

```

'''
def showProofsOfLabeledPropositions(tokens):
    # Get the proof of a labeled proposition of the current file.
    proofOfLabeledProposition = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_PROOFS]

    if len(proofOfLabeledProposition) > 0:
        # Extract every label.
        for textFileName in proofOfLabeledProposition:
            for startLineNumber in proofOfLabeledProposition[textFileName] \
                [textFileName]:
                print("The proof starting on line number " + \
                    str(startLineNumber) + \
                    " of the file named " + textFileName + " belongs to " + \
                    " to the proposition with the label " + \
                    proofOfLabeledProposition[textFileName][textFileName] \
                    [startLineNumber])

    else:
        print("No proofs of labeled propositions found.")
'''

showLabelsForForwardReferences serves to show all the labels for given forward
references.
'''
def showLabelsForForwardReferences(tokens):
    labelsOfForwardReferences = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABEL_OF_FORWARD_REFERENCE]

    if len(labelsOfForwardReferences) > 0:
        # Extract the text marks of every Tex-File.
        for textFileName in labelsOfForwardReferences:
            # Extract every text mark in the given Tex-File.
            for lineNumber in labelsOfForwardReferences[textFileName]:
                print("The corresponding label of the forward reference " + \
                    str(lineNumber))
                print("is " + labelsOfForwardReferences[textFileName] \
                    [lineNumber])

    else:
        print("No labeled propositions")
'''

showProofEndsForProofStarts serves to show all the extracted proofs
'''
def showProofEndsForProofStarts(tokens):
    # Check if any proofs exist.
    if len(tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROOFS]) > 0:
        proofs = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA][CalculatedDataType.PROOFS]

```

```

# Extract the proof of every text file
for textFileName in proofs:

    # Get all the start number of the proofs
    for startLineNumber in proofs[textFileName]:

        print("The next proof of the file " + textFileName)
        print("starts at line number " + str(startLineNumber) + \
              " and ends at the line number " + \
              str(proofs[textFileName][startLineNumber]))

        ### END DEBUG

else:

    print("No proofs found")

'''

showLabeledPropositionsOfReferences serves to show all proofs for the given
reference.

'''
def showLabeledPropositionsOfReferences(tokens):

    # Get the short notation of the proposition of the labels of the
    # proposition of the given references.
    propositionLabelsOfReferenceLabels = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROPOSITION_LABELS_OF_REFERENCES]

    # Check if any proofs exist.
    if len(propositionLabelsOfReferenceLabels) > 0:

        # Get all the references of the given file.
        for reference in propositionLabelsOfReferenceLabels:

            for label in propositionLabelsOfReferenceLabels[reference]:

                print("The reference " + reference + " is used in the proof " + \
                      "of the proposition" + label)

    else:

        print("No proofs for any references found")

'''

showReferencesOfLabeledPropositions serves to show all the entries of the
references which refer to a labeled proposition.

'''
def showReferencesOfLabeledPropositions(tokens):

    # Get the short notation of the references of labeled propositions.
    referencesOfLabeledPropositions = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.REFERENCES_OF_LABELED_PROPOSITIONS]

    if len(referencesOfLabeledPropositions) > 0:

        # Get all the references of the given file.
        for reference in referencesOfLabeledPropositions:

            # Extract the proof for the references of every text file
            for textFileName in referencesOfLabeledPropositions[reference]:

                # Write down the reference for every found entry.

```

```

        for lineNumber in referencesOfLabeledPropositions[reference] \
            [textFileName]:
            print("The reference " + reference + " in the proof in " + \
                "the file " + textFileName + " at the line " + \
                "number " + str(lineNumber) + " refers to a " + \
                "proposition with the label.")

    else:
        print("No proofs for any references found")

'''

showReferencesOfProofs serves to show all the references of labeled propositions
of the various proofs, if they exist.

'''
def showReferencesOfProofs(tokens):
    # Get the short notation of the calculatedProofs with text file name as
    # well as the start and end line number of the calculatedProofs.
    referencesToPropositions = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROPOSITION_REFERENCES_OF_PROOFS]

    if len(referencesToPropositions) > 0:
        # Get all the references of the given file.
        for textFileName in referencesToPropositions:
            # Extract the proof for the references of every text file
            # for startLineNumber in referencesToPropositions[textFileName]:
            print("The proof starting at line number " + \
                str(startLineNumber) + \
                " in the file " + textFileName + \
                " has the following references: ")

            # Write down the reference for every found entry.
            for reference in referencesToPropositions[textFileName] \
                [startLineNumber]:
                print(reference)

        else:
            print("\n\n")

    else:
        print("No proofs with references to propositions found.")

'''

showReferencesOfLabeledPropositons serves to show all the references within
proofs which refer to a labeled proposition.

'''
def showLabeledPropositionsOfProofs(tokens):
    # Get the proofs of the labeled propositions.
    labeledPropositonsOfProofs = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_PROOFS]

    # Check if the the proofs of the labeled propositions exist.
    if len(labeledPropositonsOfProofs) > 0:
        # Show the labeled propositions of proofs for every textFile:
        for textFileName in labeledPropositonsOfProofs:
            # Write down the list for every found entry.
            for lineNumber in labeledPropositonsOfProofs[textFileName]:

```



```

        # Extract the data of the labeled proposition of the proof
        # of the given file and the given line number.
        [endLineNumber, label] = \
            labeledPropositonsOfProofs[textFileName][lineNumber]
        print("The proof starting on the line " + str(lineNumber) + \
            " and ending on the line number " + str(endLineNumber) + \
            " of the file with " + \
            " the name " + textFileName + " refers to the " + \
            " label " + label + "\n\n")

    else:

        print("No references within proofs to labeled propositions exist.")
'''

showProofsOfBackwardReferences serves to show the entries of the forward
references.

Parameters:

tokens: The generated tokens of the text files.
'''
def showProofsOfBackwardReferences(tokens):

    # Get the short notation of the data structure conatining the
    # correspondence of the text marks of the backward reference per file
    # and the proofs the are connected with.
    proofsOfBackwardReferences = tokens[TokenType.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.PROOFS_OF_BACKWARD_REFERENCES]

    # Check if there is a backward reference mark and a coresponding proof.
    if len(proofsOfBackwardReferences) > 0:

        # Show the connections of every text file
        for textFileName in proofsOfBackwardReferences:

            # Display the header.
            print("The connections are displayed for the file" + \
                " of the file " + textFileName + " are:")

            # Write down every connection.
            for lineNumber in proofsOfBackwardReferences[textFileName]:

                print("The backward reference mark at the line " + \
                    str(lineNumber) + " is connected with the proof " + \
                    "starting at the line number " + \
                    str(proofsOfBackwardReferences \
                        [textFileName][lineNumber]))

    else:

        print("No connections of backward reference mark and proof are found.")

'''

showProofsOfBackwardReferences serves to show the entries of the connections
of the backward references and the proof they are connected with.

Parameters:

tokens: The generated tokens of the text files.
'''
def showEntriesOfBackwardReferences(tokens):

```

```

# Create the map which connects the backward reference marks with the
# references of labeled propositions for every text file.
referencesOfBackwardReferences = tokens[Tokenype.CALCULATED_DATA] \
    [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_BACKWARD_REFERENCES]

# Check if the the proofs of the labeled propositions exist.
if len(referencesOfBackwardReferences) > 0:

    # Show the entries of the forward references of every text file:
    for textFileName in referencesOfBackwardReferences:

        # Write down the list for every found entry.
        for lineNumber in referencesOfBackwardReferences[textFileName]:

            # Display the header.
            print("The backward references at line " + str(lineNumber) + \
                " of the file " + textFileName + " are:")

            for label in referencesOfBackwardReferences[textFileName]\
                [lineNumber]:

                print(label)

        else:

            print("No backward references of the current text files found.")
...

showProofsOfBackwardReferences serves to show the entries of the connections
of the backward references and the proof they are connected with.

Parameters:

tokens: The generated tokens of the text files.
...
def showEntriesOfForwardReferences(tokens):

    # Create the map which connects the backward reference marks with the
    # references of labeled propositions for every text file.
    referencesOfForwardReferences = tokens[Tokenype.CALCULATED_DATA] \
        [CalculatedDataType.LABELED_PROPOSITIONS_OF_FORWARD_REFERENCES]

    # Check if the the proofs of the labeled propositions exist.
    if len(referencesOfForwardReferences) > 0:

        # Show the entries of the forward references of every text file:
        for textFileName in referencesOfForwardReferences:

            # Write down the list for every found entry.
            for lineNumber in referencesOfForwardReferences[textFileName]:

                # Display the header.
                print("The forward references at line " + str(lineNumber) + \
                    " of the file " + textFileName + " are:")

                for label in referencesOfForwardReferences[textFileName]\
                    [lineNumber]:

                    print(label)

            else:

                print("No forward references of the current text files found.")

    ...

```

DEBUG PART END

The functions above are thought for debugging.

```
'''
def usage():
    print(f"Usage: {progname} <options> texfile[.tex]\n"
          "       <options> may be abbreviated to unique truncations, "
          "       and are:\n"
          "       -aux|noaux      do (dont) find & read .aux file(s) for "
          "       'label #, page\n"
          "       -help             print this measly help\n"
          "       -match=regex      regexp to select labels printed\n"
          "       -out=filename      send output to a file\n"
          "       -sort|nosort      do (dont) sort the labels\n"
          "       -sortby=label      if sorting, sort by the label string\n"
          "       =def               by label def string\n"
          "       -unref            print only unreferenced labels\n"
          "       -verbose          lots of messages"
          )

if __name__ == "__main__":

    parser = argparse.ArgumentParser(description='Find LaTeX cross references')
    parser.add_argument('texfile', metavar='texfile', type=str, \
                        help='the tex file to process')
    parser.add_argument('-aux', dest='opt_aux', action='store_true', \
                        help='Search .aux files for extended label info')
    parser.add_argument('-noaux', dest='opt_aux', action='store_false', \
                        help='Do not search .aux files for extended label info')
    parser.add_argument('-match', dest='opt_match', type=str, \
                        help='regexp to select labels printed')
    parser.add_argument('-out', dest='opt_out', type=str, \
                        help='send output to a file')
    parser.add_argument('-sort', dest='opt_sort', action='store_true', \
                        help='Sort labels')
    parser.add_argument('-nosort', dest='opt_sort', action='store_false', \
                        help='Do not sort labels')
    parser.add_argument('-sortby', dest='opt_sortby', type=str, \
                        choices=['label', 'def', 'input'], default='input', \
                        help='Sort by label|def|input')
    parser.add_argument('-unref', dest='opt_unref', action='store_true', \
                        help='Print only unreferenced labels')
    parser.add_argument('-verbose', dest='VERBOSE', action='store_true', \
                        help='Lots of messages')

    args = parser.parse_args()

    opt_aux = args.opt_aux
    opt_sort = args.opt_sort
    opt_sortby = args.opt_sortby
    VERBOSE = args.VERBOSE

    texfile = args.texfile
    if not texfile.endswith('.tex'):
        texfile = createOutputFileName(texfile, "tex")

    if args.opt_out:
        sys.stdout = open(args.opt_out, 'w')

    # Split the tex filename up into a path, name, and extension
    TEXFILEPATH, TEXFILENAME, TEXFILEEXT = splitfn(texfile, ".tex")

    # Locate the requested TeX file
    Qtexfile = cleanup_texfilename(texfile)
    if not os.path.exists(Qtexfile):
        if '/' not in texfile and '\\' not in texfile:
            Qtexfile = find_on_path(os.environ.get('TEXINPUTS', ""), texfile, \
                                   'tex')
```

```

        if not Qtexfile:
            Qtexfile = find_on_path(os.environ.get(TEXTINPUTS, ""), \
                                    texfile + '.tex', 'tex')
            if not Qtexfile:
                print(f'Cannot find "{texfile}" on {TEXTINPUTS} path.')
                exit(1)
            texfile = Qtexfile
    else:
        print(f'Cannot find "{texfile} [.tex]".')
        exit(1)
else:
    texfile = Qtexfile

# Create the tokens.
tokens = getTokens(texfile)

# Create the debug file if the "VERBOSE" flag is set.
if VERBOSE:
    createDebugFile(tokens, args)

# Resolve the for- and backward table reference marks into
# tables and replace them with the tables.
outputFile = resolveForAndBackwardReferences(texfile, tokens)

```

Einführung Mathematik

Version 0.1.192

Markus Demarmels,
markus.demarmels@bluewin.ch

*Für meine Patenkinder Seraina und Jaël und für meine Kinder Flurina und
Michael: Ich wünsche Euch Lebensfreude*

Ich konnte es nie, ich kann es nicht, ich werde es nie
können - aber habe trotzdem Spaß daran.

Inhaltsverzeichnis

Abbildungsverzeichnis	9
Tabellenverzeichnis	13
Kapitel 1. Einleitung	39
1.1. Warum dieses Buch?	39
1.2. Wie soll dieses Buch gelesen werden?	42
1.3. Voraussetzungen für das Lesen dieses Buches	43
1.4. Welches sind denn die „Sünden“ der Mathematik?	45
1.5. Was soll denn an Mathematik so begeisternd sein?	49
1.6. Was soll in diesem Buch besprochen werden?	52
1.7. Gibt es auch Aufgaben und Übungen in Deinem Mathebuch?	59
1.8. Welches sind die Limitierungen dieses Buches?	59
1.9. weitere Vorbemerkungen	63
Teil 1. Wieso wird Logik und Mengenlehre benötigt?	65
Kapitel 2. Was sind Symbole?	69
Kapitel 3. Was sind Aussagen?	111
Kapitel 4. Welche Spielregeln gelten in der Logik?	115
Kapitel 5. Was sind Mengen?	123
Kapitel 6. Über das sogenannte Bilderverbot in der Mathe	139
Kapitel 7. Warum werden Fälle in logischen Tabellen geordnet?	145
Kapitel 8. Was ist eine „Negation“?	149
Kapitel 9. Was ist eine „Identität“?	161
Kapitel 10. Was ist eine „Konjunktion“?	165
Kapitel 11. Was ist eine „Implikation“?	175
Kapitel 12. Was ist eine „Replikation“?	185
Kapitel 13. Was ist eine „Disjunktion“?	191
Kapitel 14. Was ist eine „logische Äquivalenz“?	199

Kapitel 15.	Was ist eine „Antivalenz“?	207
Kapitel 16.	Was ist eine „NAND-Verknüpfung“?	213
Kapitel 17.	Was ist eine „NOR-Verknüpfung“?	219
Kapitel 18.	Wie ist die Ausführungsreihenfolge von Operatoren?	225
Kapitel 19.	Mengenelemente und logische Aussagen	229
Kapitel 20.	Über logische Sätze	233
20.1.	Vorbemerkung	242
20.2.	Was ist der Satz der doppelten Negation?	247
20.3.	Was ist der „Satz vom ausgeschlossenen Dritten“?	252
20.4.	Was ist der „Satz der Transitivität der Implikation“?	261
20.5.	Warum ist die Äquivalenz transitiv?	269
20.6.	Wie kann ich etwas „folgern“?	275
20.7.	Was ist der „Satz vom logischen Widerspruch“?	282
20.8.	Aus Konjunktion folgt Disjunktion	290
20.9.	Äquivalenz, Implikation und Replikation	292
20.10.	Zusammenhang Implikation und Replikation	296
20.11.	Distributivgesetz von Implikation und Konjunktion	299
20.12.	Distributivgesetz von Implikation und Disjunktion	303
20.13.	Disjunktion, Implikation und Konjunktion	306
20.14.	Distributivgesetz von Konjunktion und Disjunktion	319
20.15.	Äquivalenz von Aussage und Konjunktion	320
20.16.	Äquivalenz von Aussage und Disjunktion	324
20.17.	Warum folgt die Aussage aus der Aussage?	326
20.18.	Warum kommutiert die Konjunktion?	328
20.19.	Warum kommutiert die Disjunktion?	334
20.20.	Warum ist die Äquivalenz identitiv?	334
20.21.	Warum kommutiert die Äquivalenz?	336
20.22.	Warum ist die Konjunktion assoziativ?	339
20.23.	Warum ist die Disjunktion assoziativ?	344
20.24.	Minimumprinzip der Konjunktion	350
20.25.	Was ist der Satz der Negation der Konjunktion?	354
20.26.	Warum muss es unwahre Aussagen geben?	360
20.27.	Was ist der Satz der Negation der Disjunktion?	362
20.28.	Was ist der Satz des Ausschlusses?	365
20.29.	Äquivalenz als zwei Implikationen	369
20.30.	Implikation Implikation aus Äquivalenz	373
20.31.	Zusammenhang Disjunktion und Konjunktion	377
20.32.	Disjunktive Normalform der Implikation	381
20.33.	Warum folgt aus einer Konjunktion eine Aussage?	385
20.34.	Zusammenhang Aussage und Disjunktion	389
20.35.	Was ist der Äquivalenz - Negation Satz?	395
20.36.	Um was geht es beim Äquivalenz-Antivalenz-Satz?	398

20.37.	Implikation Antivalenz Disjunktion	401
20.38.	Satz der Negation der Implikation	403
20.39.	Satz der Trivialität	403
20.40.	Mit Implikationen Äquivalenzen beweisen	407
20.41.	Kommutativität der NAND-Verknüpfung	419
20.42.	Zusammenhang Konjunktion und NAND-Verknüpfung	421
20.43.	Zusammenhang NOR-Verknüpfung und Disjunktion	426
20.44.	Schlussbemerkungen über logische Sätze	428
Kapitel 21.	Normalformen logischer Aussagen	431
21.1.	Konjunktive Normalform der Äquivalenz	438
21.2.	Konjunktive Normalform der Antivalenz	440
21.3.	Konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung	442
21.4.	konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung	447
Kapitel 22.	Minimumsätze und Maximumsätze der Logik	451
Kapitel 23.	Erzeugendensysteme in der Logik	475
23.1.	Zusammenhang Negation und NAND-Verknüpfung	475
23.2.	Zusammenhang Identität und NAND-Verknüpfung	477
23.3.	Zusammenhang Konjunktion und NAND-Verknüpfung	479
23.4.	Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung	481
23.5.	Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung	485
23.6.	Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung	487
23.7.	Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	491
23.8.	Zusammenhang von NOR und NAND-Verknüpfung	497
23.9.	Zusammenhang von NAND und NOR-Verknüpfung	500
23.10.	NAND-Verknüpfung als besondere Implikation	508
23.11.	NOR-Verknüpfung als besondere Implikation	509
23.12.	Erzeugendensysteme der Logik - Zusammenfassung	512
Kapitel 24.	Substitutionssätze	517
24.1.	Substitutionssatz der Negation	517
24.2.	Substitutionssätze der Konjunktion	521
24.3.	Substitutionssatz der Disjunktion	535
24.4.	Substitutionssätze der Implikation	548
24.5.	Substitutionssätze der Replikation	558
24.6.	Was ist der Substitutionssatz der Äquivalenz?	571
24.7.	Substitutionssätze der Antivalenz	576
24.8.	Substitutionssätze der NAND-Verknüpfung	584
24.9.	Substitutionssätze der NOR-Verknüpfung	594
24.10.	weitere Substitutionssätze	600
Kapitel 25.	Was sind Quantoren?	619
25.1.	Transformationen von Quantoren	622
Kapitel 26.	Mengenoperationen	629
26.1.	Aussagenlogische Definition der Mengenlehre	630

26.2.	Mengengleichheit als Äquivalenzrelation	632
26.3.	Eigenschaft der leeren Menge	647
26.4.	Eigenschaften der leeren Menge	649
26.5.	Weitere Eigenschaften von Mengen	665
26.6.	Eigenschaften von Schnittmengen	671
Kapitel 27.	Was ist das kartesische Produkt von Mengen?	679
Kapitel 28.	weitere Betrachtungen	685
Teil 2.	Was sind natürliche Zahlen?	689
Kapitel 29.	Wieso können Schulden gut sein?	691
Kapitel 30.	Nun, was sind Zahlen?	695
Teil 3.	Relationen und Funktionen	697
Kapitel 31.	Warum ist die Äquivalenz eine Äquivalenzrelation?	699
Kapitel 32.	Vorbereitungen zu den natürlichen Zahlen	719
Kapitel 33.	Wieso sind die natürlichen Zahlen nicht natürlich?	777
Kapitel 34.	Warum sind die Axiome von Peano keine?	801
Kapitel 35.	Schlussfolgerungen aus den Axiomen von Peano	811
Kapitel 36.	Abschätzung des Quotienten zweier Potenzreihen	827
Kapitel 37.	Größter Gemeinsamer Teiler	831
Kapitel 38.	Minimum und Maximum	847
Kapitel 39.	kleinstes gemeinsames Vielfache	853
Kapitel 40.	Konjunktive und disjunktive Normalformen von Aussagen	863
Kapitel 41.	Über das Kronecker-Symbol	879
41.1.	Beweis des logischen Satzes der doppelten Negation	909
41.2.	Beweis des Satzes des ausgeschlossenen Dritten	910
41.3.	Beweis der Transitivität der Implikation	914
41.4.	Beweis der Transitivität der Äquivalenz	919
41.5.	Satz des logischen Widerspruchs	931
41.6.	Satz der Schlussfolgerung	935
41.7.	Implikation und kleiner-gleich Beziehung	937
41.8.	Kommutation der Konjunktion	938
41.9.	Kommutation der Disjunktion	939
41.10.	Kommutation der Äquivalenz	940
41.11.	Implikation Antivalenz Disjunktion	941
41.12.	Implikation Disjunktion aus Konjunktion	945

41.13.	Satz des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion	947
41.14.	Distributivgesetz von Implikation und Konjunktion	950
41.15.	Implikation und Replikation	954
41.16.	Distributivgesetz von Implikation und Disjunktion	955
41.17.	Minimumsätze und Maximumsätze der Logik	958
41.18.	Vertauschung Konjunktion Implikation	963
41.19.	Vertauschung Disjunktion und Implikation	966
Kapitel 42.	Addition zweier nicht-negativer Binärzahlen	971
42.1.	Äquivalenz von Äquivalenz und Implikationen	972
42.2.	Äquivalenz Aussage und Konjunktion	974
42.3.	Äquivalenz Aussage Disjunktion	975
42.4.	Kommutativität der Konjunktion	977
42.5.	Kommutativität der Disjunktion	978
42.6.	Assoziativität der Konjunktion	979
42.7.	Assoziativität der Disjunktion	980
42.8.	Negation der Konjunktion	982
42.9.	Konjunktive Normalform der Implikation	983
42.10.	Satz der Negation der Disjunktion	985
42.11.	Satz des Ausschlusses	987
42.12.	Zusammenhang von Disjunktion und Konjunktion	991
42.13.	Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion	994
42.14.	Satz der Implikation einer Aussage	997
42.15.	Über unwahre Aussagen	998
42.16.	aus Konjunktion folgt Aussage	999
42.17.	Implikation aus Äquivalenz	1001
42.18.	Satz der Implikation aus einer Aussage	1002
42.19.	Satz der Äquivalenz von Äquivalenz und negierten Aussagen	1006
42.20.	Äquivalenz-Antivalenz-Satz	1009
42.21.	Kommutativität der NAND-Verknüpfung	1011
42.22.	Zusammenhang NAND-Verknüpfung und Negation	1012
42.23.	Zusammenhang NAND-Verknüpfung und Identität	1014
Kapitel 43.	Über Orangenhaufen	1017
43.1.	Zusammenhang NAND-Verknüpfung und Konjunktion	1017
43.2.	Zusammenhang NAND-Verknüpfung und Implikation	1018
Kapitel 44.	NAND-Verknüpfung als spezielle Implikation	1021
Kapitel 45.	Logische Aussagen mit dem Computer überprüfen	1023
Kapitel 46.	Erste Vorstufe zum großen Äquivalenzsatz	1027
Teil 4.	Die reellen Zahlen	1037

Kapitel 47. Wieso werden reelle Zahlen benötigt?	1039
47.1. Wie wurde das Problem der fehlenden Zahlen gelöst?	1044
Kapitel 48. Was sind reelle Zahlen?	1045
Anhang A: Symboltabelle	1061

Abbildungsverzeichnis

2.0.1 Symbole Übersicht	96
2.0.2 Einfache Symbole	97
2.0.3 Zahlen	97
2.0.4 Buchstaben	98
2.0.5 lateinische Buchstaben	98
2.0.6 kleine lateinische Buchstaben	99
2.0.7 große lateinische Buchstaben	100
2.0.8 griechische Buchstaben	101
2.0.9 kleine griechische Buchstaben	102
2.0.10 große griechische Buchstaben	103
2.0.11 übrige Buchstaben	104
2.0.12 Operatoren	105
2.0.13 übrige Symbole	106
2.0.14 ausgezeichnete Symbole	107
2.0.15 Auszeichnungen von Symbolen	108
2.0.16 zusammengesetzte Symbole	109
2.0.17 spezielle Funktionsbezeichnungen	110
5.0.1 syntaktische Beschreibung eines Operators	129
5.0.2 syntaktische Beschreibung einer Operation	130
5.0.3 syntaktische Beschreibung einer Bedingung	131
5.0.4 syntaktische Beschreibung eines Trennzeichens	131
5.0.5 syntaktische Beschreibung der maskierten Symbole	132
5.0.6 syntaktische Beschreibung einer expliziten Mengenbeschreibung	133
5.0.7 syntaktische Beschreibung einer Menge	134
6.0.1 Venn-Diagramm einer Menge	141
6.0.2 nicht korrektes Venn-Diagramm einer Menge	142
6.0.3 korrigiertes Venn-Diagramm der vorhergehenden Abbildung	143
8.0.1 Negation als Schaltbild (1. Darstellung, Ausgang gesetzt)	155

8.0.2 Negation als Schaltbild (1. Darstellung, Ausgang zurückgesetzt)	155
8.0.3 Negation als Schaltbild (2. Darstellung)	157
9.0.1 1. Schaltbild der Identität im zurückgesetzten Zustand	162
9.0.2 1. Schaltbild der Identität im gesetzten Ausgang	162
9.0.3 2. Schaltbild der Identität	163
10.0.1 1. Prinzipschema Konjunktion	171
10.0.2 2. Prinzipschema Konjunktion	171
11.0.1 1. Schaltbild Schlussfolgerung	178
11.0.2 2. Schaltbild Schlussfolgerung	178
11.0.3 3. Schaltbild Schlussfolgerung	179
13.0.1 1. Schaltbild der Disjunktion	195
13.0.2 2. Schaltbild der Disjunktion	196
14.0.1 1. Schaltbild der Äquivalenz	202
14.0.2 2. Schaltbild der Äquivalenz	202
14.0.3 3. Schaltbild der Äquivalenz	203
14.0.4 4. Schaltbild der Äquivalenz	204
15.0.1 1. Schaltbild der Antivalenz	209
15.0.2 2. Schaltbild der Antivalenz	210
16.0.1 1. Prinzipschema NAND-Verknüpfung	213
16.0.2 2. Prinzipschema NAND-Verknüpfung	214
17.0.1 1. Prinzipschema NOR-Verknüpfung	220
17.0.2 2. Prinzipschema NOR-Verknüpfung	221
26.2.1 nichtleere Menge ist gleich zu sich selber	634
26.2.2 1. Visualisierung Lemma leere Menge ist gleich zu sich selber	635
26.2.3 2. Visualisierung Lemma leere Menge ist gleich zu sich selber	636
26.2.4 Kommutativität der Mengengleichheit von nichtleeren Mengen	638
26.2.5 1. Abbildung Kommutativität der Mengengleichheit von leeren Mengen	640
26.2.6 2. Abbildung Kommutativität der Mengengleichheit von leeren Mengen	640

26.2.7 Abbildung Transitivität der Mengengleichheit von nichtleeren Mengen	643
26.2.8 Abbildung Transitivität der Mengengleichheit von leeren Mengen	646
26.4.1 Visualisierung leere Menge in sich selbst enthalten	651
26.4.2 Visualisierung leere Menge in nichtleerer Menge enthalten	652
26.4.3 Visualisierung Schnittmenge von leerer Menge mit sich selber	657
26.4.4 Visualisierung Schnittmenge von nichtleerer Menge mit leerer Menge	658
26.6.1 Abbildung Kommutativität von Schnittmengen	673
27.0.1 Beispiel eines Koordinatensystems	679
31.0.1 Graph Vermögen Gudrun Gantenbein	701
41.0.1 Heaviside-Funktion	887
41.0.2 alternative Heaviside-Funktion	887
41.0.3 Schrittfunktion	888
47.0.1 Durchmesser eines Quadrats	1043
48.0.1 Schema eines Pendels	1059

Tabellenverzeichnis

1 1. Teil Auflistung der Flussdiagramme	95
2 Auflistung der Flussdiagramme	96
1 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	124
1 1. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit einer logischen Variablen	146
2 2. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit einer logischen Variablen	146
3 1. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit zwei logischen Variablen	146
4 2. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit drei logischen Variablen	147
5 1. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit drei logischen Variablen	147
6 2. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit drei logischen Variablen	147
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Negation	158
2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Negation	158
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Identität	162
2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Identität	163
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Konjunktion	167
2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Konjunktion	167
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Schlussfolgerung	177
2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Schlussfolgerung	177
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Replikation	187
2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle Replikation	187
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Disjunktion	192
2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Disjunktion	192
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der logischen Äquivalenz	200

2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der logischen Äquivalenz	201
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der logischen Äquivalenz	208
2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der logischen Äquivalenz	208
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der NAND-Verknüpfung	214
2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der NAND-Verknüpfung	215
3 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	217
1 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der NOR-Verknüpfung	219
2 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der NOR-Verknüpfung	219
1 1. Tabelle der logischen Sätze	238
3 2. Tabelle der logischen Sätze	239
4 3. Tabelle der logischen Sätze	240
5 4. Tabelle der logischen Sätze	241
6 5. Tabelle der logischen Sätze	242
7 6. Tabelle der logischen (Hilfs-)Sätze	243
8 7. Tabelle der logischen (Hilfs-)Sätze	244
9 1. Beweis des Satzes der doppelten Negation	249
10 2. Beweis des Satzes der doppelten Negation	249
11 Verweise des Satzes der doppelten Negation	250
12 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	250
13 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	253
14 1. Beweis des Satzes vom ausgeschlossenen Dritten	253
15 2. Beweis des Satzes vom ausgeschlossenen Dritten	253
16 Verweise des Satz vom ausgeschlossenen Dritten	254
17 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	255
18 1. Beweis des schwachen Satzes vom ausgeschlossenen Dritten	260
19 2. Beweis des schwachen Satzes vom ausgeschlossenen Dritten	260
20 Verweise des schwachen Satz vom ausgeschlossenen Dritten	261
21 1. Teil 1. Beweis Satz der Transitivität der Implikation	262
22 2. Teil 1. Beweis der Transitivität der Implikation	262
23 1. Teil 2. Beweis Satz der Transitivität der Implikation	263
24 2. Teil 2. Beweis der Transitivität der Implikation	263
25 1. Teil Verweise Beweis Kette von Schlussfolgerungen	264
26 2. Teil Verweise Beweis Kette von Schlussfolgerung	264
27 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	267
28 1. Teil 1. Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz	271

29 2. Teil 1. Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz	271
30 1. Teil 2. Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz	272
31 2. Teil 2. Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz	272
32 1. Teil Verweise Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz	273
33 2. Teil Verweise Beweis Kette der Äquivalenz	273
34 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	273
35 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	274
36 1. Beweis Satz der logischen Schlussfolgerung	276
37 2. Beweis Satz der logischen Schlussfolgerung	276
38 1. Teil Verweise Beweis Satz der logischen Schlussfolgerung	276
39 2. Teil Verweise Beweis Satz der logischen Schlussfolgerung	276
40 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	276
41 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	277
42 1. Beweis des verschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung	281
43 2. Beweis des verschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung	281
44 Verweise des verschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung	281
45 1. Beweis des entschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung	282
46 2. Beweis des verschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung	283
47 Verweise Beweis entschärfter Satz vom logischen Widerspruch	283
48 1. Teil 1. Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch	283
49 2. Teil 1. Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch	284
50 1. Teil 2. Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch	284
51 2. Teil 2. Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch	284
52 1. Teil Verweise Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch	285
53 2. Teil Verweise Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch	285
54 1. Teil 1. Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch	287
55 2. Teil 1. Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch	287
56 1. Teil 2. Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch	287
57 2. Teil 2. Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch	288
58 1. Teil Verweise Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch	288
59 2. Teil Verweise Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch	288
60 1. Beweis Folgerung der Disjunktion aufgrund der Konjunktion	291
61 2. Beweis Folgerung der Disjunktion aufgrund der Konjunktion	292
62 Verweise Beweis Folgerung der Disjunktion aufgrund der Konjunktion	292
63 1. Teil 1. Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen	294

64	2. Teil 1. Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen	294
65	1. Teil 2. Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen	294
66	2. Teil 2. Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen	295
67	1. Tabelle Verweise Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen	295
68	2. Tabelle Verweise Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen	295
69	1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Replikation	296
70	2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Replikation	296
71	Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Replikation	296
72	1. Teil 1. Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation	298
73	2. Teil 1. Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation	298
74	1. Teil 2. Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation	298
75	2. Teil 2. Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation	298
76	1. Teil Verweise Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation	299
77	2. Teil Verweise Beweis des Zusammenhangs von Implikation und Replikation	299
78	Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	299
79	1. Teil 1. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion	300
80	2. Teil 1. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion	301
81	1. Teil 2. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion	301
82	2. Teil 2. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion	302
83	1. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion	302
84	2. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion	303

85	Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	303
86	1. Teil 1. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion	305
87	2. Teil 1. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion	306
88	1. Teil 2. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion	306
89	2. Teil 2. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion	307
90	1. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion	307
91	2. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion	308
92	Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	308
93	Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	308
94	1. Teil 1. Beweis der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation	310
95	2. Teil 1. Beweis der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation	310
96	1. Teil 2. Beweis der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation	311
97	2. Teil 2. Beweis der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation	311
98	1. Tabelle Verweise des Beweises der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation	312
99	2. Tabelle Verweise des Beweises der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation	312
100	Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	312
101	1. Teil 1. Beweis der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation	314
102	2. Teil 1. Beweis der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation	314
103	1. Teil 2. Beweis der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation	315
104	2. Teil 2. Beweis der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation	315
105	1. Tabelle Verweise des Beweises der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation	316
106	2. Tabelle Verweise des Beweises der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation	316

107 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	319
108 1. Teil 1. Beweis des Satzes des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion	321
109 2. Teil 1. Beweis des Satzes des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion	321
110 1. Teil 2. Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion	321
111 2. Teil 2. Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion	322
112 1. Tabelle Verweise Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Konjunktion	322
113 2. Tabelle Verweise Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Konjunktion	323
114 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Konjunktion	324
115 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Konjunktion	324
116 Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Konjunktion	324
117 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Disjunktion	325
118 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Disjunktion	325
119 Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Disjunktion	326
120 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	326
121 1. Beweis des Satzes der Implikation von Aussage zu Aussage	327
122 2. Beweis des Satzes der Implikation von Aussage zu Aussage	327
123 Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Aussage	327
124 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	327
125 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	328
126 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	328
127 1. Beweis des Satzes der Kommutativität der Konjunktion	330
128 2. Beweis der Kommutativität der Kommutation	330
129 1. Tabelle Verweise Beweis der Kommutation der Konjunktion	330
130 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	330
131 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	331
132 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	332

133 1. Beweis des Satzes der Kommutativität der Negation der Konjunktion	332
134 1. Teil des 2. Beweis der Kommutativität der Negation der Kommutation	333
135 2. Teil des 2. Beweis der Kommutativität der Negation der Kommutation	333
136 1. Tabelle Verweise Beweis der Kommutation der Negation der Konjunktion	333
137 2. Tabelle Verweise Beweis der Kommutation der Negation der Konjunktion	333
138 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	335
139 1. Beweis des Satzes der Kommutativität der Disjunktion	335
140 2. Beweis der Kommutativität der Disjunktion	335
141 Verweise Beweis der Kommutation der Disjunktion	335
142 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	336
143 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	336
144 1. Beweis des Satzes der Kommutativität der Äquivalenz	339
145 2. Beweis der Kommutativität der Äquivalenz	339
146 Verweise Beweis der Kommutation der Äquivalenz	339
147 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Assoziativität der Konjunktion	342
148 1. Teil 2. Beweis der Assoziativität der Konjunktion	342
149 2. Teil 2. Beweis der Assoziativität der Konjunktion	343
150 1. Tabelle Verweise Beweis der Assoziativität der Konjunktion	343
151 2. Tabelle Verweise der Assoziativität der Konjunktion	344
152 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Assoziativität der Disjunktion	346
153 1. Teil 2. Beweis der Assoziativität der Disjunktion	347
154 2. Teil 2. Beweis der Assoziativität der Disjunktion	347
155 1. Tabelle Verweise Beweis der Assoziation der Disjunktion	348
156 2. Tabelle Verweise Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Konjunktion	348
157 1. Beweis 1. Teil Minimumprinzip Konjunktion	351
158 2. Beweis 1. Teil Minimumprinzip Konjunktion	351
159 Verweise des 1. Teil des Minimumprinzip der Konjunktion	351
160 2. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	351
161 1. Beweis 2. Teil Minimumprinzip Konjunktion	352
162 2. Beweis 2. Teil Minimumprinzip Konjunktion	353
163 Verweise des 1. Teil des Minimumprinzip der Konjunktion Teil 1	353

164 Verweise des 1. Teil des Minimumprinzip der Konjunktion Teil 2	353
165 1. Teil 1. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten	355
166 2. Teil 1. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten	355
167 3. Teil 1. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten	355
168 1. Teil 2. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten	356
169 2. Teil 2. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten	356
170 3. Teil 2. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten	357
171 1. Teil Verweise Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten	357
172 2. Teil Verweise Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten	358
173 3. Teil Verweise Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten	358
174 1. Beweis des Satzes der Negation der Konjunktion	359
175 1. Beweis des Satzes der Negation der Konjunktion	359
176 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Konjunktion	359
177 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Konjunktion	359
178 1. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Negation der Konjunktion	360
179 2. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Negation der Konjunktion	360
180 1. Beweis der Negation der Konjunktion der Aussage und ihrer Negation	361
181 2. Beweis der Negation der Konjunktion der Aussage und ihrer Negation	361
182 Verweise des Satzes der Negation der Konjunktion der Aussage und ihrer Negation	361
183 1. Beweis des Satzes der Negation der Disjunktion	363
184 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Disjunktion	363
185 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Disjunktion	364
186 1. Teil Verweise Beweis Negation der Disjunktion	364
187 2. Teil Verweise Beweis Negation der Disjunktion	364
188 1. Beweis des Satzes des Ausschlusses	367

189 1. Teil 2. Beweis des Satzes des Ausschlusses	367
190 2. Teil 2. Beweis des Satzes des Ausschlusses	367
191 1. Teil Verweise Beweis Satz des Ausschlusses	367
192 2. Teil Verweise Beweis Satz des Ausschlusses	367
193 1. Beweis des Satzes der Folgerung der Aussage aus der der doppelten Negation	369
194 2. Beweis des Satzes der Folgerung der Aussage aus der der doppelten Negation	369
195 Verweise des Satzes der Folgerung der Aussage aus der der doppelten Negation	369
196 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	371
197 2. Teil 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	371
198 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	372
199 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	372
200 1. Teil Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	372
201 1. Teil Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	372
202 1. Teil 1. Beweis des Satzes alternativen Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	374
203 2. Teil 1. Beweis des Satzes alternativen Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	374
204 1. Teil 2. Beweis des Satzes alternativen Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	374
205 1. Teil 2. Beweis des Satzes alternativen Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen	375
206 1. Teil Verweise Beweis alternativer Satz der Äquivalenz als zwei Implikationen	375
207 2. Teil Verweise Beweis Satz des Ausschlusses	375
208 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	376
209 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	376
210 1. Beweis des Satzes der Implikation der Implikation aus der Äquivalenz	377
211 2. Beweis des Satzes der Implikation der Implikation aus der Äquivalenz	377
212 Verweise Beweis Satz des Ausschlusses	377

213 1. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von Disjunktion und Konjunktion	380
214 2. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von Disjunktion und Konjunktion	380
215 1. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von Disjunktion und Konjunktion	381
216 2. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von Disjunktion und Konjunktion	381
217 1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang von Disjunktion und Konjunktion	381
218 2. Teil Verweise Beweis Zusammenhang von Disjunktion und Konjunktion	382
219 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion	383
220 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion	383
221 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion	383
222 1. Teil Verweise Beweis Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion	384
223 2. Teil Verweise Beweis Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion	384
224 1. Beweis der Folgerung der Aussage aus einer Konjunktion	385
225 2. Beweis der Folgerung der Aussage aus einer Konjunktion	386
226 Verweise Beweis der Folgerung der Aussage aus einer Konjunktion	386
227 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	386
228 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	386
229 1. Teil 1. Beweis Denkfehler Implikation	387
230 2. Teil 1. Beweis Denkfehler Implikation	388
231 1. Teil 2. Beweis Denkfehler Implikation	388
232 2. Teil 2. Beweis Denkfehler Implikation	388
233 1. Teil Verweise Beweis des Denkfehlers der Implikation	388
234 2. Teil Verweise Beweis des Denkfehlers der Implikation	389
235 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	390
236 1. Beweis der Implikation einer Disjunktion aus einer Aussage	390
237 2. Beweis des Satzes der Implikation einer Disjunktion aus einer Aussage	390
238 Verweise Beweis Satz der Implikation einer Disjunktion aus einer Aussage	390

239 1. Teil 1. Beweis Denkfehler Disjunktion	392
240 2. Teil 1. Beweis Denkfehler Disjunktion	392
241 1. Teil 2. Beweis Denkfehler Disjunktion	393
242 2. Teil 2. Beweis Denkfehler Disjunktion	393
243 1. Teil Verweise Beweis des Denkfehlers der Konjunktion	393
244 2. Teil Verweise Beweis des Denkfehlers der Konjunktion	393
245 1. Beweis des zweiten Teils des Maximumprinzips der Disjunktion	394
246 2. Beweis des zweiten Teils des Maximumprinzips der Disjunktion	395
247 Verweise des zweiten Teils des Maximumprinzips der Disjunktion	395
248 1. Beweis des Äquivalenz-Negations-Satzes	397
249 1. Teil 2. Beweis des Äquivalenz-Negations-Satzes	397
250 2. Teil 2. Beweis des Äquivalenz-Negations-Satzes	398
251 1. Tabelle Verweise Beweis Äquivalenz-Negationssatz	398
252 2. Tabelle Verweise Beweis Äquivalenz-Negationssatz	398
253 1. Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes	399
254 1. Teil 2. Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes	399
255 2. Teil 2. Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes	399
256 1. Teil Verweise Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes	399
257 2. Teil Verweise Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes	400
258 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	401
259 1. Beweis des Satzes der Implikation von Antivalenz und Disjunktion	402
260 2. Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes	402
261 Verweise Beweis des Satzes der Implikation von Antivalenz und Disjunktion	403
262 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Negation der Implikation	403
263 2. Teil 1. Beweis des Satzes der Negation der Implikation	404
264 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Implikation	404
265 2. Teil 2. Beweis des kleinen Lemmas der Äquivalenz der Disjunktion	404
266 1. Teil Verweise Beweis des Satzes der Negation der Implikation	404
267 2. Teil Verweise Beweis des Satzes der Negation der Implikation	405
268 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	405
269 1. Beweis Satz der Trivialität	406
270 2. Beweis Satz der Trivialität	406

271	Verweise Satz der Trivialität	406
272	1. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	409
273	2. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	410
274	3. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	410
275	1. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	410
276	2. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	411
277	3. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	412
278	4. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	412
279	1. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	413
280	2. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	413
281	3. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	414
282	Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	414
283	1. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	417
284	2. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	418
285	3. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	418
286	1. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	418
287	2. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	419
288	3. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	420
289	4. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	420
290	1. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	421
291	2. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	421
292	3. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen	422
293	Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	422
294	1. Beweis der Kommutativität der NAND-Verknüpfung	422
295	2. Beweis Kommutativität der NAND-Verknüpfung	422
296	Tabelle Verweise Beweis der Kommutativität der NAND-Verknüpfung	423
297	1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion	425
298	1. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion	425
299	2. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion	426
300	1. Teil Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion	426
301	2. Teil Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion	426

302 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion	427
303 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion	427
304 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion	427
305 1. Teil Verweise des Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion	427
306 2. Teil Verweise des Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion	428
1 1. Beweis der konjunktiven Normalform der Implikation	432
2 2. Beweis der konjunktiven Normalform der Implikation	432
3 1. Teil der Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Implikation	433
4 2. Teil der Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Implikation	433
5 1. Beweis konjunktive Normalform Replikation	434
6 2. Beweis konjunktive Normalform Replikation	435
7 Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Replikation	435
8 Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Replikation	435
9 1. Beweis des ersten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation	436
10 2. Beweis des ersten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation	437
11 Verweise des ersten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation	437
12 1. Beweis des zweiten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation	438
13 2. Beweis des zweiten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation	438
14 Verweise des ersten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation	438
15 1. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der Äquivalenz	439
16 2. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der Äquivalenz	440
17 1. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der Äquivalenz	440
18 2. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der Äquivalenz	440

19	1. Teil Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Äquivalenz	441
20	2. Teil Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Äquivalenz	441
21	3. Teil Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Äquivalenz	441
22	1. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der Antivalenz	442
23	2. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der Antivalenz	443
24	1. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der Antivalenz	443
25	2. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der Antivalenz	443
26	1. Teil Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Antivalenz	444
27	2. Teil Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Antivalenz	444
28	3. Teil Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Äquivalenz	444
29	1. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform NAND-Verknüpfung	445
30	2. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung	445
31	1. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung	445
32	2. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung	446
33	1. Teil Verweise Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung	446
34	2. Teile Verweise Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung	446
35	Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	446
36	1. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform NOR-Verknüpfung	447
37	2. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung	447
38	1. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung	448
39	2. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung	448
40	1. Teil Verweise Beweis konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung	448
41	2. Teile Verweise Beweis konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung	448
1	Auflistung der Beweise der Minimum- und Maximumsätze der Logik	451

2 Auflistung der Verweise der Minimum- und Maximumsätze der Logik	452
3 1. Beweis Implikation Aussage aus nicht wahrer Aussage	454
4 1. Beweis Implikation Aussage aus nicht wahrer Aussage	454
5 1. Teil Verweise des Beweises der Implikation Aussage aus nicht wahrer Aussage	454
6 1. Beweis Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	455
7 2. Beweis Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	455
8 1. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	455
9 2. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	455
10 1. Beweis Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	456
11 2. Beweis Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	456
12 1. Teil der Verweise Beweises Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	456
13 2. Teil der Verweise des Beweis Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	456
14 1. Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage	457
15 2. Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage	457
16 1. Teil Verweise Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage	457
17 2. Teil Verweise Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage	457
18 1. Beweis Disjunktion mit wahrer Aussage	458
19 2. Beweis Disjunktion mit wahrer Aussage	458
20 1. Teil Verweise Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage	458
21 2. Teil Verweise Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage	458
22 1. Beweis Implikation wahre Aussage aus Aussage	459
23 1. Beweis Implikation wahre Aussage aus Aussage	459
24 1. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Implikation wahre Aussage aus Aussage	459
25 Auflistung der ersten Beweise der erweiterten Minimum- und Maximumsätze der Logik	463
26 Auflistung der zweiten Beweise der Minimum- und Maximumsätze der Logik	463
27 Auflistung der Verweise der Minimum- und Maximumsätze der Logik	463
28 1. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	464

29	2. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	464
30	1. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	465
31	2. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	465
32	1. Teil Verweise des Beweises des erweiterten Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	466
33	2. Teil Verweise des Beweises des erweiterten Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage	466
34	1. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	466
35	2. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	467
36	1. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	467
37	2. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	468
38	1. Teil der Verweise des Beweises des erweiterten Satzes der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	468
39	2. Teil Verweise des Beweises des erweiterten Satzes der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage	469
40	1. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage	469
41	2. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage	469
42	1. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage	470
43	2. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage	470
44	1. Teil Verweise Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage	471
45	2. Teil Verweise Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage	471
46	1. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit wahrer Aussage	472
47	2. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit wahrer Aussage	472
48	1. Teil 2. Beweis erweiterter Satz Disjunktion mit wahrer Aussage	473

49 2. Teil 2. Beweis erweiterter Satz Disjunktion mit wahrer Aussage	473
50 1. Teil Verweise Beweis erweiterter Satz Disjunktion mit wahrer Aussage	474
51 2. Teil Verweise erweiterter Satz Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit wahrer Aussage	474
1 1. Beweis der Ableitung der Negation von der NAND-Verknüpfung	476
2 2. Beweis der Ableitung der Negation von der NAND-Verknüpfung	477
3 Tabelle Verweise des Beweises der Ableitung der Negation von der NAND-Verknüpfung	477
4 1. Beweis der Ableitung der Identität von der NAND-Verknüpfung	477
5 1. Teil 2. Beweis der Ableitung der Identität von der NAND-Verknüpfung	478
6 Tabelle Verweise des Beweises der Ableitung der Negation von der NAND-Verknüpfung	478
7 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	479
8 1. Beweis des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung	480
9 1. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung	480
10 2. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung	481
11 Verweise Beweis Satz des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung	481
12 Verweise Beweis Satz des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung	481
13 1. Teil 1. Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung	482
14 2. Teil 1. Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung	482
15 1. Teil 2. Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung	482
16 2. Teil 2. Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung	483
17 1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung	483
18 2. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfungs	483

19	Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	484
20	1. Beweis Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung	486
21	1. Teil 2. Beweis Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung	486
22	2. Teil 2. Beweis Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung	486
23	1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung	486
24	2. Teil Verweise Beweis	487
25	Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	487
26	1. Teil 1. Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung	491
27	2. Teil 1. Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung	491
28	1. Teil 2. Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung	491
29	2. Teil 2. Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung	492
30	1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung	492
31	2. Teil Verweise Beweis Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung	492
32	3. Teil Verweise Beweis Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung	493
33	1. Teil 1. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	495
34	2. Teil 1. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	495
35	3. Teil 1. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	495
36	1. Teil 2. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	495
37	2. Teil 2. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	496
38	3. Teil 2. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	496
39	1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	496

40	2. Teil Verweise Beweis Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	497
41	3. Teil Verweise Beweis Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung	497
42	1. Teil 1. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung	499
43	2. Teil 1. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung	499
44	3. Teil 1. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung	499
45	1. Teil 2. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung	499
	500table.23.46	
47	3. Teil 2. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung	500
48	1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung	500
49	2. Teil Verweise Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung	501
50	3. Teil Verweise Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung	501
51	Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	502
52	1. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung	503
53	2. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung	503
54	1. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung	503
55	2. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung	503
56	1. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung	504
57	2. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung	504
58	1. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von NAND- und NOR-Verknüpfung	505
59	2. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der NAND und der NOR-Verknüpfung	506
60	3. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von NAND- und NOR-Verknüpfung	506
61	1. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der NAND- und der NOR-Verknüpfung	506
62	2. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von NAND- und NOR-Verknüpfung	506

63	3. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von NAND- und NOR-Verknüpfung	507
64	1. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der NAND- und der NOR-Verknüpfung	507
65	2. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der NAND- und der NOR-Verknüpfung	507
66	2. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der NAND- und der NOR-Verknüpfung	507
67	Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	509
68	1. Teil 1. Beweis des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	510
69	2. Teil 1. Beweis des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	510
70	1. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	510
71	2. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	510
72	1. Teil der Verweise des Beweises des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	511
73	2. Teil der Verweise des Beweises des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	511
74	1. Teil 1. Beweis des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	512
75	2. Teil 1. Beweis des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	512
76	1. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	512
77	2. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	513
78	1. Teil der Verweise des Beweises des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	513
79	2. Teil der Verweise des Beweises des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation	513
1	1. Teil 1. Beweis Substitutionssatz der Negation	519
2	2. Teil 1. Beweis Substitutionssatz der Negation	519
3	1. Teil 2. Beweis Substitutionssatz der Negation	519
4	2. Teil 2. Beweis Substitutionssatz der Negation	519
5	1. Teil Verweise Beweis Substitutionssatz der Negation	520

6 2. Teile Verweise Beweis Substitutionssatz der Negation	520
7 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Negation	521
8 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Negation	521
9 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Negation	522
10 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Negation	522
11 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Negation	522
12 2. Teile Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Negation	522
13 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion	524
14 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion	524
15 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion	524
16 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion	525
17 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion	525
18 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion	525
19 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion	527
20 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion	527
21 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion	527
22 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion	528
23 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion	528
24 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion	528
25 1. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion	530
26 2. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion	530
27 1. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion	530
28 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion	531
29 1. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion	531
30 2. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion	531
31 1. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion	533
32 2. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion	533
33 1. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion	533
34 2. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion	534
35 1. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion	534
36 2. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion	534
37 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion	536
38 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion	537
39 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion	537
40 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion	537
41 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion	538
42 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion	538

43 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion	540
44 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion	540
45 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion	540
46 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion	541
47 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion	541
48 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion	541
49 1. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion	543
50 2. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion	543
51 1. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion	544
52 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion	544
53 1. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion	544
54 2. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion	545
55 1. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Disjunktion	546
56 2. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Disjunktion	546
57 1. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Disjunktion	547
58 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion	547
59 1. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionssatz der Disjunktion	547
60 2. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion	548
61 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation	549
62 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation	550
63 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation	550
64 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation	550
65 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation	551
66 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation	551
67 1. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Implikation	553
68 2. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Implikation	553
69 1. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Implikation	553
70 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Implikation	554
71 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Implikation	554
72 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation	554
73 1. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation	556
74 2. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation	556
75 1. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation	557
76 2. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation	557
77 1. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation	557
78 2. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation	558
79 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation	560

80 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation	560
81 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation	560
82 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation	561
83 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation	561
84 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation	561
85 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation	563
86 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation	563
87 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation	563
88 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation	564
89 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation	564
90 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation	564
91 1. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Replikation	566
92 2. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Replikation	566
93 1. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Replikation	566
94 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Replikation	567
95 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation	567
96 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation	567
97 1. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Replikation	569
98 2. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Replikation	569
99 1. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Replikation	569
100 2. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Replikation	570
101 1. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionssatz der Replikation	570
102 2. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionssatz der Replikation	570
103 1. Teil 1. Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz	572
104 2. Teil 1. Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz	573
105 1. Teil 2. Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz	573
106 2. Teil 2. Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz	573
107 1. Teil Verweise Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz	574
108 2. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionssatz der Äquivalenz	574
109 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	577
110 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	577
111 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	578
112 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	578
113 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	578
114 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	579
115 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Antivalenz	580
116 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	581

117 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	581
118 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	581
119 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	582
120 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz	582
121 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	586
122 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	587
123 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	587
124 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	587
125 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der NAND- Verknüpfung	588
126 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der NAND- Verknüpfung	588
127 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	590
128 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	590
129 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	590
130 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	591
131 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der NAND- Verknüpfung	591
132 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der NAND- Verknüpfung	591
133 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	595
134 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	595
135 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	596
136 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	596
137 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der NOR- Verknüpfung	596
138 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der NOR- Verknüpfung	597
139 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	598
140 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	599
141 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	599
142 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	599
143 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der NOR- Verknüpfung	600
144 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionssatz der NOR- Verknüpfung	600
145 1. Teil 1. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	602

146 2. Teil 1. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	603
147 1. Teil 2. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	603
148 2. Teil 2. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	604
149 1. Teil Verweise Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	604
150 2. Teil Verweise Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	605
151 1. Teil 1. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	606
152 2. Teil 1. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	607
153 1. Teil 2. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	607
154 2. Teil 2. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	608
155 1. Teil Verweise Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	608
156 2. Teil Verweise Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	609
157 1. Teil 1. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	610
158 2. Teil 1. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	611
159 1. Teil 2. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	611
160 2. Teil 2. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	612
161 1. Teil Verweise Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	612
162 2. Teil Verweise Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	613
163 1. Teil 1. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	615
164 2. Teil 1. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	615
165 1. Teil 2. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	615

166 2. Teil 2. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	616
167 1. Teil Verweise Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	616
168 2. Teil Verweise Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	617
1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	622
2 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	626
3 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	627
1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	633
2 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	633
3 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	634
4 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	634
5 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	636
6 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	636
7 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	637
8 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	637
9 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	639
10 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	639
11 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	641
12 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	641
13 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	642
14 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	642
15 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	645
16 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	645
17 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	646
18 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	647
19 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	647
20 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	648
21 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	650
22 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	656
23 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	660
24 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	662
25 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	665
26 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	666
27 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	672
28 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	676

29 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	677
30 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	678
1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	684
1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	686
2 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	687
1 Guthaben von Gudrun Gantenbein in der Woche vom 9. - 15. November 2015	700
2 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	710
1 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	722
2 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	724
3 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	725
4 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	725
5 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	726
6 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	733
7 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	733
8 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	738
9 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	738
10 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	742
11 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	742
12 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	745
13 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	746
14 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	748
15 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	748
16 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	752
17 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	752
18 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	753
19 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	754
20 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	754
21 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	754
22 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	757
23 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	757
24 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	759
25 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	760
26 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	761
27 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	761
28 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	766

29 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	766
30 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	770
31 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	773
1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	785
2 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	785
3 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	785
4 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	790
5 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	790
6 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	791
7 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	791
8 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	796
9 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	799
10 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	799
11 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	800
1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	802
2 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	802
3 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	803
4 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	805
5 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	806
6 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	807
7 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	808
1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	813
2 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	813
3 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	814
4 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	814
5 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	816
6 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	816
7 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	818
8 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	820
9 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	823
10 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	824
11 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	825
1 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	841
2 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	845
1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	848

2 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	848
3 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	850
1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	866
2 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	868
3 1. Teil 1. Beweis 2. konjunktive Normalform Implikation	873
4 2. Teil 1. Beweis 2. konjunktive Normalform Implikation	874
5 1. Teil 2. Beweis 2. konjunktive Normalform Implikation	874
6 2. Teil 1. Beweis 2. konjunktive Normalform Implikation	875
7 1. Teil der Verweise des Beweises der 2. konjunktiven Normalform der Implikation	875
8 2. Teil der Verweise des 2. Beweises der 2. konjunktiven Normalform der Implikation	876
9 3. Teil der Verweise des 2. Beweises der 2. konjunktiven Normalform der Implikation	876
1 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	881
2 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	882
3 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	882
4 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	885
5 δ -Notationen	885
6 Beispiel einer Wahrheitstabelle (Schlussfolgerung)	886
7 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	889
8 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	891
9 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	892
10 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	893
11 Beweis des Lemmas der Implikation als kleiner oder gleich Beziehung	894
12 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	897
13 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	897
14 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	899
15 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	899
16 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	902
17 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	902
18 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	904
19 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	907
20 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	907
21 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	910
22 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	912

23 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	914
24 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	919
25 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	920
26 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	924
27 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	924
28 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	937
29 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	937
30 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	938
31 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	939
32 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	939
33 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	940
34 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	940
35 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	941
36 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	941
37 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	944
38 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	944
39 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	946
40 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	946
41 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	949
42 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	949
43 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	954
44 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	954
45 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	954
46 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	955
47 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	958
48 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	959
49 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	963
50 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	963
51 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	966
52 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	966
53 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	969
54 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	969
1 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	972
2 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	974
3 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	974
4 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	975
5 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	975

6 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	977
7 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	977
8 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	978
9 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	978
10 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	979
11 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	980
12 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	981
13 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	981
14 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	984
15 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	984
16 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	984
17 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	986
18 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	987
19 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	992
20 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	992
21 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	994
22 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	995
23 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	996
24 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	996
25 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	997
26 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	997
27 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	999
28 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	999
29 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1000
30 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1001
31 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1006
32 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1006
33 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1009
34 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1009
35 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1011
36 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1011
37 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1012
38 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1012
39 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1013
40 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1014
41 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1015
42 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1016

1 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1018
2 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1018
3 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1020
4 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1020
1 1. Teil Beispiel Berechnung logischer Aussage mittels Kalkulationsprogramm	1023
2 2. Teil Beispiel Berechnung logischer Aussage mittels Kalkulationsprogramm	1024
1 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1040
2 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1041
1 Auflistung der Intervalle	1053
2 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1056
3 Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes	1056
4 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1057
5 Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises	1058
6 Symboltabelle	1062

KAPITEL 1

Einleitung

1.1. Warum dieses Buch?

Ich schreibe dieses Buch, weil ich es selbst gerne gelesen hätte, als ich an der ETH in Zürich 6 Semester Physik studierte. Ich habe also Physik nicht abgeschlossen, was ich immer noch bedaure. Jedoch habe ich in der Zwischenzeit mir die Grundlagen für das Erarbeiten dieses Buchs geschaffen: Ich habe einen Diplomstudiengang in Heilpädagogik absolviert (dies entspricht in etwa einer Fachhochschulreife), dann habe ich unter anderem im Früherziehungsbereich gearbeitet (das sind Kinder im Vorschulalter, welche entweder in irgend einer Form behindert oder von Behinderung bedroht sind). Da ich mit Menschen zusammengearbeitet habe, welche behindert sind oder aber Verhaltensauffälligkeiten in irgend einer Form zeigten, habe ich mich mit der Frage auseinander setzen müssen, was die menschliche Entwicklung üblicherweise ausmacht und wie sie nach Möglichkeiten gefördert werden kann¹. Schlussendlich habe ich noch einen Fachhochschulabschluss in Automation gemacht. Daneben habe ich mich ab und zu mit Mathematik auseinandergesetzt, weil ich wissen wollte, wie es funktioniert. Aus dieser Beschäftigung ist mit der Zeit eine Leidenschaft geworden. Lange Zeit wusste ich nicht, wie ich das Buch schreiben könne. Denn mit einem herkömmlichen Textverarbeitungsprogramm ist das Eintippen von Formeln schwierig bis unmöglich. Durch Herumstöbern im Internet bin ich auf L^AT_EX gestoßen, und so möchte ich jetzt mein Glück mit dieser Software versuchen. Natürlich bin ich ein wenig futterneidisch auf alle, welche sich mit Physik und Mathematik die Bäuche vollschlagen, aber ich hoffe, dass sich dies im Buch nicht allzu negativ durchschlägt.

Dieses Buch ist an alle gerichtet, welche wie ich Mühe in Mathematik haben, jedoch gerne Mathematik verstehen würden. Die Mathematik ist eine sehr esoterische Wissenschaft, was einigermaßen erstaunt. Lange Zeit habe ich gemeint, „esoterisch“ habe sei etwas, das mit Religion zu tun hat. Dies ist jedoch nicht der Fall. „Esoterik“ bedeutet so viel wie „Geheimlehre“, und da hat die Mathematik sehr viele Elemente

¹Wobei ich auch in der Arbeit mit verhaltensauffälligen Kindern in eine Rolle gedrängt wurde, in welcher ich faktisch polizeiliche Funktion ausüben musste, was mir jedoch überhaupt nicht behagte. Auf der anderen Seite gibt es Grenzen der Förderung, welche so akzeptiert und ausgehalten werden müssen.

davon. Ich möchte mich in einem späteren Kapitel mit den Schwierigkeiten der Mathematik ausführlich auseinandersetzen. Fürs erste sei jedoch so viel verraten:

$$(1.1.1) \quad W w_1 w_2 d_1 M_1 u M_2 r w_3, d_2 w_3 d_2 S s a$$

Kapiert? Diese Abkürzungsfolge heißt: „Wenn wir wie die Mathematikerinnen und Mathematiker reden würden, dann würde dieser Satz so aussehen“. Es ist nämlich eine Unart, in der Mathematik alles abzukürzen, was sich abkürzen lässt. Die Subskripts (also die Zahlen $_1$, $_2$ oder $_3$) habe ich hingeschrieben, um zu verdeutlichen, dass zwei verschiedene Wörter die gleichen Anfangsbuchstaben besitzen und darum es nicht reicht, einfach den ersten Buchstaben zu nehmen. Also werden weitere Unterscheidungsmittel hinzugenommen, welche jedoch ziemlich willkürlich sind.

Muss dieses Buch gelesen werden? Ich finde: Nein, das muss es wirklich nicht. Aber es kann durchaus interessant sein, es zu lesen. Die Mathematik ist in der Naturwissenschaft und Technik eine tragende Säule. Jedoch bin ich der Meinung, dass die wahren Probleme unserer Zeit an einem anderen Ort zu finden sind: Kriege und Terrorismus machen das Leben schwer, dazu kommen Hunger, Armut und Elend, Übergewicht als Geißel der modernen Zivilisation (ich bin auch stark übergewichtig...) sowie der drohende Klimawandel. Trotzdem bin ich ein Bildungsoptimist in dem Sinn, dass ich finde, dass Bildung das wichtigste Mittel im Kampf gegen Ungerechtigkeit und Elend ist.

Ich persönlich empfinde den ersten Schritt einer Reise immer als den schwierigsten. Soll ich mich auf die Reise machen? Kommt es gut? Lerne ich freundliche Menschen kennen, oder ist es nur mühsam auf der Reise? Wird es auf der Reise immer regnen oder zwischendurch auch einmal die Sonne scheinen? Oder wird auf der Reise die Sonne so stark scheinen, dass ich fast verdurste und mein Herz nicht mehr mitmacht². So geht es mir auch bei Büchern, welche ich lese. Wobei ich bekennen muss, dass ich bei Fachbüchern regelmäßig bei 2/3 des Buchs zu lesen aufhöre. Mir fehlt offenbar der Durchhaltewille, etwas auch abzuschließen, das ich begonnen habe. Nein, dieses Buch muss nicht gelesen werden. Liebe Leserin, lieber Leser, Du kannst sicher auch glücklich auf Erden werden, wenn Du keine Ahnung davon hast, was Folgen und Reihen sind, was die Minkowskische Ungleichung ist, was das Riemann-Stieltjesche Integral bedeutet und so weiter und so fort. Und selbst wenn Du dieses Buch liest, so kann es sehr sinnvoll sein, wenn Du das Buch nicht von vorne nach hinten durchliest, sondern irgendwo anfängst und an einem beliebigen Punkt im Buch wieder aus dem Buch steigst. Denn dieses Buch ist so angelegt, dass die einzelnen Teile davon

²Wie gesagt, ich bin übergewichtig, und so habe ich manchmal auf diese Art Mühe mit der Hitze.

selbsterklärend sein sollten. Und wo dies nicht der Fall ist³, dann habe ich den Plan, dass die einzelnen Verweise fein säuberlich aufgelistet werden sollen. Eigentlich ist der Versuch, ein Buch über Einführung in Mathematik zu schreiben, in welchem wirklich alle Aussagen bewiesen werden, und welches keine Voraussetzungen benötigt, so sinnvoll, wie mit bloßen Händen eine Drehbank fertigen zu wollen - sprich, eigentlich ist es ein ziemlich idiotisches Vorhaben. Weil es langweilig ist, weil es mühsam ist, umfangreich, ein Moloch. Weil es eigentlich niemand interessiert. Und trotzdem möchte ich es schreiben - sozusagen als Rache dafür, dass diese „A. . .“ es nicht zustande brachten, den Stoff so rüber zu bringen, dass ich es kapiert habe.

Üblicherweise wird ein Kontakt angegeben. Meinen kannst Du oben nachschlagen (zur Erinnerung: markus.demarmels@bluewin.ch). Natürlich freue ich mich über jedes Mail, falls die Kritik konstruktiv bleibt. Ich habe den Text nicht für Superhirne geschrieben. Die sollen besser ein seriöses Mathebuch sich zu Gemüt führen. Ich habe das Buch für jene geschrieben, welche keine Ahnung von der Mathematik haben. Und in diesem Sinn wünsche ich viel Vergnügen bei der Lektüre.

Braucht es dieses Buch noch? Vorgestern (am 16. Februar 2011) habe ich das Buch „Mathematik“ (was für ein unbescheidener Name ;)) von Helmut Stachel, Klaus Lichtenegger, Ulrich Kockelkorn, Christian Karpfinger, Frank Hettlich sowie Tilo Arens gekauft. Ca. 95 Fr., 1200 Seiten, ein Koloss, welcher wahrscheinlich wesentlich tiefer geht, als ich es jemals zu schreiben beabsichtige. Schönere Bilder hat, wirklich lesenswert ist. Und im zweiten Abschnitt der Einführung wird von Mühe gesprochen, von Arbeit. Brrrr. So quasi „die Wahl der Qual“ darstellt. Ich werde es wahrscheinlich trotzdem lesen - so gut wie es kann. Wahrscheinlich werden es wieder 50 bis 100 A4-Hefter werden, welche es braucht, um bis 2/3 des Buchs zu gelangen. Aber lese das Buch, falls Du es besser findest. Und wenn es Dich nicht stört, dass von „Mathematikern“ und nicht von „Mathematikerinnen und Mathematikern“ gesprochen wird. Und um noch ein wenig zu sticheln, soll sich mein Buch weniger mit der „Höheren“ als mit der „Niederen“ Mathematik beschäftigen. Ich werde möglichst im Tiefflug Mathe⁴ betreiben, so dass Du wahrscheinlich immer wieder findest: „Wie kann der Demarmels nur“? Einfach, weil ich mit diesem Buch mehr will. Ich will mich in meine Freiheit denken, in die Freiheit meines Denkens. Ansonsten kannst Du das Buch auch als moderne Don Quijote-Erzählung verstanden wissen. Mit eigentlich nichts mehr als mit meinem Denken

³Es ist eigentlich in einem mathematischen Buch fast immer der Fall, dass sie nicht einmal dann verstanden werden, wenn sie von vorne nach hinten durchgelesen werden! Dass nur einzelne Teile davon gelesen werden können, kommt meines Erachtens noch seltener vor.

⁴„Mathe“ ist eine Abkürzung, aber auch eine Verniedlichung oder sogar Kosewort von „Mathematik“

möchte ich etwas bewirken. Ich möchte bewirken, dass die Welt freier, demokratischer, lebenswerter und glücklicher wird. Das Risiko, dass ich scheitere, ist sehr nahe bei 100 Prozent. Aber ich probiere es trotzdem.

Es sind seit dem Schreiben des obigen Absatzes sieben Jahre vergangen. Nun kommt der Zweifel zum schreiben und lesen dieses Buches auch aus der Ecke der sogenannten „künstlichen Intelligenz“ (wobei ich mich immer noch frage, was es dann mit der sogenannten „natürlichen Intelligenz“ auf sich hat). Lohnt es sich, darüber nachzudenken, was Zahlen sind, wenn Computer drauf und dran sind viele Millionen Arbeitsplätze zu vernichten? Ich glaube: Ja, das tut es. Denn was uns Lebewesen ausmacht, ist meines Erachtens die Geschichte. Und diese Geschichte gilt es immer wieder und immer wieder neu zu erzählen. Das möchte diese Erzähltradition weiterführen.

Es gibt Bücher, da bist Du eine andere oder ein anderer, falls Du das Buch gelesen hast. Bei mir war es beispielsweise „Krieg und Frieden“ von Leo Tolstoi. Ich möchte gerne ein Script schreiben, bei dem es genau so ist.

1.2. Wie soll dieses Buch gelesen werden?

Ich hoffe, die beste Art, dieses Buch zu lesen, besteht darin, dass Du dort nachschlägst, wo es Dich interessiert. So gesehen ist das Buch mehr Nachschlagewerk denn Lehrbuch. Ich nehme an, dass niemand das Buch von vorne nach hinten durchlesen will, denn das Buch fängt dort an, wo eigentlich niemand beginnen will, weil es mehr oder weniger langweilig ist. Ich nenne meine empfohlene Leseart einen „Top Down Approach“ (der Begriff stammt aus der Pädagogik). Falls Du den Rückgriffen auf bestehende Kapitel nicht traust oder es ganz genau nehmen willst, dann kannst Du den Verweisen in den vorhergehenden Kapiteln folgen. Falls es mir gelingt, das Buch wirklich zu schreiben, dann ist jedes Thema so entwickelt, dass zuerst in Prosa die Thematik motiviert und ausgebreitet wird. Der zweite Teil ist der formale Teil, in welchem einerseits die Definitionen und Sätze vorgestellt werden. Der dritte Teil dient zur Herleitung der Behauptungen (mit diesem Teil habe ich die meiste Zeit verbracht), wobei Herleitung vielfach nur heißt, die bereits hergeleiteten Sätze richtig mit den Sätzen des Kapitels zu verknüpfen. Es folgen Beispiele der Anwendung der Sätze, gefolgt von Aufgaben, welche die Sätze beinhalten. Schlussendlich wird aufgelistet, welche Sätze und Definitionen gebraucht werden und welche Sätze und Definitionen die Sätze und Definitionen der Kapitel verwenden.

Ich möchte nicht verschweigen, wie ich Mathematikbücher in der Regel lese: Auf der rechten Seite auf dem Tisch (ich bin Linkshänder) habe ich das Mathematikbuch. Weiter habe ich auf auf der linken

Seite einen Notizblock samt Kugelschreiber (oder sonst ein Schreibwerkzeug)⁵. Und dann lese ich so lange, bis eine Formel kommt. Und dann weiß ich nicht, wie diese Formel hergeleitet wurde. Es leuchtet mir einfach nicht ein. Und dann probiere ich, diese Formel mehr oder weniger sinnvoll nachzuvollziehen. Und das dauert quälende „Millisekunden“ (welche da schier zahllos verstreichen), bis ich endlich merke, dass es geht. Und in der Regel verrechne ich mich ca. 5 - 10 Mal, bis ich auf die richtige Lösung komme. Es kann vorkommen, dass ich an einer Gleichung gut und gerne eine Woche oder länger herumprobiere, bis ich sie so nachvollziehen kann, das es für mich einleuchtend ist. Ja, ich gebe es zu, ich bin „grottenschlecht“⁶ in Mathematik - aber ich betreibe sie einfach gerne! Die andere Möglichkeit ist, es einfach zu glauben, dass es richtig ist, was das geschrieben steht. Das wird ja auch an den Hochschulen mehr oder weniger offensichtlich so gefordert. Ich habe das auch gemacht - und mit der Zeit wusste ich nicht mehr, was vorne und hinten ist. Weil mir das Gefühl für die Materie völlig verloren ging. Damit Dir das nicht auch passiert, möchte ich gerne so viel wie möglich über etwas schreiben und erst dann weiter gehen. Es mag sein, dass Du es schon lange kapiert hast. Aber lasse Dich nicht verdrießen. Du bist frei, Kapitel zu überspringen, falls Du es begriffen hast. Ich bin der Meinung, dass es im umgekehrten Fall einfach schwieriger ist, wenn Du etwas nicht begreifst, weil ich zu wenig geschrieben habe.

1.3. Voraussetzungen für das Lesen dieses Buches

Ich denke, es ist von Vorteil, wenn Du Interesse am Lesen hast. Dies ist nicht so selbstverständlich, wie es vielleicht tönt. Ich hoffe jedoch, dass im besten Fall „der Appetit mit dem Essen kommt“⁷. Gemeint ist, dass im guten Fall das Interesse am Lesen beim Lesen dieses Textes kommt. Es ist schwierig, sich ein Zielpublikum vorzustellen. Ich weiß ja nicht einmal, ob es irgendein Wesen (vielleicht eine südamerikanische Brillenbärin mit Kurzsichtigkeit oder so) gibt, dem es derart langweilig ist, das sie oder er sich mit diesem Text abplagt. Von der Sprache her denke ich, dass der Text für Menschen ab der Pubertät interessant werden könnte. Gerne täusche ich mich jedoch⁸. Leider habe ich das Gefühl, dass dieser Text einige Fremdwörter und Wortspiele zu viel

⁵Ich muss gestehen, dass ich auch oft im liegen schreibe ;)... Das ist zwar mühsam, aber ich bin oft ein derart fauler Sack, dass ich das Liegen dem Sitzen vorziehe.

⁶umgangssprachlicher Ausdruck für sehr, sehr schlecht

⁷Ich hoffe, du liest das Buch nicht hungrig - in diesem Fall möchte ich mich für meine Wortwahl entschuldigen

⁸Interessant wäre natürlich für mich, wie die Konzepte, die in diesem Text vorgestellt werden, möglichst früh in die Bildung von Kindern gewinnbringend eingesetzt werden könnten. Richard Feynmann, ein sehr bekannter Physiker, hat einmal gesagt: „There's plenty room at the bottom“. Will heißen: Es gibt viel Platz, wenn ganz kleine Dimensionen betrachtet werden. Ich wandle diesen Slogan ab auf die

haben könnte. Es kann jedoch ebenso wahr sein, dass meine Sprache schon jetzt hoffnungslos veraltet und steif daherkommt. Ich weiß es nicht. Jedoch bin ich schon nur froh, wenn ich Dir zwischendurch ein Schmunzeln entlocken kann. Und wenn Du aus dem einen oder anderen Satz nicht klug wirst oder ein Abschnitt Dir nur spanisch vorkommt, dann lese doch einfach weiter. Denn falls etwas wirklich wichtig ist, werde ich später im Buch darauf wieder Bezug nehmen. Aber Du kannst mir natürlich auch mailen. Ich werde dann versuchen, die entsprechende Stelle klarer zu formulieren.

Weiter sollte es Dich nicht stören, wenn ich Dich duze. Ich würde mir im täglichen Umgang mit Dir nicht erlauben, Dich zu duzen. Aber finde, es ist einfacher, wenn ich Dich stumm duze. Du solltest Dich nicht nerven, dass in diesem Buch relativ viele Wiederholungen vorkommen. Wiederholungen scheinen in der Mathematik übrigens absolut verpönt zu sein⁹. Die Wiederholungen in diesem Buch stammen davon, dass ich versucht habe, die einzelnen Kapitel möglichst selbsterklärend zu machen. Eine Wiederholung ist beispielsweise, wenn ich an dieser Stelle erwähne, dass Du in der Lage sein solltest, viele Teile dieses Buches einfach zu überlesen. Denn das Buch wird, falls es mir gelingt, sehr umfangreich werden. Des weiteren wird das Buch aus dem sehr monotonen „Dreiklang“ „Definition, Satz, Beweis“ bestehen. So weit wie möglich werde ich noch „Beispiel“ und „Anwendung“ hinzufügen. Dies soll Dich jedoch nicht abschrecken. Schlussendlich solltest Du Dich nicht daran stoßen, dass ich praktisch alle Überschriften als Frage formuliere. Die Fragen sind eigentlich Anregung zum Handeln. Die Frage: „Könnten Sie mir sagen, wo es zum Bahnhof geht?“ ist meines Erachtens eine höfliche Umformulierung der Anweisung: „Sagen Sie mir, wo es zum Bahnhof geht“. Ich möchte, dass dieses Buch zum Nachdenken anregt, dass es Dich fesselt, dass es Dich nicht loslässt, dass Du immer das Gefühl hast, gleichzeitig unheimlich viel, andererseits überhaupt nichts verstanden zu haben.

Was ich Dir ans Herz legen möchte, ist, dass Du gut daran tust, den Verweisen innerhalb des Textes nachgehst. Wenn ich also schreibe „gemäß dem Doppelreihensatz von Cauchy“, dann tust Du wirklich gut daran, den Satz kurz zu überfliegen, falls Du ihn nicht so gut kennst,

kindliche Entwicklung. Ich bin der Meinung, dass Kinder viel früher gewinnbringend gefördert werden könnten. Natürlich wäre für kleine Kinder nur die Handlung mit Materialien entscheidend, keinesfalls ein Text. Wichtig wären auch Spiel, Bewegung, Zärtlichkeit, An- und Entspannung, Begegnung in der Gruppe. Aber wir sollten den kleinen Personen in unserer Gesellschaft in intellektueller Hinsicht vielmehr zutrauen. Aber auch umgekehrt kann die Mathematik viel lernen, wenn sie sich nicht als die absolute Königsdisziplin versteht, sondern **endlich** Erkenntnisse aus der Geistes- und Sozialwissenschaft, der Entwicklungspsychologie und der Biologie in ihre Didaktik einbezieht.

⁹Es scheint, dass die lieben Mathematikerinnen und Mathematiker oft lieber etwas zu wenig als etwas zu viel sagen.

dass Du diesen Satz nicht mehr hören kannst. Ich weiß, das ist mühsam und hirntötend, und ich habe es in meinen Mathematiksemestern auch nicht gemacht. Und ich gebe mir auch wirklich Mühe, Dir das Nachschlagen zu ersparen. Aber es ist nun mal so, dass es schlichtweg nicht möglich ist, alle Verweise im Text noch einmal auszuführen.

Schlussendlich solltest Du immer mit wachem Verstand dieses Buch lesen: Ich bin nicht einmal ein Mathematiker, sondern einfach ein Dilettant¹⁰, welcher mit viel Begeisterung Mathematik betreibt. Dann ist nie klar, wie richtig das ist, was ich so schreibe. Außerdem werde ich die Mathematik so entwickeln, wie Du sie sonst wahrscheinlich so nicht bei anderen liest. Das bedeutet aber natürlich nicht, dass ich nun Sätze erfinden würde, welche sich nicht beweisen lassen (wie beispielsweise Sätze über Parallelwelten oder so). Ich versuche nach bestem Wissen und Gewissen die Mathematik so aufzubereiten, dass es für mich Sinn macht - und hoffentlich für Dich auch.

Leider weiß ich nicht, ob die von mir verwendeten Wörter für Dich geläufig sind und Dir auch wirklich etwas bedeuten. Dieser Satz tönt harmlos. Ist er jedoch leider nicht. Denn es ist möglich, dass ich zum Beispiel einen Witz mache, welchen Du nicht verstehst. Mir ist das aufgefallen, als ich die folgende Fußnote einfügte: „Ich habe es nicht so mit Männern, welche sich mit Amphetaminen vollgepumpt haben.“ Natürlich ist die Chance groß, dass Du weißt, dass Bodybuilder ab und zu mit Medikamenten oder Drogen versuchen, ihren Körpern noch mehr Muskelmasse zu verleihen. Jedoch: Vielleicht bist Du, was weiß ich, 12 Jahre alt und hast Dich noch nicht groß mit Krafttraining und Bodybuilding auseinander gesetzt. Dann geht der obige Witz voll in die Hosen. Und Du würdest das Gefühl bekommen, dass ich eine Art geistige Selbstbefriedigung treibe, schöne Texte schreiben möchte, welche niemand versteht. Das ist jedoch nicht die Absicht.

1.4. Welches sind denn die „Sünden“ der Mathematik?

Wie Du aus der kurzen Einleitung bereits entnehmen konntest, bin ich nicht unparteiisch. Jedoch möchte es trotzdem ausformulieren, was mich an der Mathematik, wie ich sie kennengelernt habe, so nicht schätze:

- (1) Keine andere Wissenschaft dient so wie die Mathematik dazu, „gescheite“ von „dummen“ Menschen zu unterscheiden. Der Mathematiker (oder die Mathematikerin) ist zusammen mit der Physikerin (oder der Physiker) der Inbegriff der cleveren Person, welche mehr weiß und alles ein wenig schneller als der Rest der Welt. Das stört mich. Auch wenn wir

¹⁰Das bedeutet, dass mein Beruf nicht Mathematiker ist.

aufgrund von unseren Erbanlagen Menschen und keine Albatrosse¹¹ sind, halte ich rein gar nichts davon, dass unsere Intelligenz maßgeblich mittels Erbanlagen zugeteilt wurden. Wer diese Meinung vertritt, hat meines Erachtens keine Ahnung davon, wie unbarmherzig während dem größten Teil unseres Werdegangs alles ausgemerzt wurde, was nur eine kleine Schwäche hatte. Unter diesem Aspekt wäre eine breite Streuung des Merkmals „Intelligenz“ unverzüglich durch andere Volksgruppen ausgerottet worden. Lese doch einmal im Alten Testament der Bibel nach, wie groß die Angst der Autoren war, dass sie selbst wie andere Volksgruppen als Ganzes hätten aufgerieben oder ausgerottet werden können. Das war die Währung früher: Nicht das Individuum, sprich der einzelne Mensch (egal ob Frau oder Mann), sondern eine Volksgruppe musste als ganzes ums Überleben kämpfen. Wenn es dann nicht so groß sein soll, dann zumindest als Sippe (ca. 150 Personen), welche als Ganzes unterging oder Bestand hatte. Aber auch innerhalb der Gruppen war bis jetzt der Selektionsdruck in der Regel schlichtweg brutal. In Schwarzafrika gab es beispielsweise offenbar bis vor kurzem keine behinderten Kinder¹². Die haben nicht lange gelebt. Ich wehre mich dagegen mit allen mir zur Verfügung stehenden Mitteln dagegen, dass die Evolution genau gleich wütet wie bisher. Aus dem einfachen Grund, weil sonst ein Leben gar nicht lebenswert wäre. Das wäre nur Mord und Totschlag. Bei den Tuareg haben in früheren Zeiten offenbar ca. 1/3 der jungen Männer nicht überlebt, weil diese durch Stammesfehden ausradiert wurden. Willst Du das? Ich nicht. Ich finde, es reicht. Gerade höhere Bildung würde gegenstandslos, wenn ein bedeutender Teil der gebildeten Personen dieses Wissen auch prinzipiell gar nicht gewinnbringend einbringen könnten, weil sie aus einem banalen Grund vor dem eigentlichen Erwachsenenalter das Zeitliche segnen würden. Ein ehemaliger Studienkollege von mir (Shane Schelter) hat mir gesagt, er sei zwar in Brasilien aufgewachsen, möchte jedoch dort nicht leben. Weil es immer wieder scheinbar aus dem Nichts heraus Mord und Totschlag gegeben habe. Dieser Text ist geradezu ein Manifest meiner These, dass Alle die sogenannte höhere Mathematik verstehen können, wenn der entsprechende Text geeignet aufbereitet ist. Egal, ob Du arm

¹¹Falls mich der liebe Gott noch einmal auf die Welt schickt, dann wäre ich gerne ein Wanderalbatros, welcher mit durchschnittlich 80 km/h die sturmgepeitschten röhrenden 60. Breitengrade durchfliegt. Das wäre Action pur!

¹²Das ist auch so eine Behauptung von mir, welche ich nicht belege. Ich habe es gelesen oder gehört in meiner Ausbildung im sozialen Bereich

oder reich, gebildet oder ungebildet, sportlich oder unsportlich, sogenannten hässlich oder schön, eitel oder bescheiden bist, Dich geliebt oder verhasst fühlst: Falls Du es möchtest, kannst Du höhere Bildung erlangen. Und, wie ich wirklich hoffe, ein besserer Mensch werden. Besser im Sinn von „Mitgefühl zeigend“. Wenn Du besser bist als andere, dann bedeutet dies in meinen Augen, dass Du die Pflicht hast, den anderen zu helfen. Denn nur dann bist Du gut, wenn die anderen es auch werden. Ich habe mit Menschen zusammengearbeitet, welche geistig behindert waren. Das heißt nun auch nicht, dass diese Personen, falls sie nicht schwer geistig behindert waren, überhaupt nichts verstanden hätten. Es war und ist auch bei diesen Menschen unsere Aufgabe, ihnen Freude am Leben zu vermitteln. Bei schwer geistig behinderten Personen waren wirklich oft nur noch die physiologischen Funktionen vorhanden, soweit diese physiologischen Funktionen vorhanden waren, das ist wahr¹³. Ihnen jedoch das Menschsein absprechen zu wollen, fand und finde ich jedoch nicht legitim. Gleich wie wir nicht bestimmen konnten, wo und wie wir auf die Welt gekommen sind, sollten wir nicht bestimmen, ob andere Menschen leben. Wenn wir an diesem Grundpfeiler unserer menschlichen Gesellschaft ritzen, dann haben wir schnell einmal wieder die Zustände, wie sie in Nazideutschland geherrscht haben. Ich möchte dies nicht erleben. Und so mache ich mich also auf, mein mühsam erworbenes Wissen mit allen zu teilen, welche das wollen.

- (2) Die Mathematiker gefallen sich ungemein darin, bei Beweisen häufig nur die Hälfte zu erzählen. Oftmals werden Schritte einfach ausgeführt und nicht erklärt, was gemacht wurde. Ich behaupte, das kürzest mögliche Mathebuch sei: „Es gelten aufgrund der üblichen Definition alle wesentlichen Sätze der Mathematik. Beweis: Als Aufgabe.“ Nun, das ist böseartig, ich weiß schon. Aber bekanntlich ist Humor, wenn man trotzdem lacht. Außerdem möchte ich es ja besser machen, muss daher den Beweis noch erbringen, dass ich es denn besser kann.

¹³Ich habe einmal mit Susanne zusammengearbeitet, „Suse“ genannt. Susanne war eine schwer geistig behinderte erwachsene Frau. Ich hatte keinen Zugang zu ihr. Was mich jedoch bis in mein Innerstes berührt hat, war die Tatsache, dass eine Betreuerin mir gesagt hat: „Schau, Suse lacht, weil sie Kinderstimmen hört“. Das wäre für Suse ein lebenswertes Leben gewesen: Einen oder einen halben Tag pro Woche zusammen mit Kindern im Kindergarten zu verbringen. Ich hoffe, dass ich das noch einmal erleben darf. Das wäre schön - auch für die Kindergartenkinder. Denn auch Kinder wollen ernst genommen werden und nicht in einem rosa Puppenhaus leben und immer brav sein müssen. Sie möchten auch über den Sinn, die Schönheit, aber auch die Ungerechtigkeit des Lebens nachdenken dürfen. Und da wäre es eben gut, wenn sie schon früh ihre sozialen Kompetenzen trainieren könnten im Umgang mit Personen, welche auf Hilfe angewiesen sind.

- (3) Das Prinzip in Mathematik ist oft: Einmal erzählt, dann muss es sitzen. Dies scheint mir aus lernpsychologischer Sicht ein Blödsinn zu sein.
- (4) Oftmals werden Beweise in Aufgaben abgeschoben oder als „trivial“ abgetan.
- (5) Vielfach werden keine anschaulichen Beispiele gemacht.
- (6) Es wird oftmals nicht erzählt, wo was wie verwendet wird.
- (7) Viele Autoren von Einführungswerken legen eine Haltung an den Tag, welche vermuten lässt, dass es eigentlich unter ihrer Würde ist, ein Einführungswerk zu schreiben, ja nachgerade eine Zumutung¹⁴. Ich finde diese Haltung unbefriedigend, denn auch in der Einführung der Mathematik scheint mindestens etwa 3000 Jahre Kulturgeschichte verborgen zu sein.
- (8) Es wird so viel Stoff in die Bücher gepackt, dass eigentlich unmöglich alles verstanden werden kann. So mutieren viele Bücher zu „Glaubenslehren“: Die Leserin oder der Leser werden aufgefordert, zu glauben, was da geschrieben steht.
- (9) Mit etwa 12 Jahren wollte ich ein populärwissenschaftliches Mathematikbuch lesen. Es hatte zwar wunderschöne Bilder - aber verstanden habe ich so gut wie nichts. Insbesondere wurde gezeigt, wie viele Kanonenkugeln auf einem Haufen liegen, deren unterste Schicht ein Quadrat mit einer bestimmten Zahl von Kugeln liegen und die restlichen Kugeln anschließend in Form einer Pyramide aufgeschichtet werden. Dann wurde die Formel angegeben, wie viele Kugeln auf dem Haufen liegen. Ich kann mich nicht mehr daran erinnern, dass ein Beweis für die Behauptung gegeben worden wäre. Ich möchte dies hiermit ändern. Ich finde, es sollte möglich sein, Mathematik so mitzuteilen, dass sie etwas von ihrem Schrecken verliert.
- (10) Immer wieder wird mitgeteilt, frau oder man solle gefälligst die Beweise nachvollziehen, welche fast schon aus Prinzip nur zur Hälfte aufgeschrieben werden. Ich frage mich, viele Promille der geneigten Leserinnen und Leser (von den abgeneigten ganz zu schweigen) das wohl wirklich machen, und das innerhalb der durch das Studium gesetzten Zeit!
- (11) Der Anfang der Mathematik bleibt ziemlich im Trüben, und ich vermute, dass dadurch ein ziemlich wichtiger Teil der Mathematik nicht begrifflich fassbar ist. Falls die Axiome der natürlichen Zahlen nur mit Peano erklärt werden, so ist dies in

¹⁴Gerade heute (4. Oktober 2011) habe ich von Richard Dedekind, einem bedeutenden deutschen Mathematiker gelesen, dass er nach dem Wegzug von der ETH Zürich an die Universität Göttingen darauf bestanden hatte, sich nicht mehr mit der „niederen Mathematik“ beschäftigen zu müssen (Spektrum mathematischer Monatskalender, www.spektrum.de). Da haben wir es!

meinen Augen ähnlich demjenigen Vorgang, einen Baum zu fällen und dann zu behaupten, dass der Baum ausschließlich aus dem Stamm, den Ästen den Zweigen und den Nadeln (oder Blättern, oder gar nichts, falls gerade Winter ist) bestehen würde. Das stimmt so nicht. Die Wurzeln, ja auch das umgebende Erdreich zusammen mit den darin enthaltenen Bewohnerinnen und Bewohnern muss für eine umfassende Betrachtung von Bäumen einbezogen werden. Das im Hinblick auf die Mathematik zu machen, hat mich einfach sehr interessiert.

- (12) Das Problem der Verwechslung von Modell und Realität. In der Mathematik und Wissenschaft werden oft Modelle erstellt. Das Problem dabei ist, wenn die Modelle mit der Realität verwechselt werden. Das kann bisweilen fatale Folgen nach sich ziehen. Zu einer soliden Diskussion eines Modells gehört es, wenn das Modell mit der Realität validiert wird (also verglichen wird) und abgeschätzt wird, wo das Modell nahe, und wo es fern der Realität liegt. Alles andere ist Vorspiegelung falscher Tatsachen und bisweilen sogar fahrlässig falsch.
- (13) Es gibt in der Mathematik eine Art „Bilderverbot“: „Du sollst nicht versuchen, mit Beispielen etwas zu erklären“. Natürlich ist es nicht korrekt, wenn mit Beispielen allgemeingültige Sachverhalte geprüft werden. Aber die bewusste Vereinfachung oder das Verwenden von Beispiel ist oftmals geradezu eine Triebfeder von neuen Ideen, wie Probleme in leichtere Probleme umgewandelt werden.
- (14) Was mich auch wahnsinnig gestört hat, war, dass meiner Tochter Flurina verboten wurde, mit den Händen zu rechnen. Das ist meines Erachtens der falsche Fokus. Es ist meines Erachtens nicht wichtig, wie etwas gerechnet wird - sondern dass etwas gerechnet wird.

Die Frage ist natürlich: Warum betreibe ich trotzdem Mathematik, wenn sie Dich scheinbar so anödet? Die Begründung möchte ich bereits wieder in ein neues Unterkapitel schreiben.

1.5. Was soll denn an Mathematik so begeisternd sein?

Ich möchte hiermit meine „Liebeserklärung“ an die Mathematik formulieren. Ich bin hin und weg von der Mathematik, weil

- (1) ich beim Nachvollziehen der Beweise und Definitionen immer wieder etwas entdecke, welches ich vorher keine Vermutung gehabt hätte, dass es überhaupt existiert.
- (2) ich größten Respekt vor der rund 3000 jährigen Geschichte der Mathematik habe.
- (3) ich gelernt habe, dass es sich lohnt, stundenlang über irgendwelche Beweise nachzudenken, um am Schluss zu merken, was

gemacht werden muss, damit sich vieles in Wohlgefallen auflöst.

- (4) für mich Mathematik die pure Lust am Denken übers Denken ist - beste Philosophie eben.
- (5) ich das Gefühl habe, dass die Sachen noch viel anschaulicher erklärt werden könnten. Weil ich das Gefühl habe, dass eben noch nicht alles zur und über die Mathematik gesagt wurde.
- (6) mit ihrer Hilfe Zusammenhänge aufgedeckt, physikalische und technische Modelle erstellt werden können, auf welche ich nie gekommen wäre.
- (7) die Mathematik in meinen Augen nebst der Bibel und der klassischen Bildung eine wichtige Säule unserer (europäischen) Kultur ist¹⁵.
- (8) ich finde, dass die Mathematik immer eine Reise wert ist.
- (9) ich das Gefühl habe, dass es neben Prosa (Erzählungen, Romane), Lyrik mit Sachbüchern noch eine andere Literaturart gibt, welche mich und hoffentlich auch Dich fesseln kann und welche neugierig auf das Leben machen kann.
- (10) weil es zu ihrer Ausübung ein Mathematikbuch, Papier und Schreibwerkzeug braucht, und das finde ich großartig. Es ist eigentlich die einzige exakte Wissenschaft, welche ohne viel materiellem Aufwand betrieben werden kann. Ja, ich weiß, Du sagst jetzt wahrscheinlich: Stimmt nicht, auch für Informatik braucht es eigentlich nur ein Laptop oder Desktop und wenn möglich ein Internetanschluss. Ich bin jedoch noch vor dem PC-Zeitalter auf die Welt gekommen, und die wirklich super leistungsstarken Computer gibt es meines Erachtens erst seit etwa 1995. Vorher gab es zwar Compis¹⁶, aber die waren teuer. Außerdem gibt es viele gute Informatikbücher, welche im Selbststudium gelesen werden können. Da braucht es mich meines Erachtens nicht so dringend¹⁷. Ich habe einmal damit begonnen, ein Physikbuch (Jay Orear, Physik) zu lösen. Hätte ich es zu Ende gelöst, dann wäre ich jetzt Physiker. Das Lösen der Aufgaben im Physikbuch war auch interessant. Jedoch habe ich mich jetzt in Mathematik „verbissen“, denn beim Physikbuch konnte ich nur sogenannte „Kreidephysik“ machen. Ich hatte also nie die Möglichkeit, die Theorie in den

¹⁵Ich möchte nicht verheimlichen, dass die Mathematik, so wir sie heute kennen, eigentlich ein Importprodukt von den arabischen Ländern und Indien ist, wofür ich mich herzlich bedanke. Weiter muss ich gestehen, dass ich zwar weitgehend die Bibel gelesen habe, jedoch weder des (klassischen) Griechischen noch des Lateins mächtig bin.

¹⁶Compi ist das schweizerdeutsche Kosewort für „Computer“

¹⁷Ich bin an C/C++ lernen mit einem entsprechenden Buch. Langsam, aber stetig.

Experimenten zu überprüfen. Das wäre jedoch meines Erachtens ebenfalls wichtig. Erst im Zusammenwirken von Theorie und Praxis wäre es sinnvoll, Physik zu betreiben. Das würde mich zwar auch sehr reizen. Beispielsweise eine Uhr mit bloßen Händen zu erzeugen¹⁸. Aber weil das mit großem materiellem Aufwand verbunden wäre, bleibt mir, davon zu träumen.

- (11) es sich lohnt, wenn ich sozusagen „Mathematik in Zeitlupe“ betreibe, damit Du rasend schnell die Konzepte der Mathematik verinnerlichen kannst.
- (12) zu schön ist, um sie einfach den Mathematikerinnen und Mathematikern zu überlassen. Das ist wahrscheinlich anmaßend, wenn ich das so schreibe. Aber ich finde, die Wissenschaft soll zu den Menschen gebracht werden und nicht umgekehrt die Menschen zur Wissenschaft.
- (13) ich der Meinung bin, dass Mathematik einerseits der Linguistik und andererseits der Psychologie zugeordnet werden kann. Das heißt, ich bin der Meinung, dass der Mathematik gut tut, wenn Sie sich darauf besinnt, dass sie von Menschen für Menschen gemacht wurde (und nicht gegen Menschen, wie sich boshaft vermuten ließe). Damit das wieder so wird, dafür kämpfe ich! Ich habe lange gedacht, Mathematik sei eine Naturwissenschaft. Soweit ich Mathematiker kenne, würden die sich sehr dagegen sträuben, zu akzeptieren, dass Mathematik eine Geisteswissenschaft wäre. Denn in den Augen von „guten“ Mathematikerinnen und Mathematikern sind Sozial- und Geisteswissenschaftler „Stümper“, solche, die es im Leben zu nichts gebracht haben und darum sich den sozial- und geisteswissenschaftlichen Fächern zugewandt haben. Eine Ausnahme sind wahrscheinlich Ökonomen, „Geili Sieche“, wie ich auf schweizerdeutsch schwafeln würde, also echte Kerle. Aber die haben in der breiten Öffentlichkeit im Moment auch keinen so guten Ruf mehr. Ein Bekannter von mir, welcher in Fachkreisen wahrscheinlich äußerst bekannt ist, Walter Gubler¹⁹, hat mir einmal gesagt, es könne darüber gestritten werden, ob Mathematik eine Natur- oder Geisteswissenschaft sei.

¹⁸Ich denke an eine Wasseruhr, bei welcher mit einer Quelle periodisch ein Wasserbehälter gefüllt würde und welche dann über ein Jahr geschaut würde, wie viele Kübel gefüllt würden. Dann könnte ein Zeitmaß berechnet werden: 1 Sekunde sind so und so viele Teile eines Kübels. Wenn dieser Kübel dann noch zylinderförmig wäre, dann könnte eine Sekunde so bestimmt werden. Ja, ich weiß, das hat es schon gegeben und wird es auch geben. Aber ich habe noch keine wirklichen Daten gefunden, welche das veranschaulichen. Physik sozusagen „mit bloßen Händen“ auszuüben, nur mein Verstand und mit Schreibmaterial ausgerüstet die physikalischen Gesetze empirisch prüfen und natürlich entsprechend dokumentieren - das wäre schön!

¹⁹welcher jetzt ordentlicher Professor für Mathematik ist

Warum ist das so wichtig? Gibt es nicht ernsthaftere Themen, welche der Rede wert wären? Gibt es sicher. Aber der Punkt ist der: In der Geistes- und Sozialwissenschaft scheint mir der „Diskurs“, das aufrichtige, ehrliche, empathische Fachgespräch weitaus wichtiger zu sein als in der Mathematik, wo ich doch immer das Gefühl habe, alle Mathematiker seien als unappetitliche, besserwisserische, lieblose, gemeine, hinterhältige Genies auf die Welt gekommen (das ist jetzt nicht nett - aber meinst Du, die waren es zu mir?). Ich möchte einen neuen Zugang zur Mathematik, als praktische Philosophie betreiben. Mit nichts als einem Mathebuch als Vorlage, einem Laptop, einem Schreibprogramm und viel, viel Zeit möchte ich über Begriffe des täglichen Lebens nachdenken, einen Weg zeigen, wie das Sinn machen könnte, Tipps und Tricks, jedoch auch Fallen, Irrwege, Rätsel und ungelöste Fragen diskutieren.

- (14) dieser Text eine Liebeserklärung an das Leben und die Wahrheit sein soll.

1.6. Was soll in diesem Buch besprochen werden?

Ich hoffe, viel und immer mehr! Ich möchte dieses Buch schreiben, so wie es eigentlich nie gemacht wird: Aus einem Guss. Das bedeutet, ich möchte gerne Alles erklären und auf Alles eingehen. Der Nachteil dieser Vorgehensweise ist, dass das Buch im Grunde genommen unlesbar wird. Denn es sind vor allem die kleinen, mühsamen, aber eigentlich klaren Beweise, welche ermüdend zum lesen sind, welche jedoch Übersicht erzeugen, ein gewisses Gefühl für das Wesen, aber auch die Widerhaken und Fallen des Stoffes geben. Ich möchte fast die „klassische Ochsentour“ beschreiten, so weit dies möglich ist, jedoch noch ein kleines bisschen darüber hinausgehen:

- Symbole: Das habe ich bis jetzt noch in keinem Mathebuch gelesen, dass dieses sich mit Symbolen beschäftigt. Es geht in diesem Kapitel darum, sich mit dem Wesen von Symbolen zu beschäftigen, denn diese sind die zentralen Bausteine in unserem Denken. Es geht um die Eigentümlichkeiten von Symbolen.
- Logik und Mengenlehre: Die Logik beschäftigt sich mit Symbolen, Aussagen, Wahrheitsgehalte von Aussagen, wie Aussagen miteinander verknüpft werden können und welche Gesetze dabei gelten. Die Mengenlehre beschäftigt sich mit Zusammenfassungen von (anderen) Symbolen und den daraus abzuleitenden Gesetzmäßigkeiten
- natürliche Zahlen und ihre Eigenschaften: Natürlichen Zahlen sind 1 sowie alle Zahlen, welche aus der Addition einer natürlichen Zahl mit 1 entstehen. Dies sind also die Zahlen 1, 2, 3, 4,

5, 6 und so weiter. Es können Operationen $+$ und $\times$ definiert werden, welche bestimmte Eigenschaften besitzen.

- ganze Zahlen: Ganze Zahlen sind die natürlichen Zahlen und diejenigen Zahlen, welche entstehen, wenn zwei natürliche Zahlen voneinander subtrahiert werden. Es sind dies die Zahlen 0, 1, -1, 2, -2, 3, -3 und so weiter. Die ganzen Zahlen bilden bezüglich der Addition eine abelsche Gruppe. Die abelsche Gruppe ist sozusagen der logische Kern der ganzen Zahlen.
- rationale Zahlen: Rationale Zahlen sind die ganzen Zahlen und diejenigen Zahlen, welche entstehen, wenn eine ganze Zahl durch eine andere ganze Zahl dividiert wird. Wobei die zweite ganze Zahl nicht Null sein darf. Die rationalen Zahlen bilden zusammen mit den Operationen $+$ und $\times$ einen Körper. Wiederum ist der ein Körper sozusagen der logische Kern von rationalen Zahlen.
- Funktionen: Funktionen sind Abbildungen von Mengen auf andere Mengen, was vielsagend nichtssagend ist. Beispielsweise kann die Geschwindigkeit eines Zugs als Funktion (Abbildung) der Zeit verstanden werden.
- stetige Funktionen in allen Varianten: Eine Funktion heißt stetig in einem ihrer Definitionspunkte, falls der Wert eines Punkts der Funktion in einer beliebigen (kleinen!) Umgebung vom Funktionswert im Punkt abhängt. Umgangssprachlich (aber ebenso missverständlich!) macht die Funktion keine Sprünge. Zuerst wird die Stetigkeit einer Funktion in einer Art „Sandkasten“ gezeigt, wo alles noch übersichtlich und verständlich ist. Dann jedoch wird die Stetigkeit auf immer abstrusere²⁰ Mengen übertragen.
- Folgen: Auch wenn Kindern ihren Eltern folgen sollten, dies jedoch oft genug nicht tun, ist diese Art von Folgen nicht gemeint. Folgen sind Abbildungen von natürlichen Zahlen auf beliebige Mengen - zuerst einmal werden jedoch Folgen von rationalen Zahlen untersucht.
- reelle Zahlen: Reelle Zahlen sind verschieden definierbar. Am meisten Verwendung findet wohl die Definition von reellen Zahlen als Folgen von rationalen Zahlen. Es gibt reelle Zahlen, welche gar nicht mehr als Bruchzahlen aufgeschrieben werden können. Die bekannteste davon ist sicher π , die „Kreiszahl“²¹.
- imaginäre Zahlen: Imaginäre Zahlen sind reelle Zahlen zusammen mit Vielfachen der Wurzel aus -1, $i \equiv \sqrt{-1}$. Das merkwürdige an imaginären Zahlen ist, dass es sie einerseits gar nicht gibt, aber andererseits mit ihnen sehr gut gerechnet werden kann!

²⁰will heißen: seltsamere oder merkwürdigere

²¹tönt zwar wie „Kreischzahl“, ist es jedoch nicht

- Differentiation: Die Ableitung einer Funktion entspricht dem Vorgang, aus der Ortsfunktion eines Körpers seine Geschwindigkeit zu berechnen. Die Ortsfunktion gibt an, wann ein Gegenstand sich wo befindet. Niemand würde bezweifeln, dass beispielsweise ein Zug eine gewisse Geschwindigkeit besitzt - doch genau das wurde in der Vergangenheit genau gemacht. Ich möchte die Problematik²² skizzieren. Denn erweist es sich sehr trügerisch, die momentane Geschwindigkeit eines Zugs so berechnen zu wollen, wie in der Mathematik dies gemacht würde. Wie würde das in der Mathematik gemacht? Angenommen, die Geschwindigkeit eines Zugs soll ermittelt werden, welcher von Bern um 15:00 Uhr abfährt und (sofern er keine Verspätung besitzt) um ca. 16:03 Uhr in Zürich ankommt. Dann fragt sich ein neunmalkluger Mathematiker (Männer mögen da ein wenig pingeliger zu sein als Frauen), wie groß seine momentane Geschwindigkeit um 15:24 Uhr ist. Und zwar *genau* um 15:24 Uhr, keine Mikrosekunde früher und keine später. Wobei eine Mikrosekunde²³ immer noch zu ungenau für die Mathematiker ist. Ich nehme jedoch an, unser neunmalkluger Mathematiker würde sich unser erbarmen und sagen: Also dann nehmen wir halt den über eine Mikrosekunden gemittelte Wert der Geschwindigkeit. Dann schießt der Mathematiker zwei Bilder im Abstand von 10^{-6} Sekunden, das ist also $1/1000$ von $1/1000$ Sekunden (was ich schon einmal nicht könnte) und bestimmt dann, wo der Zug sich befindet. Wie weit kommt der Zug? Dies ist schon fast eine Fermiaufgabe²⁴: Ich nehme an, der Zug fahre etwa 180 km/Stunde schnell (auf den Neubaustrecken ist dies offenbar ein vernünftiger Wert). Da 1 km 1000 m und eine Stunde 3600 Sekunden sind, beträgt die Geschwindigkeit

²²Das tönt vielleicht in Deinen Ohren grauenhaft, und Du könntest Dich fragen: Wieso schwafelt der andauernd von Problemen. Nun, das mache ich darum, dass Deine Aufmerksamkeit darauf zu lenken. Nichts ist für Kinder so langweilig wie ein Spaziergang auf dem Asphalt. Das langweilt. Wenn es jedoch über das Geröll eines Bachbetts geht, und die Kinder müssen sich ganz auf den nächsten Schritt konzentrieren, damit sie nicht umfallen und sich wehtun, dann wird es interessant. Obwohl die Kinder dann nicht mehr so schnell vorwärts kommen. Wir Menschen wollen Probleme haben. Jedoch dürfen diese weder zu leicht noch zu schwierig sein. Meine Aufgabe sehe ich darin, Dich von einem Problem zum anderen zu leiten, so dass es für Dich derart spannend wird, dass Du immer mehr davon lösen willst.

²³Ein Mikrosekunde ist $10^{-6}s = 0.000001$ Sekunden, was bedeutet, dass 1 Million davon eine Sekunde ist. 1 zu 1 Million ist soviel wie 1 mm zu 1 km, also wirklich sehr wenig

²⁴Siehe dazu das Physikbuch von Tipler: Der italienisch-amerikanische Physiker Enrico Fermi hat Aufgaben gestellt, welche gar nicht präzise beantwortet werden können, welche aber eine einleuchtende Lösung besitzen, wenn vernünftige Annahmen getroffen werden. Ich habe den Begriff „fast“ verwendet, weil die Aufgabe wohl zu einfach ist, um als Fermi-Aufgabe zu gelten.

des Zugs in m/s

$$180 \frac{km}{h} = 180 \frac{1000m}{3600s} = \frac{180000m}{3600s} = \frac{1800m}{36s} = 50 \frac{m}{s}$$

denn $5 \times 36 = 10 \times 36 / 2 = 360 / 2 = 180$, also ist $50 \times 36 = 1800$. Dies bedeutet, dass der Zug pro Sekunde 50 m weiter kommt. Also ist der Zug in 10^{-6} Sekunden $50 \times 10^{-6}m = 5 \times 10^{-5}m$ weiter. Das sind dann $50 \times 10^{-6}m$, das wären also $50 \times 1/1000 \times 1/1000m = 50/1000mm$. Meinst Du, du könntest diesen Unterschied auf diesen zwei Bildern feststellen? Ich für mich halte dies für eher unwahrscheinlich. Dann würde etwas geschehen, was in der Numerik „underflow“, also wörtlich übersetzt „Unterfluss“ genannt wird. Die Differenz zwischen zwei Größen ist so klein, dass sie verschwindet. Prinzipiell wird die Momentangeschwindigkeit berechnet, indem die gemessene Strecke durch die gemessene Zeit geteilt wird. Im obigen Beispiel wäre dies

$$\frac{50 \times 1/1000 \times 1/1000m}{1/1000 \times 1/1000s} = 50 \frac{m}{s}$$

Dies würde aber bedeuten, dass, falls der geneigte Mathematiker den Zeitunterschied klein genug machen würde, der Ortsunterschied nicht mehr also verschieden von Null gemessen werden könnte. Was zur Folge hätte, dass die gemessene Geschwindigkeit plötzlich Null würde. „Ja was denn?“, wirst Du Dich vielleicht fragen. Der Zug fährt doch, dann kann er doch nicht plötzlich still stehen? Jetzt sieht es so aus, als ob die ganze Mathematik nichts wert wäre. Doch das stimmt meines Erachtens so nicht. In der Mathematik wird von praktischen Problemen zuerst einmal großzügig abstrahiert. Falls trotzdem etwas berechnet werden soll, wird das Problem der Numerik übergeben. Innerhalb der Numerik wird versucht, mit den Gegebenheiten der Computer so genau wie möglich das Resultat zu berechnen. Schließlich wird dann die Mathematik in die Physik und Ingenieurwissenschaften umgesetzt, um wirklich praktikable Lösungen zu erzielen. Wie das gemacht wird? Das weiß ich selbst nicht sehr gut. Aber ein gewöhnlicher Tachometer arbeitet mit Wirbelströmen²⁵, und damit diese verstanden werden können, wird genau diese Art der Berechnung verwendet, welche ich oben demonstriert habe. Außerdem kann in der Praxis beispielsweise umgekehrt vorgegangen werden: Es kann beispielsweise über zwei Sekunden gemittelt werden, wie weit der Zug gekommen ist und daraus die Geschwindigkeit

²⁵Ich habe es schnell auf Wikipedia (<http://de.wikipedia.org/wiki/Wirbelstrom>) überflogen, welche zwar keine „gute“ Quelle ist, jedoch denke ich, sollte es für die Diskussion an dieser Stelle ausreichend sein.

des Zugs abgeschätzt werden. Diese Näherung ist umso besser, je weniger der Zug während dieser Zeit beschleunigt oder abbremst. Dieses Resultat wurde auch mit mathematischen und physikalischen Mitteln erarbeitet. Was ich weiter weiß, ist, dass in den Ingenieurwissenschaften immer versucht wird, das Unwesentliche wegzulassen, so dass ein Naturprinzip einerseits verwendet werden kann. Andererseits soll die Näherung immer noch so gut sein, dass das Resultat noch brauchbar ist. Das ist auch eine Kunst, aber ich tue mich als Automationsingenieur mit Fachhochschulreife zugegebenermaßen immer schwer damit. Ich habe immer Angst davor, das Falsche zu vernachlässigen, und dann stimmt es plötzlich nicht mehr. Übrigens sind „Abschätzungen“, also Vernachlässigungen von Größen, auch in der Mathematik sozusagen das Salz in der Suppe. Auch in der Mathematik geht es oft darum, das Wesentliche zu erfassen und das Unwesentliche wegzulassen.

Zurück zur Ableitung: Mit ihrer Hilfe können viele Sachen berechnet werden, welche vorher entweder nur sehr mühsam oder überhaupt nicht berechnet werden können.

- Reihen: Der Sinn der Reihen besteht darin, dass mit ihrer Hilfe Funktionen relativ schnell berechnet werden können, welche sonst nur sehr mühsam berechnet werden können.
- Satz von Taylor als Kulminationspunkt der Differentiation einer Funktion: Mit Hilfe des Satzes von Taylors lassen sich viele Funktionen sehr schnell und genau berechnen.
- Potenzreihen: Der Satz von Taylor führt auf Potenzreihen. Dies ist ein Mix von Reihen und Funktionen.
- Integration: Wenn es bei der Differentiation exemplarisch darum geht, die Geschwindigkeit eines Zugs zu bestimmen, dann geht es bei der Integration typischerweise um eine Flächenbestimmung.

Nun, ja eigentlich gibt es jetzt drei mögliche Reaktionsarten Deinerseits. Entweder kennst Du die Begriffe, und Du hast nur schnell überfliegen wollen, was ich zu besprechen gedenke. Vielleicht sagst Du Dir, dass dies ein wenig mager sei. Nun ja, das stimmt wahrscheinlich auch. In diesem Fall kannst Du diese Einführung getrost auf der Seite lassen und Dich wichtigeren Sachen zuwenden. Dann entschuldige ich mich dafür, dass ich Deine kostbare Zeit verschwendet habe. Oder aber Du kennst diese Begriffe noch nicht und denkst etwa: „Folgen, ist das nicht Terminator²⁶ Folge 1 bis X“ oder sonst eine Folge von mehr oder weniger abartigen, unterhaltsamen oder lustigen Geschichten. Wenn ich

²⁶da ich unbescheiden hoffe, dass diese Einführung dereinst zeitlos werden wird (ist natürlich nicht frei von Selbstironie): „Terminator“ ist eine Serie von und mit Arnold Schwarzenegger, von welcher ich jedoch, Schande über mich, keinen einzigen

in diesem Fall Deine Neugier geweckt habe: Das freut mich natürlich. Die dritte Reaktionsmöglichkeit ist für mich eindeutig diejenige, welche mir am meisten Kopfzerbrechen bereitet: Du kennst diese Begriffe, möchtest diese jedoch noch so gerne nicht kennen. Weil sie langweilig und unverständlich sind. Die Schwester meiner Ex-Frau hat vor vielen Jahren die Matura (oder Abitur im deutschen Sprachraum) absolviert. Sie erzählte mir immer wieder, sie habe den Mathematiklehrer gefragt, für was Mathematik eigentlich gut sei - und dieser Mathematiklehrer habe es ihr nicht erklären können. Ich glaube, dies in einem schlechten Witz so darlegen zu können: Mathematik ist ein Art Spiel. Wer zuerst nach dem Sinn fragt, hat verloren. Damit Du verstehst, worin der Sinn dieses Witzes bestehen soll: Es gibt ein Spiel, dass jemand jemandem anderen Fragen stellen darf, und in den Antworten darauf dürfen bestimmte Wörter nicht vorkommen. Also zum Beispiel die Wörter oder „Ja“ oder „Nein“. Und dann kannst Du Dir die Mathematik so vorstellen, dass so lange von Dingen gesprochen wird, welche zwar logisch sinnvoll sind, jedoch keinen praktischen Nutzen für irgend jemanden besitzen (außer zur Selektion von sogenannten guten Schülerinnen und Schülern), dass jemand fragt: „Für was ist das gut?“ Dann können die anderen schreien: „Du hast verloren!“

Falls ich es trotzdem schaffe, Dir den Sinn der Mathematik darzulegen, habe ich mein Ziel erreicht. Ich meine auch, Mathematik ist eigentlich ein Lebensgefühl, eine Geisteshaltung, und weniger eine Technik. Ich versuche, Dir schmackhaft zu machen, dass Mathematik ist eine Art geistiges Klettern ist, welches witzig sein und Spaß machen kann. Urteile doch selbst, ob es mir gelingt.

Mein Vorbild bezüglich Mathematik ist Eugen. Eugen hat gelebt (oder lebt immer noch, ich weiß es nicht) und hieß wirklich so, er hatte ein Down-Syndrom und war überdies (was für eine grässliche Zeit) kastriert. Er musste wirklich ein Leben als Eunuche führen, das heißt, die Hoden wurden ihm entfernt. Also hatte Eugen eine hohe Stimme und eine unförmige Gestalt. Ich verstand ihn nicht, er war mir mehr oder weniger unzugänglich. Ich habe ihn bei einem Praktikum in einem Behindertenheim kennengelernt. Eugen zeichnete immer Striche und Kreise, ich wusste nicht, wieso. Bis Mario, ein völlig desillusionierter und auch ein wenig versoffener Betreuer, mir sagte, Eugen würde rechnen, so wie er es an der heilpädagogischen Schule gelernt habe. Mag sein, dass Eugen nie wirklich etwas kapiert hatte, dass diese Übung für ihn mehr oder weniger „sinnfrei“ war, jedoch hat er es durchgezogen. Ich wäre froh, wenn es mir gelingen würde, dieses Dokument so zu gestalten, dass es immer wieder neu erobert werden könnte, auch von Personen, welche „bildungsfern“ sind.

Teil gesehen habe. Ich habe es nicht so mit Männern, welche sich mit Amphetaminen vollgepumpt haben.

Es kann auch gefragt werden, ob es in Zeiten von Wikipedia sinnvoll ist, ein Mathebuch zu schreiben. Ja, ich denke schon. Denn die Wikipedia-Texte über Mathematik, welche ich überflogen habe, sind meines Erachtens nicht wirklich berauschend. Irgendwie ist denen jegliche Didaktik und Methodik abhanden gekommen. Die Texte sind für meine Begriffe ähnlich „diktatorisch“²⁷ wie weiland die Gesetzestafeln von Moses. Es stimmt m.E.²⁸ zwar, was aufgeschrieben wird. Jedoch: Wie diese Wahrheiten errungen wurde, was sie genau aussagen, wie ich sie anwenden kann, worauf ich aufpassen muss, was sie genau meinen mit dem, was sie gesagt haben: Fehlanzeige. Auch Witz oder Geist finde ich in diesen Texten keinen. Es kommt mir daher wie ein Abgesang, eine Grabrede auf die Mathematik vor. Nur von Toten wird üblicherweise so trostlos ernst gesprochen²⁹. Wobei ich natürlich nichts dagegen habe, wenn ich eines Besseren belehrt werde! Auch ist es irgendwie Faulheit oder fehlender Mut, ein entsprechendes Wikipedia-Projekt zu starten. Ich möchte einfach still vor mich hin werkeln können. Darum werde ich diesen Text zumindest in der ersten Fassung für mich alleine schreiben. Melde Dich doch, wenn Du entsprechend weitere Texte, Vertiefungen oder Korrekturen schreiben möchtest. Gerne würde ich einer Schreibwerkstatt (auch nur schon per E-Mail-Austausch) weitere Texte im Bildungsbereich schreiben.

Ich möchte mit diesem Skript einen radikalen Weg der „Umkehr der Beweislast“ gehen. Mein Prinzip soll sein: Hast Du es nicht verstanden, dann habe ich etwas falsch gemacht. Und nicht: Wenn Du es nicht verstehst, dann hast Du etwas falsch gemacht. Wenn es ein Vermächtnis dieses Skript geben soll, dann soll es dieses sein: Dass auch in Naturwissenschaften und Technik geschaut wird, dass alle, welche es wollen, es auch verstehen.

Und nun zur Frage: Was soll in diesem Text nicht besprochen werden? Nun, ich habe auch dunkle Flecken, über welche nicht sprechen kann und/ oder will. Wenn ich auch viel zu viel in diesem Text über mich verrate, so schreibe ich doch nicht alles auf. Denn auch ich bin sehr limitiert. Und ich möchte nicht, dass meine Welt aus den Fugen gerät, weil ich alles aufschreibe, was mir gerade in den Sinn kommt.

²⁷So weit wie ich weiß, heißt „dictum“ auf lateinisch etwa so viel wie: Aussage oder Befehl.

²⁸m.E. heißt „meines Erachtens“. Dies bedeutet also, dass ich hier meine persönliche Meinung vertrete, welche jedoch durchaus als falsch sein kann.

²⁹Diesen Satz finde ich auch nicht mehr so witzig wie auch schon, da ich gestern (22. August 2011) bei einer Beerdigung war. Nun, ich lasse den Satz im Text drin, denn das Ernste, Erhabene, Entrückte in der Wikipedia-Sprachregelung geht mir immer noch auf den Geist.

1.7. Gibt es auch Aufgaben und Übungen in Deinem Mathebuch?

Ja und nein. Ja, es gibt Wiederholungen und Verweise. Ich hoffe, genügend Aufgaben sammeln zu können, welche behandelt werden können, um sich mit dem Stoff vertraut zu machen. Nein, es gibt keine Aufgaben und Übungen, weil ich weder die Lösungen verheimlichen noch separat hinschreiben will. Wie schon oben erwähnt, wird wohl die größte Herausforderung beim Durchlesen dieses Buchs diejenige sein, nur so viel davon zu lesen, wie es für das Verstehen desselben nötig ist.

1.8. Welches sind die Limitierungen dieses Buches?

Ja, ich gebe es zu, auch dieses Buch hat Limitierungen. Als da wären:

- Abschrift: Dieses Buch stützt sich in weiten Teilen auf ein existierendes Lehrbuch, nämlich: Heuser, Harro: Lehrbuch der Analysis, Teil 1 4., durchges. Auflage © B.G. Teubner Verlag, Stuttgart 1986. Diesen Text werde ich im Folgenden mit „Heuser“ abkürzen. Ich weiß nicht, ob es überhaupt statthaft ist, ein Buch umzuschreiben, auch wenn der daraus entstehende Text keine große Ähnlichkeit mit dem Original mehr aufweist. Ich habe es trotzdem gemacht, lege jedoch meine Quelle(n) offen, falls ich diese angeben kann. Des weiteren habe ich im DTV-Atlas der Mathematik gelesen (was ich nicht mehr so gut kann, da der Text schon fast mikroskopisch klein ist). Falls Dir das Original besser passt: Viel Vergnügen damit! Herr Heuser möge mir vom Himmel aus verzeihen³⁰, dass ich ihm irgendwie in den Rücken falle, weil ich sein Buch als nicht als letzte Weisheit betrachte. Er ist ja auch Professor der Mathematik, und ich bin nur ein „missratener“ Physikstudent. Und sein Buch ist wirklich gut, meines hingegen ist keines. Aber sein Buch macht auch viele Rechnungen nur andeutungsweise und so, dass ich bis jetzt rund 50 - 100 A4-Hefter vollgeschrieben habe, um die Aufgaben und Sätze nachvollziehen zu können. Außerdem habe ich gemerkt, dass ein großer Teil der Beweise in die Aufgaben verlegt wurde, welche nur mit einem für mich gigantischen Zeitaufwand erledigt werden konnten. Das möchte ich Dir ersparen. Darum bin ich so frech und erzeuge aus dem gegebenen Text einen neuen.
- Quellenverzeichnis: Viele Behauptungen untermauere ich (fast ein wenig im Widerspruch zur Aussage im vorhergehenden Punkt) nicht mit Quellenverweisen. Der Grund ist jedoch nicht der, dass ich Dir glauben machen will, ich hätte all das Zeugs selbst herausgefunden. Der Grund liegt vielmehr darin, dass

³⁰er ist am 21. Februar 2011 gestorben

ich die Quellen oftmals nicht zur Hand habe. Jedoch schreibe ich dann Zusätze wie „offenbar“, „anscheinend“ oder so ähnlich. Ich weiß, das ist nicht wissenschaftlich gearbeitet. Jedoch bekomme ich für diesen Text auch keine akademische Auszeichnung³¹, ich schreibe ihn in meiner Freizeit. Darum möchte ich nicht stundenlang in den (Universitäts-) Bibliotheken rumhängen und den Quellen nachjagen. Ich hoffe, es stört Dich nicht, wenn ich Aussagen, welche ich anderswo gelesen habe, nicht explizit angebe. Dies hat mit meiner Faulheit, aber nichts mit Geheimniskrämerei zu tun. Falls Du Quellen kennst und Du diese mir mitteilen möchtest: Nur zu. Außerdem: Heuser oder beispielsweise Tippler oder Orear (Lehrbücher der Physik) machen es über weite Teile auch nicht, äußern sich aber nicht zur Problematik. Ich gebe es wenigstens zu, dass da ein Problem ist. Ich behalte mir vor, eine Quelle nur rudimentär wiederzugeben oder nicht auf Primärliteratur zurückzugreifen. Heutzutage ist es üblich, dass bei Meier nachgeschaut wird, wenn Müller schreibt, Meier habe geschrieben, dass ein Quadrat vier Ecken habe (um ein einfaches Beispiel zu nehmen). Denn die Meier hätte in diesem Fall die Primärliteratur, also den ursprünglichen Text, und Müller hätte in diesem Fall die Sekundärliteratur erzeugt, also abgeschrieben. Ich würde es dann dabei belassen, zu schreiben, der Müller habe geschrieben, dass die Meier geschrieben habe, ein Quadrat habe vier Ecken. Und das war es dann. Der Bezug auf die Primärliteratur ist ja im akademischen Betrieb sicher zumindest dann sinnvoll, falls Müller einer Sprache spricht, welcher nur der Meier versteht, ich jedoch nicht. Oder der von Meier erzeugte Text so unverständlich ist, dass nur nach jahrelanger Forschungsarbeit durch Müller klar wird, was die Meier gemeint hat. Ich möchte jedoch einen Einführungstext schreiben, welcher leicht und luftig ist. Das bedeutet, dass das erste Ziel des Textes ist, dass er verständlich ist. Du kannst Dich dann schon noch „verknorzten“ Texten zuwenden, bei welchen sich die schreibende Person darin gefällt, die Sachverhalte mehr zu verdecken als zu enthüllen.

- Graphen: Ich bin kein Mann des Bilds. Wenn ich all die schönen Bilder in den Mathematikbüchern sehe, dann kommen mir zwar ab und zu fast die Tränen vor Rührung, weil diese Bilder oftmals schlicht perfekt sind - aber oft verstehe ich dann kein Wort von dem, was im Text zu den Bildern steht. Bei mir ist

³¹Sollte ich dafür einen Ehrendoktor bekommen, würde ich ihn selbstverständlich nicht ablehnen ;). Nein, ich weiß, dass der akademische Zug für mich schon lange abgefahren ist und ich außer Konkurrenz fahre.

es hoffentlich umgekehrt. Mir ist es wichtig, dass in Deinem Kopf die Bilder entstehen - wie bei einem guten Roman.

- Profi: Lese diesen Text nicht, falls Du Mathematikerin oder Mathematiker bist oder es werden willst. Denn es ist ein Text für alle, welche Mühe haben mit der Mathematik, und nicht für solche, welche es können. Natürlich würde es mir schmeicheln, wenn Du das Buch trotzdem überfliegen würdest, aber Du darfst nicht erwarten, dass es Dir gefallen wird. Denn das Buch ist eben nicht „cool“ geschrieben, sondern hat einen geschwätzigsten Stil. Alles ist so weit wie möglich bis ins Detail erklärt.
- Beispiele: Die Beispiele der Einführung sind oft in einem „flapsigen“ Stil geschrieben. Vielleicht findest Du sie doof, kindlich, naiv. Aber ich hoffe, Du würdest Dich nicht daran stören. Wenn sich jemand durch ein Beispiel beleidigt fühlt, soll sie oder er es mir doch mitteilen. Ich werde es dann korrigieren. Aber ich möchte niemand verletzen, und sei es „nur“ durch meine Wortwahl.
- Grammatik: Ich habe ein gespaltenes Verhältnis zur Grammatik. Ich habe mir die Grammatik, falls überhaupt, durch Gewöhnung angeeignet. Die neue deutsche Rechtschreibung ist an mir spurlos vorbeigegangen. Traurig aber wahr, muss ich mir wahrscheinlich eingestehen, dass dieser Text wahrscheinlich voller grammatikalischer Fehler ist. Ich hoffe, dass er trotzdem unterhält.
- Sprache 1. Limitierung: Ich wollte einen leicht verständlichen Einführungstext schreiben. Leider muss ich mir eingestehen, dass ich nicht weiß, auf welche Wörter ich besser verzichten würde. Ich fürchte, dass es viele Anspielungen gibt, welche nur schwer verständlich sind. Trotzdem möchte ich Dir Mut machen, den Text einfach rigoros zu überfliegen, auch wenn der eine oder andere Satz von Dir nicht entschlüsselt werden kann. Auch wäre ich froh um entsprechende Rückmeldungen, falls ich einen Satz nicht, auf eine andere Art oder besser schreiben sollte.
- Sprache 2. Limitierung: Dieser Text ist nicht in der sogenannten „einfachen Sprache“ geschrieben. Ich bilde mir zwar ein, dass ich einer einfachen Sprache schreiben würde. Aber wenn ich ehrlich zu sein versuche, dann muss ich mir eingestehen, dass meine Sprache nicht einfacher ist als diejenige anderer.
- Dass es ein Text ist: Eigentlich kann kein Buch die ideale Lehrerin oder der ideale Lehrer sein. Denn gemäß meiner Erfahrung sind einerseits Leserinnen und Lehrer, welche ein Gegenüber darstellen und mit der ganzen Persönlichkeit sich auf das Gegenüber einstellen, für das Lernen am wirksamsten. An

zweiter Stelle kommen Computerspiele. Diese können sogar noch gegenüber einem Lehrer oder einer Lehrerin sogar noch den Vorteil der „unendlichen Geduld“ besitzen. Erst an dritter Stelle kommt meines Erachtens das Buch (oder das Skript). Dennoch möchte ich mit diesem Mittel arbeiten, da ich mich irgendwie mitteilen möchte. Vielleicht kommst Du einmal dazu eine richtig gute Anwendung zu schreiben, welche für die Leserin oder den Leser noch informativer oder lehrreicher ist?

- Layout: Es gibt bestimmte Layoutprobleme beim PDF, welche nicht schön aussehen. Ein Beispiel ist das Abbildungsverzeichnis. Es gelingt mir jedoch nicht, alle Layoutprobleme zu beheben.
- Programme: Obwohl ich eigentlich Informatik gerne habe, kann ich nicht gut programmieren. Das hat den Effekt, dass ich ab und an schreiben werde, dass da beispielsweise eine Erweiterung von Excel oder Open Office Calc zwar schön wäre, aber ich keine Möglichkeiten sehe, das auf die Schnelle so umzusetzen.
- Beim Überarbeiten meiner Aufzeichnungen ist mir aufgefallen, wie viel Zeit für relativ wenig Begriffe verwendet werden. Das scheint mir ein Unterschied zum Erlernen einer Sprache zu sein. In einer Sprache müssen meines Erachtens viel mehr Begriffe pro Zeit erlernt werden, die einzelnen Begriffe werden jedoch weniger ausführlich besprochen. Es geht mir jedoch nicht darum, die Unterschied zum Erlernen einer Sprache und von Mathematik, so wie ich es verstehe, zu betonen. Ich könnte auch die Gemeinsamkeiten betonen oder eine Auflistung der Merkmale von Sprachen und der Mathematik erarbeiten und diese dann präsentieren - aber ich glaube nicht, dass Dir das groß dienen würde. Ich habe dieses Merkmal der Mathematik auch darum besprochen, weil ich Dich darauf hinweisen möchte, dass Du Dein Augenmerk darauf richten solltest. Das Schwierige an der Mathematik ist meines Erachtens, dass Eigenschaften oft stillschweigend verwendet werden. Wenn Du als Leser diese Eigenschaft kennst, dann kannst Du dem Text folgen. Wenn nicht, dann grenzt der Text an Hexerei.
- Er ist langweilig: Nun, das ist zwar eine gewagte Behauptung, welche ich nur zu gerne von Dir widerlegt gehört haben würde. Jedoch muss ich, nachdem ich ein paar Jahre mehr oder weniger intensiv an diesem Text arbeite, mir eingestehen, dass im Text relative „tote Hose“ ist. Das bedeutet: Es ist nicht so viel los. Es gibt wahrscheinlich selten etwas, was uns wirklich „aus den Socken hauen würde“. Trotzdem hoffe ich, dass er zumindest wie ein Lexikon als Nachschlagewerk dienen kann.

- Wiederholungen: Ich kann nicht ausschließen, dass ich mich ab und zu wiederhole. Dann kann es sein, dass ich etwas zwei Mal formuliere und zu beweisen versuche. Bitte nehme mir das nicht übel. Das ist ein Zeichen dafür, dass mit dieser Text für sehr lange Zeit im meinem Leben begleitet hat und begleiten wird.
- Alles und nichts: Ich bin jetzt sei sechs Jahre an diesem Skript und musste feststellen, dass die größte Limitierung dieses Textes ist, dass ich nicht „einfach einmal gut sein lassen kann“. Ich möchte immer noch mehr zeigen, was möglich ist und komme so nie an ein Ende. Das führt oft dazu, dass ich mich zuerst selbst blockiere und dann die Erstellung dieses Textes ebenfalls blockiert wird.
- Vollständigkeit: Leider ist dieses Skript immer ein Fragment, da ich immer Stellen habe, bei welchen ich noch etwas hinzufügen oder ändern möchte.
- Leere: Wenn ich so nachdenke, was ich bisher alles bisher alles erreicht habe mit meinen Aufzeichnungen, dann muss ich mir eingestehen: Dieses Werk sind ca. 600 Seiten „Nichts“. Nun, vielleicht ist es bitter, vielleicht auch einfach tröstlich.
- Fehlende Empirie: An und für wäre dieser Text nur dann nützlich, wenn die Erfahrungen der Leserinnen und Leser mit diesem Text in den Text einfließen würden. Insbesondere wäre es wünschenswert, die typischen Ursachen der Fehlüberlegungen aufzulisten, welchen Leserinnen und Leser im Umgang mit der dargestellten Mathematik widerfahren würden. Leider kann ich damit nicht dienen, da ich zwar den Text im engsten Bekannten- und Verwandtenkreis gestreut habe. Jedoch habe ich keine verwertbare Rückmeldung bezüglich des Textes erhalten.

Nun möchte ich mit dem Lernstoff beginnen. Ich weiß, jetzt kommt nicht das, was Du erwartest, nämlich die Einführung in die natürlichen Zahlen. Diese kommt später, viel später. Zuerst fasse ich mich mit Logik und Mengenlehre auseinander. Erst dann beginne ich zu „rechnen“.

1.9. weitere Vorbemerkungen

Drucke das Skript bitte nur im Notfall aus. Falls Du es bearbeiten möchtest, dann verwende bitte LyX (<http://www.lyx.org/>). Ich werde nach Möglichkeit nicht nur das PDF, sondern auch die LyX-version veröffentlichen. Jedes Mal, wenn ich etwas am Skript schreibe, dann verändere ich die Versionsbezeichnung. Im Moment (12. Februar 2012) bin ich bei der Version 0.1.41. Ich denke, ich werde kaum über die Version 0.1 hinauskommen. Um die Versionen auf meinem System zu verwalten, verwendete ich zu Beginn [TortoiseHg](#), jetzt [Git](#), mit [GitTortoise](#) als Benutzeroberfläche. Ich wünsche mir, dass dieses Buch nie für Selektionen irgendwelcher Art verwendet wird. Denn ich habe es nicht

dafür geschrieben, um Leute in gescheite und dumme einzuteilen, sondern damit alle, welche es wünschen, sich in Mathematik einarbeiten können.

Übrigens sind viele Verweise anklickbar - falls Du das Skript als PDF liest. Sie sind blau eingefärbt. Und mit der Tastenkombination **Alt+←** (in Worten: wenn Du als zuerst auf die Taste drückst, auf welcher „alt“ oder so steht, und anschließend auf die Taste drückst, auf welcher der Pfeil gegen links abgebildet ist) kommst Du üblicherweise zur Stelle, von wo Du den Verweis aufgerufen hast.

Teil 1

Wieso wird Logik und Mengenlehre benötigt?

Dieses Teil beschäftigt mit der Frage, für was Logik und Mengenlehre benötigt wird. Abgesehen von der innewohnenden Schönheit bildet die Logik das Skelett (oder das Gerüst), auf welchem die übrige Mathematik aufgebaut ist. Es ist so, dass die Logik die Spielregeln vorgibt, wie in der Mathematik die Beweise geführt werden müssen, damit die bewiesenen Aussagen als wahr akzeptiert werden. Was jedoch nicht bedeutet, dass die Anschauung, das Ausprobieren, Näherungsrechnungen und ähnliche Vorgänge nicht verwendet werden sollen und dürfen. Jedoch hat es sich als sinnvoll erwiesen, dass die Beweisführung nur mit den Mitteln der Logik vorgenommen wird. Du fragst Dich vielleicht, wieso dies so ist. Weil innerhalb der Logik überlegt wird, wie ich von Aussagen (wie beispielsweise: „Max und Moritz haben die Hosen voll“), welche ich als wahr betrachte, wieder auf andere von mir als wahr betrachtete Aussage schließen kann. Nun, das tönt vielsagend nichtssagend. Falls Du mehr darüber wissen möchtest, dann schaue doch beispielsweise im Abschnitt [20.6](#) mit der Bezeichnung „Wie kann ich etwas folgern?“ nach. Dort habe ich ein Beispiel für eine solche Umformung gemacht. Beachte, dass die Logik, so wie ich sie hier betreibe, ausschließlich darauf ausgerichtet ist, die weitere Mathematik zu entwickeln. Ich habe kürzlich wieder einmal auf der Wikipedia den Eintrag über Logik überflogen - und habe praktisch kein Wort auf Anhieb kapiert. Wie Du siehst, mache ich also fast alles, damit Du diesen Text wieder auf die Seite legst. Nein, ich habe mich schon ein wenig mit der Logik befasst. Ich möchte die Logik so einführen, dass es möglichst praktisch ist.

Was ich ab und zu gelesen habe, ist die faktische Geringschätzung, welcher der elementaren Logik entgegengebracht wird. Da³² wurde beispielsweise geschrieben, Mathematik sei viel mehr, als Textaussagen mit Hilfe der Logik ineinander umzuwandeln. Ich habe das Gefühl, die Abneigung gegen die Logik als dumpfe Ausführung von an und für sich sinnlosen Vorschriften hat etwas von einer Höllenvorstellung (wo „Heulen und Zähneklappern“ vorherrscht). Es tönt in meinen Ohren so, wie arme Schülerinnen und Schüler immer noch genötigt werden, Reihen zu lernen, den Zehnerübergang zu büffeln. Ich glaube, die Abneigung gegen die Logik hat damit zu tun, dass Logik automatisiert werden kann. Der Compi³³ ist förmlich die materialisierte Form der Logik. Jedoch steckt die Kreativität nicht in der Ausführung der elementaren Logik - diese Ausführung ist recht einfach zu behalten und auszuführen. Nein die Kreativität in der elementaren Logik besteht aus meiner Sicht darin, wie die Definitionen gemacht wurden. Diese Definitionen sind sicher nicht einfach so „vom Himmel gefallen“, sondern sie waren einer sehr wahrscheinlich das Erzeugnis einer langen und wahrscheinlich erbittert

³²Ich werden den Literaturhinweis nur dann noch einfügen, falls er mir *per Zufall* wieder über den Weg läuft.

³³Kosewort für „Computer“.

geführten Diskussion. Da wurde sehr wahrscheinlich gestritten und es gingen die Emotionen hoch, bis klar wurde, was jetzt als richtig und was als nicht richtig gilt.

Ich werde im Übrigen diese Möglichkeit der Automatisierung der Logik andeuten, indem ich für alle logischen Verknüpfungen die Schaltbilder gezeichnet habe, mit welchen die logischen Verknüpfungen nachgebildet werden können. Dabei wird der Wahrheitsgehalt von Aussagen (siehe Kapitel 3) immer so dargestellt, als dass ein Taster³⁴ betätigt werde, falls die Aussage wahr ist. Ist die Aussage jedoch nicht wahr, dann werde der Taster jedoch nicht betätigt. Eine Einführung über die Schaltbilder habe ich mindestens an zwei Stellen geschrieben. Die erste Stelle befindet sich im Kapitel der Definition der Negation (siehe Kapitel 8). Der Wahrheitswert einer Aussage sei definiert als wahr, falls die Aussage wahr ist. Entsprechend sei der Wahrheitswert einer Aussage als falsch definiert, falls nicht gilt, dass die Aussage wahr ist.

Üblicherweise werde ich logische Sätze beweisen, indem ich die Definitionen nachschlage und einsetze. Ich werde jedoch auch Methoden zeigen, welche nicht nach dem Prinzip des Nachschlagens und Ausführens von Definitionen oder anderen logischen Sätzen bestehen (siehe zum Beispiel den Satz der Transitivität der Implikation, Kapitel 20.4). Aber ob diese Beweisführungen eleganter sind als das simple „berechnen“ der Behauptungen, weiß ich auch nicht. Beim Beweis des Satzes der Transitivität der Implikation ist er auf jeden Fall ähnlich groß geworden, wie er würde, wenn er einfach ausgerechnet würde. Egal, wo immer möglich werde ich beide Beweisarten nebeneinander ausführen, damit Du möglichst viel Übung in der Beweisführung bekommst und dies dann später dann gewinnbringend anwenden kannst.

Da in der Logik Symbole verwendet werden, werde ich zuerst sehr ausführlich über Symbole schreiben. Andererseits werde ich mir erlauben, den Prozess der Mathematisierung sozusagen in Zeitlupe noch einmal nachzubilden.

Beim Durchlesen der Beispiele dieses Teils (Logik) ist mir aufgefallen, dass relative viele Beispiele mit Benennungen wie „Alle Hirsche heißen Hans“ oder „Alle Hasen heißen Roger Rabbit“ oder ähnlich lauten. Dies ist ein (dummer) Zufall. Die Beispiele dienen sowieso der Illustration der Definitionen und Sätze. Aus ihnen entsteht also keine Theorie. Aus diesem Grund erlaube ich mir, diese Beispiele vorläufig nicht zu entfernen. Ebenfalls zu diskutieren ist, ob ich die formale Beschreibung der einzelnen logischen Verknüpfungen wirklich abgesetzt von der jeweils tabellarischen Beschreibung machen sollte. Aber urteile selbst.

³⁴Eigentlich würde ich gerne von „Schalter“ sprechen. Jedoch sind diese so beschaffen, dass sie gedrückt bleiben, falls sie gedrückt werden. Erst wenn sie noch einmal gedrückt werden, dann werden sie wieder stromlos. Ein Taster jedoch springt automatisch wieder in die Ruheposition, falls er nicht gedrückt wird.

Zuerst werden die Beispiele, welche ich mache, aus dem Alltag gegriffen sein. Die Beispiele werden jedoch immer mehr mit der Mathematik zu tun haben. Auf der einen Seite ist das schade. Denn es macht den Anschein, als ob Mathematik ausschließlich reiner Selbstzweck wäre. Auf der anderen Seite soll es Dir zeigen, für was der ganze Unterbau gut sein soll. Dass es also durchaus Berechtigung besitzt, wenn ich mir ausführlich Gedanken mache, warum etwas so und nicht auf eine andere Art definiert wurde.

Noch auf eine Schwierigkeit möchte hinweisen. Egal, wie viele logische Sätze ich zu formulieren und beweisen versuche: Ich werde später mehr davon oder andere logische Sätze benötigen. Das Ganze ist gleichsam ein Fass ohne Boden. Aber ich denke, dass ich gegebenenfalls das Gebiet der Logik verlassen und bei Bedarf wieder darauf zurückkommen werde.

Und nun zum Aufbau dieses Teils: Zuerst werde ich mich mit Symbolen und Aussagen beschäftigen. Das ist zuerst einmal kochtrocken und langweilig. Aber es dient dazu, den Prozess der Mathematisierung minutiös zu beschreiben. Anschließend werde ich die in der Logik verwendeten Aussagen definieren. Dann werde ich das machen, was meines Erachtens das ganze erst spannend macht. Ich werde untersuchen, welches die Zusammenhänge von einzelnen definierten Aussagen vorhanden sind. Hier kommen die logischen Sätze ins Spiel. Diese können dann später hoffentlich gewinnbringend angewendet werden. Außerdem dient das Untersuchen der Zusammenhänge zwischen den definierten Aussagen zum Überprüfen der Tauglichkeit der gemachten Definitionen. Im dümmsten Fall kann es geschehen, dass am Schluss klar wird, dass die gemachten Voraussetzungen falsch sind.

KAPITEL 2

Was sind Symbole?

Ich finde, dass es sich lohnt, ein eigenes Kapitel über Symbole zu schreiben. Einerseits hat die Mathematik die Schreibweise und die Menge der Symbole erweitert, andererseits benutzt sie die Symbole oft auf eine eigene Art. In diesem Kapitel will ich mich mit Symbolen auseinandersetzen und das Kapitel über Aussagen und Aussagenlogik vorbereiten. Diesen Teil findest Du wahrscheinlich in keinem anderen Lehrbuch über Mathematik. Er ist stark von Entwicklungspsychologie motiviert und wäre nie zustande gekommen, wenn ich nicht an der Universität Freiburg ein Diplom (entspricht in etwa einem Fachhochschulabschluss) in klinischer Heilpädagogik/ Sonderpädagogik gemacht hätte. Die Idee ist, dass der Umgang mit Symbolen in der menschlichen Entwicklung angelegt ist, dass die meisten Menschen Symbole als solche erkennen und mit ihrer Hilfe Denkvorgänge ausführen können. Wenn ich schreibe, „die meisten Menschen“, dann ist das eine Spitzfindigkeit, welche ausgeführt werden soll und muss. Denn wenn geschrieben wird „Menschen“, dann habe ich argumentativ ein Problem: Was, wenn jemand im Koma liegt? Ist dann sie oder er kein Mensch mehr? Denn Menschen im Koma können keine Symbole erkennen. Oder ist dann meine Aussage falsch? Es gilt, sorgfältig mit der Sprache umzugehen, nicht „unter Umgehung der Großhirnrinde“¹ einfach etwas in die Welt zu setzen und am Ende werden Millionen von unschuldigen Menschen umgebracht. Einfach weil schludrig argumentiert wird. Und was ist mit Säuglingen, welche noch nicht lesen können? Sind das keine Menschen? Was ist mit hirnverletzten Personen, welche die Fähigkeiten verloren haben, zu lesen? Sind das keine Menschen mehr? Was ist mit geistig behinderten Personen, welche nicht lesen können? Was ist mit funktionellen Analphabeten, welche zwar lesen können, jedoch sich keinen Sinn daraus reimen können? Sind das keine Menschen? Was ist mit Menschen aus fremden Kulturkreisen, welche die lateinische Schrift nicht lesen können, weil sie eine andere Sprache oder andere Zeichensätze für ihre Texte verwenden? Was mit Analphabeten, welche aus welchen Gründen auch immer nie lesen gelernt haben? Und was ist mit Blinden? Was ist, wenn ich die Blindenschrift nicht lesen kann? So, jetzt habe ich es niedergeschrieben. Ich glaube daran, dass alle Menschen sind -

¹ich will damit sagen: nicht gedankenlos

auch wenn sie nicht lesen können sollten. Jedoch haben trotzdem viele Menschen im Verlaufe ihres Lebens die Kulturfähigkeit errungen, aus niedergeschriebenen Symbolen sinnvolle Gedanken zu konstruieren - sprich, zu lesen.

Doch was sind Symbole? Mit Symbolen meine ich etwas, was auf etwas anderes hinweist, ohne das andere selbst zu sein. Nicht zuletzt dieser Text besteht aus lauter Symbolen: Zuerst den Buchstaben, welche auf eine eigentümliche Art und Weise Laute symbolisieren - aber nicht so, wie wir es gerne hätten! Da gibt es einerseits die Hochsprache einer Sprache. Beispiele dafür sind das „Oxford-Englisch“ oder das „Hessisch-Deutsche“, das Italienisch, welches von Florenz her stammt. Alle diese Dialekte wurden für die jeweiligen Sprachen als Vorbild für Englisch, Deutsch der Italienisch erklärt. Dabei spreche ich als Schweizer, sogar wenn ich wollte, kein Deutsch, sondern eine Sprache, welche so ähnlich wie Deutsch tönt - ohne es jedoch genau zu sein². Die Laute, welche ich dabei spreche, tönen nicht so, wie wenn eine Schauspielerin oder ein Schauspieler den gleichen Text sprechen würde³. Nur schon aus diesem Grund ist die Zuordnung von Lauten und Buchstaben nicht eindeutig. Aber selbst die Sprache wird nicht Eins zu Eins als Schrift wiedergegeben. Bei vielen Wörtern werden andere Laute geschrieben, als dass sie gelesen werden. Ich nehme als Beispiel das Wort „Beispiel“. Kannst Du den Unterschied zwischen einem kleinem Buchstaben „b“ und dem großen Buchstaben „B“ hören? Also ich nicht. Vielleicht ist die Idee hinter Großbuchstaben, dass diese Wörter, oder zumindest diese Wortanfänge bei der Aussprache betont werden sollten. Aber dann könnte ich schreiben: „Die Mäusebussardin hat den Mäuserich gejagt⁴“, oder „Die Mäusebussardin hat den Mäuserich Gejagt“ oder gar „Die Mäusebussardin hat Den Mäuserich gejagt“. Aber nichts da: Ewig „jagt der Mäusebussardin den Mäuserich“, keine anderen Varianten sind erlaubt. Und wie viele Kinder werden mit Rechtschreibung traktiert, obwohl die einzige in meinen Augen vernünftige Rechtschreibung die in Form eines Open Source Programms liegt, welches als Rechtschreibprüfung über die Dokumente gejagt werden sollte, damit diese einheitlich aussehen? Das scheint mir nämlich der Sinn des ganzen zu sein. Indem die Grammatik eines geschriebenen Textes streng reglementiert ist, wird er leichter lesbar, weil der Aufwand, welcher getrieben werden muss, um die Information aus dem Text zu extrahieren, durch diese reglementierte Schreibweise verkleinert werden kann. Das wird spätestens

²Um genau zu sein: Diese Aussage ist halb ernst, halb ironisch gemeint.

³Das ist übrigens eine recht schmerzvolle Erfahrung, welche ich oft beim Singen mache - nebst Mathematik, Trompete spielen und Fahrrad fahren ein liebes Hobby von mir. Ich töne einfach nicht schön, weil meine Stimme nicht schön tönt und weil ich kein Bühnen-deutsch spreche. Aber ich singe trotzdem fürs Leben gern

⁴Ich hoffe, die Aussage wird mir nicht als sexistisch ausgelegt. Ich bemühe mich nach Kräften, den Text geschlechtsneutral zu formulieren.

dann klar, wenn Texte gelesen werden sollen, welche in einem schweizerischen Dialekt geschrieben wurden. Weiter werden die Symbole nicht 1:1 ausgesprochen, wie sie hingeschrieben wurden. Im Wort „Beispiel“ wird „Ei“ geschrieben, jedoch „ai“ gesprochen. Es scheint eine Form von Bildung zu sein, die richtigen Wörter zu den Lauten hinschreiben zu können. Doch genug der vielen Worte - und damit auch Symbole. Das Prinzip, dass jeder Buchstabe ein Symbol für einen Laut ist, stimmt im Prinzip. Falls dieser Text beispielsweise mit einer Lautschrift des Koreanischen aufgeschrieben würde, wäre er meines Erachtens für mich als Schweizer nicht mehr lesbar.

Zurück zu den Symbolen: Es gibt natürlich noch weitere Symbole, beispielsweise die Freiheitsstatue in New York als Symbol für die Freiheit der europäischen Auswanderer. Weiter „Yin“ und „Yan“ als Symbole für die Dualität im Leben - und im Sterben. Religionen sind ebenfalls mit Symbolen durchtränkt, wenn nicht überflutet. Überall Symbole - oder doch nicht? Auch wenn es praktisch wäre, von Luft und Liebe zu leben, bleibt dies leider meist symbolisch wahr (ich bin stark übergewichtig. . .). Ich kann mich nicht von Symbolen ernähren. Und auch kann ich nicht symbolisch mit dem Zug von Olten nach Bern und wieder zurück fahren. Auch der Compi, auf welchem ich diesen Text schreibe, ist entweder vorhanden, oder er ist es nicht. Ich kann nicht symbolisch auf einem Compi schreiben. Da gibt es einen Witz dazu der lautet so: Ein Physiker, ein Chemiker und ein Mathematiker sind auf einer Insel gestrandet und haben Hunger. Zu ihrem Glück kommt eine Konservendose angeschwemmt. Zu ihrem Pech ist kein Dosenöffner dabei, und sie selbst haben auch keinen. Nun überlegen die drei Männer (nun ja, es ist keine Frau dabei, der Witz ist nicht genderneutral. . .), wie sie trotzdem an den Inhalt der Dose gelangen könnten. Der Physiker macht den ersten Vorschlag: Er schlägt vor, die Konservendose auf den Steinen zu zerschmettern (mit roher Kraft, wie es in den Teilchenbeschleunigern mit viel Ausdauer und Energie⁵ gemacht wird). Da meint der Chemiker, er hätte eine bessere Idee. Er schlägt vor, dass die Konservendose so lange im Salzwasser eingelegt werden könnte, bis der Inhalt der Konservendose aus dieser herausgelöst werden könne. Da meint der Mathematiker: „Angenommen, die Dose wäre offen: Guten Appetit“. Der Witz lebt zu einem guten Teil davon, dass der Mathematiker vorschlägt, so zu tun, als ob die Dose bereits offen wäre. Und dieses „Tun als ob“ ist eine wichtige Voraussetzung für die symbolische menschliche Entwicklung. Jedoch ist es in diesem Fall nicht von Nutzen, sich vorzustellen, die Büchse sei offen. Da sie nicht offen ist, kann ihr Inhalt dementsprechend nicht gegessen werden.

Konservendosenwitz

⁵Energie ist, wenn Du, jemand oder etwas arbeiten musst, um etwas zu erreichen. Ein Beispiel dafür ist, eine Kiste auf dem Boden zu verschieben. Das braucht Arbeit, oder eben Energie.

Nun stellt sich vielleicht die Frage nach dem Sinn oder dem Unsinn von Symbolen. Für was soll das gut sein? Ich möchte anhand eines ziemlich großen Beispiels den Sinn der symbolischen Darstellung von Mathematik versuchen, Dich davon zu überzeugen, dass es Sinn macht, wenn Mathematik mittels mathematischen „Zauberformeln“ dargestellt wird. Denn der Mathematik wird von eigens definierten Symbolen ausgiebig Gebrauch gemacht. Ein Beispiel ist:

$$(2.0.1) \quad \frac{\partial^2}{\partial x^2} \psi(\vec{x}) + \frac{\partial^2}{\partial y^2} \psi(\vec{x}) + \frac{\partial^2}{\partial z^2} \psi(\vec{x}) - V(\vec{x}) = E \cdot \psi(\vec{x})$$

Dies ist die Schrödingergleichung, welche für relativ einfache Randbedingungen noch exakt lösbar ist. Sie beschreibt zum Beispiel, mit welcher Wahrscheinlichkeit sich wo sich ein Elektron eines Wasserstoffatoms aufhält. Das Wasserstoffatom ist nach heutigem Stand des Wissens der einfachste Teil der Stoffe, welche uns umgeben. Wasserstoffatome bestehen aus einem relativ sehr leichten Teil, dem Elektron, und einem relativ sehr schweren Teil, dem Proton. Das Elektron verhält sich gemäß der obigen Formel. Ich möchte zuerst versuchen, die Symbole der Formel ein wenig aufzuschlüsseln. Doch es wird nicht so sein, dass Du am Schluss das Gefühl haben wirst: Jetzt habe ich die Formel ganz verstanden. Das ist jedoch auch nicht nötig. $V(\vec{x})$ beschreibt, in welchem Kräftefeld sich das Elektron befindet. Ein Kräftefeld kannst Du Dir so vorstellen: Angenommen, Du müsstest einen flachen Fluss derart überqueren, dass Du überall im Fluss stehen kannst. Dann scheint es irgendwie einleuchtend, dass Du die Kraft, welche durch das strömende Wasser verursacht wird, nicht überall gleich stark ist. Am Flussrand ist sie wahrscheinlich kleiner als in der Flussmitte. Wenn der Fluss sich anschließend schlängelt, dann fließt das Wasser auch nicht immer in die gleiche Richtung. Angenommen, es sei Dir langweilig. Dann könntest Du bei einem Flussabschnitt von vielleicht 1000 Schritten immer im Abstand von einem Schritt den Fluss überqueren und Dir notieren, wie stark und in welche Richtung das Wasser fließt. Natürlich ist das nur ein Gedankenspiel. Aber ist prinzipiell möglich, dass Du Dir auf einer Karte notieren könntest, in welche Richtung das Wasser wie stark fließt. Dann könntest Du die Richtung der Kraft mit einem Pfeil darstellen, welcher umso länger ist, je stärker das Wasser an Deinen Körper drückt. Diese Darstellung ist dann ein Kräftefeld. Es ist jedoch nicht das Kräftefeld selbst, sondern das Potential des Kräftefeldes, welches in der Schrödingergleichung verwendet wird, weil das Kräftefeld selbst komplizierter aufgebaut ist als das Potential. Ein Potential ist, falls es vorhanden ist, die Energie, welches das Elektron immer wieder speichert und abgibt. So wie Du Dir alle Knochen brechen kannst, wenn Du an einem Berg den Felsen hinunter stürzt, so besitzt in der Vorstellung auch das Elektron eines Wasserstoffatoms ein Potential. Das Potential ist sozusagen gespeicherter Schwung. Es gibt jedoch nicht zu

jedem Kräftefeld ein Potential. Es gibt zum Beispiel kein Potential, falls bei einer Bewegung Reibung im Spiel ist. Oder wenn Wirbel vorkommen. Aber im Fall der Reise des Elektrons um den Atomkern kann angenommen werden, dass keine Reibung im Spiel ist. Dieses Potential wird vorgegeben. Jedoch frage ich mich immer wieder, wie dann ein Potential erzeugt wird, wenn die anderen Teilchen ebenfalls den Gesetzen der Quantenmechanik gehorchen. Denn in diesem Fall ist kein Potential gegeben, mit welchem die Schrödingergleichung berechnet werden kann. Wie Du daraus erkennen kannst, möchte ich noch so gerne weiter Physik lernen. Ich habe zwar ein wenig darüber gelesen, jedoch weiß ich noch zu wenig darüber, so dass ich mich nicht getraue, etwas darüber zu schreiben.

Doch zurück zum Beispiel der Schrödingergleichung. In dieser Formel sind weitere Symbole vorhanden, wobei etliche in der üblichen lateinischen Schrift nicht vorkommen:

- ∂ : Dieses Symbol heißt Delta, ausgesprochen wird es haargenau gleich wie „d“. Es beschreibt eine beliebig kleine, jedoch nicht verschwindende Größe (vergleiche mit der Geschwindigkeitsmessung oben, dort habe ich auch vorausgesetzt, dass eine Größe beliebig klein, jedoch nicht verschwindend ist). Typisch daran ist, dass die mathematischen Symbole aus der lateinischen respektive griechischen Schrift entnommen werden. Selten gibt es ein hebräisches Symbol wie $\aleph$ (genannt „Aleph“). Das δ ist ein griechisches Symbol.
- $\vec{x}$: Das x, über welchem ein Pfeil hingeschrieben wurde (als wären wir bei den Indianern⁶), sagt gewöhnlich aus, dass es sich bei der Größe um eine Position im Raum handelt. Mit dem Pfeil wird sozusagen der Punkt im Raum abgeschossen und auf die Papierebene gelegt.
- ψ : Dieser Dreizack des *Poseidons*⁷ ist die gesuchte Größe. Es beschreibt um sieben Ecken und Enden, wie groß die Wahrscheinlichkeit ist, dass ein Elektron an einer gegebenen Stelle ist. Eine Wahrscheinlichkeit bedeutet in der Regel, dass nicht mehr genau gesagt oder geschrieben werden kann, dass etwas gilt oder nicht gilt, sondern dass, wenn ein bestimmter Vorgang ausgeführt wird, erwartet werden kann, dass gesamt-haft ein bestimmte Anzahl das Ergebnis so oder nicht so ist. Das berühmteste Beispiel ist ein Münzwurf. Vorausgesetzt, eine Münze sei so konstruiert, dass nicht bevorzugt auf einer Seite zu liegen kommt, falls sie auf den Boden fällt. Die Münze besitze zwei Seiten. Die eine Seite werde mit „Kopf“, die

⁶Was für mich durchaus eine interessante Vorstellung ist!

⁷Griechischer Gott des Meeres, von welchem das Symbol wahrscheinlich seine Form hat. Ich weiß es jedoch nicht, denn der Buchstabe ψ entspricht der lateinischen Buchstabenfolge „ps“

andere Seite werde mit „Zahl“ bezeichnet. Wenn ich dann eine Münze tausend Mal werfen würde, dann könnte ich erwarten, dass sie etwa 500 Mal auf die eine und 500 Mal auf die andere Seite fällt⁸. Die Größe ψ selbst ist eine komplexe Zahl, also eine Zahl, welche es eigentlich gar nicht gibt, mit welcher jedoch prima (und sogar besser als mit Zahlen, welche „existieren“) gerechnet werden kann. Die Wellenfunktion beschreibt jedoch nicht die Wahrscheinlichkeit an und für sich. Der Betrag der Wellenfunktion beschreibt die Wahrscheinlichkeit, dass sich das Elektron zu einem bestimmten Zeitpunkt an einem bestimmten Ort befindet. Wobei der Betrag einer Zahl eine „nicht-negative“ Größe ist, also eine Größe größer oder gleich Null, mit welcher der Abstand einer Zahl zum Nullpunkt ausdrückt werden kann. Nun stellt sich die Frage, wie dem Ding gesagt werden soll. In der Mathematik ist das häufig eine wichtige Frage: Wie sag ich dem Kind? In der Physik wird dieser Größe „die Wellenfunktion“ des Elektrons gesagt. Auch wenn diese Größe etwa mit einer Wasserwelle nichts zu tun hat. Jedoch ist mit der Bezeichnung die Vorstellung verknüpft, dass sich das Elektron wie eine Welle bewegt. Es zeigt sich, dass sich die Wahrscheinlichkeiten wie Wasserwellen verstärken oder abschwächen können, wenn verschiedene Wellenfunktionen aufeinander treffen. Diese Wellenfunktion wird gesucht. Es sind etliche Überlegungen notwendig, um selbst für relativ einfache Potentiale von Kräftefeldern die Lösungen oder Annäherungen derselben zu finden.

- $\frac{\partial^2}{\partial x^2}$: Auch der Bruchstrich ist ein Symbol, und zwar für die Operation der Division. Vielleicht symbolisiert der Bruchstrich ein Bruch einer Linie, wer weiß? Es ist ebenfalls typisch, dass bei den meisten Symbolen völlig unklar und rätselhaft ist, was sie darstellen. Der Bruchstrich in dieser Formel bedeutet zwar auch eine Division, jedoch eher die Grenzwertbildung, welche ich Dir oben beschrieben habe. Diesmal wird jedoch nicht über eine Zeit, sondern über einen Ort ein Grenzwert gebildet. $\frac{\partial}{\partial x}$ bedeutet im wesentlichen, dass ein Wert an einer Stelle mit einem Wert an einer beliebig kleinen, jedoch immer anderen Stelle verglichen und die Differenz dann durch die Distanz geteilt werden soll. Folgendes Beispiel soll dies verdeutlichen: Um die Steilheit einer Straße zu ermitteln, kann ich für benachbarte Punkte messen, wie groß ihr Höhenunterschied ist und anschließend den einen Punkt gegen den andern Punkt

⁸Falls es noch keinen Automaten gibt, welcher dies macht, dann wäre jetzt der Zeitpunkt gekommen, einen solchen herzustellen und das Ergebnis auf dem Internet zu publizieren. Ich habe auf dem Netz zwar einen für [Würfel](#) gefunden, aber der überzeugt mich nicht ganz.

gehen lassen - mit dem bekannten Makel: Irgend einmal werde ich keinen Höhenunterschied mehr ausmachen können - und dann wird eigentlich der angeblich gesunde Menschenverstand mir sagen, dass die Straße am gegebenen Punkt keine Steigung besitze. Was jedoch der Anschauung in den meisten Fällen zuwiderläuft - zumindest in diesen Fällen, in welchen die Straße tatsächlich ansteigt oder fällt. Im obigen Fall bedeutet diese Grenzwertbildung, dass geschaut wird, wie stark sich die räumliche Veränderung der Wellenfunktion sich räumlich verändert. Im übrigen wird ∂ (der kleine griechische Buchstabe für d mit der Bezeichnung „delta“) hingeschrieben, weil betont werden soll, dass immer nur eine Richtung auf's Mal verändert wird. Du fragst Dich wahrscheinlich: Welche „Richtung“? Nun ja, um einen Punkt im Raum beschreiben zu können, reichen in der Regel drei Zahlen aus. Diese Zahlen werden gemessen oder berechnet. Nehme einen Kasten. Dieser hat eine bestimmte Länge, Breite und Höhe. Die Größe des Kastens wird so festgelegt. Dann wird die Länge des Kastens gemessen, die Breite und die Höhe, um zu bestimmen, wie groß der Kasten ist. Gleich lässt sich gedanklich die Länge, Breite und Höhe messen, wo sich unser Elektron befindet. Also wird die Veränderung der räumlichen Veränderung der Wellenfunktion in derjenigen Richtung bestimmt, in welcher die Länge, die Breite oder Höhe des Orts des Elektrons gemessen wird. Dann werden drei Richtungen angenommen und die Veränderungen der Veränderungen in diesen Richtungen bestimmt. Der „Trick“ dabei ist, zu zeigen, dass die gefundene Lösung überhaupt eine sinnvolle räumliche Veränderung der räumlichen Veränderung besitzt. Das ist keinesfalls immer der Fall. Es sind durchaus Fälle bekannt, bei welchen eine räumliche Ableitung keinen Sinn macht. Aber es war wiederum die Arbeit von Mathematikerinnen und Mathematikern, zu überlegen, unter welchen Voraussetzungen diese Verfahren durchgeführt werden können und ob bei den Lösungen der Schrödingergleichung diese Voraussetzungen gegeben waren. Die Lösungen der Schrödingergleichung sind meines Wissens immer so „gutartig“, dass ihre räumlichen Ableitungen existieren.

- ²: Die hochgestellten Zahlen bedeuten, dass die Grenzwertbildung von vorher gleich zwei Mal hintereinander ausgeführt werden soll. Was wird dann gemessen? Es ist dann nicht die Steigung der Kurve, sondern die räumliche Veränderung der räumlichen Veränderung. Wieder vergleiche ich das Ganze mit einer Straße. Wenn der Vorgang der Bestimmung der Steigung zwei Mal hintereinander ausgeführt wird, dann bedeutet dies, dass ich nicht etwa messe, wie steil die Straße ansteigt oder

abfällt, sondern wie stark die Steilheit der Straße sich verändert. Es ist also möglich, dass eine Straße sehr stark ansteigt, jedoch immer gleich steil ansteigt. Dann ist die Veränderung der Steilheit der Straße trotzdem Null. Es ist aber auch möglich, dass die Straße recht steil abfällt und schnell gerade ist. Dann ist die Veränderung der Steilheit der Straße recht groß.

- *E*: Dieser Buchstabe bedeutet die Bewegungsenergie, welche das Elektron besitzt. Es kommt gerade in der Physik ziemlich häufig vor, dass anstatt Wörter nur die Anfangsbuchstaben in einer Formel verwendet werden (vergleiche mit der Aussage 1.1.1 im Vorwort). Hier wird mit „E“ die „Energie“ bezeichnet, sehr wahrscheinlich jedoch „energy“ (also die englische Form des Worts). Dies besitzt den Vorteil, dass die Formeln relativ übersichtlich werden. Bei der obigen Formel wäre eine verbale Beschreibung so ausführlich, dass sie noch undurchschaubar und überdies schwierig zu manipulieren wäre.
- Und auch die Klammern „()“ sind Symbole. Sie zeigen an, auf welche Größe oder welche Größen sich eine bestimmte Rechenvorschrift („Operation“) beziehen soll.

Bei dieser (für mich wunderschönen Formel) stellt sich die Frage nach dem „Warum?“ und „Wozu?“. Ich weiß, dass es für Dich, falls Du diese Zeilen nur mit Widerwillen liest, ein schwacher Trost ist, jedoch: Ich hätte dieses Dokument wohl nie schreiben können, das Internet wäre nicht entstanden, Mobilfunk und alle elektronischen Medien wären in der vorliegenden Form wahrscheinlich nicht möglich, falls diese Formel nicht entdeckt worden wäre. Denn diese Formel hat, soweit ich weiß, übertragen auf Festkörper, das Wesen von Halbleiter erst entschlüsseln können und den Weg gezeigt, wie denn die Halbleiter abgewandelt werden müssen, damit mit ihnen Transistoren und Dioden (die Grundlage von Computer) gebaut werden können. Weiter hat die Technologie schon einen großen Einfluss auf den Aufbau unserer Gesellschaft. Demokratie, so wie sie in Westeuropa bekannt und trotz allem geschätzt ist, wurde entscheidend durch die moderneren Kommunikationsmittel (Radio, Fernsehen, Internet, Zeitungswesen, welches auch durch die Elektronik bestimmt wird) bestimmt. Auch der sogenannte arabische Frühling (welcher im Frühling 2011) stattfand, wurde meines Wissens wesentlich durch die neuen Medien ermöglicht. Nun müsste die Formel jedoch weiter sprachlich ausgeführt werden. Dies wäre dann die Gedankenarbeit, welche gemacht werden müsste. Damit die Formel anschaulich wird, werden einfache Fälle untersucht. Was passiert bei ganz einfachen Fällen? Welches sind die Eigenschaften der Formel, und welche Schlussfolgerungen können aus ihr gezogen werden? Das bedeutet, dass jede Formel an und für sich sagt nicht viel aussagt. Es sind ganz viele Anwendungsbeispiele zu machen und Spezialfälle zu untersuchen, bis klarer wird, wo die Formel passt - und wo eben nicht. Auch wenn

sie eindrucksvoll aussehen sollte, beschreibt sie eben nicht ganz genau die Vorgänge, so wie sie in der Natur auftritt. Diese ist einfach immer ein „bisschen“ komplizierter, als wir sie abbilden können. Das ist einerseits faszinierend, andererseits auch ein wenig beängstigend. Denn wir einerseits können wird das Gefühl haben, wir hätten die Spielregeln, die Gesetze der Natur verstanden. Andererseits müssen wir uns immer wieder eingestehen, dass wir eben noch nicht alles begriffen haben.

Die ähnliche Frage ist: Wieso werden Formeln geschrieben und die Sachverhalte mittels Formeln beschrieben? Das wäre doch einfacher, die Dinge in Worte zu fassen. Der Aufwand, sich die formale Beschreibung einzuprägen, ist immens. Ich habe selbst etwa zwei Jahre gebraucht, bis die obige Formel einigermaßen begriffen habe - und begreife sie zugegebenermaßen immer noch nicht so gut. Ich finde jedoch auch, frau oder man soll das eine tun und das andere nicht lassen. Die sprachliche Formulierung ist immer auch wichtig, denn wir Menschen denken nun einmal nicht in einer formalen Sprache. Andererseits wäre die Bearbeitung der Formel praktisch unmöglich, wenn sie als ausgeschriebener Satz aufgeschrieben würde. Denn die Formel oben zeigt genau noch nicht die Wahrscheinlichkeit an, das sich das Elektron an einem gegebenen Punkt im Raum befindet. Sondern sie zeigt an, welchen Regeln eine mit der Wahrscheinlichkeit verknüpfte Größe genügt. Bis eine Formel selbst für das relativ einfache Wasserstoffatom gefunden wird, braucht es noch einen großen Aufwand. Bei komplizierteren Atomen (wie Gold) ist meines Wissens es nicht einmal mehr möglich, eine exakte Lösung für diese Wahrscheinlichkeit zu finden. Da werden Näherungen gesucht, immer bessere zwar, jedoch sind es immer noch Näherungen. Und auch die Formel selbst, welche dann entsteht, ist immer noch nicht aussagekräftig. Wieso soll ich wissen, wo mit welcher Wahrscheinlichkeit sich ein Wasserstoffelektron sich relativ zum entsprechenden Kernproton befindet? Die Formel für die Ortswahrscheinlichkeit muss dann ebenfalls noch bearbeitet werden, bis am Schluss Voraussagen darüber gemacht werden können, in welchen Farben eine „Neonröhre“ leuchtet, welche mit Wasserstoff gefüllt wird und betrieben wird. Das Bearbeiten ist fast nur noch formal möglich, also wenn die Symbole verwendet werden und nicht die sprachliche Beschreibung. Ich selbst kenne leider die Umformungen auch nicht, und diejenigen, welche ich gesehen habe, habe ich nicht begriffen. . . Aber falls Du per Zufall einen Flaschengeist findest, welcher Dir drei Wünsche erfüllt, und Du hast noch einen frei (ich würde ja als ersten Wunsch wünschen, dass ich beliebig viele Wünsche frei hätte, was den Flaschengeist sicher wütend machen würde, und er mir genau diesen Wunsch nicht erfüllen würde), dann kannst Du dir wünschen, dass die mathematische-physikalische Literatur so geschrieben wird, dass sie so spannend daherkommt wie vielleicht ein Harry-Potter-Roman (ja ich. weiß, das findest Du nicht spannend, aber

immerhin hat Frau Rowling damit zumindest geldmäßig einen durchschlagenden Erfolg erzielt). Und dann könnte ich lesen und lesen und lesen und am Schluss hätte ich das Gefühl: Ja, jetzt weiß ich, was alles gemacht werden musste, um meinen Computer, mit welchem ich diesen Text hinschreibe, zu bauen. Und weil es so spannend war, könnte ich mir ausmalen, dass ich ein anderes Gerät gerne bauen würde, und ich könnte nachlesen, wie ich das machen müsste. Das wäre phantastisch!

So weit so gut, aber leider ist damit noch nicht alles über Symbole gesagt, was eigentlich gesagt werden müsste. Der Grund ist der, dass streng genommen nicht die Bezeichnungen in die Formeln und Sätze geschrieben werden müssten, sondern deren Metasymbole. Dabei ist ein Metasymbol ein Symbol, welches andere Symbole symbolisiert. Lass mich dies an einem einfacheren Beispiel erklären:

$$\forall n \in \mathbb{N} \, n \geq 1$$

Ausformuliert heißt diese Aussage „Für alle natürlichen Zahlen, welche mit n bezeichnet werden sollen, gilt, dass sie größer oder gleich Eins sind“. Dabei hat der Quantor „ $\forall$ “ die Bedeutung von „für alle“. Ich nehme an, dass Du nichts gegen diese Aussage einzuwenden hast. Obwohl sie ein Axiom - streng genommen eine Behauptung - ist und kein Satz, welcher beweisbar ist. Sie ist ein Axiom der natürlichen Zahlen von Peano. Die Schwierigkeit bei der Formulierung dieser Formel besteht meines Erachtens darin, dass sie eine Variablenbezeichnung „ n “ besitzt. Wieso n und nicht x , y , z oder x_1 ? Üblicherweise wird von Mathematikerinnen und Mathematikern gesagt, es spiele keine Rolle, wie die Variable bezeichnet werde, es müsse einfach ein beliebiger Name verwendet werden. Es komme nicht darauf an, welcher dies sei. Doch diese Position hat mindestens 15 Probleme in sich:

- (1) Es wird stillschweigend vorausgesetzt, dass diese Formel für beliebige Bezeichnungen gilt. Du musst also sozusagen „zwischen den Zeilen lesen“, wie diese Formel gemeint ist. Streng genommen müsste ich schreiben:

$$(2.0.2) \quad \forall x : 'x \text{ ist ein Bezeichner}' \wedge x \in \mathbb{N} \Rightarrow x \geq 1$$

Dies würde bedeuten, wobei das Wort „Bezeichner“ ein anderes Wort für das Wort Symbol darstellt: Für alle Bezeichner, welche eine natürliche Zahlen darstellen, gilt folgendes: Stellen die Bezeichner eine natürliche Zahl dar, dann gilt für die natürliche Zahl, welche sie darstellen, dass diese Zahl größer oder gleich Eins ist. Dies würde bedeuten

$$y \in \mathbb{N} \Rightarrow y \geq 1$$

oder

$$z \in \mathbb{N} \Rightarrow z \geq 1$$

oder

$$k \in \mathbb{N} \Rightarrow k \geq 1$$

Dass anstelle eines (beliebigen Bezeichners) ein Bezeichner von beliebigen Bezeichnern verwendet wird, wäre zwar korrekter, wird jedoch nicht gemacht, denn „man weiß ja, was gemeint ist“. Respektive: Diejenigen, welche es stillschweigend so akzeptieren und anwenden können, werden als intelligent angesehen, die anderen können schauen, wie sie sich organisieren. Weiter wird auch oben nicht zwischen dem Bezeichner und dem, was mit dem Bezeichner bezeichnet wird, unterschieden. In den folgenden Kapitel werde ich immer wieder Satzteile verwenden wie „es sei A das Symbol für eine Aussage“ (siehe Kapitel 3 für die Bedeutung einer Aussage). Das ist in den üblichen mathematischen Texten nicht üblich. Üblicherweise wird geschrieben: „Es sei A eine Aussage“. Der Sinn dabei ist, dass Du als Leser selbst erkennst, dass A selbst keine Aussage ist (weil „ A “ grundsätzlich das Symbol für einen Laut ist), sondern dass A das Symbol für die Aussage ist. Welche Aussage, das wird übrigens nicht gesagt. Es kann eine beliebige Aussage sein (wie „Morgen gibt es Brot und Tee“). So merkwürdig dies ist, so gewöhnlich ist es wiederum, da „Ursula und Domenico sind in Kalabrien in den Ferien⁹“ und auch nicht gesagt wird: „Die Personen, welche mit den Symbolen „Ursula“ respektive „Domenico“ bezeichnet werden, sind im Moment in Kalabrien in den Ferien“. Trotzdem werde ich fürs erste weiter schreiben: „Es sei A das Symbol für eine Aussage“. Einfach, weil es in meinen Ohren besser tönt als etwa: „Gilt A , dann gilt $\neg A$ nicht“. Weil im Beispiel nicht gesagt wird, aus was „ A “ besteht oder wofür „ A “ steht.

- (2) Was ein Bezeichner ist, das ist auch durch eine stillschweigende Konvention geregelt: Als Bezeichner werden üblicherweise Buchstaben des lateinischen und griechischen Alphabets (also a, b, c usw. beziehungsweise α, β, γ und so weiter¹⁰). Dies bedeutet, dass die Aussage 2.0.2 gerade keine korrekte Aussage ist. Weiter gehorchen die Bezeichner einer Art „Geheimkodex“, welcher oft genug nicht offen gelegt wird. Wenn Energien mit

⁹Ursula ist meine Schwester, Domenico mein Schwager, und sie sind jetzt (am 31.07.2011) wirklich in Kalabrien in den Ferien

¹⁰Wikipedia zeigt Dir unter http://de.wikipedia.org/wiki/Griechisches_Alphabet die einzelnen griechischen Buchstaben

„E“ bezeichnet werden, dann leuchtet dies mir mehr oder weniger ein, denn „E“ ist der erste Buchstabe von „Energie“. Für Volumen „V“ zu verwenden, finde ich ebenfalls keine schlechte Idee, denn „V“ ist wiederum der 1. Buchstabe des Worts „Volumen“. Weiter ist „W“ oft der Bezeichner für „Work“ (zu deutsch: Arbeit), damit wird eine Energie gemeint. Weiter ist beispielsweise „p“ „Pressure“ (zu deutsch: Druck), jedoch „P“ „Power“, also auf Deutsch „Leistung“ (definiert als Arbeit pro Zeiteinheit). Das Unübliche an den Bezeichnern ist, dass nur ein Buchstabe als Symbol für eine Größe verwendet wird. Das gibt es sonst zumindest in der deutschen Sprache nicht - in der englischen jedoch sehr wohl: „I“ heißt im englischen „ich“. Aber sonst - wieso sollte ein Buchstabe für den Namen einer Person genommen werden? In Gerichtsreportagen werden häufig die Namen mit den ersten Buchstaben des Vor- und des Nachnamens abgekürzt, was schmerzhaft Konsequenzen haben kann, falls eine Buchstabenkombination sehr selten vorkommt. Es wird also statt Eduard Beckmann von E.B. gesprochen. Aber auch dies sind zwei Buchstaben als Symbole für eine Person. Die Abkürzung mit einem Buchstaben hat jedoch den Vorteil, dass damit die mathematischen Ausdrücke so kurz wie nur möglich werden. Dies kann schneller geschrieben werden und außerdem werden die Formeln übersichtlicher. Da halbe Symbole nicht existieren (das wäre mal etwas Neues, jedoch hat sich unsere Alphabet im Laufe der Zeit immer mehr vereinfacht, ich denke, einfacher ist fast nicht möglich), würde eine erneute Reduktion eines Symbols darin resultieren, das Symbol überhaupt nicht zu schreiben¹¹. Das würde jedoch in Richtung Gedankenübertragung gehen, und da ich das nicht beherrsche, begnüge ich mich damit, ein einziges Symbol aufzuschreiben. Außerdem kannst Du das Schreiben von jeweils ganzen Symbolen als erzwungene Eindeutigkeit betrachten. Es wird erzwungen, dass ein eindeutiges Symbol hingeschrieben wird. Wenn Du mehr über dieses Thema in dieser Einführung lesen willst, dann siehe doch in den Ausführungen über den Satz vom ausgeschlossenen Dritten (siehe Kapitel 20.3) nach. Dass eine Variable prinzipiell ein Buchstaben lang ist, hat übrigens den Vorteil, dass bei den Formeln das Formelzeichen der Multiplikation nicht hingeschrieben werden muss, damit die Bedeutung der Formel eindeutig wird. Beispielsweise wäre $V = xyz$ die Formel eines Quaders mit den Seitenlängen x , y ,

erzwungene Ein-
deutigkeit

¹¹Dies kannst Du Dir als „maximal mögliche Reduktion“ vorstellen. Es wird sozusagen alles, was nicht überlebenswichtig ist, von „Bord gekippt“. Übrig bleibt der „Kern der Gedanken“, welcher dann leichter überblickt und manipuliert werden kann.

z. Dann müsste nicht ausdrücklich $V = x \cdot y \cdot z$ hingeschrieben werden, um von einem Bezeichner „xyz“ zu unterscheiden. Wenn also zwischen zwei Symbolen in einer mathematischen Formel fehlen, dann ist der Grund dafür sehr wahrscheinlich der, dass angenommen wird, dass die beiden Größen miteinander multipliziert werden sollen¹². Jedoch ist diese Auslassung wahrscheinlich eher die Folge als die Ursache der Benennung einer Größe mit prinzipiell genau einem Symbol und nicht deren Ursache. Damit meine ich, dass wahrscheinlich wohl zuerst in mathematischen Formeln Größen mit prinzipiell einem Buchstaben hingeschrieben wurden und erst anschließend die Symbole der Multiplikation weggelassen wurden. Es gibt noch subtile Details, welche auch nicht außer Acht gelassen werden sollten: Verwende nach Möglichkeit die Buchstaben o respektive O nicht als Symbole, falls diese keine Funktionen (siehe Definition 158) bezeichnen: Denn in mathematischen Texten sind die Buchstaben o respektive O nur schwer von der Zahl Null (0) zu unterscheiden. Groß O wird in der Differenzialrechnung häufig für eine Funktionen bezeichnet, welche einen Rest bezeichnet. Da wird die Nähe zur Null nicht nur in Kauf genommen, sondern sogar gewünscht. Denn diese Funktionen bezeichnet einen Rest, welcher im weiteren Verlauf der Rechnungen vernachlässigt werden kann. Vermeide nach Möglichkeit auch den Buchstaben i als Variablennamen. Denn i wird gewöhnlich als Prototyp¹³ für imaginäre Zahlen verwendet. In Texten, in welchen mit elektrischen Stromstärken gerechnet wird, wird bezeichnenderweise mit i die elektrische Stromstärke bezeichnet. In diesem Fall wird j als Prototyp für imaginäre Zahlen verwendet. Was auch ungünstig ist, ist „l“ (wie der Anfangsbuchstaben des Wortes „lustig“, „luftig“ respektive „leicht“) als Symbol zu verwenden, denn dieser Buchstabe ähnelt der Ziffer 1. Dann sieht a_1 wie a_l aus. Nun gut, in LaTeX¹⁴ ist der Unterschied gut sichtbar. Aber trotzdem lohnt es sich aus meiner Sicht, sich Gedanken darüber zu machen, ob die Symbole optisch sich ähneln oder nicht. Dies ist eine Folge der maximal möglich Reduktion. Falls Du Übung im Lesen hast, dann überliest Du Fehler in geschriebenen Texten, falls diese nicht vor Fehler „strotzen“ (also voller Fehler sind). Wenn jetzt alles Überflüssige sozusagen „über Bord gekippt

¹²Oder die Formel wurde falsch aufgeschrieben. . .

¹³ein Prototyp ist sozusagen eine besonders eindrückliche Vorlage für etwas

¹⁴Latex ist in diesem Zusammenhang übrigens weder ein medizinisches noch solches Material, welches manche Erwachsene im sexuellen Sinn anregt, sondern eine Software, mit welchen mathematische Formeln ansprechend dargestellt werden können.

wird“, dann ist es umso wichtiger, dass das, was übrig bleibt, sich gut voneinander unterscheiden lässt.

- (3) Obwohl die Bezeichnung mittels eines Buchstabens oft genügt, reicht diese Art der Bezeichnung vielfach genau wieder nicht. Darum wurde das System aufgeweicht, indem Subskripts eingefügt wurden wie beispielsweise α_9 oder so ähnlich. Es sind auch noch kompliziertere Möglichkeiten vorhanden, die Symbole zu erweitern. Weiter unten werde ich weitere Arten aufschreiben, wie zusätzliche Symbole erzeugt werden können - obwohl ich diese Arten in dieser einfachen Einführung sicher nicht abschließend aufzählen kann.
- (4) Die unter 3. beschriebene Erweiterung reicht ebenfalls noch nicht, denn es gibt noch mehr Symbole, welche eingeführt wurden wie: $\int$, ∞ , $\exists$. Bei guten Mathematikbüchern gibt es eine Tabelle, in welcher die Symbole zusammen mit dem Ort der Definition aufgeführt werden (der Heuser hat es). Diese Sonderzeichen machen einen guten Teil des „esoterischen“ Anstrichs der Mathematik aus. Diese Symbole sind teilweise Standard (wie beispielsweise das Symbol ∞ für unendlich große Zahlen. Teilweise können sie auch durchaus dem Zeichentalent und der Phantasie der schreibenden Person entsprungen sein. Jedoch ist bei selbst ausgedachten Symbolen große Vorsicht angezeigt. Denn der Aufwand, um sich an ein neues Symbol zu gewöhnen und dieses gewinnbringend anwenden zu können, empfinde ich als gigantisch. Aber solche Symbole wurden in der Vergangenheit ab und zu eingeführt werden wahrscheinlich auch in Zukunft eingeführt werden.
- (5) Gleichwohl gibt es Symbole, welche aus mehreren Buchstaben bestehen. Ein Beispiel dafür ist die Sinusfunktion, welche Du dir als die schönste Welle vorstellen kannst, welche existiert. Egal wie sie definiert ist, an dieser Stelle ist wichtig, dass die Bezeichnung der Sinusfunktion nicht etwa „S,, oder „s“ oder irgendwie ähnlich ist, sondern „sin“. Das sind drei Buchstaben. Nun gut, das wird Dich wahrscheinlich nicht groß stören. Egal, Du weißt, was gemeint ist. Es folgt noch eine seltsame Beschränkung, welche mir erst jetzt, ca. sechs Jahre nach dem Beginn des Schreibens an diesem Text in den Sinn kommt: Wenn ein Symbol aus mehreren anderen Symbolen (wie es Buchstaben sind) bestehen, dann soll es aus höchstens endlich vielen Symbolen bestehen. Natürlich stellt sich an dieser Stelle, was „Endlichkeit“ in diesem Zusammenhang wohl bedeutet. Fürs erste scheint meines Erachtens zu genügen, dass das

Symbol, wenn dessen Buchstaben oder Schriftzeichen niedergeschrieben wird, innerhalb von endlicher Zeit niedergeschrieben werden können soll. Aber ich werde natürlich weiter unten wieder auf diesen Begriff der Endlichkeit zurückkommen.

- (6) Manchmal bedeutet eine Formatierung eine bestimmte Symbolart. Beispiel werden für gelegentlich für zusammengesetzte Größen wie Punkte im Raum, welche mit drei Zahlen beschrieben werden können, fette Buchstaben wie $\boldsymbol{x}$ anstatt die Pfeildarstellung $\vec{x}$ verwendet.
- (7) Symbole werden teilweise auf eine andere Art als sonst üblich verwendet. Ein Beispiel dafür sind Klammern. In der Prosa werden die Klammern verwendet, wenn etwas im üblichen Redefluss ein Einschub gemacht wird, welcher mit dem sonstigen Text nicht unmittelbar zusammenhängt. In der mathematischen Literatur hingegen werden Klammern verwendet, um anzuzeigen, dass das, was innerhalb der Klammern steht, zuerst ausgeführt wird.
- (8) Es kommt noch „schlimmer“: Oft werden Symbole insofern „überladen“, indem indem das gleiche Symbol für verschiedene Größen verwendet wird. Beispielsweise wird ' manchmal als gewöhnlicher Bezeichner verwendet in Zusammenhängen wie „es seien f und f' zwei Funktionen¹⁵“. Andererseits wird der Apostroph (') als Rechenvorschrift verwendet (für die Ableitung, etwa für eine Geschwindigkeitsbestimmung). Weiter ist es möglich, dass verschiedene Symbole das Gleiche bedeuten (beispielsweise kann eine Ableitung einer Funktion mit f' oder mit $\frac{d}{dx}f(x)$ bezeichnet werden). Dann gibt es allgemein gebräuchliche Symbole und ad hoc-Symbole, also solche, welche die Autorin oder der Autor auf die Schnelle selbst definiert hat, weil sich damit Sachverhalt besser aufzeigen lässt.
- (9) Eine andere Art von Überladung kommt insofern vor, als dass innerhalb von Texten die gleichen Benennungen für für verschiedene Dinge gebraucht werden. Ich habe eine Zeitlang versucht, eindeutige Bezeichner für Symbole zu verwenden. Dies ist jedoch sehr mühsam, und der Vorteil von dieser Übung im Vergleich zum benötigten Aufwand klein. Es wird jedoch in Mathematikbüchern oft eine sprachliche Abgrenzung verwendet, welche dafür sorgt, dass die Symbolbezeichnungen nicht völlig missverständlich werden: Am Ende jedes Beweises oder

¹⁵Du musst Dir Deinen Kopf an dieser Stelle nicht darüber zerbrechen, was eine Funktion oder eine Abbildung bedeutet. Wichtig an dieser Stelle ist nur, dass mit f und f' zwei Objekte bezeichnet werden.

am Ende einer Berechnung wird offenbar oft ein spezielles Zeichen wie etwa „■“ oder eine Abkürzung wie „q.e.d.“ verwendet, welches darauf hinweist, dass der Beweis oder eine Abkürzung beendet ist. Einerseits soll damit wohl ausgedrückt werden, dass der Überzeugungsversuch für die Richtigkeit der zu beweisenden Aussage vorbei ist. Andererseits bedeutet dies jedoch auch, dass die reservierten Symbole wieder freigegeben sind. Ich möchte ein Beispiel machen, wobei die verwendeten Begriffe (Funktion respektive Stetigkeit) später erklärt werden sollen. Wenn ich im Beweis die Aussage mache: „Es sei f eine stetige Funktion“, dann kann ich nach dem Beweis den Buchstaben f für eine andere Größe¹⁶ verwenden, ohne dass ich verwendeten Begriffe (Funktion, Stetigkeit) dies groß begründen muss. Was jedoch nicht geht, ist, wenn ich während des Beweises plötzlich f für eine andere Größe verwende, beispielsweise weil ich die Anzahl der Punkte, welche größer als Null sind, ebenfalls mit f bezeichnen will. Aber auch dies ist nicht so ungewöhnlich. Wenn Du innerhalb eines Textes von zwei Personen schreibst, welche den gleichen Vornamen besitzen (wie beispielsweise Flurina), dann wirst Du im Text alles daran setzen, dass diese beide Personen trotzdem irgendwie unterscheidbar sind. Damit hilfst Du, Verwirrung zu vermeiden.

- (10) Als absoluten Gipfel des Wirrwarrs kann wahrscheinlich bezeichnet werden, dass eben nicht beliebige Bezeichner für die Variablenbezeichnungen in Formeln verwendet werden können, da teilweise die Bezeichner sehr wohl eine eindeutig festgelegte Bezeichnungen besitzen. Wird in der obigen Formel

$$y \in \mathbb{N} \Rightarrow y \geq 1$$

anstatt der Buchstabe „ y “ das Symbol „ $\mathbb{N}$ “ verwendet, dann sieht die Formel so aus:

$$\mathbb{N} \in \mathbb{N} \Rightarrow \mathbb{N} \geq 1$$

Vielleicht könntest Du als geneigte Leserin oder geneigter Leser diese Formel noch auflösen, da Du dir sagen könntest, dass mit $\mathbb{N}$ zuerst die Menge der natürlichen Zahlen bezeichnet wurde und $\mathbb{N}$ anschließend neu definiert wurde als Exemplar einer natürlichen Zahl. Wie wäre es jedoch damit?

$$\Rightarrow \epsilon \mathbb{N} \Rightarrow \Rightarrow \geq 1$$

¹⁶beispielsweise für die Bezeichnung einer Tonhöhe. f wird in diesem Fall als Frequenz bezeichnet.

Ich muss zugeben, dass ich diese Formel nur darum entschlüsseln könnte, weil ich weiß, wie ich sie selbst zusammengebastelt habe.

- (11) Ein Bezeichner kann auch (und das ist ein wenig ein „Schwanzbeisser“, da ich auf etwas vorgreife, was später kommt) ein Symbol für andere Symbole oder Verkettung von Symbolen, also Aussagen (siehe Kapitel 3) darstellen. Dabei gilt meistens die Einschränkung, dass die Symbole letztendlich auflösbar sein müssen. Ein Beispiel, in welchem dies nicht der Fall ist, ist die Bezeichnung GNU („GNU is not Unix“) für freie Software, falls GNU als Abkürzung interpretiert wird. Denn ist der Namen folgendermaßen definiert ($\equiv$ wird als definiert gleich verstanden, also es ist nicht gleich, weil es so hergeleitet werden kann aus anderen Tatsachen, sondern weil das so festgelegt ist):

$$\text{GNU} \equiv \text{GNU is not Unix}$$

und wird GNU als Abkürzung verstanden, dann resultiert nach der ersten Auflösung des Namens:

$$\text{GNU} \equiv (\text{GNU is not Unix}) \text{ is not Unix}$$

wobei die Klammern zeigen, wo die Definition eingesetzt wurde. Nach der zweiten Auflösung des Namens resultiert:

$$\text{GNU} \equiv ((\text{GNU is not Unix}) \text{ is not Unix}) \text{ is not Unix}$$

Das geht immer weiter so. Ich nehme an, dass dieser Effekt gewollt ist, um auszudrücken, dass auf keinen, aber auch gar keinen Fall, überhaupt nicht (usw.) GNU Unix sei. Außerdem ist es ein augenzwinkernder Verweis auf die Tierart mit der Bezeichnung „Gnu“. Falls übrigens GNU nur als Bezeichner verwendet wird, jedoch nicht als Abkürzung, dann macht die Definition ebenfalls Sinn - dann ist diese Bezeichnung jedoch doppeldeutig - da ja bereits die gleichnamige Tierart damit bezeichnet wird. Andererseits - schaue in der Definition der sogenannten natürlichen Zahlen nach (siehe Definition 204)! Dort wird ebenfalls mit einer rekursiven Definition gearbeitet. Und niemand regt sich darüber auf...

Wenn ich jetzt schon ein problematisches Beispiel gebracht habe, dann möchte ein unproblematisches Beispiel zeigen. Beispielsweise ist das Symbol „Fahrzeug“ das Symbol welches „Velo“, „Zug“, „Auto“, „Ochsenkarren“ und so weiter bedeuten kann. Welches, das ist jedoch nicht bestimmt. Entsprechend

kann ich, wenn ich von „Fahrzeug“ spreche, nicht einfach von einer „Klingel“ sprechen, da zwar Fahrräder (oft) über eine Klingel verfügen, Autos in der Regel jedoch nicht.

- (12) Üblicherweise werden mit Symbolen, welche keine Zahlen oder Operatoren (wie $+$, $-$, $/$ oder $\cdot$) sind, nicht nur auf ein einziges Objekt verwiesen. Die folgende Formel ist daher unüblich:

$$(2.0.3) \quad x = 10 \Rightarrow x > 1$$

Statt die Formel 2.0.3 (obwohl sie korrekt geschrieben wurde) würde dann die Formel

$$10 > 1$$

geschrieben. Eine Ausnahme sind die Zahlen wie e und π , welche Zahlen sind, die nicht nicht als Bruchzahlen geschrieben werden können. Diese Symbole e respektive π heißen dementsprechend **Konstanten**. Wenn ein Symbol gleich auf mehrere andere Objekte zeigen kann, dann wird dieses Symbol im Unterschied zu Konstante **Variable** genannt. Diese Schreibweise von Variablen erspart in der Regel Schreibarbeit, ja, es ermöglicht sogar, mathematische Aussagen präzise hinzuschreiben, welche sonst gar nicht genau fassbar wären. Als Beispiel sei genannt:

$$\forall x, y \in \mathbb{N} \ (x + y > x \wedge x + y > y)$$

Diese Formel bedeutet, dass jede Summe von natürlichen Zahlen größer als ihre Summanden ist. Diese Formel meint also

$$\begin{array}{l} 1 + 1 > 1 \quad \text{und} \quad 1 + 1 > 1 \quad \text{und} \\ 2 + 1 > 2 \quad \text{und} \quad 2 + 1 > 1 \quad \text{und} \\ 1 + 2 > 1 \quad \text{und} \quad 1 + 2 > 2 \quad \text{und} \\ 2 + 2 > 2 \quad \text{und} \quad 2 + 2 > 2 \quad \text{und} \\ 3 + 1 > 3 \quad \text{und} \quad 3 + 1 > 1 \quad \text{und} \\ 1 + 3 > 1 \quad \text{und} \quad 1 + 3 > 3 \quad \text{und} \\ 3 + 2 > 3 \quad \text{und} \quad 3 + 2 > 2 \quad \text{und} \\ 2 + 3 > 2 \quad \text{und} \quad 2 + 3 > 3 \quad \text{und} \\ 3 + 3 > 3 \quad \text{und} \quad 3 + 3 > 3 \quad \text{und} \\ 4 + 1 > 4 \quad \text{und} \quad 4 + 1 > 1 \quad \text{und} \\ 1 + 4 > 4 \quad \text{und} \quad 1 + 4 > 4 \quad \text{und} \\ 4 + 2 > 4 \quad \text{und} \quad 4 + 2 > 4 \quad \text{und} \\ 2 + 4 > 2 \quad \text{und} \quad 2 + 4 > 4 \quad \text{und} \\ 4 + 3 > 4 \quad \text{und} \quad 4 + 3 > 3 \quad \text{und} \\ 3 + 4 > 3 \quad \text{und} \quad 3 + 4 > 4 \quad \text{und} \\ 4 + 4 > 4 \quad \text{und} \quad 4 + 4 > 4 \quad \text{usw.} \end{array}$$

Beachte, dass „und“ respektive „usw.“ keine mathematische Schreibweisen sind, sondern von mir der leichteren Lesbarkeit wegen so hingeschrieben wurde. Beachte weiter dass es in der Mathematik möglich ist, zwei Mal die gleiche Aussage hintereinander aufzuschreiben: Eine Aussage ist „genau dann“ richtig, falls sie zwei Mal hintereinander aufgeschrieben richtig ist. „Genau dann“ meint, dass diese zwei verschiedenen Aussagen gleichbedeutend sind, vom logischen Standpunkt her also kein Unterschied auszumachen ist. Wie auch immer, das ist zwar logisch richtig, wenn zwei Mal die gleiche Aussage hingeschrieben wird, aber es stört wahrscheinlich Dich genau so, wie es mich stört. Die Problematik der obigen Darstellung besteht jedoch darin, dass sie einerseits langatmig, nervtötend und zudem nicht exakt ist. Der Teufel steckt in der Formulierung „usw.“. Er deutet darauf hin, dass Du Dir als Leserin oder als Leser vorstellen musst, wie das genau gemeint ist mit der Aussage. Mit dieser Formulierung wird es schwierig, einen mathematischen Beweis zu führen. Und genau das ist das Schwierige.

Die Größen x und y werden als **Variablen** bezeichnet. Dies bedeutet, dass x und y beliebige natürliche Zahlen darstellen können. Variablen sind Metasymbole, das heißt, sie sind Symbole von anderen Symbolen. Wobei das Wort „andere“ wirklich wichtig ist, denn eine Variable darf nie direkt oder indirekt („über sieben Ecken und Enden“) wieder auf sich selbst verweisen. Jedoch sind es sozusagen „entpersonalisierte“ Metasymbole. Der Fokus wird nicht auf eine bestimmtes Symbol gelegt, sondern es wird überlegt, welche Eigenschaften alle Größen besitzen, auf welche die Variable verweisen kann. Im weiteren Verlauf der Einführung in die Logik wird von logischen Variablen gesprochen. Ist A das Symbol einer solchen logischen Variable, dann bedeutet dies einerseits, dass A eine beliebige Aussage sein kann, welcher wahr oder nicht wahr sein kann. Im Kapitel 5 walze ich dieses Thema noch einmal ausführlich breit.

Eine weitere Ausnahme von der Regel, dass üblicherweise nicht von Aussagen wie Aussage 2.0.3 vermieden werden, besteht darin, wenn Eigenschaften von Variablen besprochen werden. Ich möchte ein Beispiel machen: Es sei n das Symbol für alle natürlichen Zahlen, welche kleiner als 11 seien. Dann kann n das Symbol einer der folgenden Zahlen sein:

1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 oder 10.

Dann ist könnte ich mich fragen, für welche dieser n gilt, dass $n \cdot n < 10$. Dann kann ich sagen, dass für $n = 3$ gilt:

$$n \cdot n = 9 < 10$$

Und in diesem Sinn kann ich sehr wohl schreiben, dass gilt

$$(n = 3) \Rightarrow (n \cdot n = 9 \wedge n \leq 10)$$

In Worten: „Ist n das Symbol für die Zahl 3, dann gilt, dass n mit sich selbst multipliziert 9, also kleiner als 10 ist.“ Jetzt könnte ich weiter argumentieren, bis ich herausfinde, dass n eine der drei Zahlen 1, 2 oder 3 sein könnte. Jedoch, möchte ich den ganzen Beweis nicht an dieser Stelle führen. Das bedeutet also, ich möchte nicht versuchen, Dich an dieser Stelle davon zu überzeugen, dass dem so ist. Vielmehr möchte ich den Beweis auf später verschieben. An dieser Stelle möchte ich bloß schreiben, dass es unter bestimmten Umständen eben doch möglich sein könnte, derartige Aussagen zu machen. Nämlich dann, wenn von Variablen gesprochen wird und dann eine bestimmte Größe, welche mit dieser Variable ausgedrückt werden kann, auf eine bestimmte Eigenschaft hin untersuchen möchte.

- (13) Was weiter auch noch möglich ist, ist die Möglichkeit, dass innerhalb eines Satzes Größen mit verschiedenen Symbolen benannt werden (ich möchte dies die „Möglichkeit der Alias-Bezeichnung nennen“ nennen). Ich mache ein Beispiel, damit es klarer wird: Sind a und b natürliche Zahlen, so gilt:

$$a \cdot b = b \cdot a$$

Dies ist das Kommutativgesetz der Addition. Dann ist es möglich, dass a und b beide den Wert 933'094'713 besitzen (für einmal weder 1, 2, 3 noch 10). Dies habe ich bereits im Punkt 11 so verwendet, aber - ach du Schande - nicht so gesagt. Was jedoch nicht geht, ist das umgekehrte: Dass ich für a auf der linken Seite der Gleichung den Wert 13'746'391 und auf der rechten Seite den Wert 3'989'737'111'367 verwende. Das geht so nicht, also mache das niemals¹⁷! Nein im Ernst, davon ist dringend abzuraten, weil die dadurch entstehenden Aussagen nicht wahr sind. Und nicht wahre Aussagen wollen wir um jeden Preis der Welt vermeiden.

- (14) Eine weitere Ausnahme der Regel, dass ein Symbol, welches keine Zahl oder kein Operator ist, genau ein Objekt bezeichnet, sind Unbekannte in Gleichungen. Eine Unbekannte ist dabei ein Objekt, von welcher der Name und Eigenschaften

¹⁷ist nur im Scherz so diktatorisch geschrieben

bekannt sind. Es ist dann wie in einem Detektiv-Spiel: Errate mehr oder weniger geschickt die Zahl, welche gemeint ist - aber oft kann gezeigt werden, dass es gar keine Zahl gibt (oder Objekt), welches die Eigenschaft erfüllt. Dies ist dann eine Gleichung ohne Lösung (auch das kommt vor, nicht nur im „richtigen Leben“ gibt es manchmal Aufgaben, welche nicht gelöst werden können). Üblicherweise werden für Unbekannte x oder y geschrieben (ich weiß auch nicht, von wo das kommt. Ich sollte einmal Wikipedia fragen). Es gibt jedoch auch der Fall, in welchem die Gleichung mehr als eine Lösung besitzt. Im Extremfall gibt es sogar unendlich viele Lösungen!

- (15) Es gibt auch lokale Variablen, welche insbesondere nur innerhalb von Rechenausdrücken wie Summen oder Integralen vorkommen. Dies bedeutet, ein Symbol kann nur innerhalb einer Summe gültig eine bestimmte Bedeutung besitzen, außerhalb der Summe wieder eine andere Bedeutung annehmen. Übertreibe es bitte jedoch nicht mit der Redefinition von Symbolen - mache es so klar wie möglich, denn falls Du Dich verrechnest, weil Du zu sparsam mit den Symbolnamen umgegangen bist, dann ist dies vor allem für Dich ärgerlich.

Doch zurück zur ursprünglichen Aussage, dass es spiele keine Rolle spiele, wie eine Variable bezeichnet werde, es müsse einfach ein beliebiger Name verwendet werden. Ich habe jetzt 15 Punkte aufgezählt, welche diese Behauptung in Frage stellen oder noch andere Aspekte aufzählen. Gleichwohl kann ich nicht schreiben, diese Liste sei abschließend. Es kann noch andere Aspekte geben, welche ich vergessen habe oder nicht kenne. Jedoch habe ich Dir diese Punkte aufgeschrieben, damit der Eintrittspreis in die Welt der mathematischen Symbole nicht allzu hoch ist. Und dass die Freude über diese neue Sprache über die Sorge um das Verständnis derselben überwiegt.

Bezüglich der Diskussion über mathematische Symbole möchte ich an dieser Stelle die These¹⁸ aufstellen, dass Tiere keine Metasymbole verstehen können. Ich versteige mich zur Vermutung, dass es genau das ausmacht, was uns von allen anderen Lebewesen von diesem Planeten unterscheidet. Aber ich kann es nicht beweisen. Jedoch möchte ich mich auf keinen Fall missverstanden wissen in diesem Sinn, dass ich die Behauptung aufstelle, dass jemand ein Tier sei, wer mit mathematischen Symbolen nichts anzufangen wisse oder nicht lesen könne. Ich möchte mit dieser Aussage vielmehr betonen, wie wichtig für die meisten Personen die Kommunikation und Metakommunikation (also Kommunikation über Kommunikation) ist und dass ich die Metakommunikation für das spezifisch menschliche halte. Falls jemand weder über Kommunikation noch über Metakommunikation verfügt, ist das

¹⁸eine These ist eine unbewiesene Behauptung

jedoch noch lange keinen Grund, sie oder ihn nicht als Menschen zu betrachten. Ich verweise diesbezüglich auf die Randbemerkung mit der Nummer 13, in welcher ich meine diesbezügliche Ansicht dargelegt habe. Auch möchte ich damit nicht ausdrücken, dass wir Menschen per se mehr wert als Tiere seien. Oder dass ich finde, es müsse unbedingt ein Merkmal gefunden werden, welches uns fundamental von Tieren unterscheidet. Vielmehr würde ich mich freuen, wenn meine Behauptung durch ein Experiment widerlegt werden könnte.

Ein großer Teil der Mathematik entstand dadurch, dass Vorgänge in der unbelebten und belebten Natur durch Symbole abgebildet wurde. Anschließend wurde versucht, die Vorgänge mittels Modellen zu erklären, welche mittels Mathematik formuliert wurde. Vor allem die logischen Schlussfolgerungen dieser Modelle wurden wieder in der Natur überprüft. Dieser Kreislauf hat sich als überaus erfolgreich herausgestellt, besonders in der Physik, der Chemie und den Naturwissenschaften und der Technik, jedoch auch in den Wirtschafts- und Sozialwissenschaften. Dass wesentliche Teile der Mathematik völlig losgelöst von Vorgängen in der Natur und Technik sind, soll auch nicht verschwiegen werden. Jedoch sind die Symbole das erste Glied in der Kette, um die Welt um uns zu begreifen. Natürlich gibt es auch Größen, welche sich bis heute hartnäckig einer mathematischen Beschreibung entziehen, auch wenn ich mich fast nicht traue, zu schreiben, um welche Begriffe es sich handelt, da ich immer Gefahr laufe, von der Entwicklung überrollt zu werden. Ich nehme als Beispiel: Kampf gegen Ungerechtigkeit und gegen das Unglück in der Welt.

Die Symbole der Lautschrift sind übrigens von den Phönizier erfunden worden, ein Seefahrer- und Handelsvolk im heutigen Libanon, welches offenbar ihren Göttern Kinder geopfert hat. Dies wird in der Bibel beanstandet. Jedoch wurden auch entsprechende archäologische Funde gemacht. Die dabei gefundenen Kinderknochen könnten aber auch rituelle Kinderbestattungen gewesen sein, wie ich einem Buch (für Laien) über die Archäologie des Nahen Ostens gelesen habe. Offenbar geht die Evolution eigene, oft verschlungene Wege. Der Gebrauch von Symbolen ist nicht auf Menschen beschränkt, jedoch nur bei uns Menschen mit einer derartigen Verbissenheit ausgeprägt. In der Entwicklungspsychologie ist die symbolische Entwicklung sehr wichtig. Eine gute Einführung in dieses überraschend spannende Kapitel bietet beispielsweise Barbara Zollinger, „die Entdeckung der Sprache“ (Haupt Verlag). Da Entwicklungspsychologie ein Teil der Psychologie ist, kann ich auch das Buch „Biologische Psychologie“ von Birbaumer und Schmidt empfehlen - aber Du willst ja etwas über Mathematik lernen und keine Psychologie. Jedoch möchte ich dieses Kapitel nicht beenden, ohne zu bemerken, dass Symbole mit den Sinnen erfasst und verarbeitet werden müssen, um als solche erkannt zu werden. Es handelt sich somit

im makroskopische Größen. Wir müssen die Symbole sehen, hören, riechen, schmecken, fühlen oder tasten können, damit wir sie als solche wahrnehmen. Auch wenn sie beispielsweise in einem Computer so gespeichert werden, dass niemand auf der Welt sie unmittelbar erfahren kann. Übrigens werden in der Informatik Symbole ebenfalls gerne verwendet. Dort werden sie Variablen genannt. Eine Variable besitzt drei wichtige Merkmale: Erstens eine Adresse, welche der Variable zugeordnet ist. Zweitens eine bestimmte Größe des Speicherplatzes, welche die Variable benötigt. Die Adresse und die Größe des Speicherplatzes der Variablen darf vom Computer nicht für andere Variablen verwendet werden. Ansonsten würde das nackte Grauen ausbrechen. Es wäre dann nicht mehr möglich von einer bestimmten Variablen zu sprechen. Natürlich existieren auch Ausnahmen von dieser Regel, aber diese sollen uns an dieser Stelle nicht groß kümmern. Das dritte Merkmal einer Variable sind die Eigenschaften, welche bestimmen, was mit der Variable alles gemacht werden kann. Dies wird in verschiedenen Programmiersprachen zwar unterschiedlich behandelt. Jedoch sind meines Wissen die meisten Programmiersprachen der Auffassung, dass es nur nach entsprechender Definition es möglich sein sollte, zwei Buchstaben zusammenzuzählen. Es ist zwar in der Informatik „alles Zahl“, um es mit den alten Griechen zu sagen¹⁹. Dies bedeutet, dass jedem Objekt, welches in einem Computer bearbeitet wird, auf Biegen und Brechen eine ganze oder gebrochene Zahl zugeordnet werden kann. Jedoch würde es meines Erachtens keinen großen Sinn machen, falls

$$\begin{aligned}
 & \text{„E“} + \text{„i“} + \text{„n“} + \text{„s“} \\
 = & 69 + 105 + 110 + 115 \\
 = & 70 - 1 + (100 + 5) + (100 + 10) + (100 + 15) \\
 = & 100 + 100 + 100 + 70 - 1 + 5 + 10 + 15 \\
 = & 300 + 70 + 15 + 15 - 1 \\
 = & 300 + 70 + 30 - 1 \\
 = & 300 + 100 - 1 \\
 = & 400 - 1 \\
 = & 399
 \end{aligned}$$

gerechnet würde. Denn die Buchstaben werden meistens mit diesen Zahlen in Verbindung gebracht, wenn Sie in einem Computer gespeichert werden sollen. Diese Zahlen habe einer [ASCII-Tabelle](#) entnommen. Aber 399 als Summe der Zahlen entspricht dann nicht mehr dem

¹⁹entsprechend wütend und bestürzt seien sie gewesen, als sie entdecken mussten, dass sich nicht alles durch ihre Zahlen ausdrücken ließe, schreibt beispielsweise Heuser, S. 29. Heuser legt seine Quelle nicht offen, wahrscheinlich ist sie im zu unwichtig.

Text „Eins“. Darum macht es keinen großen Sinn, wenn Buchstaben im Computer zusammengezählt werden. Es gibt jedoch wieder eine Ausnahme von dieser Regel: Falls überprüft werden soll, ob Buchstaben richtig beispielsweise über das Internet übermittelt wurden. In diesem Fall werden jedoch oft nicht die Zahlen einfach so zusammengezählt, sondern in einer komplizierteren Art und Weise. Mit dieser komplizierteren Art und Weise wird das Risiko, dass irrtümlich gemeint wird, Text oder Daten seien richtig übertragen worden, obwohl dies nicht der Fall ist, noch einmal deutlich verkleinert. Falls Du mehr über dieses Thema erfahren möchtest, schaue beispielsweise entsprechenden [Wikipedia-Artikel](#) nach.

Ich habe vorher kurz beschrieben, welche Eigenschaften Symbole in der Informatik besitzen, um zu überlegen, ob dann auch in der Mathematik so verfahren werden muss. Es gibt Gemeinsamkeiten im Verfahren, jedoch auch Unterschiede. Zwar musst Du Dir irgendwie in Deinem Gedächtnis behalten, wenn von „F“ als Kraft die Rede ist („F“ ist der erste Buchstabe im englischen Wort „Force“, was wieder Kraft auf Deutsch bedeutet). Ich gebe zu, dass ich nicht genau weiß, welche Vorgänge dann in unseren Köpfen vor sich gehen. So wie es aussieht, wird die Information schon irgendwie abgelegt, aber sehr wahrscheinlich nicht so wie in einem Computer. Dementsprechend musst Du F auch nicht mit einer Adresse belegen. Auch musst Du nicht intern speichern, welchen Speicherbedarf es braucht, um eine Kraft zu speichern. Jedoch musst Du auch wissen, was mit einer Kraft alles gemacht werden kann. Es ist zum Beispiel nicht sinnvoll, eine Kraft und einen Weg einfach zu addieren. Aber - und vielleicht erstaunt es Dich - es macht sehr wohl Sinn, eine Kraft und einen Weg miteinander zu multiplizieren! Denn ein Produkt aus einer Kraft und einem Weg ergibt (unter bestimmten Umständen) eine Arbeit. Stelle Dir vor, Du solltest einen einen Mehlsack mit einem Flaschenzug senkrecht nach oben ziehen. Ein Flaschenzug ist eine Vorrichtung, mit welchem schwere Lasten mittels Seilen und Rollgen gehoben werden können. Dann leuchtet es Dir vielleicht irgendwie ein, dass es zwei Mal so anstrengend ist, den Mehlsack zwei Meter in die Höhe zu ziehen, wie es anstrengend ist, den Mehlsack einen Meter in die Höhe zu ziehen. Und dass es (mindestens) doppelt so anstrengend ist, einen doppelt so schweren Mehlsack einen Meter in die Höhe zu ziehen²⁰. Denn es gibt wohl keinen „Mengenrabatt“ für das Heben von zwei Mehlsäcken. Auch leuchtet es Dir vielleicht ein, dass es mindestens vier Mal so schwer ist, zwei Mehlsäcke zwei Meter in die Höhe zu ziehen. Wenn ich jetzt dir Kraft mit dem Weg multipliziere, dann sollte es in etwa gleich anstrengend sein, einen Mehlsack zwei Meter in die Höhe zu ziehen, wie es Anstrengung braucht, zwei Mehlsäcke einen Meter in die Höhe zu ziehen. Dies würde dann bedeuten, dass das

²⁰Wahrscheinlich ist es aufgrund von zusätzlich auftretender Reibung noch ein wenig anstrengender, aber das weiß ich bereits nicht.

Produkt von Kraft und Weg (was der geleisteten Arbeit entsprechen würde) in etwa gleich wäre. Dies ist jedoch kein strenger Beweis, dass es Sinn macht unter bestimmten Umständen Kraft und Weg miteinander zu multiplizieren. Gleichwohl möchte ich mit der ganzen Überlegung zum Ausdruck bringen, dass Du wissen musst, welche Eigenschaften die verschiedenen Größen haben.

Meine Betrachtungen, in welchen ich uns Menschen indirekt mit Computern vergleiche, werden Dir vielleicht abwegig vorkommen. Die Diskussion über die Vergleichbarkeit von Menschen mit Maschinen war übrigens der Inhalt einer der einzigen Vorlesungen über geistig behinderte Menschen, welche mir in Erinnerung blieb. Der Dozent vertrat die Ansicht, dass systemisches Denken in der Heilpädagogik nicht angebracht sei, weil wir Menschen und keine Maschinen seien und darum dieses Denken, welches aus der Kybernetik stammt (falls ich mich recht erinnere) nicht auf Menschen übertragen werden könne. Die Schlussfolgerung ist also: Wir sind keine Maschinen. Was ich so nicht behauptet habe. Aber ich habe mich gefragt, was gemeinsam ist an Computern und Menschen. Das, was verschieden ist, das ist einfacher zu beschreiben. Ich möchte mit meinen Überlegungen weiter damit zum Ausdruck bringen, dass ich gerne wüsste, wie andere und ich besser lernen können. Denn es interessiert mich. Es gibt sicher irgendwie so super neurobiologische Forschungen, welche genau zeigen wollen, wie Mathematik gelernt wird. Und die da behaupten, sie wüssten, was zu machen ist, damit Du die „Wahrheit mit dem Löffel fressen“ kannst. Bis es dann so weit ist, werde ich Dir meine Dienst anbieten, damit Du zur Glückseligkeit kommst. Das Fundament der Mathematik ist die Logik, und diese wird Hilfe von Symbolen formuliert. Also sind Symbole wirklich sehr wichtig in der Mathematik.

Ich möchte schlussendlich in Form von Flussdiagrammen aufzeigen, welche Symbole es in etwa gibt. In der Symboltabelle des entsprechenden Kapitels 48 wird dann aufgelistet, wo die in den Flussdiagrammen definierten Symbole dann verwendet werden. Die Flussdiagramme zeigen meines Erachtens aber auch die Grenzen auf, welche der graphischen Darstellung der Symbole gesetzt werden. Denn lange nicht alles, was ich in diesem Kapitel zu zeigen versucht habe²¹, kann ich auch nur annähernd graphisch beschreiben. Ich denke, dass eine Menge sogar nur mit einem großem Aufwand als sogenannte Anwendung einer Programmiersprache umsetzbar wäre. Obwohl ich nichts dagegen hätte, falls diesbezügliche Anstrengungen unternommen würden.

²¹ich hoffe, Du erkennst den Witz dieser Aussage. Wenn in einem Arbeitszeugnis steht: „Herr Demarmels versuchte unermüdlich, die an ihn gestellten Anforderungen zu erfüllen“, dann steht drin, dass er es eben nicht geschafft hat, die an ihn gestellten Anforderungen zu erfüllen - was übrigens wirklich mehr als einmal bei mir vorgekommen ist.

Aber es ist keinesfalls meine Meinung, dass Du diese Graphen auswendig lernen solltest. Sie sind eigentlich mehr spielerisch gedacht. Falls ein Symbol nicht mit Anführungs- und Schlusszeichen geschrieben ist, dann wird entweder auf einen anderen Graph verwiesen (falls die Box eckig ist) oder es sind Start- respektive Endmarken gemeint (falls die Boxen abgerundet sind). Die Pfeile sind grundsätzlich Alternativen. Die Meinung ist, dass Du vom Anfang bis zum Ende zwar einen Weg gehen musst, jedoch bei zwei oder mehr Pfeilen immerhin auswählen kannst, welchen Weg Du gehen willst. Das ist so wie bei einer Eisenbahn, welche zwar theoretisch auf mehreren Gleisen fahren kann - jedoch nicht gleichzeitig. Natürlich sind die Graphen auch ein wenig augenzwinkernd gedacht, weil sie gleichzeitig die Buchstaben beschreiben und anwenden. Jedoch ist genau der Symbolcharakter der Buchstaben gemeint. Wenn ich beispielsweise eine Größe „P“ nenne, dann meine ich vermutlich eine Leistung und nicht der Buchstabe „P“ an und für sich. Ich beanspruche auch nicht, eine vollständige Auflistung aller mathematischen Symbole zu präsentieren. Ich möchte vielmehr eine Idee davon geben, welche Symbole üblicherweise verwendet werden. Ausdrücke wie «hochgestellt» sollen auf eine bestimmte Darstellungsart zeigen. Im vorliegenden Fall soll also gezeigt werden, dass die eine Zahl hochgestellt dargestellt werden soll²². Auch dies ist ein Symbol. Bitte störe Dich nicht daran, wenn die Buchstaben des lateinische und griechischen Alphabets teilweise identisch sind. Ich möchte nur zeigen, was möglich wäre - nicht, was wo üblicherweise verwendet wird. Weiter sind die Symbole, welche ähnlich wie Buchstaben aussehen, nicht identisch mit den Symbolen, welche ich sonst im Text verwende. Denn die Graphen wurden mit Open Office erstellt, der Text wurde mit Lyx (somit Latex) geschrieben. Zudem ist die ganze Sache insofern ein Witz, also Du diese Symbole - aber noch viele mehr! - siehst, wenn Du mit Lyx²³ (m)ein Dokument öffnest und eine Formel eintippst. Also hätte ich diese Symbole gar nicht aufzuschreiben brauchen. Schlussendlich hoffe ich, dass Du diese Abbildungen als das siehst, als was ich sie gezeichnet habe: Als Spiel der Symbole, nicht mehr, aber auch nicht weniger. Eine Tabelle mit der Übersicht der einzelnen Flussdiagramme und eine kleine Beschreibung derselben ist in den Tabelle 1 sowie 2 aufgelistet. Bitte beachte übrigens, dass für einmal zuerst die Verwendung und dann erst die Definitionen aufgelistet sind. Also beispielsweise behaupte ich, dass griechische Buchstaben aus kleinen und griechischen Buchstaben bestehen. Ganz am Schluss liste ich die kleinen und großen griechischen Buchstaben auf. Das mache ich sonst eher weniger. Aber ich finde, bei den Symbolen sollte dies gut gehen.

²²Beispielsweise wird die Zahl Zwei (2) im Ausdruck x^2 hochgestellt geschrieben.

²³<http://www.lyx.org/>, ich kann's wirklich nur empfehlen!

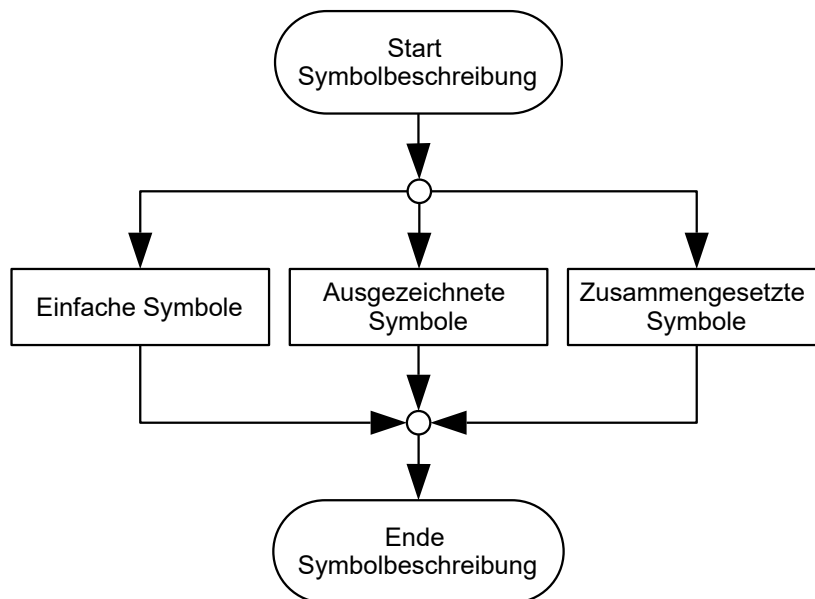
TABELLE 1. 1. Teil Auflistung der Flussdiagramme

Bezeichnung	Abbildung	Beschreibung
Übersicht der Symbole	2.0.1	Ein Symbol kann ein - Symbol mit einer Auszeichnung - zusammengesetztes Symbol sein.
einfache Symbole	2.0.2	Ein einfaches Symbol kann ein - Buchstabe - Operator - sonstiges Symbol sein.
Buchstaben	2.0.3	Ein Buchstabe kann ein - lateinischer - griechischer - sonstiger Buchstabe sein.
lateinische Buchstabe	2.0.5	Ein lateinischer Buchstabe kann ein - kleiner - grosser lateinischer Buchstabe sein.
kleiner lateinischer Buchstabe	2.0.6	Aufzählung der kleinen lateinischen Buchstaben
große lateinische Buchstabe	2.0.7	Aufzählung der grossen lateinischen Buchstaben
griechische Buchstabe	2.0.8	Ein griechischer Buchstabe kann ein - kleiner - grosser griechischer Buchstabe sein.
kleiner griechischer Buchstabe	2.0.9	Aufzählung von kleinen griechischen Buchstaben
große griechischer Buchstabe	2.0.10	Aufzählung von grossen griechische Buchstaben
übrige Buchstaben	2.0.11	Aufzählung von übrigen Buchstaben
Operatoren	2.0.12	Aufzählung von Operatoren
übrige Symbole	2.0.13	Aufzählung von weiteren Symbolen
ausgezeichnete Symbole	2.0.14	ausgezeichnete Symbole sind Symbole, welchen Auszeichnungen vorangestellt sind.

TABELLE 2. Auflistung der Flussdiagramme

Bezeichnung	Abbildung	Beschreibung
Auszeichnungen von Symbolen	2.0.15	Aufzählungen von Auszeichnungen wie Schriftstil, gefolgt von Auszeichnungen welche mehrfach vorhanden sein können.
zusammengesetzte Symbole	2.0.16	zusammengesetzte Symbole können mehrfache einfache oder zusammengesetzte Symbole oder aber spezielle Funktionsbezeichnungen sein.
spezielle Funktionsbezeichnungen	2.0.17	Aufzählung von speziellen Funktionsbezeichnungen

ABBILDUNG 2.0.1. Symbole Übersicht



Die Diagramme können übrigens nicht dazu verwendet werden, um irgendwelche mathematische Erkenntnisse zu erzeugen. Mit Hilfe der obigen Flussdiagramme könnte ich zum Beispiels schreiben

$$1 = 2$$

Das wäre, wenn ich die Flussdiagramme oben durchlaufe, möglich. Aber diese Behauptung ist völliger Blödsinn. Ich möchte mit den Flussdiagrammen nur spielerisch zeigen, welche Symbole verwendet werden. Damit Du in etwa siehst, was mit ihnen gemacht werden könnten, möchte

ABBILDUNG 2.0.2. Einfache Symbole

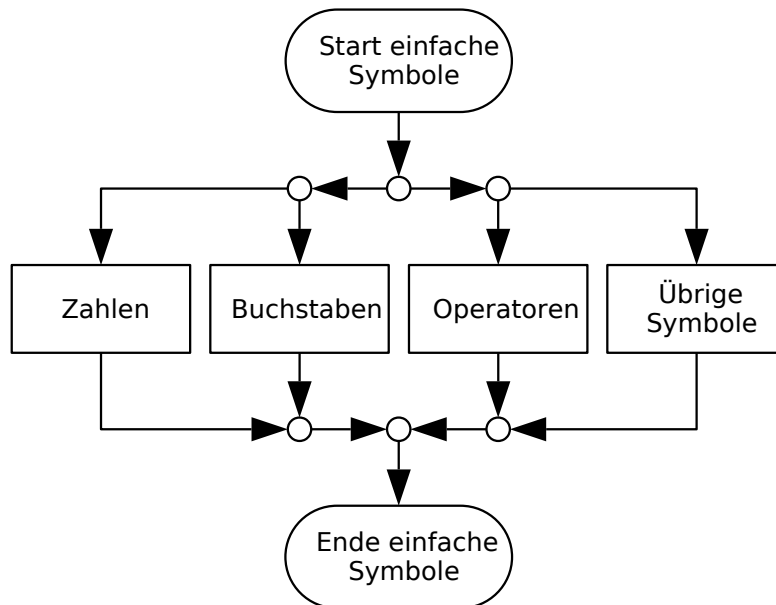


ABBILDUNG 2.0.3. Zahlen

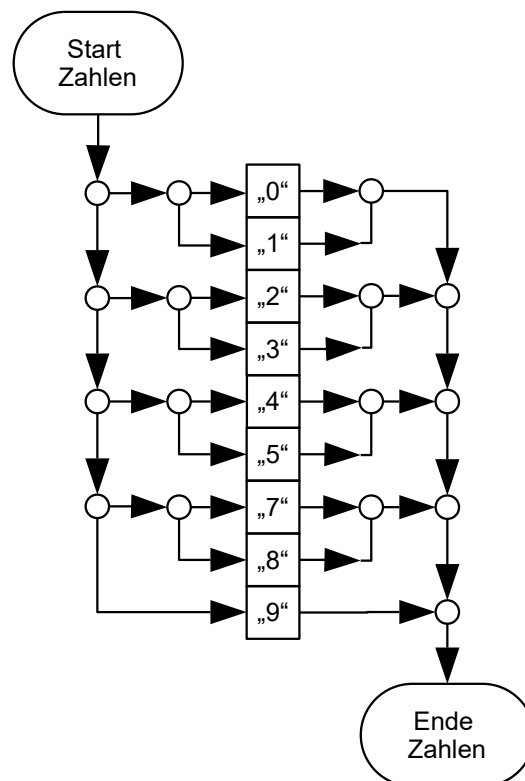


ABBILDUNG 2.0.4. Buchstaben

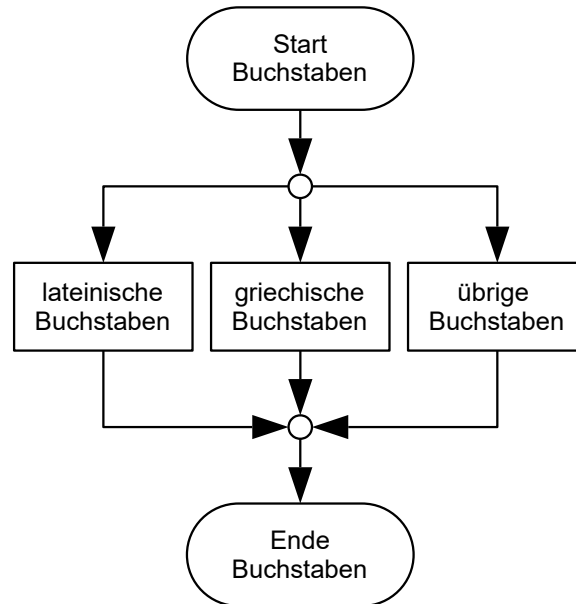


ABBILDUNG 2.0.5. lateinische Buchstaben

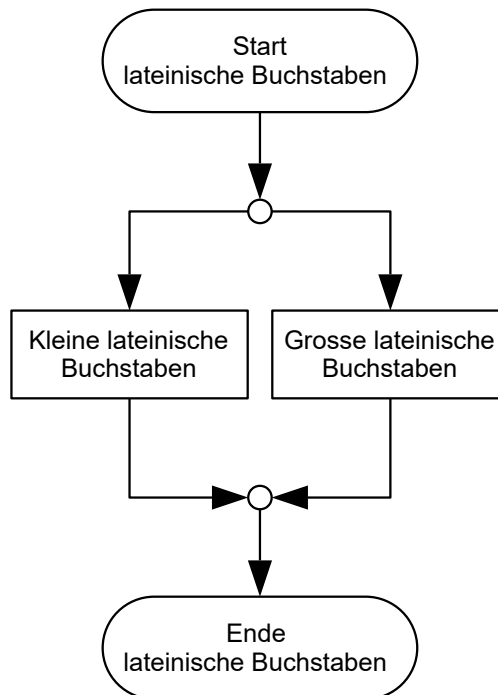
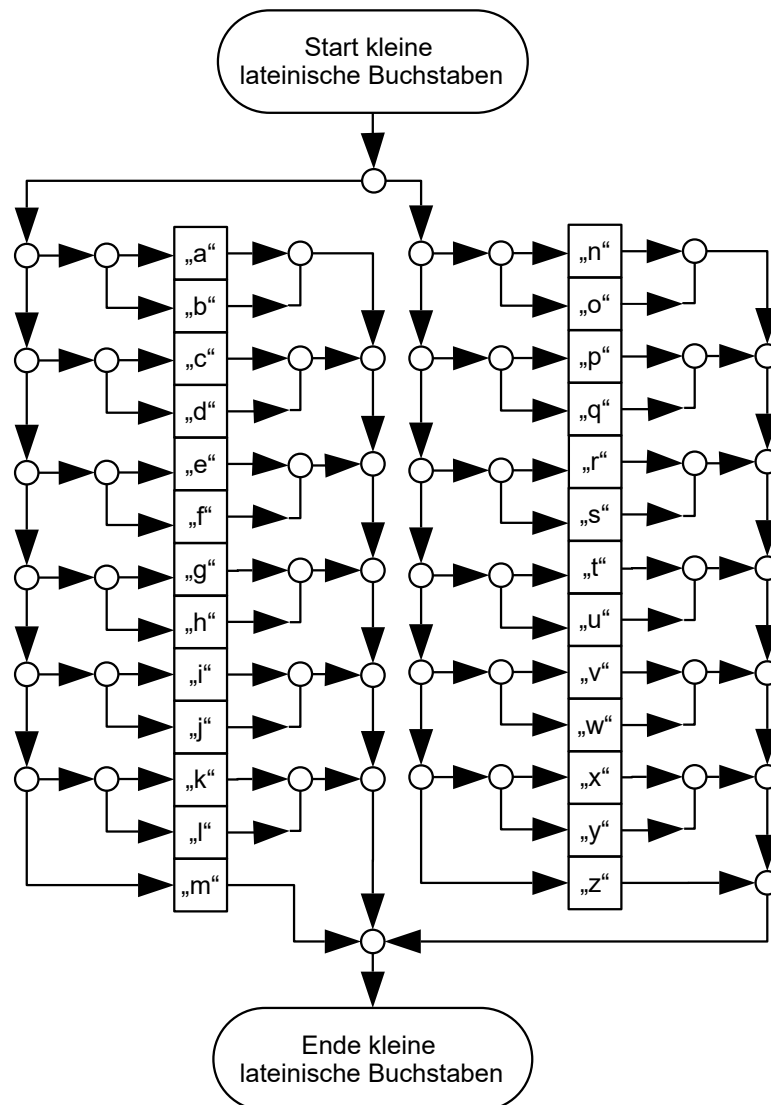


ABBILDUNG 2.0.6. kleine lateinische Buchstaben



ich noch ein Beispiel aufschreiben, welches wirklich oft verwendet wird:

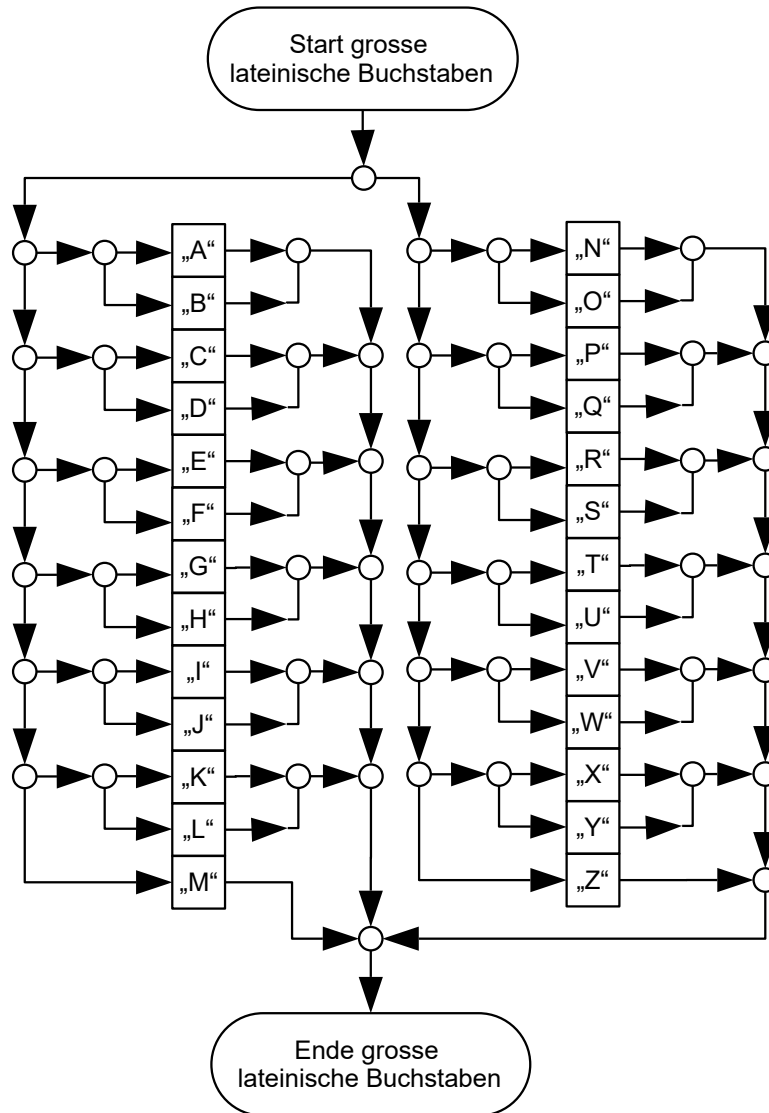
$$x^2$$

Das ist ein zusammengesetztes Symbol mit der Bedeutung: „Nimm eine beliebige Zahl und multipliziere diese mit sich selbst.“ Also könnte ich beispielsweise anstelle von x die Zahl 4 nehmen. Dann würde bedeuten

$$x^2 = 4^2 = 4 \cdot 4 = 16$$

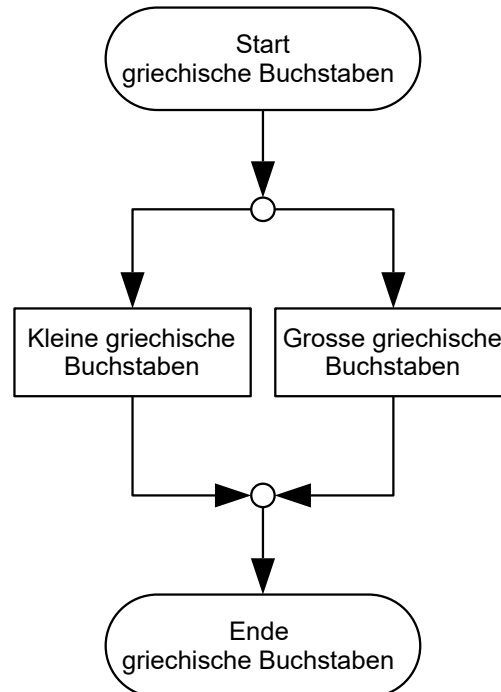
Und jetzt möchte ich zeigen, dass x^2 mit Hilfe der Flussdiagramme erzeugt werden kann. x^2 ist ein zusammengesetztes Symbol, bestehend aus x und ^{2} . Zuerst kann ich in der Abbildung 2.0.1 mit der Bezeichnung

ABBILDUNG 2.0.7. große lateinische Buchstaben



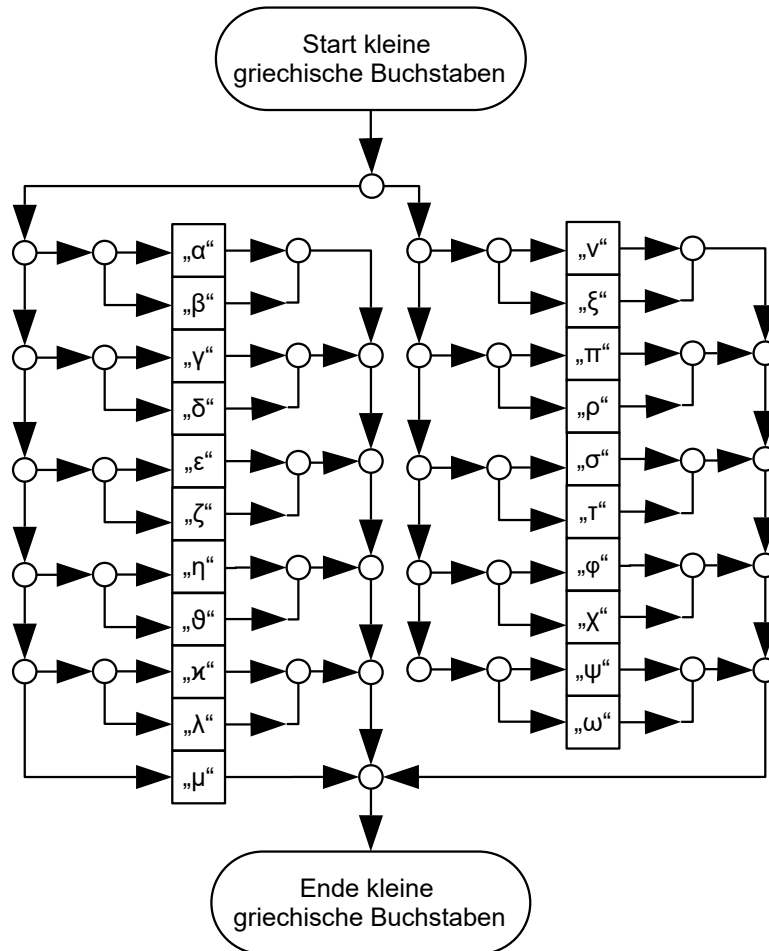
„Symbole Übersicht“ den Pfad ganz rechts hinunterfahren zum Kästchen mit der Bezeichnung „zusammengesetzte Symbole“. Anschließend geht es in der Abbildung 2.0.16 mit der Bezeichnung „zusammengesetzte Symbole“ in das Kästchen mit der Bezeichnung „einfache Symbole“. In der Abbildung 2.0.2 mit der Bezeichnung „einfache Symbole“ gehe ich in das Kästchen mit der Bezeichnung „Buchstaben“. In der Abbildung 2.0.4 mit der Bezeichnung „Buchstaben“ gehe ich in das Kästchen mit der Bezeichnung „lateinische Buchstaben“. In der Abbildung 2.0.5 mit der Bezeichnung „lateinische Buchstaben“ gehe ich in das Kästchen mit der Bezeichnung „kleine lateinische Buchstaben“. In der Abbildung 2.0.6 mit der Bezeichnung „kleine lateinische Buchstaben“

ABBILDUNG 2.0.8. griechische Buchstaben



gehe ich in das Kästchen mit der Bezeichnung „x“. Damit hätte ich gezeigt, wie x als Symbol in mathematischen Texten verwendet werden kann. Ich kann nun alle Kästchen zurück gehen (die Pfade rückwärts sind in diesem Zusammenhang immer eindeutig) - bis ich wieder in der Abbildung 2.0.16 mit der Bezeichnung „zusammengesetzte Symbole“ komme. Dann kann ich nach dem Kästchen mit der Bezeichnung „Einfache Symbole“ in das Kästchen mit der Bezeichnung „Ausgezeichnete Symbole“ eintreten. In der Abbildung 2.0.14 mit der Bezeichnung „Ausgezeichnete Symbole“ gehe ich zuerst in das Kästchen mit der Bezeichnung „Auszeichnung Symbole“. In der Abbildung 2.0.15 mit der Bezeichnung „Auszeichnung Symbole“ gehe ich in das Kästchen mit der Bezeichnung „Schriftstil <<normal>>“. Anschließend gehe ich in das Kästchen mit der Bezeichnung „Schriftart <<hochgestellt>>“ (ich verzichte darauf, die Hochstellung gleich noch in der Bezeichnung „hochgestellt“ darzustellen). Nun muss kann ich die Auszeichnung der Symbole verlassen. In der Abbildung 2.0.14 der ausgezeichneten Symbole kann ich in das Kästchen mit der Bezeichnung „einfache Symbole“ eintreten. In der aufgerufenen Abbildung 2.0.2 kann ich in das Kästchen mit der Bezeichnung „Zahlen“ eintreten. In der Abbildung 2.0.3 kann ich in das Kästchen mit der Bezeichnung „2“ eintreten. Anschließend kann ich alle Kästchen verlassen. Insbesondere in der Abbildung 2.0.16

ABBILDUNG 2.0.9. kleine griechische Buchstaben



mit der Bezeichnung „zusammengesetzte Symbole“ kann ich den Ausgang wählen. Damit hätte ich gezeigt, wie das Symbol x^2 mit Hilfe der Flussdiagramme gezeigt werden können. Jedoch denke ich, dass diese Erläuterungen wahrscheinlich extrem ausführlich sind für so etwas kleines wie den Ausdruck x^2 .

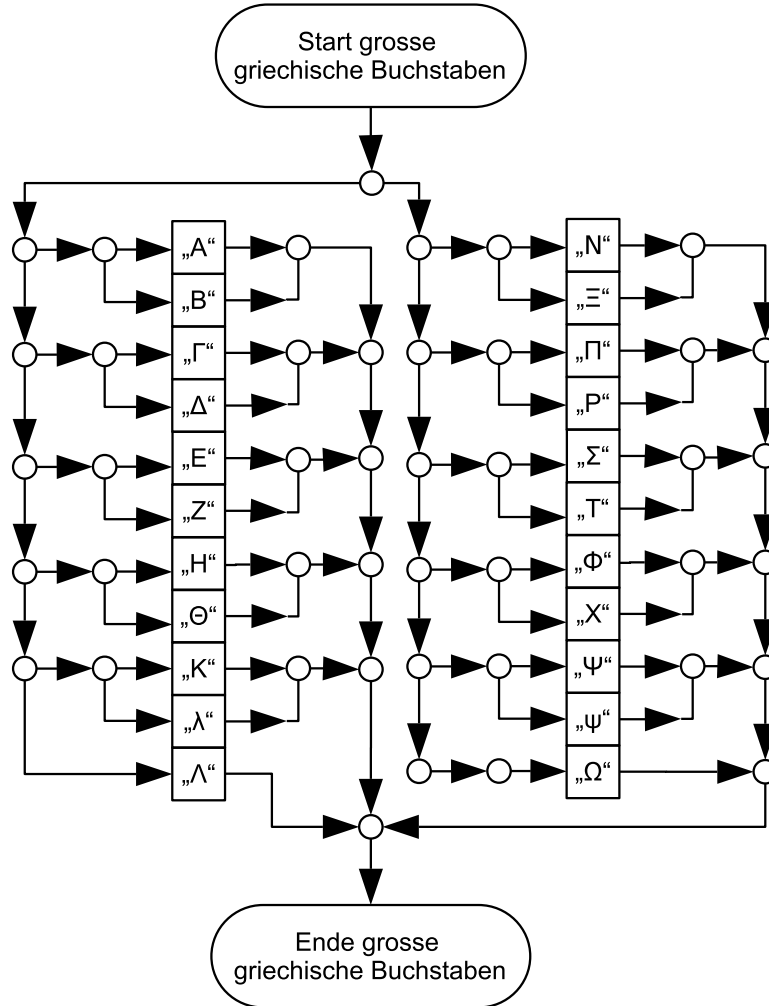
Bitte beachte übrigens, dass bei zusammengesetzten Symbolen diese immer aus endlich vielen Elementen bestehen müssen (auch wenn ich den Begriff der „Endlichkeit“ noch einmal neu fassen werde).

Es ist mir erst jetzt aufgefallen, dass ich den Gleichheitsbegriff von Symbolen bis jetzt nicht definiert habe. Das Symbol

$$\Leftrightarrow$$

sei definiert als „nach Übereinkunft gleichbedeutend“. Damit will ich zum Ausdruck bringen, dass ich die Bedeutungen der Symbole Links und Rechts nach Übereinkunft gleich seien. Das Symbol $\neg$ bedeutet

ABBILDUNG 2.0.10. große griechische Buchstaben



„nicht“. Ich habe dem Symbol sogar ein eigenen Abschnitt gewidmet: Schau unter dem Abschnitt [8](#) nach, was ich alles dazu zu sagen habe.

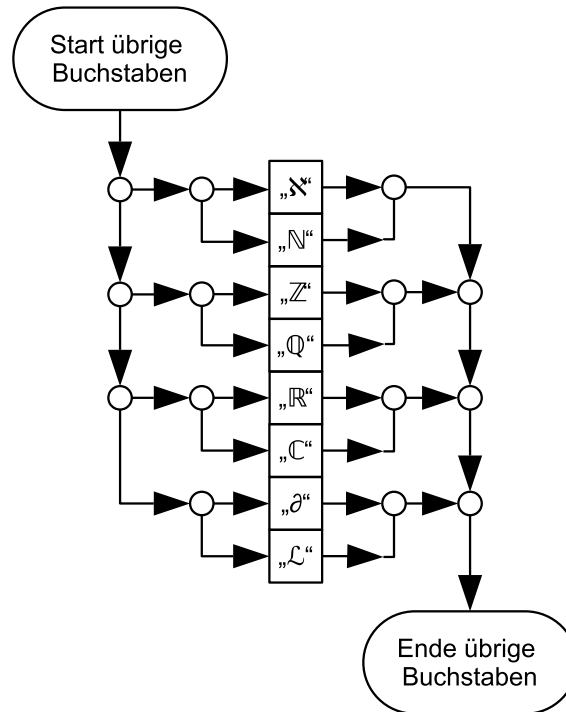
Hier nun die entsprechende Definition der Gleichheit von Symbolen.

DEFINITION 1. Es seien A sowie B Metasymbole. Dann sei

$$A = B$$

falls beide Metasymbole aus einem Symbol bestehen, welches bei beiden Symbolen gleich sind. Besteht das eine Symbol aus einem Symbol und das andere Symbol aus mehreren Symbolen, dann seien die Symbole verschieden. Nun bestehen beide Symbole gemäß Voraussetzung aus

ABBILDUNG 2.0.11. übrige Buchstaben



mehreren Symbolen, es sei also

$$\begin{aligned} A &= A_1 A_2 \\ B &= B_1 B_2 \end{aligned}$$

Dabei setze ich voraus, dass A_1 und B_1 je aus einem einzelnen Symbol bestehen. Dann seien die Symbole A und B gleich, falls die Symbole A_1 und B_1 gleich sind und die Symbole A_2 und B_2 gleich sind. Weiter sei

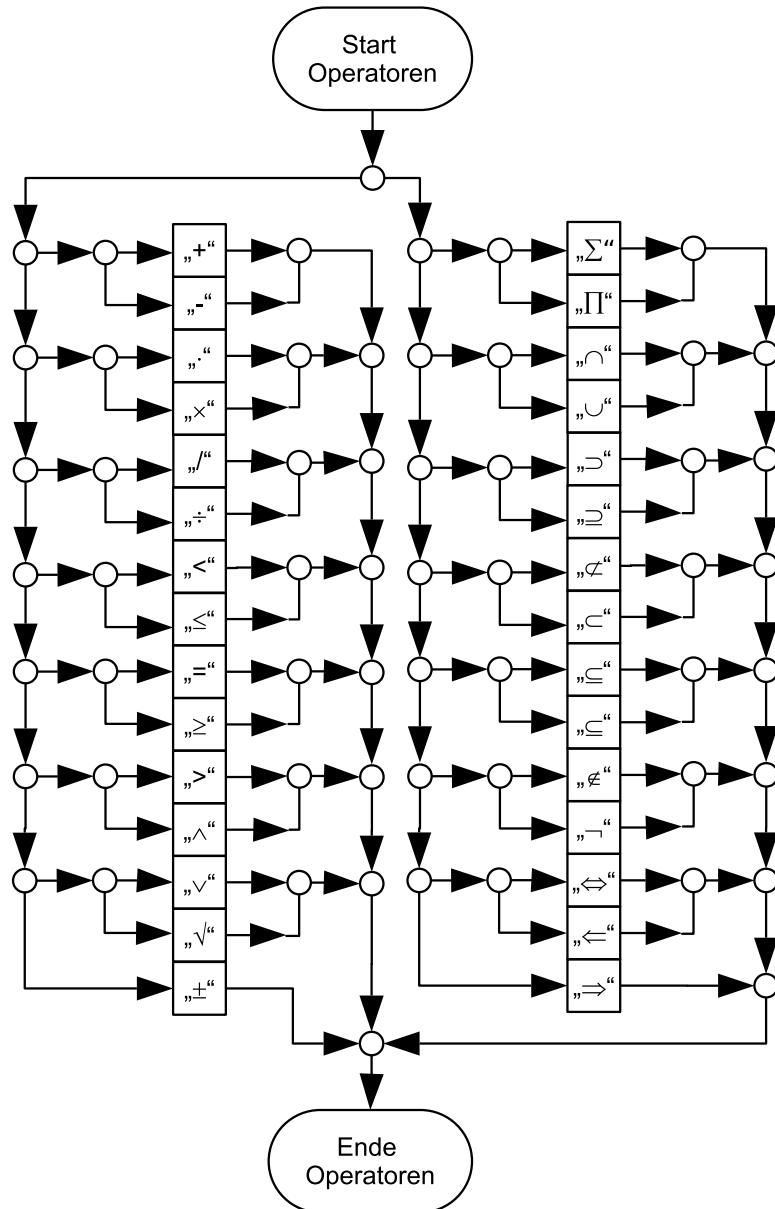
$$A \neq B \Leftrightarrow \neg(A = B)$$

In Worten. Besteht sowohl A wie auch B aus einem Symbol, dann seien diese zwei Symbole verschieden, falls sie nicht gleich seien. Natürlich ist diese Definition nahezu an der Grenze zum Sinnlosen. Aber wenn Du Dir den Satz des ausgeschlossenen Dritten (siehe Satz 13) vor Augen hältst, dann macht es durch aus Sinn, zu definieren, dass etwas dann gelte, falls etwas anderes nicht gelte. Bestehen jedoch A wie auch B aus mehreren Symbolen, ist also

$$\begin{aligned} A &= A_1 A_2 \\ B &= B_1 B_2 \end{aligned}$$

und bestehen A_1 und B_1 aus genau einem Symbol, dann ist $A_1 \neq B_1$ oder $A_2 \neq B_2$. Besteht A aus einem Symbol und B aus mehreren Symbolen oder A aus mehreren Symbolen und B aus einem Symbol, dann

ABBILDUNG 2.0.12. Operatoren



seien die beiden Symbole ebenfalls verschieden. Weiter gelte einerseits

$$A = A$$

In Worten: Per Definition sei jedes Symbol gleich sich selbst. Andererseits (und ich hoffe, das sei kein „Verbrechen“, wenn ich das so fordere), folgere aus der Gleichheit von A und B auch die Gleichheit von B und A .

Schlussendlich - und das ist wirklich einmalig in diesem Skript - liegt es außerhalb der Mathematik, um zu entscheiden, ob zwei verschiedene

ABBILDUNG 2.0.14. ausgezeichnete Symbole

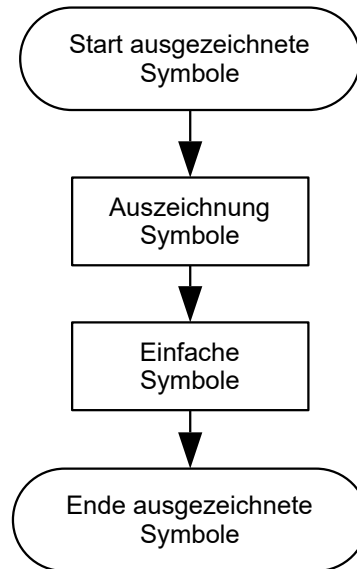


ABBILDUNG 2.0.15. Auszeichnungen von Symbolen

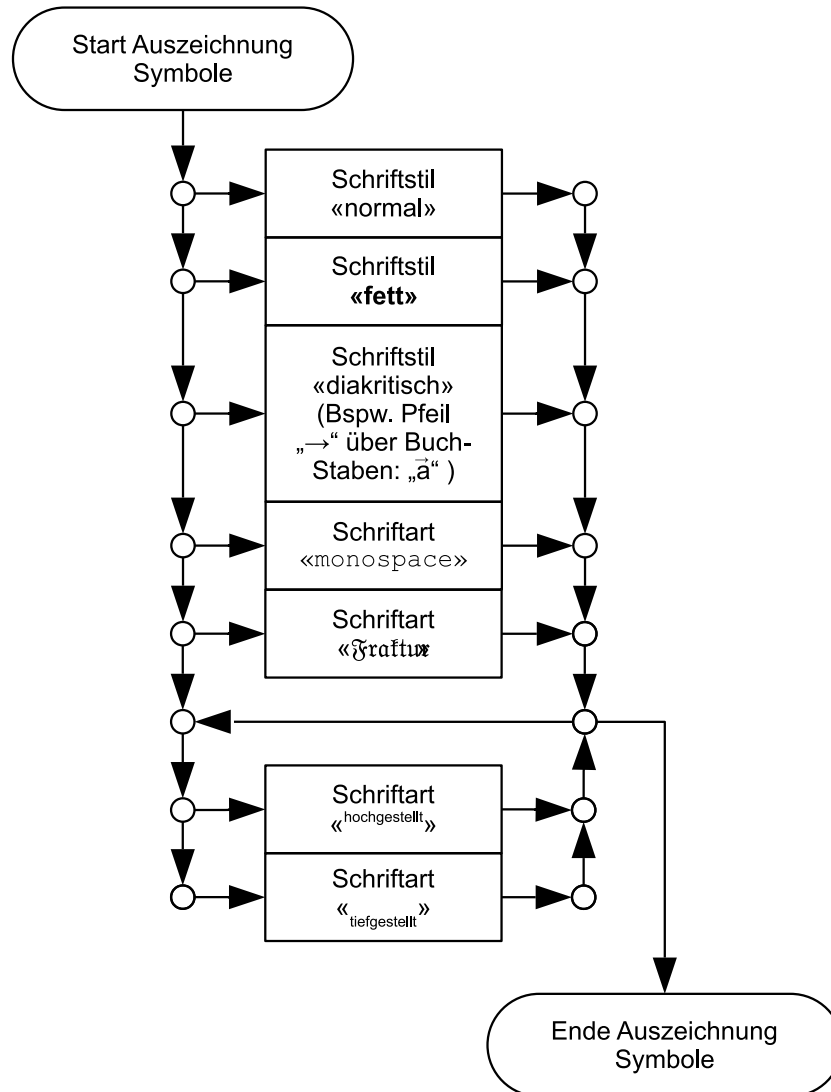


ABBILDUNG 2.0.16. zusammengesetzte Symbole

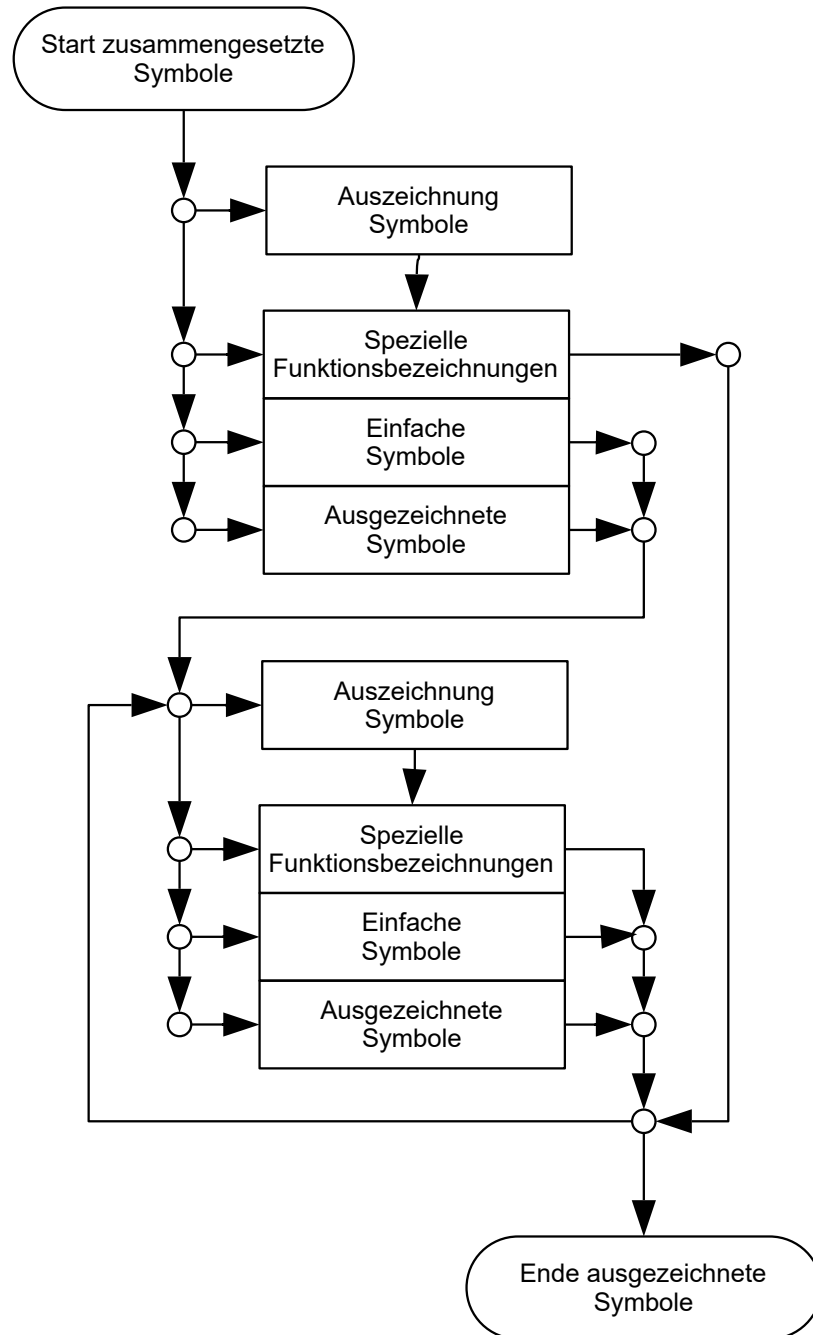
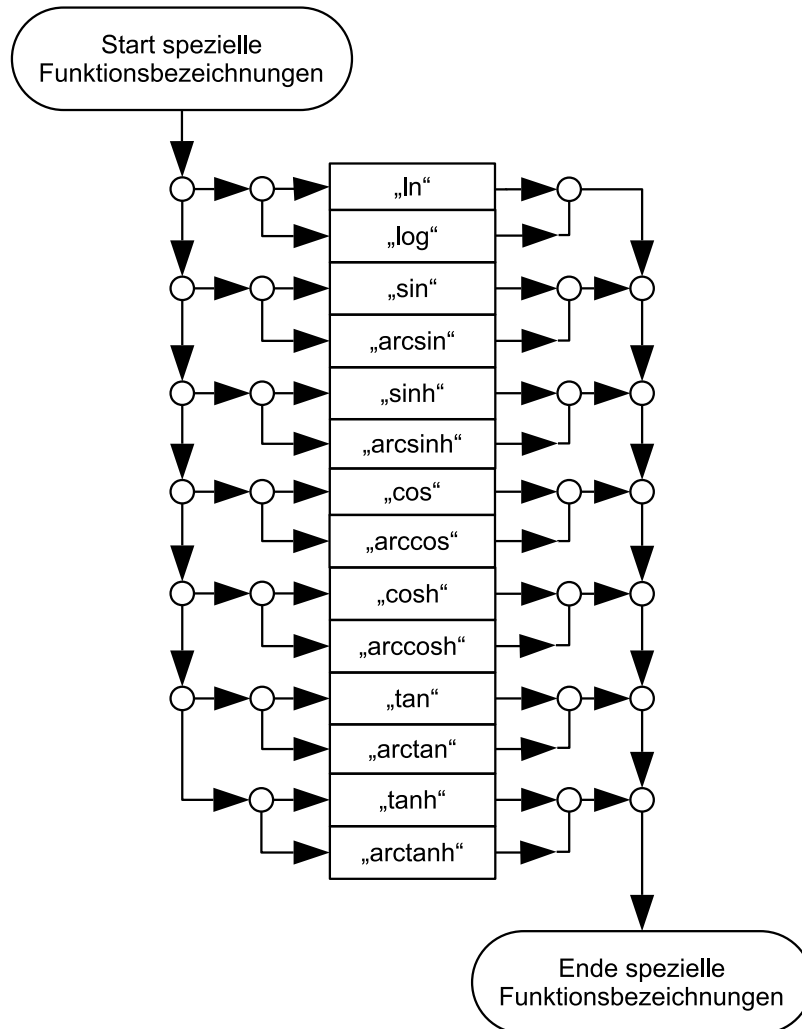


ABBILDUNG 2.0.17. spezielle Funktionsbezeichnungen



KAPITEL 3

Was sind Aussagen?

Ich möchte gleich auf den Punkt kommen:

(3.0.1) Aussagen sind Anneinanderreihungen von Symbolen

Jeder umgangssprachliche Satz ist also eine Aussage. Damit wird also der Begriff der mathematischen Aussage definiert. Dass Symbole noch weiter zusammengefasst werden, lässt die Frage aufkommen, ab wann eine Aussage eine Aussage ist und welche Art der Verknüpfungen gelten. Ist zum Beispiel „dies ist“ auch eine Aussage? Oder ist sogar „d“ eine Aussage? Gemäß der obigen Definition wäre das erste Beispiel („dies ist“) eine Aussage, „d“ jedoch nicht, da es nur aus einem Symbol besteht. Gleichwohl kann gegebenenfalls auch „d“ als Aussage interpretiert werden. Allerdings würde ich behaupten, dass ein einzelnes Symbol wohl nie eine Aussage bilden kann, welche wahr ist. Denn in der Logik geht es eigentlich nicht um die Aussage an und für sich, sondern immer nur darum, welches die Wahrheitsgehalte von Aussagen sind. Vielleicht findest Du dies doof, fühlst Dich vielleicht veräppelt. Aber das Füllen von Inhalten wird einfach den anderen mathematischen Teilgebieten überlassen. Das ist eine Art Aufgabenteilung innerhalb der Mathematik. Wenn Du Dich fragst: „Wo wird dann das gebraucht?“, dann muss ich Dich auf die späteren Kapitel vertrösten. In diesen werde ich zeigen müssen, dass die Spielregeln der Logik wirklich genug durchdacht waren, so dass nicht widersprüchliche Theorien aus ihnen folgen. Bestehen die Verknüpfungen aus dem hintereinander Aufschreiben der Symbole? Im Moment seien Aussagen Symbole, welche hintereinander aufgeschrieben (es wird dann schon noch komplizierter ;)) Als Beispiel soll eine Aussage dienen:

$$\forall x \in \mathbb{R} \exists n \in \mathbb{N} n > x$$

Dies ist der Satz von Archimedes: Jede reelle Zahl wird von einer natürlichen Zahl übertroffen (wahrscheinlich haut dies Dich nicht aus den Socken, aber dies ist ein mathematischer Satz). Dies ist eine Aussage, und diese Aussage ist erst noch wahr. In diesem Zusammenhang seien drei wichtige Aussagen erwähnt:

- **Definition**

Eine Definition ist eine Festlegung, welche nicht begründet werden soll. Ich sage, rot sei die Farbe des menschlichen Blutes.

Natürlich ist dies weder eine exakte Definition (das Blut von Menschen mit einer Kohlendioxidvergiftung sei kirschenrot, habe an der Kantonsschule einmal gelernt) noch lässt sich über den Sinn dieser Definition streiten. Was ist dann „menschlich“, was ist „Blut“? Was ist mit Personen, welche nichts sehen? Können sich diese unter rot mit dieser Definition etwas vorstellen? Aber es ist eine Definition, ohne Zweifel. Ich glaube, die Mathematik ist vor allem eine Frage der Definitionen. Welche Definitionen muss ich treffen? Was ist sinnvoll, das ich festlege, was überflüssig, was führt geradezu in eine Sackgasse? Da steckt meines Erachtens das ganze Herzblut drin. Oft werden Definitionen gemacht, um einen Sachverhalt besser studieren zu können. Oder um eine bemerkenswerte Tatsache begrifflich fassen zu können. Beispiel für eine gelungene Definition ist beispielsweise das Zahlensystem der Dezimalzahlen. Es dauerte fast eine Ewigkeit, bis es sich festgelegt hat, und kaum jemand möchte es missen. Aber es ist eine Festlegung, eine Definition, welche als solche meines Erachtens nicht vom Himmel gefallen ist. Es musste hart erarbeitet werden, und jedes Kind muss es wieder entdecken und den Sinn desselben erfassen können. Definition sind so lange als wahr anzuerkennen, bis sie als falsch erkannt werden (die berühmte Falsifizierungsregel der Wissenschaft, so wie ich es begreife, eine ursprünglich sozialwissenschaftliche Errungenschaft). Wenn eine Definition, also eine Festlegung, eine Beziehung oder einen Sachverhalt betrifft, welcher zwar wie ein Satz daherkommt, aber keiner ist, dann wird von einem **Axiom** gesprochen. Ein Axiom ist beispielsweise die vollständige Induktion (siehe Satz 225). Ich habe die zuweilen schon fast krankhafte Angewohnheit, dass ich möglichst wenig Definitionen machen möchte. Natürlich ist es klar, dass es ohne nicht geht. Aber es ist reizvoll, wenn nur so viele Definitionen wie unbedingt nötig und so wenige Definitionen wie möglich verwendet werden. Aber wie schon oben erwähnt, schütte ich zuweilen sozusagen das Kind mit dem Bad aus, indem ich finde, das könnte jetzt auch noch hergeleitet und nicht definiert werden. Zu meiner Verteidigung möchte ich jedoch schreiben, dass ich die Definitionen für das eigentlich menschliche an der Mathematik halte. Die Sätze und die Beweise sind eigentlich immer Folgen der Definitionen. Und da ist eine elegante Definition Gold wert.

- **Satz**

Ein Satz ist wie eine Landmarke, etwa ein Gipfelkreuz, ein Leuchtturm oder eine Fahne, welche anzeigt: Seht her, ich habe etwas wichtiges herausgefunden. Es lohnt sich, diesen Sachverhalt zu merken. Es gibt nebst dem Satz noch das Lemma,

den Hilfssatz. Dieser wird oft benötigt, um einen Satz zu beweisen, wird jedoch nicht als so wichtig gehalten, um einen Satz zu bilden. Ein Satz kann nie ein Dilemma sein. Denn ein Dilemma besagt, dass jemand nicht weiß, was zu tun ist. Ein Lemma ist jedoch ein Satz, welcher selbst nicht so wichtig ist. Jedoch ist ein Lemma eine wahre Aussage, wogegen beim Dilemma nicht sicher ist, ob es jetzt wahr ist oder nicht. Vielleicht denkst Du jetzt: Was, ein Satz? In einem Mathematikbuch hat es doch Hunderte davon. Das stimmt schon, jedoch ist nicht jeder Satz als Satz in einem mathematischen Sinn definiert. Die Sätze sind sozusagen die Schlüsselstellen im Buch, entlang derer Du Dich „entlanghangeln können solltest“. Es sind sozusagen die Leuchttürme (wieder eine Metapher¹ für die Bedeutung eines Satzes) innerhalb des Textes. Wenn Du fertig bist mit dem Überfliegen oder dem Wälzen dieses Textes, dann solltest Du leicht wieder finden können, was Du gelesen hast. Darum werden besonders wichtige Textpassagen als Sätze gekennzeichnet. Schlussendlich gibt es noch die Vermutung: Dies ist ein unbewiesener Satz. Es gibt bekanntlich mathematische Vermutungen, welche schon ein paar hundert Jahre waren, bis sie bewiesen wurden². Und es gibt Vermutungen, welche selbst schon mehr als hundert Jahre alt sind, und immer noch nicht bewiesen wurden³! Selbstredend muss ich gestehen, dass ich noch keinen Satz produziert habe, welcher in die Mathematikbücher eingegangen ist. Ich bin eben nur Laie, und nicht Profi. Und außerdem weiß ich nicht, ob das erstrebenswert wäre, wenn es einen Satz von Demarmels gäbe. Einen kleinen Satz glaube ich für mich herausgefunden zu haben: Das Axiom der vollständigen Induktion ist meines Erachtens beweisbar (vergleiche mit dem Kapitel 34). Aber das ist keine große Leistung. Ich bin schon nur froh, wenn ich nachvollziehen kann, was andere bewiesen haben.

Ach ja, bevor ich es vergesse: Ein mathematischer Satz kann aus mehreren Sätzen bestehen⁴! Ein mathematischer Satz und ein sprachlicher Satz sind eben nicht dasselbe. Ein sprachlicher besteht offenbar aus einem oder mehreren Wörtern, welche durch ein spezielles „Interpunktionszeichen“ abgeschlossen wird (beispielsweise einen Punkt, ein Ausrufs- oder ein Fragezeichen) und bei welchem das erste Wort mit einem großen

¹ein bildlicher Vergleich

²Beispiel ist die Fermatsche Vermutung. Wikipedia weiß Bescheid, um was es dabei geht.

³Ein Beispiel dafür ist die Riemannsche Vermutung über die Zeta-Funktion, siehe wiederum Wikipedia

⁴keine Sorge: Das ist nur ein Sprachspiel (er beißt nicht, er will nur spielen).

Buchstaben geschrieben wird. Wie es in anderen Sprachen funktioniert wie beispielsweise dem Chinesischen, entzieht sich meiner Kenntnis. Aber es ist schon so, dass ein mathematischer Satz auch aus mehreren Sätzen gebildet werden kann. Das ist sogar die Regel. Er wird dann so gekennzeichnet, indem er sprachlich oder mit darstellenden Mitteln besonders gekennzeichnet wird. Ich hoffe, dass ich Dich gelegentlich auf entsprechende Beispiele verweisen kann. Ein einfaches Beispiel für einen mathematischen Satz, welcher aus mehreren (in diesem Fall, zwei) sprachlichen Sätzen besteht, ist der Satz [270](#).

- **Beweis**

Ein Satz muss bewiesen werden. Es genügt, nicht, zu sagen: „Das gilt, und Du musst mir glauben, dass es so ist“. Was ein Beweis ist und was nicht - das ist im Rahmen der Analysis durch die Logik festgelegt. Im Buch von Heuser gibt es die schöne Aussage⁵, dass ein Satz nur mit den Mitteln der Logik und nicht mit den drei traditionsreichsten „Beweis“-Mitteln Überredung, Einschüchterung und Bestechung bewiesen werden dürfe. Ich denke, damit ist eben auch gezeigt, dass die Tätigkeit des Beweisens eben schon etwas von einer Auseinandersetzung besitzt, welche jedoch mit unblutigen Mitteln geführt wird. Einen Beweis zu schreiben, ist oft so, wie eine Arbeit zu machen. Leider, das muss ich gestehen, habe ich noch viele Beweise nicht begriffen, und das ist ja auch gerade einer der Gründe, wieso ich gerne diesen Text schreiben möchte. Ich möchte viel und noch viel mehr begreifen. Einen Beweis zu begreifen, das gibt mir ein Gefühl der tiefen Befriedigung (ja, ja, ich denke, ich weiß, was Du gerade denkst, denke Du das ruhig). Für mich ist es, wie in einer Landschaft herumzuwandern, welche nur im Kopf existiert. Jedoch kann diese Landschaft im Kopf nie ganz durchmessen werden. Jedoch gibt es ein Gefühl dafür, dass man etwas mit gutem Gewissen anwenden darf. Auf der anderen Seite ist es ein Scheiß-Gefühl, wenn Du vor einem Mathebuch sitzt und beim besten Willen keinen leisen Schimmer davon hast, um was es in diesem Buch geht.

⁵auf Seite 12

KAPITEL 4

Welche Spielregeln gelten in der Logik?

Bis jetzt habe ich Aussagen definiert. Im folgenden möchte ich mit der Frage auseinander setzen, welche Regeln für die Verknüpfung von Aussagen von der Sicht der Logik her gelten sollen - und welche nicht. Zuerst möchte ich ein wenig über Wahrheit „philosophieren“ (im Sinn einer Stammtischphilosophie - ich bin weder Mathematiker noch Philosoph). Dann möchte ich mich über meine Interpretation der Logik auslassen. Die in diesem Kapitel gemachten Aussagen sind allesamt ziemlich langweilig. Das haben so Einführungstexte in der Logik so an sich. Es gibt daneben in Einführungen über einfache Logik immer wieder total an den Haaren herbeigezogene Beispiele. Diese möchte ich jedoch außer Acht lassen, obwohl ich absurde Beispiele verwende. Mit „an den Haaren herbeigezogen“ meine ich jedoch so verwinkelte Aussagen, dass es schnell einmal zur Haarspalterei wird, um was es genau geht. Ich möchte wirklich nur einfache Logik betreiben - auf diese dann jedoch auch wirklich zurückgreifen.

Zuerst möchte ich darauf hinweisen, dass Wahrheit oft im Zusammenhang mit Gerechtigkeit bemüht wird. Gerade in der Rechtsprechung wird versucht, ein wahres Bild der Wirklichkeit zu konstruieren. Ich habe meine Worte absichtlich so gewählt, dass es ersichtlich ist, dass Wahrheit eine menschliche Konstruktion ist, wie es ein Gebäude oder eine Maschine ist. Das bedeutet, dass ich der Meinung bin, dass die Wahrheit nicht „vom Himmel fällt“, obwohl ich auch nichts gegen eine göttliche Ordnung hätte - nur leider hat es diese m.E. so nie gegeben. Immer waren es Menschen, welche das Recht und somit die Wahrheit in Anspruch nahmen. Ich habe die Mühe auf mich genommen, die Bibel zu lesen. Dabei habe ich zu meiner Verwunderung mit der Zeit gemerkt, dass alle Autoren je für sich ein eigenes Gottesbild entwerfen. Ebenso erstaunt war ich, wie „diktatorisch“ die einzelnen Autoren sind. Alle sagen immer und immer wieder: „Ich weiß, wie es ist, es ist so“. Dieses Bild der Dinge ist heute nicht mehr modern. Heute gilt es vielmehr, zu sagen: „Das nehme ich an, und das folgere ich daraus“. Und wenn ich schreibe „ich“, dann möchte ich damit nicht ausdrücken, dass ich die Wahrheit mit dem Löffel gefressen hätte, sondern, dass die Wahrheit immer subjektiv, immer an Menschen (Frauen, Männer, Kinder, gleich jedes Ansehen, Vermögen, Nationalität) gebunden ist. Die Wahrheit an und für sich, die gibt es heute so nicht mehr (das ist zwar ein geisteswissenschaftlicher Ansatz, aber ich denke, er bewährt sich

in der Naturwissenschaft bestens, denn da gibt es auch immer wieder Hahnenkämpfe, welche darauf zurückzuführen sind, dass sich Personen sehr wichtig finden). Der Vorteil dieser Sichtweise liegt meines Erachtens darin, dass „die Mathematik“ von allen immer wieder neu entdeckt und erobert werden will. Was ich heute sage, wirst Du morgen vielleicht nicht mehr so sehen - und übermorgen ein anderer wieder auf eine andere Art betrachten. Wichtig ist jedoch in meinen Augen, dass Du Dir ein eigenes Bild von der Materie machen kannst, dass diese nicht nur einer kleinen Elite vorbehalten ist (wie im alten Testament die Schriftgelehrten und der Stamm von Amos sich die Religion und Politik unter den Nagel rissen).

Nachdem ich nun das Wort zum Donnerstag losgelassen habe (ich habe das Kapitel am Donnerstag, den 29. Juli 2010 geschrieben), möchte ich mit einer Voraussetzung beginnen, welche in der Logik eine wichtige Rolle spielt:

(4.0.1) Es gibt wahre Aussagen.

Nun kommt die Formalisierung der Aussage: Für den Sprachteil „es gibt“ oder „es existiert“ oder „existiert“ wird das Symbol „ $\exists$ “ verwendet. Und genau so, wie ich oben lang und breit ausgewalzt habe, wird anstatt der Aussage oft ein Buchstaben für dessen Symbol oder Bezeichnung genommen, typischerweise A oder B , seltener auch C . Es werden einfach von vorne begonnen die Symbole des lateinischen Alphabets genommen. Also „richtig“ formuliert heißt der obige Satz:

(4.0.2) $\exists A$

falls A als Symbol für eine Aussage verstanden wird. Der Satzteil „falls A als Symbol für eine Aussage verstanden wird“, kann formalisiert werden mit

(4.0.3) $\exists A \in \Omega A$

wobei Ω die **Menge aller Aussagen** bezeichne, welche nicht in sich selbst oder bezüglich anderen Symbolen widersprüchlich seien (dies ist allerdings schon wieder eine selbst gewählte Bezeichnung, welche ich nicht in einem Mathematikbuch gefunden habe). Der Grund, wieso ich den griechischen Buchstaben Omega verwendet habe, liegt darin, dass A und Ω gerne als Symbole für Alles verwendet werden. A und Ω sind die ersten und die letzten Buchstaben des griechischen Alphabetes. Da eigentlich fast alles Aussagen sind, habe ich den letzten Buchstaben des griechischen Alphabetes für die Bezeichnung der Menge aller Aussagen verwendet. Sätze, welche nicht als Schlussfolgerungen von anderen Sätzen ableiten lassen (siehe auch das Kapitel 20.6), werden als Axiome, als unbeweisbare Aussagen, bezeichnet. In den Sozialwissenschaften heißen

diese Behauptungen übrigens „Thesen“. Es gilt also die Regel: Ist eine Aussage wahr, dann wird sie einfach hingeschrieben. Es wird also bei der formalen Beschreibung nicht speziell geschrieben: Diese Behauptung ist wahr. Obwohl dies bei der sprachlichen Beschreibung immer gemacht wird.

Damit alles seine Richtigkeit hat, möchte ich den eben erwähnten Sachverhalt in eine Definition und ein Axiom abfüllen. Somit schreibe ich die folgende

DEFINITION 2. Es bezeichne Ω die **Menge aller Aussagen**, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Aussagen widerspruchsfrei seien.

Weiter definiere ich (als Axiom)

DEFINITION 3. Axiom der wahren Aussagen: Es gelte per Definition (als Axiom)

$$\exists A \in \Omega : A$$

In Worten: Es gibt Aussagen, welche wahr sind.

Leider kann ich die Axiome nicht als eigenständige Begriffe (wie „Definition“ und „Satz“) mit meinem Textverarbeitungssystem („Lyx“) erzeugen. Respektive weiß ich nicht, wie ich das machen soll. Darum habe ich das Axiom der wahren Aussagen als Definition gekennzeichnet.

Es ist im Übrigen seltsam, dass das Axiom der wahren Aussagen erst jetzt kommt. Denn alle anderen Sätze vorher müssten von Dir ebenfalls als wahre Sätze anerkannt werden. Sonst hättest Du das Buch schon lange weggelegt, wohl im Stil von: „So ein Scheißdreck, was der Demarmels wieder faselt. Ist ein gescheiterter Physikstudent und will jetzt ein Einführungswerk in Mathematik schreiben.“ Das mag ja sein. Jedoch geht es ohne die Annahme des Satzes 4.0.3 sonst nicht weiter. Und das wäre schade. Auf jeden Fall ist dieses Axiom schon fast philosophisch. Dass es wahre Aussagen gibt, kann weder bewiesen noch widerlegt werden. Es ist eine Annahme - jedoch eine überaus praktische.

Wenn ich von wahren Aussagen spreche, dann meine ich in erster Linie diejenigen Aussagen, welche wirklich von den meisten Menschen als wahr angenommen werden. Wenn an Mathematik gedacht wird, dann werden unter wahren Aussagen wohl in erster Linie solche verstanden, welche erst nach einer langen und mühsamen Beweisserie als wahr akzeptiert werden. Und da verschiebt sich der Begriff der wahren Aussage in Richtung „unglaublich, aber offenbar wahr“ oder „ich habe keinen blassen Schimmer, wie Vorfahren auf diese Idee gekommen sind, und ich kann den Beweis selbst nicht nachvollziehen, aber wenn die das sagen, wird es schon stimmen“. Nein, ich meine Aussagen, welche für die meisten Menschen als selbstverständlich angenommen werden. Aussagen wie: „Ein Elefant ist üblicherweise schwerer als eine Maus“ (Ich

betrachte den Fall nicht, in welchem die Maus selbst trächtig ist, jedoch der Elefant gerade erst im Mutterleib gezeugt wurde und sich die befruchtete Eizelle des so gezeugten Elefanten sich noch nie geteilt hat). Oder ich denke an Tatsachen wie: „Wenn ein Lebewesen stirbt, dann kann es nicht wieder zum Leben erweckt werden“ oder „Die Sonnenstrahlen sind wichtig für das Leben auf der Erde“. Oder aber: „Menschen müssen Nahrung zu sich nehmen, damit sie leben können“. Aber auch dass diese Aussagen wahr sind, kann im eigentlichen Sinn nicht bewiesen werden. Es ist eine Annahme, ein Glaube, welcher aus vergangenen Erfahrungen resultiert. Natürlich werden Karrieren gemacht oder vernichtet, indem Schülerinnen und Schüler nach Aussagen abgefragt werden, welche die Lehrpersonen als wahr erachten. Natürlich gibt es Personen, welche aufgrund einer Behinderung nicht in der Lage sind, Aussagen als wahr zu erkennen und gewinnbringend anzuwenden. Aber Hand aufs Herz, was verstehst Du, was verstehe ich „von der Welt“? Und wollen wir das wirklich? Das wäre eine Höllenvorstellung, wenn ich alles im Voraus erkennen würde, was in naher oder gar ferner Zukunft geschehen würde, eben weil ich alles wüsste. Dass es nicht darum geht, „gut zu sein“, sondern bloß besser als die Mitmenschen in meiner Umgebung, ist für mich kein wirklicher Trost. Ich habe es, um es genauer zu schreiben, sogar ziemlich satt. Gerade darum finde ich diese Annahme, dass es wahre Aussagen gibt, unglaublich inspirierend. Weil sie den Kern der Sache offenlegt: Es werden Annahmen gemacht und überlegt, was daraus gefolgert werden kann.

In der Disziplin der Mathematik war es ein schmerzhafter Einschnitt, als erkannt wurde, dass Annahmen nicht wahr waren, welche als richtig angenommen wurden. Als Beispiel dafür kann der Mengenbegriff (siehe Kapitel 5) genommen werden. Denn das Gemeine an den falschen Annahmen ist, dass dann deren Schlussfolgerungen ebenfalls nicht mehr gültig sind. Dann müssen wir wieder „von vorne“ beginnen. Vielleicht ist darum kein Zufall, dass der Wegbereiter des Mengenbegriffs, Georg Cantor, an manischen Depressionen erkrankte¹. Cantor musste erkennen, dass eine grundlegende Annahme (die Menge aller Mengen, siehe Abschnitt 5) in sich nicht logisch ist. Dies leitet auf die psychologische Dimension des Axioms hin, welche ebenfalls nicht ohne Tiefgang ist: Es gibt leider immer wieder Leute, welche am Leben verzweifeln. Für diese Personen gilt diese Annahme „Es gibt wahre Aussagen“ leider nicht mehr. Für sie ist alles falsch. Und das ist traurig, todtraurig. Nun, es ist ein Mathematikbuch, welches ich zu schreiben beabsichtige, und kein Lehrbuch über klinische Psychologie. Trotzdem möchte ich darauf hinweisen, dass auch in der Mathematik nicht davon ausgegangen werden kann, zu wissen, was richtig ist und was falsch. Es wird einfach angenommen, dass es Aussagen gibt, welche richtig sind. Weiter wird untersucht, was daraus folgt.

¹gemäß Wikipedia, ich habe es aber auch in anderen Texten gelesen

Auf der anderen Seite gilt in der modernen Physik eine solche Aussage wohl nur schwer. Eine absolute Aussage widerspricht eigentlich der Denkweise der Quantenphysik. Jedoch verbraucht die moderne Hochenergiephysik Milliarden an Dollar, und das ist doch sicher ein Faktum, welches so gilt. Das heißt, in der Alltagswelt ist die moderne Physik vielleicht doch nicht so diffus ist, wie sie zu sein doch irgendwie vorgibt. Doch es gilt auch, sich von den Geistes- und Sozialwissenschaften abzugrenzen in dem Sinn, dass in den Geistes und Sozialwissenschaften häufig eine sogenannte Relativismusdebatte geführt wird. Beispielsweise wird die Relativität der verschiedenen Lebens- und Kulturformen gepredigt. Das mag ja innerhalb gewisser Grenzen auch zutreffen. Doch es gibt beispielsweise keine Volksgruppe, welche sich ausschließlich von Kieselsteinen ernährt. Es ist sicher nicht so, dass sich durch die Mathematik alles beweisen ließe. Das ist einfach nicht zutreffend, es wurde sogar bewiesen (durch Gödel). Aber innerhalb der Mathematik wird angenommen, dass es wahre Aussagen gibt.

Bevor ich weiter weiter meinen Gedanken nachgehe, möchte ich darauf hinweisen, dass eine wahre Aussage sicher eine Entsprechung in den Strukturen von Menschen, jedoch auch von Tieren oder sogar Pflanzen haben sollte. Der Begriff der wahren Aussage ist nicht menschengemacht, sondern ein Ergebnis unserer Evolution. Ich möchte an dieser Stelle dafür danken, denn dank diesen Strukturen habe ich eine Möglichkeit gefunden, wie ich etwas mit meiner Zeit auf Erden anfangen kann.

Ich möchte jetzt bereits eine Aussage aufschreiben, welche ich sich selbst widersprüchlich sind. Das Beispiel ist das Barbier-Pradoxon von Berndt Russel². Es lautet: „Man kann einen Barbier definieren als einen, der alle diejenigen und nur diejenigen, die sich nicht selbst rasieren, rasiert. Die Frage ist: Rasiert der Barbier sich selbst?“. Denn wenn er sich selbst rasieren würde, dann würde er sich gemäß Definition jemanden rasieren, obwohl sich dieser selbst rasiert. Dann wäre er jedoch kein Barbier. Also ist dies nicht möglich. Würde er sich selbst jedoch nicht rasieren, dann gäbe es jemanden, welcher nicht durch den Barbier rasiert wird. Also wäre er wieder kein Barbier. Wie ich es drehe und wende, das geht nicht gut. Also ist die ganze Aussage in sich selbst widersprüchlich. Der ganze Widerspruch kann jedoch gut aufgelöst werden, falls die Aussage ausdrücklich nur auf andere Personen eingeschränkt wird. Also etwa: „Ein Barbier rasiert andere Personen, welche sich selbst nicht rasieren“. Dann habe ich bemerkt, dass es nicht darauf ankommt, ob der Barbier sich selbst rasiert oder nicht. Es kommt nur darauf an, ob er andere Personen rasiert.

²nachzulesen unter <http://de.wikipedia.org/wiki/Barbier-Paradoxon>

Ein anderes Beispiel ist das folgende³. Stelle Dir vor, jemand würde eine Verbotstafel aufstellen auf welcher geschrieben würde: „Es ist verboten, im Umkreis von 100 Metern Verbotstafeln aufzustellen“. Dann ist das ein Widerspruch in sich selbst. Denn dann hätte die Verbotstafel selbst nicht aufgestellt werden dürfen. Andererseits wäre in diesem Fall die Verbotstafel nicht vorhanden. Dann wäre es jedoch erlaubt, Verbotstafeln aufzustellen, was jedoch hätte verhindert werden sollen. Wieder kann der Widerspruch so aufgelöst werden, indem auf die Verbotstafel geschrieben wird: „Es ist verboten, im Umkreis von 100 Metern andere Verbotstafeln aufzustellen“.

Ein drittes Beispiel musste ich selbst erleben. Es ist der berühmte logische Zirkelschluss, welchem ich auch als kleiner Knirps erlegen bin. Ich habe die Wolken und den Wind betrachtet. Und dann habe ich voller Stolz meiner großen Schwester erklärt: „Jetzt weiß ich, wieso der Wind bläst: Es sind die Wolken, welche den Wind antreiben“. Und dann hat meine Schwester mich gefragt: „Das ist ja schon gut und recht. Aber wieso bewegen sich dann die Wolken.“ Dann habe ich nachgedacht und wichtig erklärt: „Das ist doch ganz einfach: Weil der Wind bläst“. Meine große Schwester erklärte mir, dass das nicht stimmen kann was ich sage, aber ich habe damals nicht begriffen, wieso. Später lernten wir beide, dass diese Art von Fehlschlüssen in der menschlichen Entwicklung praktisch immer vorkommen. Aber im Moment fühlte ich mich schon gedemütigt. Also gibt es Aussagen, welche in sich selbst widersprüchlich sind. Es ist oft wichtig und richtig, diese Aussagen aufzuschreiben - damit den lieben Mitmenschen respektive Nachfahren nicht die gleiche Pein widerfährt wie mir, als ich ein kleiner Junge war.

Ich möchte betonen, dass die folgenden Zeilen ein Vorschlag sind und dass meines Erachtens die Problematik der in sich widersprüchlichen Aussagen in der ernsthaften Logik sehr kontrovers diskutiert wird. Aber bilde Dir doch selbst ein Urteil! Wie also mit in sich widersprüchlichen Aussagen umgehen? Nun, diese können als in sich widersprüchlich bezeichnet und als solche den nicht wahren Aussagen zugewiesen werden. Jedoch können diese nicht aus sich selbst als nicht wahre Aussagen erschlossen werden, sondern müssen als solche zusätzlich bezeichnet werden. Das ist dann wie ein Fisch, welcher in einem Lebensmittelladen zum Verkauf angeboten wird, dessen Ablaufdatum jedoch überschritten ist. Falls er stinkt, dann merkst Du es selbst, dass es keine gute Idee mehr ist, diesen Fisch zum Verzehr kaufen zu wollen. Stinkt er jedoch nicht, dann siehst Du eventuell auf einer Beschriftung auf der Verpackung des Fisches, dass sein Ablaufdatum überschritten ist. Und so, schlage ich vor, kannst Du mit einer in sich selbst widersprüchlichen Aussage umgehen: Falls Du gemerkt hast, dass etwas mit der Aussage

³Auch dieses Beispiel habe ich irgendwo geklaut, aber noch abgewandelt. Wenn ich die Quelle noch wüsste, würde ich sie an dieser Stelle aufschreiben.

nicht stimmt, dann schreibst Du diese zusammen mit dem Vermerk hin: „Mit dieser Aussage ist etwas nicht in Ordnung“. Damit rechnest Du diese Aussage jedoch automatisch den nicht wahren Aussagen zu. Dann kannst Du weiter Deinen Überlegungen nachgehen. Diese Problematik kann unter einem pessimistischen oder optimistischen Standpunkt betrachtet werden. Einfacher ausgedrückt: Das kann als Nachteil oder als Vorteil angesehen werden. Der pessimistische Standpunkt ist, dass die so vorgestellte, „naive“ Logik fehlerhaft und in sich widersprüchlich ist. Der optimistische Standpunkt ist, dass es uns Menschen braucht, um Logik betreiben zu können. Vielleicht werden Maschinen und Computer immer besser und überflügeln uns immer öfter in Teilgebieten an sogenannter Intelligenz überflügeln. Ein Beispiel dafür ist im Moment (am 31. Mai 2019) die Gesichtserkennung. Es soll jetzt Computern besser als uns Menschen gelingen, Gesichter zu erkennen. Das kann beispielsweise wichtig sein, um polizeilich gesuchte Menschen in Flughäfen oder Bahnhöfen zu erkennen. Und da finde ich den Gedanken tröstlich, dass es uns Menschen im Moment noch gelingt, Computer oder Roboter insofern zu überflügeln, als ich noch nie von einem Computer gehört hätte, welcher aus freien Stücken oder nach einer entsprechenden Aufforderung ein Skript über Logik schreiben würde.

Übrigens ist der Begriff der Widerspruchsfreiheit selbst recht heikel. Wie ich mit dem Beispiel 20.18 zeigen möchte, kann eine Aussage nur schon durch die Reihenfolge der Niederschrift zu einer Widersprüchlichkeit führen.

Die nächsten Kapitel 8 bis 16 beschäftigen sich mit der Definition von logischen Verknüpfungen. Diese sind immer gleich aufgebaut: Zuerst werden Beispiele gemacht, welche zeigen sollen, wie logische Verknüpfungen aufgebaut sind. Die Eigenschaften der logischen Verknüpfungen werden mit Tabellen beziehungsweise Schaltbildern anschaulich dargestellt. Die Kapitel enden jeweils mit einer mathematisch formalisierten Darstellung der logischen Verknüpfungen. Diese werden jeweils noch aufgelöst bis sie wieder rein sprachliche Beschreibungen darstellen. Außerdem werde ich versuchen, bei den drei gebräuchlichsten logischen Verknüpfungen (der Konjunktion⁴ und der Disjunktion⁵ sowie der Implikation⁶) „Abkürzungen“ anzugeben, welche verwendet werden können, um logische Ausdrücke auszuwerten. Ich versuche, den Schritt von der umgangssprachlichen Darstellung der Aussagen in die formale Darstellung in möglichst viele, möglichst kleine Schritte zu unterteilen, so dass Du Dich möglichst ohne eigene Anstrengung an die formale mathematische Darstellung gewöhnst, und sie vielleicht, wenn ich Glück habe, sogar schätzen lernst. Denke daran, dass Du natürlich jederzeit das Recht hast, die Kapitel zu überlesen, falls es Dir zu blöd wird!

⁴ „Und-Verknüpfung“

⁵ „Oder-Verknüpfung“

⁶ logischen Schlussfolgerungen

Vielleicht liest Du zuerst ein späteres Kapitel und kommst dann wieder auf diese Definitionen zurück. Ich nehme mir die Freiheit, dass ich in der sprachlichen Beschreibung von formalisierten Aussagen diese, falls sie offensichtlich nicht wahr sind, in der indirekten Schreibweise wieder geben. Wenn ich also schreibe: „Es gilt nicht, dass Eisbären in der Antarktis leben würden“, dann bedeutet dies eben, dass Eisbären nicht in der Antarktis leben.

KAPITEL 5

Was sind Mengen?

Im umgangssprachlichen Sinn wird der Begriff der Menge oft als Umschreibung ähnlich wie das Wort „viel“ verwendet. „Der Demarmels erzählt eine Menge Scheiße“ könnte beispielsweise eine solche Aussage sein, in welcher dieses Wort verwendet wird. In einem Kreuzworträtsel war jedoch einmal ein gesuchter Begriff „Menge zwischen zwei Fingern“. Wüsstest Du ihn? Würde ich jetzt einen professionellen Text schreiben, dann würde ich Dich darüber im Dunkeln lassen, um welchen Begriff es sich dabei handelt. Schließlich habe ich auch lange darüber nachgedacht. Warum sollte ich Dir jetzt die Lösung „auf dem Silbertablett“ präsentieren? Nun, ich schreibe keinen professionellen Text. Und darum begnüge ich mich damit, die Lösung als Fußnote einzufügen¹. Obwohl in der Umgangssprache der Begriff „Menge“ oft gleichbedeutend mit der Eigenschaft „viel“ ist, kann in der Mathematik eine Menge aber nichts sein. Meine Definition von einer Menge ist:

DEFINITION 4. Eine Menge ist eine Zusammenfassung von Symbolen. Jedes Symbol kann jedoch höchstens einmal in einer Menge auftreten. Dabei darf die Menge weder direkt noch indirekt in der Zusammenfassung enthalten sein. Ein Symbol, welches in einer Menge enthalten ist, wird Element geheißen.

Definition von Mengen

Diese Definition ist vom Typ Marke Eigenbau². Mengen werden üblicherweise so definiert, als für sie ein Symbol reserviert wird. Üblicherweise ist das Symbol für eine Menge „M“, getreu dem Grundsatz, dass von einem Begriff der erste Buchstabe genommen und dieser als Symbol für den Begriff genommen wird.

Nun kommt etwas, was immer für Verwirrung sorgt - auch für mich. Ich möchte mich mit der Frage beschäftigen, ob es denn Mengen gibt, welche nicht leer sind? Ich beginne am Besten zuerst mit dem Lemma:

LEMMA 5. *Es gibt Mengen, welche nicht leer sind.*

¹Die Lösung ist: „Prise“, also etwa eine Prise Salz. Der Witz dabei ist, dass genau nicht „viel“, sondern „wenig“ damit gemeint ist. Also nicht etwa ein Kilo Salz, sondern ganz, ganz wenig Salz.

²Das bedeutet, dass Du diese Definition so in keinem Lehrbuch findest. Ich habe diese Definition selbst zusammengebastelt. Darum tust Du gut daran, zu überlegen, ob diese Definition kompletter Nonsens, teilweise falsch, eigentlich richtig, richtig oder sogar genial ist.

TABELLE 1. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
127	Identitaet Mengengleichheit leere Menge
130	Kommutativitaet Mengengleichheit A leer
133	Transitivitaet Mengengleichheit leere Mengen
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
149	Kommutation Schnittmenge leere Mengen

BEWEIS. Im Lemma [4.0.1](#) habe ich angenommen, dass es wahre Aussagen gibt. Also kann ich daraus folgern, dass die Menge der wahren Aussagen nicht leer ist. Denn ansonsten wäre die Menge aller Aussagen leer. Damit glaube ich, den Beweis des Lemmas erbracht zu haben und bende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [1](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Wozu das Ganze? Das Problem ist, dass es möglich sein könnte, etwas zu definieren, welches gar nicht gibt. Ein Beispiel dafür für etwas, was es nicht gibt, ist die Definition der kleinsten Zahl, welche grösser als 0 ist. Das gibt es nicht. Denn wäre eine solche vorhanden, dann kann ich diese mit x bezeichnen. Dann müsste jedoch auch

$$\frac{x}{2}$$

eine Zahl sein, welche grösser als Null ist. Jedoch müsste diese auch kleiner als x sein. Damit könnte jedoch x nicht die kleinste Zahl sein, welche grösser als Null ist. Damit das nicht auch hinsichtlich der Annahme von leeren Mengen passiert, habe ich das kleine Lemma aufgeschrieben. Interessant ist aus meiner Sicht, dass sich der Beweis von nicht leeren Mengen auf die Annahme von wahren Aussagen stützt und somit mehr oder weniger ebenfalls eine Definition ist. Jedoch ist die Annahme von wahren Aussagen bis jetzt immer noch eine Annahme, welche durchaus sinnvoll ist.

Es ist nun am einfachsten, wenn Du Dir unter einer Menge eine Menge von Zahlen vorstellst, auch wenn wenn dieser Mengenbegriff keineswegs so „harmlos³“ ist, wie es aussieht. Aber es sei nun M die Menge der Zahlen $1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}$ sowie $\frac{1}{8}$. Dann kann ich das so aufschreiben:

$$M = \left\{ 1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8} \right\}$$

³Keine Angst, es ist sowieso nie von Gefahr für Leib und Leben die Rede. Der Ausdruck „gefährlich“ würde bedeuten, dass eine Aussage nicht wahr sein könnte. Wenn es darum geht, dass Du eventuell eine Prüfung nicht bestehen könntest, ausgeschlossen würdest von einem Leben in Anstand und Würde, dauernd Praktikantenjobs erledigen müsstest, 1 Euro-Jobs ausüben dürftest oder so ähnlich - ja, dann ist es wirklich GEFÄHRLICH!

Die Zahlen $1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}$ sowie $\frac{1}{8}$ werden die Elemente der Menge M heißen. Die öffnende und geschweifte Klammer („{“ beziehungsweise „}“) geben an, dass es sich um eine Mengenbezeichnung handelt. Aber das kann problematisch werden. Ein Problem kann beispielsweise dann auftreten, wenn Bruchzahlen mit Komma geschrieben werden. Im obigen Fall würde dies dann so aussehen:

$$M = \{1, 0, 5, 0, 25, 0, 125\}$$

Na ja, das sieht nicht schön aus. In diesem Fall kannst Du selbstverständlich auch Semikolons⁴ als Zahlentrenner nehmen:

$$M = \{1; 0, 5; 0, 25; 0, 125\}$$

Oder aber Du könntest Punkte als Trennzeichen bei Bruchzahlen verwenden, was wie folgt aussehen würde:

$$M = \{1, 0.5, 0.25, 0.125\}$$

Das anderes Problem ist dasjenige, dass in der Definition nichts davon gesagt wird, dass es sich dabei um endlich viele Symbole handeln muss. Ein guter Teil der Analysis lebt jedoch gerade davon, dass Mengen unendlich viele Elemente besitzen können. Ein Beispiel dafür ist die Menge der natürlichen Zahlen, welche wie folgt definiert werden könnte:

$$\mathbb{N} = \{1, 2, 3, 4, \dots\}$$

Wieder sind die Punkte unsäglich. Denn diese heißen eigentlich: „Frau oder Mann weiß ja, wie es weiter geht“. Und ich behaupte: Davon kann nicht ausgegangen werden. Denn damit lässt sich genau nicht rechnen. Wenn Du es ganz exakt aufschreiben möchtest, dann kannst Du es wie folgt aufschreiben, wobei ich zugebe, dass die logischen Verknüpfungen noch nicht behandelt habe (lasse Dich bitte jedoch nicht davon abschrecken, ich werde alle ganz genau erklären - lese einfach weiter!):

$$(5.0.1) \quad \mathbb{N} = \{x \mid (x = 1) \vee ((y \in \mathbb{N}) \wedge (x = y + 1))\}$$

In Worten besagt diese Definition der Menge der natürlichen Zahlen das folgende: „Die Menge der natürlichen Zahlen ist definiert als die Menge der Objekte x , für welche gilt: x ist Eins oder es gibt eine andere natürliche Zahl, welche mit y bezeichnet wird, so dass $x = y + 1$ ist“. Der genaue logische Aufbau der Aussage rechts vom Trennstrich „|“ muss Dich nicht interessieren. Wesentlich ist nur, dass die Menge so definiert ist, dass ihre Elemente, welche mit dem Symbol x bezeichnet werden, einer Eigenschaft zugeordnet werden. Dies lässt sich dann sprachlich so formulieren: „Eine Menge M ist definiert als die Menge aller Elemente,

⁴auf gut Deutsch: „Strichpunkt“ „;“

welche mit x bezeichnet werden, für welche jeweils gilt („|“). Dabei ist es meines Wissens auch möglich, den Satzteil „für welche gilt“ auch mit einem Doppelpunkt „:“ abzukürzen. Ich werde mich jedoch an den Trennstrich halten. Die einzelnen natürlichen Zahlen werden dann auch Elemente der Menge der natürlichen Zahlen heißen.

Nun möchte ich weiter Beispiele für Mengen aufschreiben: Es sei A die Menge aller Automarken⁵. Dann umfasst A mindestens die Automarken „Mercedes“, „Citroën“, „Toyota“, natürlich nebst anderen Automarken. Dann heißen die Automarken „Mercedes“, „Citroën“ und „Toyota“ die Elemente der Menge aller Automarken.

Oder es sei F die Menge aller Fruchtarten. Dann umfasst F mindestens die Fruchtart „Äpfel“, „Birnen“, „Bananen“, „Aprikosen“. Also sind „Äpfel“, „Birnen“ oder „Bananen“ Elemente der Menge aller Fruchtarten.

Wenn ich eine Menge mit der Bezeichnung M und ein beliebiges Element mit der Bezeichnung e habe, dann wird, wie ich es schon geschrieben, jedoch noch nicht gesagt habe, das Symbol der Menge üblicherweise mit einem Großbuchstaben und das Element mit einem Kleinbuchstaben gekennzeichnet. Der Buchstabe „ e “ ist übrigens keine glückliche Bezeichnung für ein Element. Denn in der Mathematik ist e im Allgemeinen für die sogenannte eulersche Zahl e definiert, welche ungefähr den Wert 2.718 besitzt. Aber da ich sehr wahrscheinlich erst nach sehr vielen Seiten, wenn überhaupt dazu komme, die eulersche Zahl zu definieren, werde ich mir erlauben, an dieser Stelle sehr trotzdem den Buchstaben „ e “ als Bezeichnung eines Elements zu definieren. Jetzt kann ich zwei Fälle unterscheiden: Entweder, das Element e gehört zur Menge M oder das Element e gehört nicht zur Menge. Falls das Element e zur Menge M gehört, dann schreibe ich: $e \in M$ ⁶. Falls das Element e nicht zur Menge M gehört, dann schreibe ich $e \notin M$. Ich könnte aber auch schreiben $\neg(e \in M)$. Um Beispiele zu machen: Da „Toyota“ eine Automarke ist, gilt „Toyota“ $\in A$. Da Aprikosen Früchte sind, gilt „Aprikose“ $\in F$. Da jedoch „Mercedes“ keine Fruchtart ist, schreibe ich „Mercedes“ $\notin F$. Da wiederum Bananen keine Autos sind, schreibe ich „Bananen“ $\notin A$.

Mengen sind zusammen mit Aussagen, dass zwei Elemente gleich oder ungleich sind, die kleinsten Bausteine der Logik. Sie entsprechen der Kategorisierung in der menschlichen Entwicklung, also beispielsweise der Aussage: „Kaninchen sind Säugetiere“ oder eben „Äpfel sind Früchte“. Kinder beginnen in der Regel im Alter von vier bis sechs Jahren, solche Kategorien für ihre Überlegungen zu verwenden.

⁵Sobald die eine oder andere Automarke verschwindet, muss ich diesen Abschnitt wieder neu schreiben. Wie bereits die Griechen gesagt haben: Πάντα ρηει - alles fließt.

⁶„ $\in$ “ kann als „enthalten“ gelesen werden, falls Du den Text auf Deutsch liest

Wobei, genauer geschrieben, kann bei einer gegebenen Menge M die Aussage $e \in M$ auch als Variablendefinition verwendet werden. Ich mache ein Beispiel: Es sei $M = \{1, 3, 5, 7, 9\}$ die Definition der Menge M als diejenige Menge, welche die ungeraden natürlichen Zahlen bis und mit neun definiert. „Ungerade“ bedeutet, dass die Zahl, welche mit dem Symbol n bezeichnet werde, entweder 1 ist oder es eine andere natürliche Zahl g gibt (also mit dem Symbol „ g “ bezeichnet werde) so dass gilt:

$$n = 2 \cdot g + 1$$

Ich möchte kurz zeigen, dass das dies auf die Zahlen der Menge M zutrifft: 1 ist in der Menge M enthalten. Also ist 1 per Definition (willkürlicher Festlegung) ungerade. 3 ist ungerade, da gilt:

$$3 = 2 \cdot 1 + 1 = 2 + 1$$

5 ist ungerade, da gilt:

$$5 = 2 \cdot 2 + 1 = 4 + 1$$

7 ist ungerade, da gilt:

$$7 = 2 \cdot 3 + 1 = 6 + 1$$

Und schlussendlich ist 9 ungerade, da gilt:

$$9 = 2 \cdot 4 + 1 = 8 + 1$$

Dann kann mit der Aussage: Es sei e ein Element von M (formal beschrieben mit $e \in M$) verwendet werden, um die Variable e zu definieren (zur Definition einer Variablen siehe Definition 12 oben). Dann ist e ein Metasymbol für eine der Zahlen 1, 3, 5, 7 oder 9. Welches Symbol genau gemeint ist, kann und will bis zu dieser Stelle niemand sagen - auch wenn dies widersinnig erscheint. Das Metasymbol ist gewissermaßen anonymisiert. Anstatt über ein Symbol der Menge M nachzudenken, überlege ich mir, welche wahren Aussagen ich über alle Elemente der Menge M machen kann. Dies ist wieder ein Beispiel für eine Kategorisierung, welche in der präoperativen Stufe der kognitiven Entwicklung nach Piaget beschrieben wird. Damit ist gemeint, dass beispielsweise Tierarten zusammengefasst werden wie „Hunde, Katzen, Kühe und Mäuse sind Säugetiere“. Dann kann ich schreiben: „Es sei s ein (Meta-)Symbol für Säugetiere. Dann hat s vier Gliedmaßen, sofern es keine Geburtsmissbildung respektive Unfall erleiden musste.“ Es kann jedoch auch geschrieben werden, welche gemeinsamen Eigenschaften die aufgezählten Säugetierarten nicht besitzen. Beispielsweise kann ich aufschreiben: „Es gilt nicht, dass s ein Metasymbol für eine Säugetierart ist, welches andere Säugetiere ist. Denn Katzen oder der Hunde essen Fleisch, Kühe und Mäuse jedoch nicht. Angewendet auf mathematische Aussagen wird später also nie ausschließlich die Rede

davon sein, dass $e \in M$ sei. Es werden typischerweise Aussagen wie die folgende gemacht

$$\forall e \in M : e \text{ ist ungerade.}$$

Ganz ausgeschrieben bedeutet dies, dass für alle Elemente e in der Menge M gilt, dass e ungerade ist. Nun, da sowohl 1, 3, 5, 7 wie auch 9 ungerade sind, haben wir wohl nichts dagegen einzuwenden - außer dass es wahrscheinlich immer noch fragwürdig ist, für was das gut sei. Jedoch werden später wohl schier unzählige mathematische Aussagen sich wunderbar klar mittels der Variablenschreibweise formulieren, jedoch noch besser beweisen lassen, wenn anstelle der ausgeschriebenen Schreibweise wie „1, 3, 5, 7 sowie 9 sind ungerade“ die Schreibweise mittels Eigenschaften (siehe Aussage 5.0.1 oben) verwendet wird. Dies ist mindestens dann bestimmt der Fall, wenn M unendlich viele Elemente besitzt.

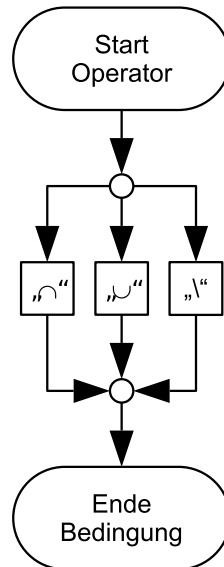
Wenn ich eine Menge M definiert habe, dann fordere ich, dass die Menge weder direkt noch indirekt als Element der Menge definiert ist. Ein Beispiel dafür, was nicht geht, ist die folgende Menge: Es sei S die Menge aller Mengen, welche sich selbst nicht als Element enthalten. Das hatte der Mathematiker Cantor bemerkt⁷. Denn diese Menge ist in sich widersprüchlich. Denn es geht um die Frage, ob S in S enthalten sei. Falls ich sage: „Doch, S muss in S enthalten sein, denn S ist auch eine Menge, welche sich nicht selbst als Element enthält“, dann ist S gerade eine Menge, welche sich selbst als Element enthält. Also darf S kein Element von S sein. Ist jedoch S nicht in S enthalten, dann ist S einer Menge, welche sich nicht selbst als Element enthält. Also ist S in S als Element enthalten.

Woher kommt der Widerspruch und wie kann er sich auflösen? Der Widerspruch stammt m.E. daher, weil eine Menge sicher syntaktisch beschrieben werden kann. Das Wort syntaktisch bedeutet, dass klar definierte Regeln aufgeschrieben werden können, welche beschreiben, was eine Menge ist und was nicht. In den Abbildungen 5.0.1 bis 5.0.7 habe ich die Beschreibung einer Menge als Abbildung eingefügt. Ich habe zuerst gedacht, das sei einfach, aufzuschreiben, was eine Menge ist und was nicht. Aber ich glaube, ich habe mich getäuscht. Vielleicht empfindest Du die Darstellung überschaubar. Dann gratuliere ich Dir! Ich finde diese Beschreibung schon sehr unübersichtlich. Die Beschreibung von Mengen mittels Flussdiagrammen habe ich zuerst in einem Buch über Programmierung mittels Modula-2 zuerst gesehen⁸. Ich habe das Buch selbst nicht kapiert. Jedoch fand ich die Beschreibung der Grammatik der Programmiersprache mittels Flussdiagrammen schön.

⁷Da ich den Beweis nicht mehr im Kopf hatte, habe ich ihn bei <http://www.mathe-online.at> nachgelesen

⁸Wenn ich mich nicht täusche, war es dieses [Buch](#) (der Link ist natürlich im PDF aktiviert. Ausgedruckt lautet er <http://www.inf.ethz.ch/personal/wirth/books/Modula2D/>)

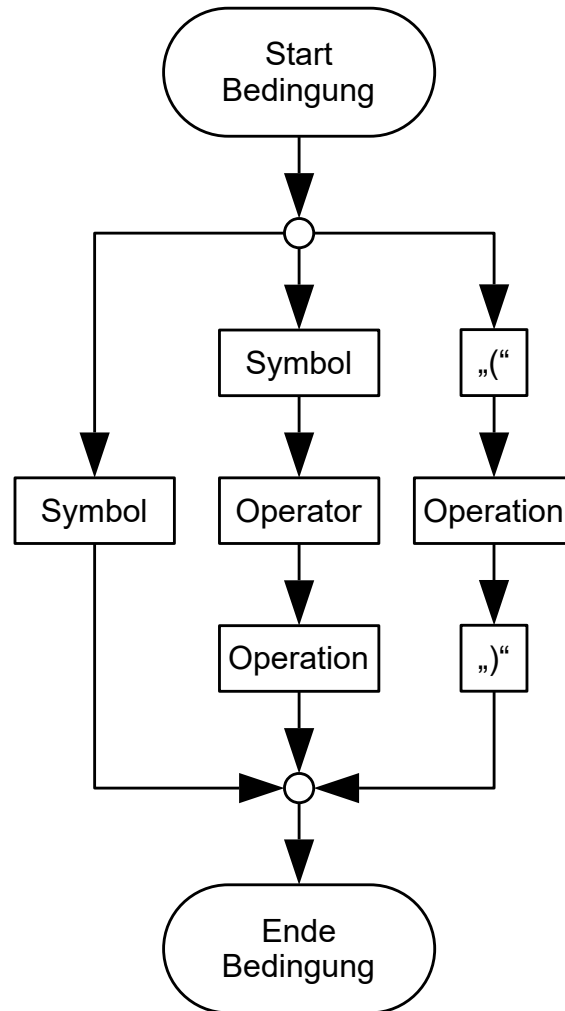
ABBILDUNG 5.0.1. syntaktische Beschreibung eines Operators



Diese Beschreibung in den Abbildungen der Abbildungen 5.0.1 bis 5.0.7 kannst Du so lesen: Einerseits kannst Du eine Menge wird so definieren, indem kein beziehungsweise ein Symbol definiert wird. Dabei sollen die Symbole so definiert werden, wie ich es im Kapitel 2 dargestellt habe. Einerseits ist es möglich, die Mengendefinition damit abzuschließen. Dann ist die Menge jedoch nicht näher umschrieben. Das heißt, dass in diesem Fall uns außer dem Namen keine weiteren Eigenschaften der Menge bekannt sind. Aber es ist möglich, auf diese Weise ein Menge zu bezeichnen. Ob das sinnvoll ist, wage ich jedoch zu bezweifeln. Darum kann andererseits die Menge noch weiter beschrieben werden. Entweder, indem eine Bedingung aufgeschrieben wird. Oder es können kein, ein oder mehrere Symbole aufgeschrieben werden. Schlussendlich können neue Mengen erzeugt werden, indem diese durch mehr oder weniger komplizierte Operationen aus anderen Mengen gebildet werden. Die Operation werden später noch aufgelistet. Ich habe diese ausschließlich hier aufgeschrieben, weil ich aufzeigen möchte, wie Mengen gebildet werden können.

Den Begriff des „maskierten Symbols“ wirst Du weiter oben nicht finden. Und nein, dieser Ausdruck ist nicht in der Mathematik geläufig. Dort wird diese Thematik generös umschifft. Dafür kenne ich ihn aus der Informatik. Du kannst jedoch beruhigt sein, denn ich werde den Begriff des maskierten Symbols zwar beschreiben. Aber ich werde ihn später nicht mehr verwenden. Er dient bloß dazu, Dir die Schwierigkeit einer sogenannten hieb- und stichfesten Definition vor Augen zu führen. Weiter bedeute das angespitzte Rechteck eine Entscheidung. Das

ABBILDUNG 5.0.2. syntaktische Beschreibung einer Operation



Gleichheitszeichen mit drei Strichen bedeute definitionsgemäße Gleichheit. Ich möchte kurz beschreiben, was ich überhaupt mit diesem Flussdiagramm ausdrücken wollte: Ein maskiertes Symbol ist zuerst einmal ein Symbol. Ist das Symbol jedoch einer der folgenden Zeichen: „{,, „}“, „,“, „“, „/“, dann verwende ich nicht das Symbol, sondern das maskierte Symbol. Ich verwende also anstelle des Symbols das Symbol, dem jedoch ein Schrägstrich „/“ vorangestellt wird. Würde ich bloß „Symbol“ schreiben, dann wäre gemäß dieser Beschreibung die folgende Menge zwar syntaktisch korrekt, jedoch von der Bedeutung her („semantisch“) mehrdeutig:

$$M = \{, \}, \{, a, /\}$$

Dann wäre es beispielsweise unklar, ob das erste Element jetzt ein Komma und zwei schließende geschweifte Klammern (, }) oder , }, { wäre.

ABBILDUNG 5.0.3. syntaktische Beschreibung einer Bedingung

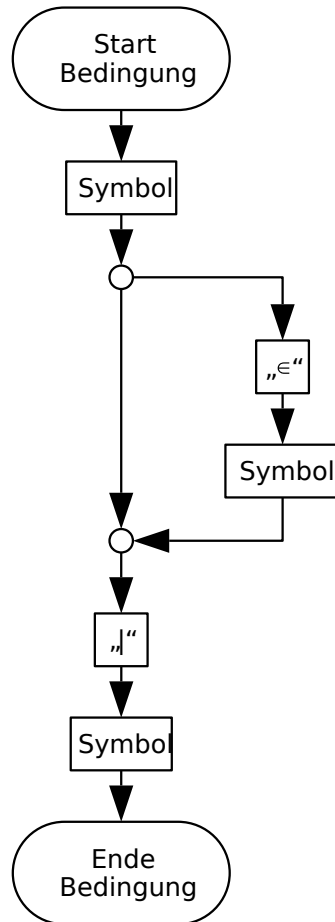


ABBILDUNG 5.0.4. syntaktische Beschreibung eines Trennzeichens

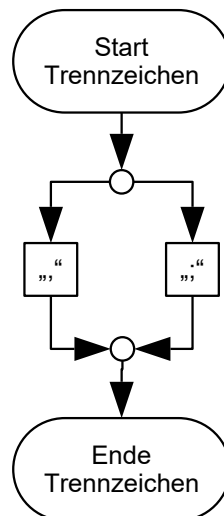
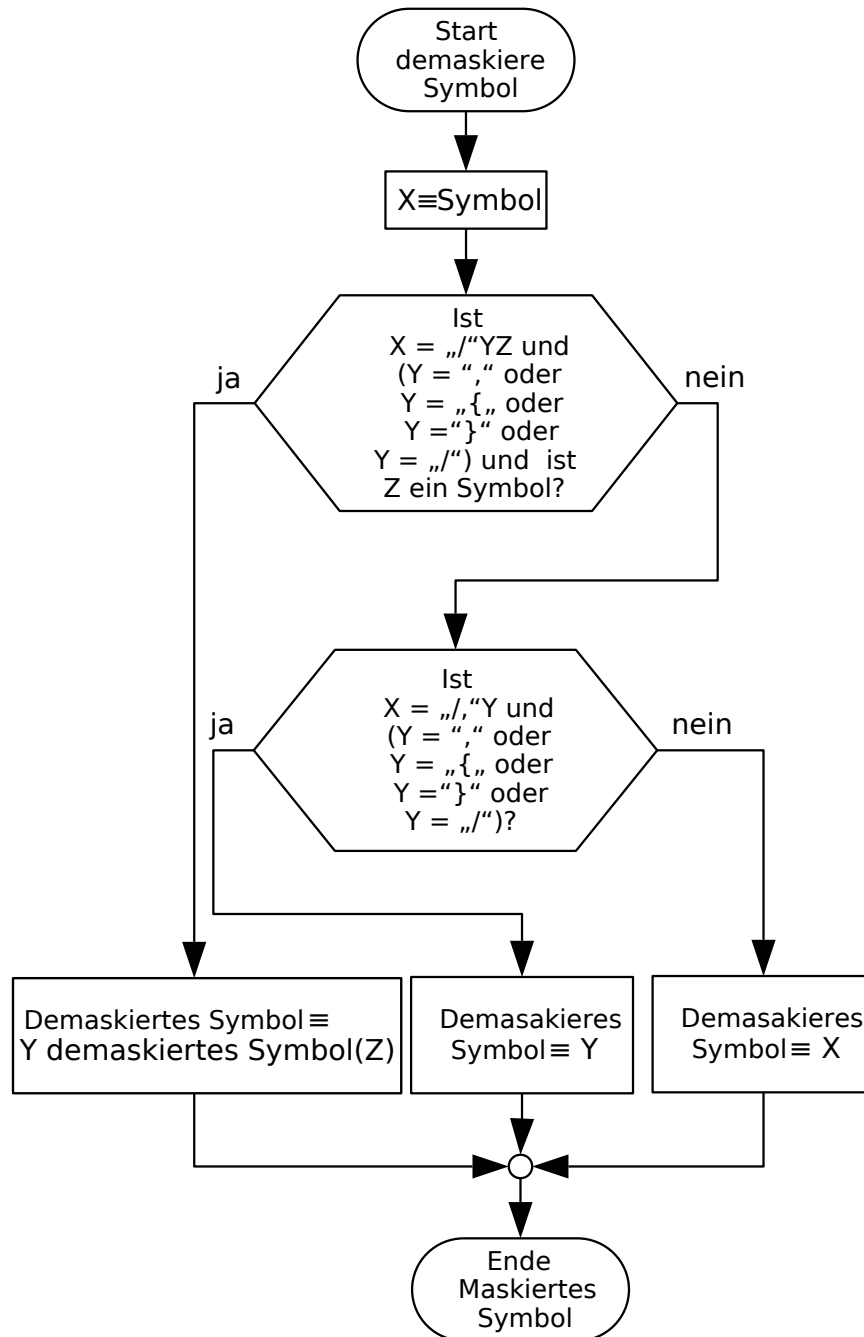
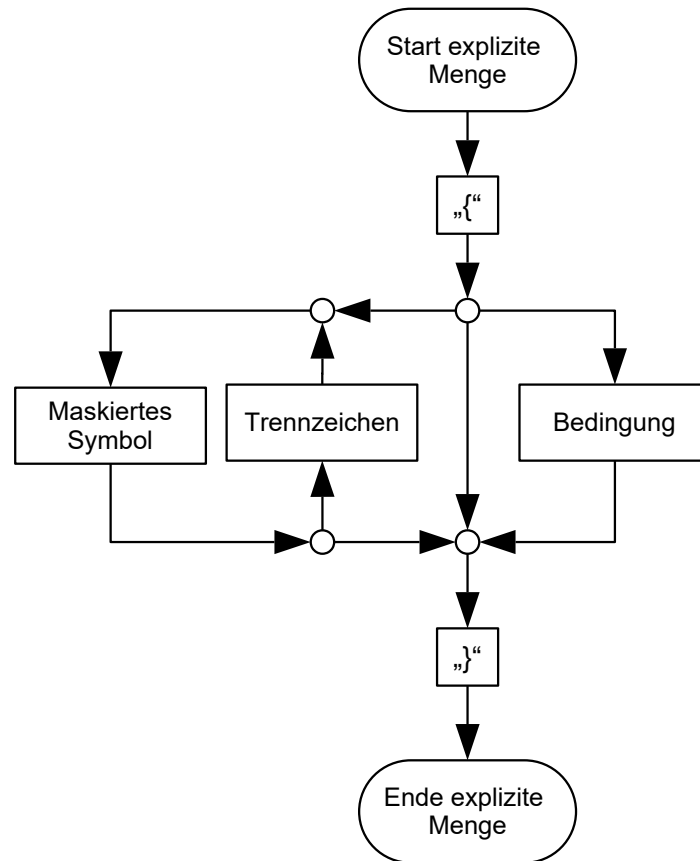


ABBILDUNG 5.0.5. syntaktische Beschreibung der maskierten Symbole



Jedoch könnte diese Unklarheit beseitigt werden, indem ein Füllsymbol (in diesem Fall ein Schrägstrich) verwendet würde. So wie ich in der Abbildung 5.0.5 die Maskierung definiert habe, geht es darum, dass

ABBILDUNG 5.0.6. syntaktische Beschreibung einer expliziten Mengenbeschreibung



Also könnte im obigen Beispiel etwa geschrieben werden:

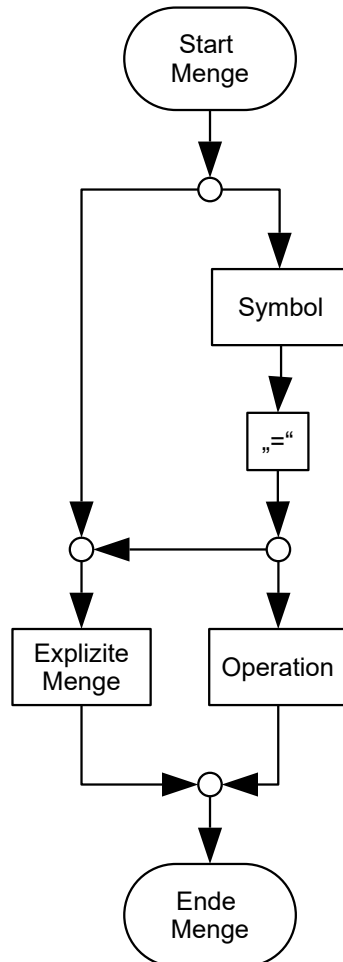
$$M = \{/, /\}/, /\{/, a, /\}$$

In diesem Fall hätte die Menge M die folgenden Elemente: Das erste Element wäre „/, /\}“. Es würde also aus einem Komma und zwei schließenden Klammern bestehen. Das zweite Element wäre „/{“. Dies wäre dann eine öffnende Klammer. Das dritte Element wäre „a“, also der Buchstabe „a“. Dieser Buchstabe könnte eventuell als Symbol für etwas anderes verwendet werden könnte. Was das genau ist, wird jedoch im Rahmen dieser Mengenbeschreibung nicht preisgegeben. Das vierte Symbol wäre „/“, also ein Schrägstrich.

Das System der Maskierung kommt in der Mathematik übrigens nicht vor. Dafür umso intensiver in der Informatik. Dort dient es dazu, zwischen Symbol und Metasymbol zu unterscheiden. Jedoch werden durch diesen Kunstgriff die Mengen fast nicht mehr lesbar. Aber falls ich dann die Elemente auslese, dann wäre beispielsweise die Aussage

$$, \in M$$

ABBILDUNG 5.0.7. syntaktische Beschreibung einer Menge



zwar wahr - aber leider schon wieder grenzwertig. Besser wäre es wohl aufzuschreiben, dass

$$', ' \in M$$

sei. Auch diese Aussage wäre wahr. Und nun kommt natürlich die „nächste Katastrophe“. Denn würde ich willkürlich definieren

$$N \equiv M \cup \{\cup\}$$

Nun wäre das natürlich schon wieder gewöhnungsbedürftig. Und ja, wahrscheinlich wäre es eine gute Idee, alle Symbole, welche in irgendeiner Form im Zusammenhang mit der Mengenschreibweise vorkommen, entweder von vornherein mit Apostrophen ('), Anführungs- und Schlusszeichen oder Maskierungszeichen zu maskieren. Aber ich werde jetzt an dieser Stelle abbrechen. Einfach, weil die Diskussion an dieser Stelle bloß zeigen soll, wie schwierig es ist, gute Festlegungen zu finden.

Trotzdem sollte es jetzt möglich sein, beliebige Mengen aufzuschreiben. Eine solche ist zum Beispiel

$$\mathbb{Z} = \left\{ z \mid \exists n_1 n_2 \in \mathbb{N} : z = (n_1, n_2) \right\}$$

Um diese Menge aufzuschreiben, kannst Du in der Abbildung 5.0.7 beginnen und dann den mittleren Pfad einschlagen. Das Symbol, welches verlangt wird, ist $\mathbb{Z}$. Diese Menge ist die übrigens die Definition der Menge aller ganzen Zahlen, wobei jedoch die Addition genauer definiert werden müsste. Anschließend wird das Gleichheitszeichen aufgeschrieben und dann zu expliziten Mengenbeschreibung (siehe Abbildung 5.0.6). In dieser expliziten Mengenbeschreibung wird zuerst die öffnende geschweifte Klammer hingeschrieben. Dann folgt ein Symbol, ein vertikaler Trennstrich um zum Schluss eine Bedingung, welche in mathematischer Form hingeschrieben wurde. Diese Bedingung lautet ausformuliert nicht mehr und nicht weniger: Es existieren zwei natürliche Zahlen, welche mit n_1 respektive n_2 benannt sein sollen, so dass gilt, dass z die geordnete Menge aus n_1 und n_2 ist. Eine geordnete Menge werde ich später erklären, wenn ich mich über die ganzen Zahlen unterhalte.

Auf diese Weise sollte es möglich sein, alle Menge in einer Liste einzutragen - in der Menge aller Menge eben. Dass diese Menge aller Menge in der Liste aller Mengen enthalten sein soll oder eben nicht, interessiert meines Erachtens nur unwesentlich. Falls es interessiert, dann führt dies zu einem Widerspruch, welcher oben aufgeschrieben wurde. Aber ich habe ja oben definiert, dass in der resultierenden Liste nicht danach gesucht werden soll, ob die Menge in der Menge enthalten ist. Es ist jedoch sicher richtig, dass darauf hingewiesen wurde, dass es diesbezüglich Schwierigkeiten geben kann. Es wurde meines Erachtens durch Cantor darauf hingewiesen, dass zwischen einer Zusammenfassung von Symbolen (also einer Menge) und einzelnen Symbolen unterschieden werden soll. Ich halte es so, wie ich es gelesen habe (wobei mir im Moment die Quelle entfallen ist): Falls eine Menge definiert wird, dann soll darauf geachtet werden, dass diese Menge nicht „ins Blaue hinaus“ definiert wird. Was bedeutet, dass ich darauf achten muss, dass die Elemente gut definiert werden müssen. Und dass kein Element ein Symbol für etwas ist, was gar nicht existiert, oder welches genau wieder auf sich selbst hinweist. Es gibt natürlich Ausnahmen. Eine davon ist eine leere Menge, als Symbol $\emptyset$. Diese Menge besitzt keine Elemente. Wieso soll das gut sein, etwas aufzuschreiben, was es gar nicht gibt? Es ist schon wichtig, sich zu überlegen, ob etwas überhaupt existieren kann. Und wenn es nicht existiert, dann lohnt es sich, das aufzuschreiben. Dadurch können andere Personen oder ich selbst zu einem späteren Zeitpunkt davon abgehalten werden, nach etwas zu suchen, was nicht existieren kann. Oder nach etwas, was in sich selbst widersprüchlich wäre (vergleiche mit dem Abschnitt 4). Andere Mengen, welche grundsätzlich

vor der Verwendung genau auf innere Widersprüche untersucht werden müssen, sind rekursiv definierte Mengen, wie ich unter der Definition 5.0.1 oben gezeigt habe. Das Problem dieser Menge ist, dass gar nicht mehr alle Elemente der Menge aufgeschrieben werden können! Die Frage ist, ob dies sinnvoll ist oder nicht. Diese Frage werde ich später sicher wieder aufnehmen.

Eine andere Lösung des Problems in sich widersprüchlicher Mengen besteht darin, Mengen und Mengen von Mengen und Mengen von Mengen von Mengen und so weiter separat zu definieren. Dann würden die Mengen von Mengen typischerweise als „Metamengen“ definiert. Also sind Mengen und Elemente klar voneinander zu trennen. Eine Menge kann nur innerhalb von Mengen, welche Mengen als Elemente besitzen, ein Element sein. Die folgende Menge wäre in diesem Sinn falsch formuliert.

$$M_1 = \{1, \{2\}\}$$

Dennoch wird diese Schreibweise oft in der Mathematik angewendet. Doch wieso wäre diese Schreibweise falsch? 1 und die Menge mit dem Element 2 wären Elemente der Menge M_1 . Dies bedeutet, dass ein Element und eine Menge mit einem Element in der gleichen Menge verwendet würden. Richtig formuliert müsste es in diesem Zusammenhang heißen: Entweder schreibe ich

$$M_2 = \{1, 2\}$$

oder aber

$$M_3 = \{\{1\}, \{2\}\}$$

M_2 ist dann die Menge mit den Elementen 1 respektive 2, M_3 ist dann die Metamenge, welche die Mengen $\{1\}$ respektive $\{2\}$ enthält. Aber ich vermute (ich weiß es nicht), dass jede in diesem Sinn falsch aufgeschriebene Menge in einer richtig geschriebene Menge umgewandelt werden kann. Im Moment möchte ich mir jedoch keine Gedanken darüber machen, ob das auch wirklich so ist.

Wie oben bereits erwähnt spielen in sich selbst widersprüchliche Mengen für die weiteren Betrachtung eine eher untergeordnete Rolle. In der Logik, so wie ich sie auf Wikipedia überflogen habe, wird das jedoch „breitgewalzt“, also ausführlich besprochen werden. Und wie schon besprochen, kapiere ich die Ausführungen jeweils nur teilweise. Ich werde im folgenden von einer „wohldefinierten Menge“ sprechen, wenn ich zwar eine beliebige, jedoch nicht potentiell in sich oder in Bezugu auf andere Mengen widersprüchlichen Menge im Kopf habe. Ein solche Menge, welche sicher nicht in sich widersprüchlich ist, ist beispielsweise die Menge $M = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$. Bevor ich weiter gehe, möchte ich noch aufschreiben, wann zwei Mengen als gleich zu betrachten sind.

DEFINITION 6. Es seien M und N beliebige Mengen. Ist dann jedes Element von M in der Menge N enthalten und umgekehrt jedes Element der Menge N in der Menge M , dann sind die Mengen gleich.

Ich möchte nun Beispiele von Mengengleichheiten respektive Mengungleichheiten aufschreiben. Es seien beispielsweise die Mengen M und P wie folgt gegeben:

$$\begin{aligned} M &= \left\{1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}\right\} \\ P &= \left\{1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}\right\} \end{aligned}$$

Dann sind die Mengen M und P gleich. Denn jedes Element von M kommt in der Menge P und jedes Element von P kommt in der Menge M vor, wie Du wohl ebenfalls unmittelbar siehst. Auch die Mengen

$$\begin{aligned} S &= \left\{\frac{1}{2}, 1, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}\right\} \\ T &= \left\{\frac{1}{8}, \frac{1}{4}, \frac{1}{2}, 1\right\} \end{aligned}$$

sind gleich der Menge M . Erstaunlicherweise sind jedoch die folgenden Mengen M und Q ebenfalls gleich:

$$\begin{aligned} M &= \left\{1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}\right\} \\ Q &= \left\{1, \frac{1}{2}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}\right\} \end{aligned}$$

Der Grund dafür ist, dass alle Elemente von M (also die Elemente $1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}$ sowie $\frac{1}{8}$) sowohl ebenfalls in der Menge Q vorkommen. Ebenso kommen die Elemente von Q (also die Elemente $1, \frac{1}{2}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}$ sowie $\frac{1}{8}$) ebenfalls in der Menge M vor. Jetzt möchte ich selbstverständlich noch ein Beispiel für zwei Mengen aufschreiben, welche nicht gleich sind. Es seien die Mengen

$$\begin{aligned} M &= \left\{1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}\right\} \\ R &= \left\{0, 1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}\right\} \end{aligned}$$

gegeben. Dann sind zwar alle Elemente von M in der Menge R enthalten. Jedoch sind nicht alle Elemente von R in der Menge M enthalten. Denn 0 ist zwar in der Menge R , nicht jedoch in der Menge M enthalten.

Die Beispiele mögen Dir wahrscheinlich lächerlich einfach erscheinen. Tatsächlich sind jedoch viele äußerst vertrackte Beweise in der Analysis derart aufgebaut, dass im Kern gezeigt wird, dass zwei Mengen entweder gleich oder ungleich sind.

Ich habe mir erlaubt, die Menge Ω als diejenige Menge zu definieren, welche keine in sich oder gegenüber anderen Aussagen widersprüchliche Aussagen enthalte. Obwohl solche widersprüchliche Aussagen sehr wohl existieren (siehe dazu Abschnitt 4). Das macht für die Logik meines Erachtens keine gravierende Probleme. Denn falls eine A eine in sich widersprüchliche Aussage ist, dann kann sie keine wahre Aussage sein. Also muss sie in der Menge derjenigen Aussagen enthalten sein, welche nicht wahr ist.

Bevor ich weitere Elemente vorstelle, möchte ich kurz das erste Mal die leere Menge definieren. Es gelte:

DEFINITION 7. Es sei $\emptyset \equiv \{\}$ die leere Menge. In Worten: Die leere Menge $\emptyset$ sei definiert als diejenige Menge, welche keine Elemente besitze. Wenn ich umgekehrt schreibe, eine (wohldefinierte) Menge M sei nichtleer (oder gewöhnlicher geschrieben: nicht leer), dann meine ich, dass gilt

$$M \neq \emptyset$$

In Worten: Ich meine damit, dass M nicht leer sei. Also muss M mindestens ein Element besitzen.

KAPITEL 6

Über das sogenannte Bilderverbot in der Mathe

Vorbemerkung: Diese Bezeichnung „Bilderverbot“ ist eine Bezeichnung, welche ich selber gewählt habe. Ich werde jedoch noch erklären versuchen, wieso ich das so gemacht habe.

Ich möchte ein Beispiel machen: Jemand sagt, dass gilt

$$\sum_{k=0}^n (2 \cdot k + 1) = (n + 1)^2$$

Was bedeutet diese Formel? In Worten besagt diese Formel: Gegeben sei die Menge der ungeraden Zahlen. Das sind etwa die Zahlen 1, 3, 5, aber auch 111, 127. Also die Zahlen welche ich dadurch bilden kann, dass ich eine beliebige „natürliche Zahl“ abzüglich 1 nehme, diese mit 2 multipliziere und dann 1 hinzuzähle. Beispiel: Wenn ich 42 als Ausgangszahl nehme, dann kann ich rechnen

$$2 \cdot 42 + 1 = 84 + 1 = 85$$

Nun ist die Behauptung: Wenn ich eine bestimmte Zahl habe, sagen wir 3. Dann bestimme ich die entsprechende ungerade Zahl, indem ich rechne:

$$2 \cdot 3 + 1 = 6 + 1 = 7$$

Weiter zähle ich alle ungeraden Zahlen welche kleiner oder gleich diese Zahl (7 im Beispiel) sind, zusammen. Dann erhalte ich

$$1 + 3 + 5 + 7 = 4 + 12 = 16$$

Also behaupte ich, dass diese Summe gleich die ursprüngliche Zahl (3) mal sich selber ist. Und hier kommt das „Bilderverbot“ ins Spiel: Weil ich gesehen habe, dass die Behauptung für die Zahl 3 stimmt, heißt dies nicht, dass dies für alle Zahlen gelten muss. Und ja, die Regel ist üblicherweise schon sinnvoll. Übrigens ist es auch Sinnvoll, eine allgemeine Aussage zu widerlegen, indem ein Gegenbeispiel gefunden wird. Ein gutes diesbezügliches Beispiel finde ich die sogenannten Mersenne-Zahlen¹. Dies sind spezielle gebildete Zahlen. Ursprünglich war die Idee, dass alle diese Zahlen sogenannten Primzahlen seien, also solche, welche ohne Rest nur durch 1 und die Zahl selber geteilt werden können. Jedoch wurde dann eine Zahl gefunden, welche eine solche Mersenne-Zahl ist, jedoch trotzdem keine Primzahl ist. Also kann ich

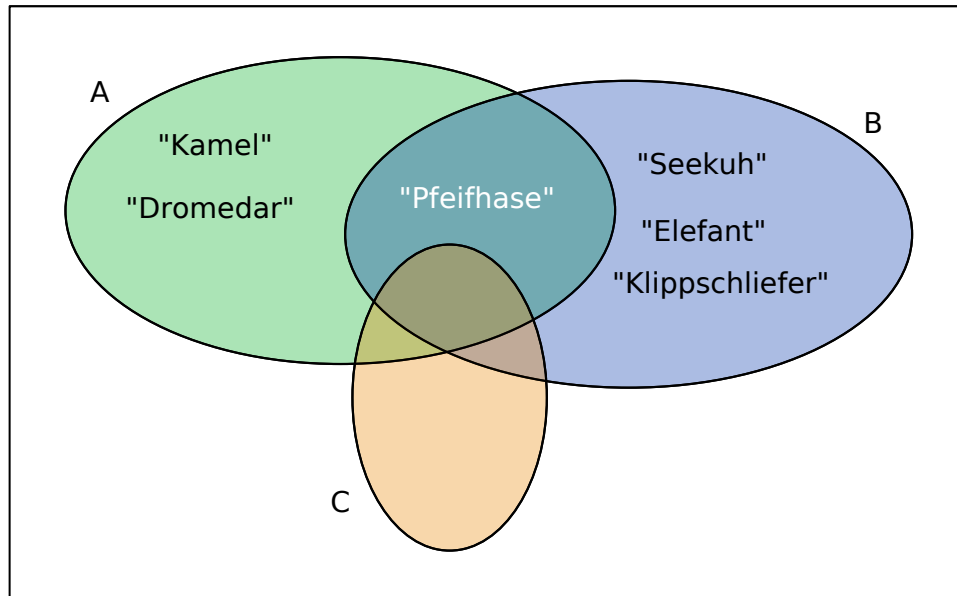
¹siehe beispielsweise <https://de.wikipedia.org/wiki/Mersenne-Zahl>

schließen, dass ein Beispiel zwar ein gutes Mittel ist, um einen mathematischen Satz zu widerlegen - jedoch nicht, um einen mathematischen Satz zu beweisen.

Das Wort „Bilderverbot“ habe ich mir übrigens von der christlichen Religion ausgeliehen. Dort wurde es ja bereits vielfach selber ad absurdum geführt (also durch sich selber widerlegt). In den zehn Geboten von Mose wird geschrieben: „Du sollst dir kein Gottesbild machen“ (zitiert von <https://de.wikipedia.org/wiki/Bilderverbot>). Warum das so geschrieben wurde, ist natürlich im Nachhinein schwierig zu erraten. Und ja: Gerade die römisch katholische Kirche (zu welcher ich selber gehöre) hat sich eigentlich immer darum foutiert (also hat dieses Gebot nie eingehalten). Dieses Bilderverbot besagt im Kern, dass die Frage, wer oder was der Begriff der Göttin oder des Gottes sein könnte, sich selber eigentlich verbietet. Von mir gesehen wäre dieses Gebot schon sinnvoll - aber wie schon geschrieben: Daran hält sie in der römisch katholischen Kirche niemand. Und wieso ist das Gebot sinnvoll? Weil die Autoren (leider waren es wahrscheinlich wirklich fast immer Männer, welche die Bibel niederschrieben) an einem bestimmten Punkt in der Niederschreibung des Werks der Meinung waren, dass es nicht möglich sei, zu beschreiben, was unter dem Begriff „Gott“ zu verstehen sei. Sie stellten sich vor, dass da etwas sei, was die Geschehnisse der Welt lenken würde. Was dieses etwas sei, das entziehe sich jedoch der menschlichen Beschreibung. Es wurde auch die Meinung vertreten, dass Gott sehen unweigerlich den eigenen Tod nach sich ziehen würde. Weil die Kraft, welche das Universum geformt habe, so gross und mächtig sein müsse, dass jedes menschliche Leben daneben winzig sein müsse. Denke dabei an Phänomene wie Stürme, die unvollstellbare Grösse der Sonne, neben welcher die Erde klein wie eine Stecknadel erscheint. Oder Erdbeben, Tsunamis, Stürme, Tornados, Vulkanausbrüche. Wenn auch die moderne Naturwissenschaft auch die Mechanismen dieser Erscheinungen besser beschreiben kann - steuern oder gar regeln kann die Naturwissenschaft diese Phänomene nicht. Die Menschheit kann beispielsweise Erdbeben immer noch nicht gut vorhersagen oder die Gewalt von Vulkanausbrüchen begrenzen. Aus diesem Grund finde ich eigentlich ganz sinnvoll, wenn der Gottesbegriff so gehandhabt wird, dass Gott ein Bild ist für das Rätsel unserer Existenz.

Aber auch in der Mathematik hält sich niemand an das „Bilderverbot“. Wenn beispielsweise ein Beweis für einen Beweis nachvollzogen wird, dann wird häufig eine Skizze angefertigt, um den Beweis für eine bestimmte Situation nachvollziehen zu können. Dies auch im Wissen darüber, dass jede Skizze nur einen bestimmten möglichen Fall beschreiben kann, in welchem ein mathematischer Satz gilt. Obwohl viele Sätze häufig unendlich viele Fälle aufs Mal beschreiben. Trotzdem hilft es für das Erinnern eines Beweises enorm, wenn die Schritte exemplarisch nachvollzogen werden. Jedoch gibt es eine wesentliche Schranke:

ABBILDUNG 6.0.1. Venn-Diagramm einer Menge



Wenn ein mathematischer Satz bewiesen wird, dann reicht es nicht, falls der mathematische Satz an wenigen Beispielen bewiesen wird. Dann wird es sinnvoll, wenn der mathematische Satz für alle Fälle bewiesen wird. Und falls dies nicht geht, dann ist es üblich, den Satz als Vermutung aufzuschreiben und nicht als Satz oder den Satz nur für diejenigen Fälle zu beschreiben, in welchen er gültig ist.

Doch wieso schreibe ich dies an dieser Stelle auf? Ich möchte hier ein erstes Mal mir sozusagen „die Hände schmutzig machen“ und Venn-Diagramme beschreiben. Diese dienen zur Visualisierung des Mengenbegriffs und werden in der Mathematik oft verwendet. Obwohl sie für sich selber betrachtet nur einen begrenzten Wert besitzen. In der 6.0.1 ist das Venn-Diagramm einer Menge mit der Bezeichnung „A“ abgebildet, welche selber nicht leer sei.

Und nun möchte ich damit beginnen, die Eigenschaften des Venn-Diagramms zu beschreiben - so gut wie ich es kenne und kann. Das in der Abbildung gezeigte Diagramm zeigt die zwei Mengen mit den Bezeichnungen A und B. Dabei gilt

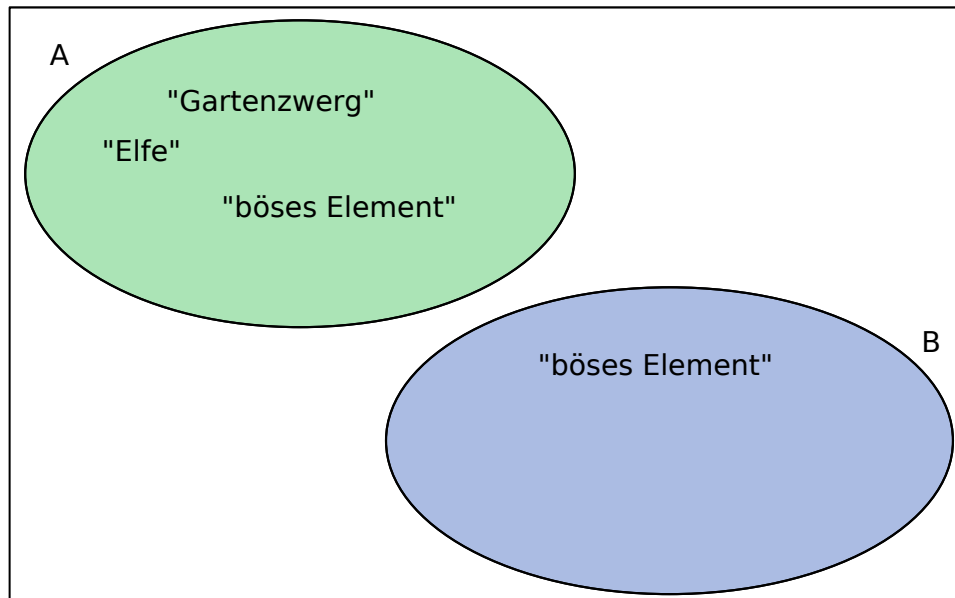
$$A = \{\text{"Kamel"}, \text{"Dromedar"}, \text{"Pfeifhase"}\}$$

$$B = \{\text{"Pfeifhase"}, \text{"Seekuh"}, \text{"Elefant"}, \text{"Klippschliefer"}\}$$

$$C = \{\}$$

Als einziges Element ist „Pfeifhase“ sowohl in den Mengen A wie auch B vorhanden.

ABBILDUNG 6.0.2. nicht korrektes Venn-Diagramm einer Menge

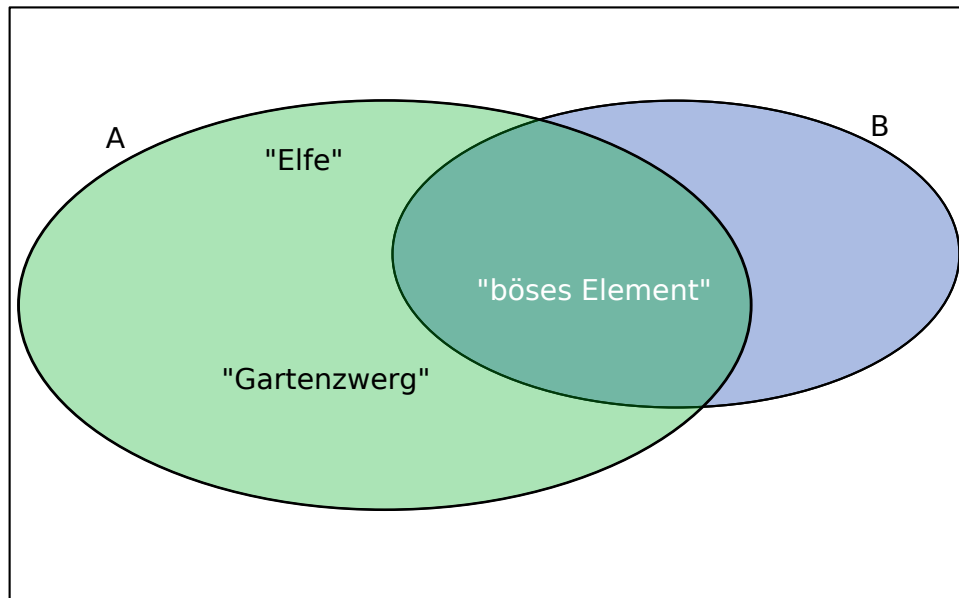


Es scheint mir wesentlich zu sein, dass ein Element genau einmal in einem Venn-Diagramm eingezeichnet wird. Denn sonst stimmen die Venn-Diagramme aufgrund der Definition der Symbolgleichheit nicht mit den entsprechenden Mengenaussagen überein. In der Abbildung 6.0.2 ist etwa das Element mit der Bezeichnung „böses Element“ sowohl in der Menge A wie auch B eingezeichnet. Das ist jedoch nicht korrekt. In der Abbildung 6.0.3 habe zu zeichnen versucht, wie das korrekt gezeichnet werden müsste.

Mehr zeigt das abgebildete Venn-Diagramm nicht. Manchmal werden noch Punkte eingezeichnet für einzelne Elemente. Die Farben sind nicht obligatorisch (aber es sieht doch schöner aus mit Farben, oder nicht?). Die Elemente können mit oder ohne Anführungs- oder Schlusszeichen aufgeschrieben werden. Häufig werden Zahlen oder Anführungs- und Schlusszeichen aufgeschrieben. Die Mengen werden als Kreise oder Ellipsen (etwa „eiförmige Kreise“) gezeichnet. Das hat den Vorteil, dass Du besser sehen kannst, wie gross eine Menge ist. Dabei wird angenommen, dass die Mengenbegrenzung keine Ecken hat. Darum gehört der „Pfeifhase“ sowohl zur Menge A wie auch zur Menge B . Die Menge C ist speziell. Denn sie ist die sogenannte „leere Menge“. Schlussendlich spielt es keine Rolle, mit welcher Farbe die Elemente geschrieben werden. Auch spielt die Hintergrundfarbe der Mengen keine Rolle.

Ab und zu werden auch keine Elemente in die runden Mengen eingezeichnet. Dann ist die Meinung, dass die Menge durch die Punkte

ABBILDUNG 6.0.3. korrigiertes Venn-Diagramm der vorhergehenden Abbildung



innerhalb der runden Mengen definiert werden. Dann besteht jedoch eine Schwierigkeit darin, leere Menge zu zeichnen.

Ich werde die Venn-Diagramme erst wieder zur Illustration von Mengenoperationen heranziehen (vergleiche mit dem Kapitel [26](#)). Bis dann bleibt diese Definition der Venn-Diagramme relativ blutleer. Venn-Diagramme sind meines Erachtens nicht schwierig zu verstehen. Jedoch scheint der praktische Nutzen von Venn-Diagrammen relativ beschränkt zu sein. Soll deswegen auf sie verzichtet werden? Nein, sicher nicht. Denn sie können überaus nützliche Dienste erweisen. Auch wenn mit diesen Diagrammen nicht alles bewiesen werden kann, können sie Sachverhalte auf eine gute Art darstellen.

KAPITEL 7

Warum werden Fälle in logischen Tabellen geordnet?

Dass diese Auflistung von Fällen vor den eigentlichen Definitionen geschrieben wird, erstaunt Dich vielleicht. Es geht dabei um folgendes: Logische Verknüpfungen verbinden eine oder mehrere Aussagen zu neuen Aussagen. In den Kapitel 8 bis 16 wirst Du insgesamt 8 verschiedene Verknüpfungen kennen lernen (die Identität nicht mitgezählt). Weiter wirst Du in den darauf folgenden Sätzen 13 und folgende Anwendungen dieser Definitionen kennenlernen. Die Eigenschaften der Verknüpfungen werden dabei immer wieder so vorgestellt: Es seien entweder eine, zwei oder mehr Aussagen gegeben, welche mit den Buchstaben A respektive B , C abgekürzt werden. Und dann wird für jede Kombination¹ der Wahrheitsgehalte der Aussagen festgestellt, ob die verknüpften Aussagen wahr oder nicht wahr sind. Dabei sind alle Kombinationen immer auf die gleiche Art aufgelistet (vergleiche mit dem Tabellen 1 bis 6). Ist nur eine logische Variable beteiligt, dann wird der Tabellen 1 respektive 2 aufgelistet. „Vor. A“ bedeutet dabei „Voraussetzung der Aussage mit dem Symbol A“. Entsprechend heißt „Vor. B“ respektive „Vor. C“ „Voraussetzung der Aussage mit dem Symbol B“ respektive „Voraussetzung der Aussage mit dem Symbol C“. Zurück zur Tabelle 1. In den Zeilen wird bezüglich der Voraussetzung der Aussage mit dem Symbol aufgelistet, dass zuerst A nicht wahr, anschließend, dass A wahr sei. Wie ich oben dargelegt habe, existieren wahre Aussagen nach Annahme. An dieser Stelle nehme ich auch an, dass es nicht wahre Aussagen gibt. Eine davon dürfte sein: „Alle Menschen haben genug essen und genug zu trinken“. Leider ist diese Aussage, so wie es scheint, nicht wahr. Trotzdem möchte ich weiter unten im Kapitel 20.26 zeigen, dass aufgrund der Annahme, dass es wahre Aussagen gibt und der Festlegung der Regeln der elementaren Logik sich zeigen lässt, dass auch Aussagen geben muss, welche nicht wahr sind. Noch einmal zurück zur Auflistung der Aussagen: Warum wird gerade diese Reihenfolge gemacht? Mit dieser Anordnung geht kein Fall verloren. Dies habe ich versucht, in der zweiten Tabelle 2 der Auflistung der Fälle von einer logischen Variablen zu zeigen. In dieser Tabelle wird 0 hingeschrieben, falls die Aussage mit der Bezeichnung A nicht wahr ist. Ist die Aussage A wahr, dann

¹Eine Kombination ist eine mögliche Zusammensetzung

TABELLE 1. 1. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit einer logischen Variablen

Aussage/ Fall Nr.	Vor. A
1	$\neg A$
2	A

TABELLE 2. 2. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit einer logischen Variablen

Aussage/ Fall Nr.	Vor. A	Wert
1	0	$0 \cdot 2^0 = 0 = \mathbf{1} - 1$
2	1	$1 \cdot 2^0 = 1 = \mathbf{2} - 1$

TABELLE 3. 1. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit zwei logischen Variablen

Aussage/ Fall Nr.	Vor. A	Vor. B
1	$\neg A$	$\neg B$
2	$\neg A$	B
3	A	B
4	A	$\neg B$

schreibe ich eine 1 hin. In dieser Tabelle siehst Du, dass sich die Nummer des Falls mit dem Wahrheitswert der Aussage A verknüpfen lässt gemäß der Formel, welche in der Spalte mit der Bezeichnung „Wert“ jeweils für den entsprechenden Fall ausgerechnet wird. Dabei sei $2^0 \equiv 1$, $2^1 \equiv 2 \cdot 2^0 = 2 \cdot 1 = 2$, $2^2 \equiv 2 \cdot 2^1 = 2 \cdot 2 = 4$, $2^3 \equiv 2 \cdot 2^2 = 2 \cdot 4 = 8$. Wo bei $\equiv$ mit „definiert gleich“ übersetzt werden kann. Das bedeutet, dass die Teile links und rechts gleich sind, aber nicht, weil dies so berechnet oder hergeleitet werden kann. Sondern, weil das so festgelegt wird, also aufgrund einer Annahme. Ich möchte nicht verschweigen, dass anstelle von $\equiv$ auch oft $:=$ geschrieben wird, da dies einfacher zu schreiben ist (wenn es ohne „Tex“ oder „LaTex“ geschrieben wird). Zurück zu den beiden Tabellen mit der Auflistung der Fälle für eine logische Variable: Diese Tabelle finde ich relativ langweilig, weil bei einer logischen Variable der Überblick über die möglichen Wahrheitswerte der Variable wohl kaum verloren geht.

Bei zwei Fällen ist es schon ein wenig interessanter, wie Du in den Tabellen 3 respektive 4 nachschlagen kannst. So richtig Sinn macht das Ganze bei drei logischen Variablen. Diese habe in den Tabellen 5

TABELLE 4. 2. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit drei logischen Variablen

Aussage/ Fall Nr.	Vor. A	Vor. B	Wert
1	0	0	$0 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 0 = 1 - 1$
2	0	1	$0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 1 = 2 - 1$
3	1	0	$1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 2 = 3 - 1$
4	1	1	$1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 3 = 4 - 1$

TABELLE 5. 1. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit drei logischen Variablen

Aussage/ Fall Nr.	Vor. A	Vor. B	Vor. C
1	$\neg A$	$\neg B$	$\neg C$
2	$\neg A$	$\neg B$	C
3	$\neg A$	B	$\neg C$
4	$\neg A$	B	C
5	A	$\neg B$	$\neg C$
6	A	$\neg B$	C
7	A	B	$\neg C$
8	A	B	C

TABELLE 6. 2. Schema Fallunterscheidungen für logische Aussagen mit drei logischen Variablen

Aussage/ Fall Nr.	Vor. A	Vor. B	Vor. C	Wert
1	0	0	0	$0 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 0 = 1 - 1$
2	0	0	1	$0 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 1 = 2 - 1$
3	0	1	0	$0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 2 = 3 - 1$
4	0	1	1	$0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 3 = 4 - 1$
5	1	0	0	$1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 4 = 5 - 1$
6	1	0	1	$1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 5 = 6 - 1$
7	1	1	0	$1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 6 = 7 - 1$
8	1	1	1	$1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 7 = 8 - 1$

respektive 6 aufgelistet. Und in den jeweils zweiten Tabellen habe ich die Herleitung der Zeilennummern aufgrund der Fälle aufgezeigt.

Vielleicht ist es Dir aufgefallen, dass in den jeweiliegen Tabellen jeweils von 0 bis 7 und nicht von 1 bis 8 durchgezählt wird. Dies hängt damit zusammen, dass mit zwei Symbolen (0 respektive 1) und drei Ziffern (also wie 101) 8 Zahlen, jedoch von 0 bis 7 und nicht von 1 bis 8

ordnende Funktion der Mathematik

gebildet werden können. Sogar wenn Du die obige Rechnung verstehen solltest, wirst Du Dir wahrscheinlich immer noch die Frage stellen, wozu ich dieses Schema aufgestellt habe. Wieso so kompliziert, falls es einfach auch geht? Der Hinweis, dass ich auch dies in erster Linie abgeschrieben habe, mag Dich wahrscheinlich nicht zufrieden zu stellen. Noch einmal: Dieses Schema hilft, Übersicht zu gewinnen. Wenn einfach einmal mit einem Fall begonnen wird, und dann den nächsten Fall betrachtet wird, dann verliere ich schnell einmal die Übersicht. Welchen Fall habe ich jetzt bereits behandelt, und welchen Fall gilt es noch zu behandeln? Diese ordnende Funktion der Mathematik ist nicht zu unterschätzen. Schließlich hat sich die Mathematik offenbar aus dem Bemühen unserer Vorfahren in Indien und Mesopotamien entwickelt, Übersicht darüber zu entwickeln, was in welcher Menge vorhanden ist (vor allem die Anzahl von Getreidekrügen oder Kühen oder Ochsen oder sonstigen Lebensmitteln). Ich kann jedoch nicht verschweigen, dass ich immer mit dem Chaos kämpfe, und leider träume ich immer davon, dass mein Leben ein wenig mehr Ordnung bekommt.

Es gibt noch eine weitere Möglichkeit, wie Du Dir die Reihenfolge der Fälle m.E. gut merken kannst. Und zwar ändert in der letzten Spalte der Wert der logischen Variablen jede Zeile. In der zweitletzten Zeile ändert der Wert der logischen Variablen nur jede zweite Zeile. Und in der ersten Spalte ändert der Wert der logischen Variablen nur noch jede vierte Spalte. Wenn es eine noch eine Spalte weiter links gäbe, dann würde diese nur noch jede achte Spalte ändern. Wenn Du Dir die Zahlen überlegst, dann sind dies 1, 2, 4, 8, ... Nachher würde 16, dann 32, dann 64 und so weiter folgen. Also immer Multiplikation mit 2.

Nachdem ich jetzt über die Voraussetzungen gesprochen habe, möchte ich jetzt die logischen Verknüpfungen vorstellen.

KAPITEL 8

Was ist eine „Negation“?

Falls eine Aussage nicht wahr ist, dann muss dies besonders gekennzeichnet werden. Ansonsten würde ja die Aussage als wahr „verkauft“, also als wahre Ausgabe dargestellt. In der Logik wird dafür das „ $\neg$ “-Zeichen verwendet. Dieses Zeichen bedeutet also: Das, was nachher aufgeschrieben wird, ist nicht wahr. Wird mit A das Symbol einer Aussage bezeichnet, so wird mit $\neg A$ die Negation der Aussage, auf Deutsch etwa die Verneinung der Aussage, bezeichnet. Eigentlich könntest Du Dir sagen: „Wieso schreibst Du es dann trotzdem auf, wenn es schon nicht stimmt?“ Nun, diese Frage ist berechtigt. Aber manchmal ist es eben trotzdem wichtig, sich Sachen zu überlegen, welche sich dann als falsch herausstellen. Beispielsweise ist es wichtig, wenn aufgeschrieben wird, dass Knollenblätterpilze¹ nicht essbar sind. Formal würde das so geschrieben werden:

$$(8.0.1) \quad \neg(\text{Knollenblätterpilze sind essbar})$$

Nebenbemerkungen:

- In einer Diskussion mit einem lieben Freund ist die Bemerkung gefallen, Knollenblätterpilze seien auf jeden Fall essbar, das was nach dem Verzehr kommen würde, sei zu diskutieren. Ich wollte habe schon mit der Korrektur begonnen, da habe ich mir gedacht: „Moment, ich schaue nach, wie der Begriff definiert ist. Und da habe ich wirklich gelesen, dass das wirklich so korrekt beschrieben ist. Knollenblätterpilze sind demnach wirklich genau dann essbar, falls sie nicht giftig sind.“
- Ich hätte schreiben sollen „ $\neg$ (**grüne** Knollenblätterpilze sind essbar)“, da es mehrere Arten von Knollenblätterpilzen gibt. Aber vielleicht macht es dies noch interessanter. Denn dann wird es noch schwieriger, dieser Aussage einen Wahrheitswert zuzuordnen, also also zu bestimmen, ob die Aussage, „Knollenblätterpilze sind essbar“ wahr ist oder nicht.

Doch zurück zur eigentlichen Aussage: Die Klammer habe ich wieder geschrieben, damit klar wird, dass die ganze Aussage nicht gültig ist,

¹Knollenblätterpilze sind Pilze, welche so giftig sind, dass ihr Verzehr tödlich sein kann. Heute (4. Januar 2012) habe ich in einer Gratiszeitung („Blick am Abend“) gelesen, in Australien seien Personen gestorben, weil sie Knollenblätterpilze gegessen hätten. Ich habe jedoch nicht gewusst, dass es in Australien auch Knollenblätterpilze gibt.

und nicht etwa nur der erste Teil, also „Knollenblätterpilze). Es ist wieder nicht üblich, Wörter in einer mathematischen Formel zu verwenden. Aber keine Angst: Weiter unten wird die „reine“ mathematische Formulierung hingeschrieben. Der obige Satz könnte auch auf eine andere Art geschrieben werden: „Knollenblätterpilze sind nicht essbar“. Aber weil das Wort „nicht“ in der mathematischen Literatur so oft vorkommt, wurde es offenbar als zweckmäßig erachtet, dem Wort „nicht“ ein eigenes Symbol zur Verfügung zu stellen. Weiter besteht meines Erachtens ein gewisser Unterschied, wenn geschrieben wird: „Die Aussage ‚Knollenblätterpilze sind essbar‘ ist nicht wahr“, im Gegensatz zur Aussage „Die Aussage ‚Knollenblätterpilze sind essbar‘ ist falsch“. Du wirst dies vielleicht für eine Spitzfindigkeit halten. Jedoch ist es möglich, dass Du Knollenblätterpilze kennst, jedoch aus Vorsicht noch keinen gegessen hast (was ich Dir auch DRINGEND anrate: Esse NIE Knollenblätterpilze!). Aber Du weißt nicht, ob Knollenblätterpilze essbar sind. Dies möchtest Du gerne als mathematische Formel aufschreiben. Nun ist es so, dass die elementare Logik Dir zwei Möglichkeiten gibt, dies aufzuschreiben. Entweder Du schreibst „Es gilt nicht, dass Knollenblätterpilze essbar sind“. Oder Du schreibst: „Es gilt, dass Knollenblätterpilze essbar sind“, wobei jedoch, und das möchte ich noch einmal betonen, diese Aussage NICHT wahr ist². Also müsstest Du die erste Variante aufschreiben: „Es gilt nicht, dass Knollenblätterpilze essbar sind“, obwohl, und dies ist jetzt gerade der Witz der Sache, Du nicht weißt, ob dies auch so stimmt. Denn Du hast, und das ist sehr vernünftig, bis jetzt (und wirst es hoffentlich auch in Zukunft) nicht versucht, selbst zu untersuchen, ob Knollenblätterpilze essbar sind.

Es gibt jetzt noch zwei Argumente, welche ich diesbezüglich einbringen will. Das erste Argument lautet, dass die naive Logik die Wörter „vielleicht“ oder „wahrscheinlich“ oder „eventuell“ oder so ähnlich vermeidet. Umgangssprachlich würde ich etwa schreiben: „Es ist wahrscheinlich, dass Knollenblätterpilze nicht essbar sind.“ Aber genau diese Möglichkeit vermeidet die naive Logik. Entweder gilt es, oder es ist nicht wahr, dass es etwas gilt. Nichts dazwischen. Das ist ein Unterschied zur Alltagssprache. Das zweite Argument ist, dass Wahrscheinlichkeiten vermieden werden. Obwohl die Wahrscheinlichkeit selbst ein mathematischer Begriff ist, welcher noch genauer zu definieren wäre. Aber in der Logik wird auf Wahrscheinlichkeiten bewusst verzichtet. Im Fall der Knollenblätterpilze wäre die Anwendung von Wahrscheinlichkeiten sowieso ein „Kaffeesatzlesen“, sprich unseriös. Denn was soll ich schreiben? „Das Risiko, dass Knollenblätterpilze giftig, ja sogar tödlich sind, beträgt etwa 90%“? Wie komme ich auf diese Zahl? Ich habe

²Mir scheint es unmöglich, die zweite Variante aufzuschreiben, denn dies wäre die Einladung zu einem tödlichen Mahl.

keine Ahnung, welche Zahl ich einsetzen soll. Ich weiß ja nicht, ob Knollenblätterpilze essbar sind. Also ist auch dieser Weg aus meiner Sicht nicht praktikabel.

Vielleicht denkst Du jetzt: „Was soll ich mit Knollenblätterpilzen, ich möchte Mathematik betreiben?“ Stimmt, jedoch gibt es auch in der Mathematik Aussagen, von welchen wir nicht wissen, ob sie zutreffen oder nicht. Dann ist es aus Sicht der Logik nicht zulässig, zu sagen, dass die Aussage wahr ist. Also müsstest Du schreiben, dass die Aussage nicht wahr ist. Obwohl die Aussage wahr sein könnte. Aber die Logik verbietet es, eine Aussage als wahr hinzustellen, obwohl nicht sicher ist, ob sie wahr ist oder nicht. Auf der anderen Seite ist es jedoch sehr wohl möglich, von einer Aussage anzunehmen, dass sie nicht wahr sei, obwohl sie wahr ist. Das ist weit weniger tragisch. Denn daraus können keine falschen Schlüssen gezogen werden (vergleiche mit dem „Konservendosenwitz“ von Kapitel 2).

Und wieder gibt es zwei Ausnahme zu der Regel, dass Sachen nicht aufgeschrieben werden sollen, welche nicht zutreffen. Die erste ist der Widerspruchsbeweis. Dieser wird unter dem Abschnitt 20.7 präsentiert. Die zweite ist, dass Vermutungen als solche hingeschrieben werden. Also müsste ich, wenn ich es wirklich seriös angehen möchte, schreiben:

VERMUTUNG 8. *Es ist zu vermuten, dass Knollenblätterpilze giftig sind.*

Also kannst Du erkennen, dass es in der Mathematik eine unbedingte Liebe zur Wahrheit gibt. Auch wenn es so aussehen sollte: Wahre und nicht wahre Aussagen sind in der Logik und somit auch in der Mathematik nicht gleichberechtigt. Es werden immer nur wahre Aussagen aufgeschrieben, nie nicht wahre. Es wird also nie bewusst geschummelt oder noch schlimmer, gelogen. Zum Schluss möchte ich Dir einen Slogan vorstellen, welcher meine Gedanken so ziemlich zusammenfassen sollte: „Nicht wahr“ ist nicht das Gleiche wie „falsch“. Ich meine damit, dass die Begriffe „Eine Aussage ist nicht wahr“ in meinen Augen nicht das gleiche meint wie „Eine Aussage ist falsch“. Wenn ich schreibe: „Die Aussage ‚Alle Hunde essen in der Nacht, wenn niemand zusieht, Pizza‘ ist nicht wahr“, dann ist das zwar an den Haaren herbei gezogen. Aber es ist nicht nicht die gleiche Aussage wie „Die Aussage ‚Alle Hunde essen in der Nacht, wenn niemand zusieht, Pizza‘ ist falsch“. Denn im ersten Fall gebe ich zu erkennen, dass ich es nicht weiß, ob alle Hunde in der Nacht, wenn niemand zusieht, Pizza essen. Also schreibe ich, dass ich nicht sagen kann, dass dem so ist. Aber eben auch nichts anderes. Während dem ich mich im zweiten Fall („Die Aussage ‚Alle Hunde essen in der Nacht, wenn niemand zusieht, Pizza‘ ist falsch“) einen Beweis dafür liefern muss. Ich muss also einen Hund finden, den ich nicht beobachte, welcher aber, wenn alle Menschen schlafen (was wahrscheinlich schwierig zu beweisen sein dürfte, dass dies je einmal zutrifft) eben

nicht wahr un-
gleich falsch

nicht Pizza isst. Erst wenn ich „hieb- und stichfest“ beweisen kann, dass ein Hund in diesem Moment nicht Pizza gegessen hat, dann kann ich sagen, dass die Aussage „Alle Hunde essen in der Nacht, wenn niemand zuschaut und zusieht, Pizza“ falsch ist. Der ersten Aussage „Die Aussage ‚Alle Hunde essen in der Nacht, wenn niemand zusieht, Pizza‘ ist nicht wahr“ kann ich ohne weiteres zustimmen. Die zweite „Die Aussage ‚Alle Hunde essen in der Nacht, wenn niemand zusieht, Pizza‘ ist falsch“ finde ich jedoch eben nicht wahr! Denn ich vermute zwar, dass die Aussage „Die Aussage ‚Alle Hunde essen in der Nacht, wenn niemand zusieht, Pizza‘ ist nicht wahr“ zutrifft, also eben wahr ist. Aber ich kann es nicht beweisen. Also muss ich, da ich mich ja diesbezüglich (freiwillig) äußern möchte, schreiben: „Die Aussage 'Die Aussage ‚Alle Hunde essen in der Nacht, wenn niemand zusieht, Pizza‘ ist falsch', ist nicht wahr“. Dann ist so für mich richtig. Aber bedenke, dass ich über Festlegungen schreibe und nicht über Wahrheiten. Somit bist Du natürlich immer noch frei, für Dich zu sagen: „So ein Quatsch“ und meine Ausführungen ebenfalls als nicht wahr, oder schlimmer noch als falsch zu bezeichnen.

Doch nun endlich zurück zur Negation: Die Negation kann als Schaltbild dargestellt werden (vergleiche mit der Abbildung 8.0.1). In der Elektrotechnik werden Schaltungen, welche ein Eingangssignal negieren, als NOT-Gatter bezeichnet. Lass Dir keine grauen Haare wachsen, falls Du den Sinn der Schaltbilder nicht verstehst. Die Schaltbilder wurden nur Illustration hingezeichnet, später im Text wird nirgends mehr darauf verwiesen. Beachte jedoch, dass die konkreten elektrischen Schaltungen häufig ganz anders aufgebaut sind. Diese Schaltbilder eignen sich wahrscheinlich überhaupt nicht für die elektrotechnische Umsetzung. Aber dieses Skript soll eine Einführung in die Mathematik sein und keine über Elektrotechnik ³. Trotzdem sollen die Schaltbilder folgendes bezwecken:

- (1) Sie sollen auf eine weitere Art darstellen, wie logische Verknüpfungen aufgebaut sind.
- (2) Sie sollen zeigen, dass in logischen Aussagen nur der Wahrheitsgehalt (eine Aussage ist wahr, oder eben gerade nicht) interessiert. Sonst nichts.
- (3) Sie sollen aufzeigen, dass es durchaus Sinn macht, dass die Logik üblicherweise nur zwei Arten von Aussagen kennt. Wenn der Taster nur „ein bisschen“ schaltet, dann müsste mit einer komplizierten Spannungsmessung am Ende festgestellt werden, wie viel geschaltet worden ist. Wenn hingegen die Schaltung genau schalten kann oder auch nicht, dann genügt es, ein Lämpchen an den Ausgang zu stellen und zu schauen, ob es

³Ich habe mir den Wälzer von Tietze und Schenk vom Springer Verlag über Halbleiterschalttechnik gekauft, lese immer wieder Mal drin - und bin jedes Mal frustriert, wie wenig ich davon zu begreifen glaube.

leuchtet oder nicht. Natürlich soll nicht verschwiegen werden, dass es auch widerspruchsfreie Logik gibt, welche mit mehr als zwei Zuständen („nicht wahr“ respektive „wahr“) auskommt. Ein Beispiel dafür ist die Fuzzylogik, auf deutsch übersetzbar mit etwa „Fusellogik“⁴. Aber diese ist für unsere Zwecke zu aufwendig. Gemäß einem Bonmot⁵ von Einstein⁶ sollen die Sachen so einfach wie möglich gemacht werden, jedoch nicht „einfacher“. Die sogenannt zweiwertige Logik scheint mir diesem Kriterium zu genügen: Sie ist einfach, jedoch durchaus ausreichend.

Beim elektrischen Strom gibt es zwei wichtige Größen. Dabei ist die Situation ähnlich einem Rohr, welches von Wasser durchströmt wird. Die Stromstärke I kann mit der Wassermenge verglichen werden, welche pro Zeiteinheit (zum Beispiel Sekunde oder Stunde) durch das Rohr fließen. Die Spannung V kann mit dem Druck im Rohr verglichen werden. Der Wasserstrahl kann umso mehr Leistung verrichten, je mehr Wasser pro Sekunde durch das Rohr hindurch schießest und je größer der Druck im Rohr ist. Die elektrische Leistung P ist gerade gleich dem Produkt von I und V . Das bedeutet in einer Formel aufgeschrieben

$$P = I \cdot V$$

Beispiels: Ist $I = 0.10\text{ A}$ und $V = 10\text{ V}$, also der Strom 0.1 Ampere und die Spannung 10 Volt, dann ist die Leistung

$$P = 10 \cdot 0.1\text{ VA} = 1\text{ W}$$

Ein Watt ist noch nicht so viel, dass Du damit durch die Galaxien sausen könntest, aber auch nicht nichts. In Wikipedia⁷ wird die Leistung durchschnittliche Leistung eines Handys mit 1.5 Watt angegeben.

Doch zurück zu den Schaltschemata⁸. Es bezeichnet V_c die Versorgungsspannung (üblicherweise 5 V, also durchaus ungefährlich für Deine Gesundheit). U_a bezeichne die Ausgangsspannung. Diese Ausgangsspannung zeigt das Resultat an. Diese kann beispielsweise verwendet werden, um ein Lämpchen zu schalten, so wie es im Bild auch gezeigt wird. Der Taster ist so gezeichnet, dass er nicht schaltet, falls der Eingang (der Wahrheitswert der Aussage mit der Bezeichnung „A“) wahr ist. Den Buchstabe „A“ als Symbol einer Aussage habe ich gewählt, weil weiter unten bei Verknüpfungen von zwei Aussagen die Symbole „A“ respektive „B“ für Aussagen verwendet wurden. Falls A nicht wahr ist,

⁴„Fusel“ als Stoffteilchen, welche herumliegen und wie Dreck aussehen

⁵so weit ich weiß ist ein Bonmot ein gelungener, also witziger oder geistreicher Spruch

⁶ich kann nicht angeben, wo ich das gelesen habe

⁷unter dem entsprechenden [Wikipedia-Artikel](#)

⁸Mehrzahl für „Schaltschema“

dann liegt liegt am Ausgang als Ausgangsspannung die Eingangsspannung an. Das Lämpchen leuchtet in diesem Fall also. Gleichzeitig fließt immer ein wenig Ladung via Lämpchen auf die Erde. Üblicherweise ist es genau umgekehrt: Es fließen Elektronen von der Erde das Lämpchen „hinauf“. Aber das kommt davon, weil die Entdecker der Elektrizität nicht gewusst haben, was in einem metallischen Leiter genau fließt. Doch das ist eine andere - ebenfalls spannende - Geschichte.

Wahrscheinlich ist das für Dich ungewöhnlich, dass ein Taster die Leitung unterbricht, wenn er gedrückt wird. Üblicherweise schaltet ein Taster, falls der betätigt wurde. Jedoch ist es im Bereich der Technik üblich, Taster zu verwenden, welche genau umgekehrt schalten. Also welche die Leitung unterbrechen, falls sie betätigt werden. Ein Beispiel dafür sind Not-Ausschalter bei Steuerungen oder bei Brandschutzanlagen. Not ist hier kein eingedeutschtes englisches Wort, sondern sondern das deutsche Wort für Not im Sinne von Mangel oder Ausnahmezustand (beispielsweise wie im Satz „die Not ist groß“). Der Sinn dieser Schaltart ist, dass Leitungsunterbrüche mit dieser Schaltlogik ebenfalls erkannt werden können. Wenn das Signal vorhanden ist, dann heißt das, dass alles in Ordnung ist. Ist das Signal jedoch nicht anstehend, dann bedeutet dies, dass entweder etwas wirklich nicht in Ordnung ist oder aber die Leitung unterbrochen ist. Ist der Taster also gesetzt (was mit einem Energieaufwand verbunden ist), dann wird der Ausgang spannungslos. Wäre das Lämpchen nicht vorhanden, dann würde sich das Potential des Ausgangs und der Erde (das Symbol unterhalb des Lämpchens) nicht so ohne weiteres angleichen. Darum muss das Lämpchen vorhanden sein, sonst funktioniert die Schaltung nicht. Ich hätte auch einen Widerstand zeichnen können. Der kann kann ebenfalls als Erdungselement verwendet werden, ohne das die Schaltung gleich einen Kurzschluss erzeugt. Ein Kurzschluss sollte vermieden werden. Falls Batterien verwendet werden, werden diese bei einem Kurzschluss in Null Komma Nichts entleert. Es ist im Fall eines Kurzschlusses auch möglich, dass derart große Ströme und damit auch große Leistungen erzeugt werden, dass die elektrische Schaltung zerstört wird. Im schlimmsten Fall kann das ganze Gebäude in Flammen aufgehen! Falls der Ausgang wieder in einer logischen Schaltung verwendet und gar nicht angezeigt werden soll, dann wäre es wahrscheinlich sinnvoller, einen Widerstand statt eines Lämpchen⁹ zu verwenden. In meinem Beispiel jedoch soll der Ausgang der Schaltung nicht mehr für weitere logische Berechnungen verwendet werden. Darum finde ich, dass ein Lämpchen zweckmäßiger eingebaut würde. Die ausgefüllten Punkte unter und oberhalb des Symbol der Lampe bedeuteten, dass die Leitungen zusammen gelötet werden sollen. Der Kringel (kleiner Kreis)

⁹Übrigens kann ein Lämpchen als ein spezieller Widerstand betrachtet werden, welcher zu leuchten beginnt, falls der Stromfluss eine bestimmte Größe überschreitet.

ABBILDUNG 8.0.1. Negation als Schaltbild (1. Darstellung, Ausgang gesetzt)

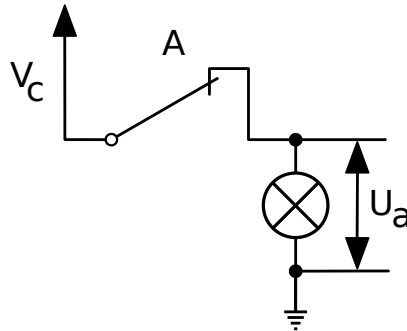
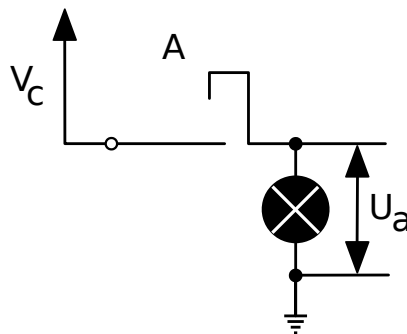


ABBILDUNG 8.0.2. Negation als Schaltbild (1. Darstellung, Ausgang zurückgesetzt)



links vom Taster bedeutet, dass an dieser Stelle der Leiter beweglich ist.

Wenn der Taster also nicht betätigt wurde, dann liegt am Ausgang die Eingangsspannung an (so wie in der Abbildung 8.0.1 gezeichnet). Ich sage in diesem Fall, der Ausgang sei „gesetzt“. In diesem Fall liegt zwischen dem Ausgang der Schaltung und der Erde ein Potential an. Das Lämpchen ist weiß gezeichnet, weil es in diesem Fall leuchtet.

Ist der Taster jedoch geschaltet, dann besitzt der Ausgang das Erdpotential. Das Lämpchen leuchtet in diesem Fall nicht. Ich rede in diesem Fall davon, dass der Ausgang sei „zurückgesetzt“. Das bedeutet, dass zwischen dem Ausgang der Schaltung und der Erde keine Spannung anliegt und die Lampe in diesem Fall nicht leuchtet. Ich habe versucht, dies in der Abbildung 8.0.2 entsprechend zu zeichnen. Das Lämpchen ist schwarz gezeichnet, da es in diesem Fall nicht leuchtet. Der Leiter ist nach unten gelegt gezeichnet. Damit sollte die Bedeutung des Kringels hoffentlich ein wenig klarer werden: Er zeigt an, so der Taster beginnt. und dass an dieser Stelle eigentlich ein Taster wäre.

Jetzt soll gelten: Ist der Taster nicht betätigt, dann sei die Aussage, welche invertiert werden soll (zum Beispiel die Aussage „es gibt einen Zwerg, welcher größer ist, als Menschen üblicherweise sind“) nicht wahr. In diesem Fall ist die invertierte Aussage wahr. Das bedeutet also beispielsweise:

$$\neg (\text{es gibt einen Zwerg, welcher grösser ist,} \\ \text{als es Menschen üblicherweise sind})$$

Ist jedoch die Aussage wahr wie beispielsweise die Aussage

es ist noch kein Meister vom Himmel gefallen

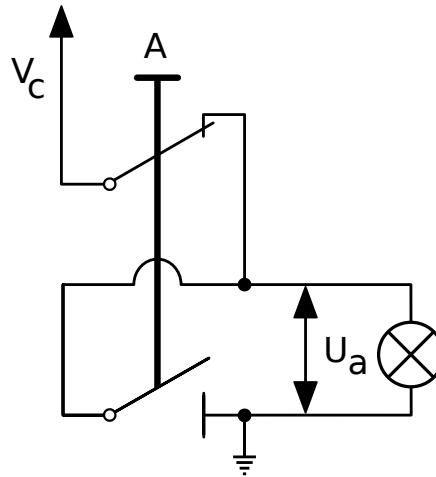
dann ist die invertierte Aussage nicht wahr:

$$\neg (\neg (\text{es ist noch kein Meister vom Himmel gefallen}))$$

In Worten: Es gilt nicht, dass nicht gilt, dass wahr ist, dass noch kein Meister vom Himmel gefallen ist. Wie ich später noch zeigen will, ist dies gleichbedeutend zur ursprünglichen Aussage „Es ist noch kein Meister vom Himmel gefallen“ (vergleiche mit dem Absatz 20.2). Wie Du siehst, gibt es also nach Annahme auch nicht wahre Aussagen. Denn für jede Aussage A , welche wahr ist, gilt, dass nicht gilt, dass ihre Negation $\neg A$ ebenfalls wahr ist. Also ist $\neg A$ nicht wahr. Und da wir annehmen, dass es wahre Aussagen A gibt, gibt es also auch nicht wahre Aussagen.

Nun wendest Du vielleicht ein: „Dein Schaltbild ist schon gut. Jedoch ist es Energieverschwendung, dass beständig Ladung verloren geht. Das kostet, und in der heutigen Zeit sollte nicht so viel Energie verschwendet werden. Geht das nicht ohne einen Widerstand oder ein Lämpchen?“ Eigentlich geht es schon energieeffizienter - wobei ich gestehen muss, dass ich die gesamten typischen Energieaufwände nicht kenne. Die Energiesparvariante habe dies in der Abbildung 8.0.3 hingezeichnet. In diesem Fall gehört das Lämpchen nicht mehr zur eigentlichen Schaltung. Das heißt, die Schaltung würde auch dann richtig funktionieren, falls das Lämpchen nicht mehr eingefügt wäre. Ich habe es jedoch trotzdem hinzugefügt, weil es versinnbildlicht, was die Schaltung bewirkt. Das in die Höhe verzerrte „T“ soll zeigen, dass mit einem Tastendruck gleich zwei Taster betätigt werden, wobei der obere Taster ein „Öffner“ ist, die Stromleitung also unterbrochen wird, falls der Taster betätigt wird. Der untere Taster jedoch ist ein „Schließer“, das bedeutet, dass die Stromleitung also geschlossen wird, falls der Taster betätigt wird. Das T erinnert übrigens an die Pistons von Blechblasinstrumenten. Pistons sind sozusagen die Tasten, welche bei Blechblasinstrumenten gedrückt werden können, so dass die Tonhöhe angepasst

ABBILDUNG 8.0.3. Negation als Schaltbild (2. Darstellung)



werden kann¹⁰. Genau gleich kannst Du die Taster vorstellen: Sobald der Taster betätigt ist, wird entweder der Stromfluss unterbrochen oder fließt an einem anderen Ort durch. Bei Blechblasinstrumenten wird der Luftstrom übrigens nicht unterbrochen, falls ein Piston ganz gedrückt wird - sonst würde kein Ton mehr erklingen.

Ich möchte jedoch nicht verschweigen, dass auch diese Schaltung von Abbildung 8.0.3 Energie benötigt, damit sie geschaltet betrieben werden kann. Denn einerseits benötigt der Taster Energie zum Schalten, andererseits fließen immer Ladungen, falls die Kontakte des Schalters ein- oder ausgeschaltet werden. Auch wenn diese Energieaufwände für einzelne Taster klein sind, kann die Summe der Aufwände bei einem Computer oder bei einer Rechnerfarm, welche für Telekom-Firmen Webseiten speichert oder sonst wie für Webanfragen genutzt werden können, sehr groß werden. Der Bogen in der Stromleitung bedeutet, dass an der Stelle des Bogens der Leiter nicht mit dem Taster verknüpft ist.

So weit ich weiß, ist es bei der Fertigung von integrierten Schaltkreisen einfacher, Taster herzustellen, als Widerstände zu fertigen. Darum wird meines Wissens die zweite Schaltart typischerweise in der Mikroelektronik verwendet. Ich weiß jedoch nicht, ob in Computern genau diese Art des Schalters (als Negation) existieren. Jedoch kommen ähnliche Taster durchaus vor (siehe den Kapitel 16).

Die Eigenschaften der Negation können in Tabellenform dargestellt werden. Die Reihenfolge ist nun diejenige, wie ich sie ausführlich im Kapitel 7 ausgeführt habe. Diese Reihenfolge wurde in den Tabellen 1 beziehungsweise der Tabelle 2 dargestellt. Es sei A das Symbol einer

¹⁰Ich spiele ein wenig Trompete

TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Negation

Voraussetzung	
$\neg A$	$\neg A$
A	$\neg(\neg A)$

TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Negation

A	$\neg A$
0	1
1	0

Aussage. Dabei zeigt die Negation ein seltsames Verhalten: Ist die Aussage nicht wahr, dann gilt, dass die Negation der Aussage wahr ist. Ist die Aussage wahr, dann gilt nicht, dass die Negation der Aussage nicht wahr ist.

In der Tabelle 2 wird 0 geschrieben, falls die Aussage nicht wahr ist. Ist die Aussage wahr, dann wird 1 geschrieben. Ansonsten sind die zwei Tabellen völlig identisch. Im Verlauf dieses Textes möchte ich die eigene Schreibweise noch mehr entwickeln. In der Aussage 8.0.2 siehst Du, wie ich mir die Definition der Negation in einer logischen Schreibweise vorstelle.

$$(8.0.2) \quad \begin{array}{l} (\neg A \Rightarrow \neg A) \wedge \\ (A \Rightarrow \neg(\neg A)) \end{array}$$

Das einzige Zeichen, welches Du so nicht in der mathematischen Literatur sehen wirst, ist der **dreifache Pfeil** („ $\Rightarrow$ “) nach rechts. Dieser soll anzeigen, dass die Folgerung als solche festgelegt ist. Das bedeutet mit anderen Worten, dass die Schlussfolgerung nicht aus anderen Definitionen oder Sätzen abgeleitet werden kann. Vielleicht denkst Du, das sei unnötig kompliziert. Dies mag sein. Mir ist einfach aufgefallen, dass die Tabellen irgendwie im Vergleich zur üblichen Schreibweise in der mathematischen Literatur unstimmig sind. Ich möchte darum bereits die Definitionen in der (fast) üblichen Schreibweise darstellen. Das letzte Zeichen auf der ersten Zeile bedeutet übrigens „und“, nicht mehr und nicht weniger (siehe dazu Kapitel 10). Ich werde zukünftig mir erlauben, von der 1. respektive 2. Zeile der Definition 8.0.2 zu sprechen. Dann bedeutet dies, dass ich mich entweder auf die Aussage $(\neg A \Rightarrow \neg A)$ oder aber auf die Aussage $(A \Rightarrow \neg(\neg A))$ beziehe. Beachte, dass das Und-Zeichen ($\wedge$) am Ende der ersten Zeile, dazu dient, die beiden Aussagen sprachlich zu verbinden. Es könnte auch weggelassen werden, aber ich denke, der Lesefluss würde dadurch ein wenig gestört.

Nun werde ich kleine Beispiele für die Definitionen aufschreiben. Ich werde zuerst ein Beispiel für die erste Zeile der Definition machen:

Es sei A das Symbol für die Aussage „Alle Hirsche heißen Hans“. Diese Aussage ist nicht wahr. Ich hoffe, Du stimmst mit mir darin überein. Dann gilt die Negation der Aussage, $\neg A$, welche im vorliegenden Fall gleichbedeutend zur Aussage $\neg$ “Alle Hirsche heißen Hans“. Sprachlich umformuliert ist dies die Aussage: „Es gilt nicht, dass alle Hirsche Hans heißen“. Damit ist das Beispiel für die erste Zeile gemacht. Nun möchte ich ein Beispiel für die zweite Zeile der Definition machen: Ist A das Symbol für die Aussage „Adam und Eva sind Namen“, dann gilt die Negation der Aussage nicht. Es gilt also $\neg(\neg A)$. Wenn die Aussage eingesetzt wird, dann heißt diese Aussage $\neg(\neg$ “Adam und Eva sind Namen“). Sprachlich umformuliert bedeutet dies: „Es gilt nicht, dass nicht gilt, dass Adam und Eva Namen sind“. Das ist fast alles.

KAPITEL 9

Was ist eine „Identität“?

Die Identität ist im Bereich der Logik eigentlich überflüssig, im Bereich der Elektrotechnik jedoch wird sie dankbar gebraucht. Darum beschreibe ich zuerst, wieso im Bereich der Elektrotechnik die Identität gebraucht wird. Wenn Du eine Schaltung hast, in welcher der Ausgang nicht bestimmt ist, falls eine Bedingung nicht erfüllt ist, dann kannst Du diese Schaltung an eine Identität anschließen, und diese garantiert Dir, dass die Schaltung dann definierte Zustände besitzt. Außerdem wird die Identität in der Elektrotechnik gebraucht, um Signale „aufzufrischen“. Dies bedeutet, dass es manchmal wichtig ist, ein Signal, welches beispielsweise durch eine lange Leitung abgeschwächt wurde, vor der weiteren Verarbeitung so zu verstärken, dass keine undefinierte Zustände vorkommen. Ein solcher undefinierter Zustand kann dazu führen, dass ein Schalter irgendwie zwischen dem ein- und dem ausgeschalteten Zustand hin und her flackert. Dann haben wir statt einem eindeutigen Signal nur noch ein Rauschen und wissen nicht mehr, was der Sender uns eigentlich mitteilen wollte. Ein Beispiel für eine Identität habe ich in der Figur 14.0.4 gezeichnet. Die Identität wird über eine Spule garantiert, welche bewirkt, dass der Ausgang der Schaltung auch wirklich auf den Grund gezogen wird (also der Wert der dazugehörigen Aussage nicht wahr wird), falls die Aussage nicht wahr ist.

Im Bereich der Logik ist die Identität der Aussage der Wahrheitswert der Aussage selbst. Falls eine Aussage nicht wahr ist, dann ist die Identität der Aussage, dass die Aussage nicht wahr ist. Falls die Aussage wahr ist, dann ist der Wert der Identität der Aussage, dass die Aussage wahr ist. Ein Beispiel: Der Wert der Identität der Aussage, dass alle Eisbären südlich der Sahara wohnen, ist derjenige, dass es nicht wahr ist, dass alle Eisbären südlich der Sahara wohnen. Der Wert der Identität der Aussage, dass es mehr Chinesen als Schweizer gibt, ist, dass es wahr ist, dass es mehr Chinesen als Schweizer gibt. Für die Identität der ist mir kein besonderes Symbol bekannt. Wie eingangs erwähnt, ist es mehr ein elektrotechnisches denn ein logisches Problem.

Die Identität kann auch als Schaltbild gezeichnet werden (vergleiche mit der Abbildung 9.0.1).

Das Lämpchen ist ausgeschaltet gezeichnet, weil in diesem Fall der Ausgang der Schaltung zurückgesetzt ist. Das bedeutet, dass zwischen dem Ausgang und der Erde keine Spannung anliegt und in diesem Fall das Lämpchen nicht leuchtet. Der Taster ist durch den Kringel auf der

ABBILDUNG 9.0.1. 1. Schaltbild der Identität im zurückgesetzten Zustand

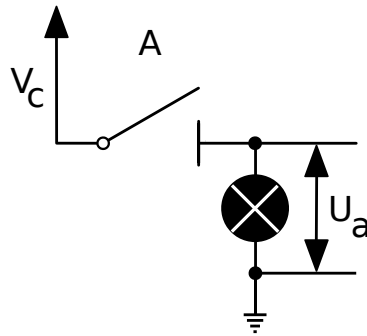


ABBILDUNG 9.0.2. 1. Schaltbild der Identität im gesetzten Ausgang

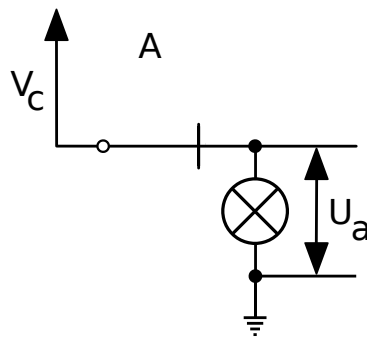


TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Identität

Voraussetzung	$\neg A$
$\neg A$	$\neg(\neg A)$
A	$\neg A$

linken Seite und den kurzen vertikalen (senkrechten Strich gekennzeichnet). Den senkrechten Strich habe ich gezeichnet, damit auch im Fall des geschalteten Tasters ersichtlich wird, dass sich ein Schalter in der Schaltung befindet. Ich habe versucht, dies in der Abbildung 9.0.2 zu zeichnen. Ich hoffe, Du bist mir nicht böse, wenn ich zukünftig nicht beide Schaltzustände nachfolgend nicht mehr speziell darstelle.

Die energiesparende Version der Identität habe ich in der Abbildung 9.0.3 gezeichnet.

Ich habe in den Tabellen 1 sowie 2 noch die Wahrheitstafeln der Identität aufgeschrieben.

Nun sollen die drei wichtigsten logischen Verknüpfungen vorgestellt werden:

ABBILDUNG 9.0.3. 2. Schaltbild der Identität

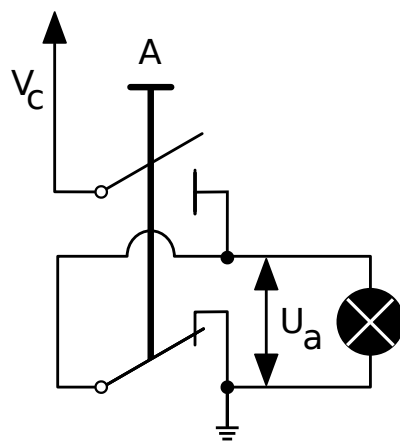


TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Identität

A	$\neg A$
0	0
1	1

KAPITEL 10

Was ist eine „Konjunktion“?

Ich mache ein Beispiel dafür, was eine Konjunktion ist: Es seien A sowie B Symbole von Aussagen. Dann sei $A \wedge B$ genau dann wahr, falls sowohl A wie auch B wahr sind. Die Konjunktion wird auch „Und-Verknüpfung“ genannt. Die würde, so wie es verstehe, in etwa „(etwas) miteinander verknüpfen“ bedeuten. Nun muss ich jedoch die Konjunktion mit Leben füllen und zeigen, für was das gut ist. A sei die Aussage „Mäuse essen gerne Käse“ und B sei die Aussage „Frederike ist eine Maus“. Falls beides zutrifft, dann gilt eben die Aussage „Frederike ist eine Maus $\wedge$ Mäuse essen gerne Käse“. Nun sei Frederike keine Maus, sondern eine Physikerin. Dann gilt die Aussage „Frederike ist eine Maus $\wedge$ Mäuse essen gerne Käse“ nicht. Angenommen, es würde eine Biologin geben, welche eine Maus finden würde, welche eine Käseallergie hat (vielleicht eine Mutantin der „käse-intoleranten“ Mäuse), dann stimmt die Aussage „Frederike ist eine Maus $\wedge$ Mäuse essen gerne Käse“ ebenfalls nicht, sogar dann, falls die Maus wirklich Frederike heißen würde. Aber das spielt dann überhaupt keine Rolle mehr. Egal ob die Maus Kasimir oder Markus oder Hermine oder Mausi heißt, die Aussage „Frederike ist eine Maus $\wedge$ Mäuse essen gerne Käse“ stimmt immer noch nicht. Falls Frederike ein Flughörnchen und keine Maus wäre, und es „käse-intolerante“ Mäuse geben würde, dann würde die Aussage „Frederike ist eine Maus $\wedge$ Mäuse essen gerne Käse“ erst recht nicht stimmen, wobei es logisch keinen Unterschied macht, ob eine oder beide Aussagen nicht zutreffen. Die Aussage wird nicht „falscher“, falls beide Aussagen nicht zutreffen. Die Reihenfolge ist ebenfalls nicht wesentlich für die Bestimmung des Wahrheitsgehalts. Es ist nicht wesentlich ob zuerst „Mäuse essen gerne Käse“ oder „Frederike ist eine Maus“ aufgeschrieben wird. Dies möchte ich jedoch noch im Abschnitt 20.18 weiter ausführen möchte.

Es gibt ein anderes Beispiel, welches jedoch vielleicht auf den ersten Blick komisch aussieht:

Falls A die Aussage ist: „Der Ball ist rund“, und B ist die Aussage ist: „Der Ball ist rund“, dann ist die Aussage „Der Ball ist rund $\wedge$ der Ball ist rund“ ebenfalls wahr. Obwohl Dir sich wahrscheinlich die Nackenhaare sträuben bei diesem Gedanken. Im umgangssprachlichen Sinn ist die Aussage „Der Ball ist rund und der Ball ist rund.“ wohl eher ein Zeichen dafür, dass Gefahr irgendwelcher Art in Verzug ist.

Ich werde das jedoch zeigen müssen, dass dies wirklich so ist, und zwar im Kapitel 31.

Es gibt noch ein drittes Beispiel, welches ebenfalls es wert ist, aufgeschrieben zu werden: Falls A die Aussage ist „Kaffee ist ein Getränk“ und „Jimi Hendrix war ein Musiker“, dann ist die Aussage „Kaffee ist ein Getränk $\wedge$ Jimmy Hendrix war ein Musiker“ wahr. Du fragst Dich wahrscheinlich: „Was hat das eine mit dem anderen zu tun?“ Die Antwort ist: Nichts. Aber das spielt eben keine Rolle in der Logik. Es wird nicht darüber nachgedacht, welche Beziehungen Aussagen zueinander besitzen, sondern nur, was sich aus Aussagen folgern lässt.

Die Konjunktion kann formal so aufgeschrieben werden:

$$(10.0.1) \quad A, B \in \Omega \Rightarrow (A \wedge B \Leftrightarrow A B)$$

Ausgeschrieben heißt diese Behauptung: Für alle Aussagen mit den Bezeichnungen „ A “ und „ B “ gilt: Die Aussage „ A gilt und B gilt, sei per Übereinkunft genau dann wahr, falls sowohl A wie auch B gilt. Wobei diese Beschreibung der Konjunktion wohl eher Verwirrung als Klarheit stiftet. Der Sinn dieser Schreibweise soll derjenige sein, Dich nach und nach mit der formalen mathematischen Sprache vertraut zu machen. Gehen wir die Formel also durch. Am besten sage ich im Voraus, was nicht Standard in der mathematischen Schreibweise ist. Das Aufschreiben von $A B$ soll anzeigen, dass sowohl A wie auch B wahr sind. Der dreifache Pfeil nach rechts ist ebenfalls nicht Standard. Er bedeutet (wie schon oben beschrieben: „Das gelte so per Festlegung, also per Definition“. $A, B \in \Omega$ ist ebenfalls nicht Standard. Es soll bedeuten: „ A und B sind Bezeichnungen von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen der Behauptung widerspruchsfrei seien.“ Standard sind folgende Teile: $B \in \Omega$ (vergleiche mit dem Kapitel 5 Mengen). Dies bedeutet: B ist ein Element der Menge mit der Bezeichnung Ω . „ $\Rightarrow$ “ bedeutet: „Daraus folgt per Übereinkunft, ist also willkürlich festgelegt“ (siehe Kapitel 11). Die Klammern „(“ sowie „)“ habe ich nicht etwa hingeschrieben, weil die Aussage $A \wedge B \Leftrightarrow A B$ eine Randbemerkung wäre, weil sie nicht so wichtig ist wie der Rest, sondern weil sonst nicht klar ist, was mit was äquivalent, also gleichbedeutend ist. Das Symbol $\Leftrightarrow$ habe ich extra erzeugen müssen, damit ich es aufschreiben konnte. Es ist so speziell, dass es nicht einmal durch L^AT_EX (das Schreibprogramm) zur Verfügung gestellt wurde. Die Bedeutung dieses dreifachen Pfeils nach links und rechts sei: Es gelte nach Übereinkunft, dass $A \wedge B$ die gleiche Bedeutung habe wie die Aussage A , gefolgt von der Aussage B .

Die Aussage $A \wedge B$ sei also genau dann wahr, falls A wahr ist sowie B wahr ist. Diese Aussage ist jedoch streng genommen ein Witz. Ich vermute, dass Du beim bestem Willen keinen Unterschied zwischen „ $A \wedge B$ ist wahr“, und „sowohl A ist wahr wie auch B ist wahr“, abgekürzt

TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Konjunktion

A	B	$A \wedge B$
$\neg A$	$\neg B$	$\neg(A \wedge B)$
$\neg A$	B	$\neg(A \wedge B)$
A	$\neg B$	$\neg(A \wedge B)$
A	B	$A \wedge B$

TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Konjunktion

A	B	$A \wedge B$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

„ AB “ finden kannst. Ich auch nicht. Ich habe es übrigens erst beim Aufschreiben dieser Zeilen bemerkt, dass streng genommen das $\wedge$ -Zeichen weggelassen werden kann. Würde ich das ganze $\wedge$ -Script so aufschreiben, dann würde dieser Text so aussehen. Und das wäre ja einfach lächerlich, findest Du nicht auch? Wieso wird es dann trotzdem aufgeschrieben? Abgesehen, um Dich zu ärgern (aber auch dies ist nicht sicher), vor allem darum, um damit eine Operation, also eine Tätigkeit, auszudrücken: Wir haben die beiden Aussagen, welche mit A und B bezeichnet werden, und jetzt möchte ich feststellen, ob beide Aussagen wahr sind. Das Aufschreiben des Zeichens der Konjunktion ist auch dann praktisch, wenn in Definitionen und Sätzen der Logik eine Konjunktion von Aussagen auftritt. In diesem Fall kannst Du das $\wedge$ -Zeichen für die Trennung der Fälle verwenden. Du siehst dann leichter, wo die eine Aussage aufhört und wo die andere Aussage anfängt.

Klammern der Konjunktion können weggelassen werden

In den Tabellen 1 respektive 2 wurden zwei Mal eine Wahrheitstafel für die Konjunktion aufgeschrieben: Das eine Mal, so wie ich es schreiben würde, das andere Mal so, wie es üblicherweise aufgeschrieben wird.

Die Tabelle 1 kannst Du so lesen: A und B seien Metasymbole von Aussagen. Auf jeder Zeile ist eine mögliche der Kombinationen der Wahrheitsgehalte aufgeschrieben: In der ersten Zeile sind beide Aussagen nicht wahr. In der zweiten Zeile ist die Aussage B , in der dritten Zeile ist die Zeile A wahr. In der letzten Zeile sind beide Aussagen wahr. Diese Anordnung der Fälle ist darum üblich, damit kein Fall vergessen geht. Außerdem sind die Fälle geordnet. In der letzten Spalte ist dann aufgeschrieben, ob die Konjunktion der beiden Aussagen immer noch wahr ist. Wie Du siehst, ist dies nur der Fall, falls sowohl die erste Aussage A wie auch die zweite Aussage B wahr sind. In der Tabelle 2 ist das Gleiche noch einmal aufgeschrieben - jedoch auf eine andere

Art: Statt der Bezeichnung der Aussage ist nur noch deren Wahrheitsgehalt aufgeschrieben, jedoch auch dieser nur noch als Zahl: Falls die Aussage nicht wahr ist, dann wird eine Null hingeschrieben, ansonsten eine Eins. Der Grund, wieso dies so aufgeschrieben wird, ist der, dass die Konjunktion als Rechnung mit 0 und 1 aufgefasst werden kann. Der Wahrheitsgehalt der Aussage $A \wedge B$ kann als Produkt (Multiplikation) der Wahrheitsgehalte von A und B aufgefasst werden. Ich werde diese Interpretation des Wahrheitswertes als Multiplikation¹ ausführlich im Kapitel 41 besprechen. Es seien zunächst sowohl A wie auch B Symbole für Aussagen, welche nicht wahr seien. Ich nehme zwei Aussagen, welche so nicht stimmen. Es sei A das Symbol für die Aussage „Kreise besitzen vier Ecken“ und B das Symbol für die Aussage „Alle Hasen heißen Roger Rabbit“. Da beide Aussagen nicht wahr sind, besitzen sowohl A wie auch B den Wahrheitswert 0. Es gilt $0 \cdot 0 = 0$, aber dies streng genommen ein Satz, welcher bewiesen werden muss². Doch wir glauben jetzt einmal, dass dem so sei. Wie Du vielleicht erraten kannst, finde ich die ganze Übung insofern bescheuert, weil sie gerade eben nicht induktiv ist, sondern bereits auf Tatsachen zurückgreift, welche erst noch gezeigt werden müssen. Das wird übrigens auf häufig in richtigen Mathematikbüchern gemacht, aber eben: Mathematikerinnen und Mathematiker sind häufig „gut getarnte Chaoten“ respektive „gut getarnte Chaotinnen“. Nun ja, aber zurück zu dem, was ich eigentlich zeigen wollte. Weil eben $0 \cdot 0 = 0$ ist, kann dieser Wert dem Wahrheitswert der Aussage „Alle Kreise besitzen vier Ecken und alle Hasen heißen Roger Rabbit“ zugeordnet werden. Beachte übrigens, dass ich „alle“ im Beispiel klein geschrieben habe. Streng genommen hätte ich „Alle“ schreiben müssen, denn „a“ und „A“ zwei verschiedene Symbole. Vielleicht denkst Du, dass sei eine übertriebene Spitzfindigkeit. Und natürlich hast Du recht. Dummerweise jedoch lebt die Mathematik von der Auslassung. Damit meine ich, dass ein wesentlicher Teil der mathematischen Arbeit darin besteht, so viel wie möglich wegzulassen, und so viel wie nötig zu behalten. Das führt dazu, dass jeder einzelne Teil einer Aussage wichtig wird. Ich habe zum Beispiel kürzlich in einer Aufgabe einen Punkt übersehen. Das Beispiel war: Berechne die Lösungen der inhomogenen Differentialgleichung

$$D^3x(t) - \dot{x}(t) = t - 1$$

zu berechnen. In der Eile habe ich gelesen:

$$D^3x(t) - x(t) = t - 1$$

Finde den Unterschied... Es ist der Punkt oberhalb des zweiten x-es von links. Ich nehme nicht an, dass Du die Gleichung verstehst

¹Mal-Rechnung

²und unter auch bewiesen wird. Dort wird auch $1 \cdot 0 = 0$, $0 \cdot 1 = 0$ sowie $1 \cdot 1 = 1$ bewiesen.

. Es geht mir selbstverständlich nicht darum, zu zeigen, was ich doch für ein toller Hirsch bin. Ich möchte einfach daraus hinweisen, dass es wichtig und richtig ist, bis ins kleinste Detail eine Aussage zu prüfen, falls mit ihr gerechnet werden soll. Zurück zu unserer Aussage „Kreise besitzen vier Ecken und alle Hasen heißen Roger Rabbit“. Da dieser Aussage der Wert 0 zugeordnet wird, bedeutet dies, dass sie nicht wahr ist - was wir ja schon immer gewusst haben. Aber die erste Zeile der Definitionstabelle ist damit erledigt.

Nun gehe ich zur zweiten Zeile: Es sei A das Symbol einer nicht wahren Aussage und B das Symbol für eine wahre Aussage (zum Beispiel sei A der Name der Aussage „In der Nacht scheint die Sonne“ und B der Name der Aussage „1 ist eine Zahl“). Dann kann A der Wahrheitswert 0 zugewiesen werden und B der Wahrheitswert 1. Wieder muss ich mich auf später vertrösten, was den Wert der Multiplikation $0 \cdot 1$ betrifft. Natürlich ist anzunehmen, dass Du schon weißt, dass $0 \cdot 1 = 0$ ist. Der Witz an der ganzen Sache ist jedoch nicht, dass $0 \cdot 1 = 0$ ist, sondern, wieso $0 \cdot 1 = 0$ ist. An dieser Stelle begnügen wird uns damit, zu bemerken, dass $0 \cdot 1 = 0$ ist. Das bedeutet, dass der Aussage „In der Nacht scheint die Sonne und 1 ist eine Zahl“ der Wahrheitswert 0 zugewiesen werden muss. Damit wäre die zweite Zeile der Tabelle erledigt. Nun kommt das nächste Beispiel an die Reihe. A sei das Symbol für die Aussage „Es gibt Blumen und Bäume“ und B das Symbol für die Aussage „Alle Personen heißen gleich“. Da B (zum Glück!) nicht wahr ist, A hingegen schon, muss B den Wert 0 und A den Wert 1 zugewiesen werden. Nun ist $1 \cdot 0 = 0$, was wiederum bedeutet, dass der Aussage „Es gibt Blumen und Bäume und alle Personen heißen gleich“ der Wert 0 zugewiesen wird. Es gilt also nicht, dass es gleichzeitig Blumen und Bäume gibt und alle Personen gleich heißen. Dass in einer Aussage wieder ein „und“ verwendet wurde, macht übrigens nichts. Das geht schon. Es zeigt, dass sich im Fall der Logik die geschriebene Sprache und die formale logische Sprache teilweise vermischen können. Zu guter Letzt sei A das Symbol für die Aussage „Wasser kann gefrieren“ und B das Symbol für die Aussage „Es ist noch kein Meister vom Himmel gefallen“. Sowohl A wie auch B sind meines Erachtens wahr. Obwohl B natürlich nur im übertragenen Sinn wahr ist, nämlich in demjenigen, dass es noch niemand gab, welche oder welcher schon allwissend auf die Welt gekommen ist. Im wörtlichen Sinn weiß ich es natürlich nicht, ob es nicht einmal ein Genie gelebt hat, welches sich dadurch in die ewigen Jagdgründe beförderte, indem er oder sie sich vom Flugzeug stürzte und dann wortwörtlich „vom Himmel fiel“. Da A und B wahr sind, muss beiden Aussagen eine 1 zugeordnet werden. Es gilt: $1 \cdot 1 = 1$. Also besitzt die Aussage „Wasser kann gefrieren und es ist noch kein Meister vom Himmel gefallen“ den Wahrheitswert 1, was bedeutet, dass sie wahr ist - obwohl sie ziemlich bekloppt tönt.

Keine Angst, ich denke natürlich nicht immer in solch komischen Zusammenhängen, obwohl es manchmal lustig ist, sich solche Beispiele auszudenken. Aber damit wäre auf jeden Fall ein Beispiel der letzten Zeile der Definition der Konjunktion gemacht.

Definition von „ $\wedge$ “

Es gibt übrigens ein ähnliches mathematische Symbol, welches fast gleich aussieht: „ $\forall$ “. Dieses Symbol hat die gleiche Bedeutung wie „ $\forall$ “, und das ist...? Das ist „Für alle...“. Die Ähnlichkeit des Symbols „ $\wedge$ “ mit dem Symbol „ $\forall$ “ ist kein Zufall, in beiden Fällen spielt die Und-($\wedge$) Verknüpfung hinein. So kann man einerseits die Und-($\wedge$) Verknüpfung als Spezialfall einer „Für alle...“-($\forall$) Aussage verstanden werden. Diese „Für alle...“-($\forall$) Aussage wird auf zwei Aussagen (welche oben mit „A“ respektive „B“ bezeichnet werden) angewendet. Somit wäre die Und- ($\wedge$) Verknüpfung die kleine Schwester der „Für alle...“-($\forall$) Aussage. Andererseits kann die „Für alle...“-($\forall$) Aussage als Verallgemeinerung einer Konjunktion aufgefasst werden. Statt zwei Aussagen werden alle Aussagen mittels einer Konjunktion miteinander verknüpft. Die Schreibweise von „ $\wedge$ “ und „ $\forall$ “ unterscheidet sich insofern, als das die Bedingung unter das $\wedge$ -Zeichen geschrieben wird. Also wird beispielsweise geschrieben:

$$\bigwedge_{n \in \mathbb{N}} (-1) \cdot n \leq -1$$

statt

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad (-1) \cdot n \leq -1$$

Ausgeschrieben heißen beide Aussagen: „Für alle natürlichen Zahlen gilt, dass ihr Produkt mit Minus Eins kleiner oder gleich Minus Eins ist.“ Ich weiß, dass hast Du schon vorher gewusst. Aber hier geht es mir ausschließlich um die Notation und nicht darum, um über Eigenschaften von natürlichen Zahlen nachzudenken. Ich habe die erste Notation mit dem „Spitzberg“ nicht so gerne, weil die Leserichtung kurzzeitig statt von links nach rechts von oben nach unten geht. Aber falls Du es cooler findest, dann kannst Du natürlich in Deinen mathematischen Abhandlungen den großen Bruder der Konjunktion ($\forall$) verwenden.

Auch die Konjunktion kann als Schaltbild dargestellt werden (vgl. mit der Abbildung 10.0.1). Falls die zwei Taster gedrückt sind, dann ist das Ausgangspotential der Taster gleich dem Eingangspotential. In diesem Fall fließt Ladung durch das Lämpchen, und dieses beginnt zu leuchten. Ist jedoch mindestens einer der beiden Taster nicht betätigt, dann fließt alle Ladung in die Erde respektive findet ein Potentialausgleich von der Erde zum Ausgang der Schaltung statt. Auch für diese Schaltung gibt es die energiesparende Variante. Diese ist unter der Abbildung 10.0.2 dargestellt.

ABBILDUNG 10.0.1. 1. Prinzipschema Konjunktion

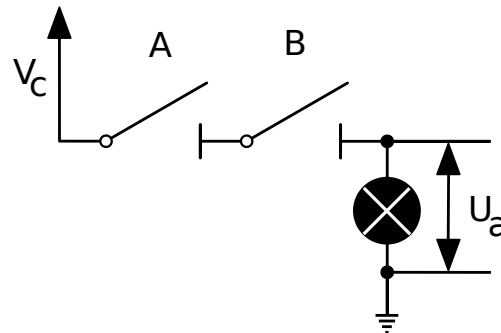
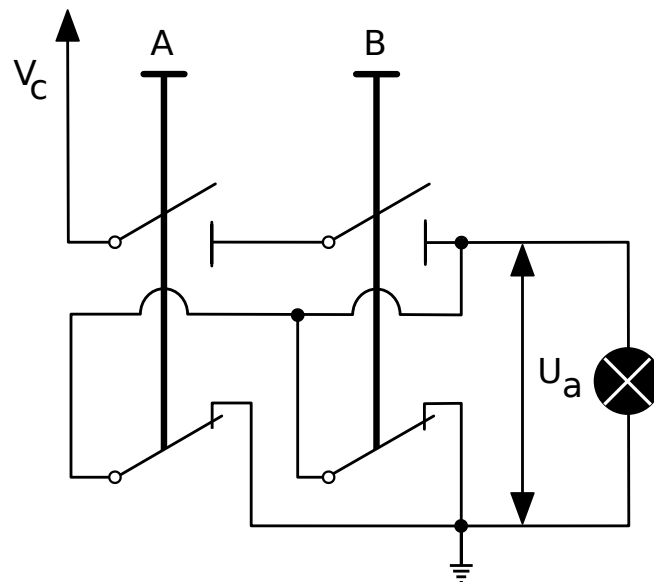


ABBILDUNG 10.0.2. 2. Prinzipschema Konjunktion



In der zweiten Darstellung der Und-Schaltung wird der Ausgang nur dann nicht auf das Erdpotential „hinuntergezogen“, falls beide Eingänge gesetzt sind. Der obere Teil wurde von der vorhergehenden Abbildung übernommen. Wieder ist in der zweiten Schaltung das Lämpchen für Funktion nicht mehr nötig. Im Gegensatz dazu ist in der ersten Schaltung das Lämpchen nötig, damit die Ausgangsspannung verschwindet, falls die beiden Aussagen nicht wahr und also die beiden Taster nicht betätigt worden sind.

Die endgültige Formalisierung der Eigenschaften der Konjunktion habe unter der Tabelle [10.0.2](#) dargestellt. Lasse Dich nicht verdrießen von den vielen Klammern und Dreifachpfeilen:

$$\begin{array}{lcl}
 & ((\neg A \wedge \neg B) \Rightarrow \neg(A \wedge B)) & \wedge \\
 (10.0.2) & ((\neg A \wedge B) \Rightarrow \neg(A \wedge B)) & \wedge \\
 & ((A \wedge \neg B) \Rightarrow \neg(A \wedge B)) & \wedge \\
 & ((A \wedge B) \Rightarrow (A \wedge B)) &
 \end{array}$$

Noch einmal werde ich versuchen, diese Aussage sprachlich zu fassen. Es seien A respektive B Symbole für zwei Aussagen (welche auch verschiedene Bezeichnung für die gleiche Aussage sein können). Dann ist Aussage, welche aus der Aussage A und der Aussage B besteht, genau dann wahr, falls die Aussage A sowie die Aussage B wahr sind. Es fällt natürlich auf, dass das „Und“-Zeichen ($\wedge$) einerseits definiert wird, andererseits gleichzeitig verwendet wird. Jedoch wollte ich zeigen, wie die formale Variante der Definition der Konjunktion aussieht. Die sprachliche Beschreibung wurde ja weiter oben bereits gemacht. Ich werde noch einmal Beispiele machen. Vermutlich ist es Dir zu langweilig, diese durchzulesen, weil Du es bereits begriffen hast, um was es geht. In diesem Fall kannst Du die Beispiele getrost überlesen - Du wirst nichts verpassen. Im anderen Fall wünsche ich Dir viel Kurzweil beim Überfliegen der Beispiele: Es sei A das Symbol für die Aussage: „Der Mond kann kugelförmig sein“ und B sei das Symbol für die Aussage „Ein Automobil ist ein Fahrzeug“. Ich nehme an, Du wirst gegen beide Aussagen nichts einzuwenden haben. Dann sind also sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr. Dann gilt also, dass $A \wedge B$ wahr ist, ausgeschrieben

"Der Mond kann kugelförmig sein" $\wedge$
 "Ein Automobil ist ein Fahrzeug",

sprachlich ausformuliert „Es ist wahr, dass der Mond kugelförmig sein kann und dass ein Automobil ein Fahrzeug ist“. Ja, ich weiß, diese zwei Aussagen haben absolut nichts miteinander zu tun, jedoch kommt es darauf in der Logik nicht darauf an. Wichtig ist, dass die zusammengesetzte Aussage wahr ist. Falls A das Symbol für die Aussage ist „Alle Esel reden schweizerdeutsch“ und B ist das Symbol für die Aussage „Hirsche sind Säugetiere“, dann ist die Aussage $A \wedge B$ nicht wahr, denn es gilt

$\neg$ („Alle Esel reden schweizerdeutsch“ $\wedge$ „Hirsche sind Säugetiere“)

ausformuliert: „Es gilt nicht, dass einerseits alle Esel schweizerdeutsch reden und dass andererseits Hirsche Säugetiere sind“. Denn ich denke nicht, dass alle Esel schweizerdeutsch reden können. Damit ist bereits die mit einer Konjunktion zusammengesetzte Aussage falsch. Es sei nun A das Symbol für die Aussage „Das Jahr ist in Monate unterteilt“ und B sei das Symbol für die Aussage „Die Körpertemperatur des Menschen ist -197°C “. Dann gilt wieder die Aussage $\neg(A \wedge B)$, ausgeschrieben

$\neg$ („Das Jahr ist in Monate unterteilt“ $\wedge$
 „Die Körpertemperatur des Menschen beträgt -197°C “),

ausformuliert: „Es stimmt nicht, dass einerseits die Körpertemperatur des Menschen -197°C beträgt, und dass andererseits das Jahr in Monate unterteilt ist“. Ich musste die Aussage abgesetzt und auf zwei Zeilen verteilt schreiben, da ansonsten der Ausdruck im PDF-Format nicht lesbar gewesen wäre. Aber von der Mathematik her sind die drei Schreibweisen meines Erachtens gleichwertig. Die Aussage ist darum nicht wahr, weil die Körpertemperatur etwa 36°C und nicht kälter als gefrierendes Wasser ist. Gefrierendes Wasser besitzt eine Temperatur von 0°C . -197°C ist meines Wissens die Temperatur von flüssigem Stickstoff. Aber so cool³ sind wir glücklicherweise nicht! Schlussendlich sei A das Symbol für die Aussage „Züge können fliegen.“ und B sei das Symbol für die Aussage „Fernseher sind zum Wellenreiten da“. Da beide Aussagen offensichtlich Quatsch sind, gilt die Aussage $\neg(A \wedge B)$, ausgeschrieben

$\neg$ („Züge können fliegen.“ $\wedge$ „Fernseher sind zum Wellenreiten da.“)

ausformuliert: „Es stimmt nicht, dass einerseits Züge fliegen können und andererseits Fernseher zum Wellenreiten da sind“.

Ich habe noch herausgefunden (wahrscheinlich wurde das schon in Hundert anderen Einführungen in die Logik festgestellt, aber was soll's), dass die Konjunktion mathematisch als Bestimmung des Minimums auffassen kann. Sind also A und B Symbole von Aussagen, dann können von den in Zahlen umgewandelten Werten das Minimum bestimmt werden, um zum Wahrheitsgehalt der Und-verknüpften Aussage $(A \wedge B)$ zu gelangen. Ist beispielsweise A wahr und B nicht, dann ist der Wahrheitsgehalt von A 1, derjenige von B jedoch 0, das Minimum also $0 = \min\{0, 1\}$. Diese Tatsache möchte ich fortan mit dem „Minimumprinzip der Konjunktion“ benennen. Die geschweiften Klammern bedeuten übrigens eine Mengenangabe (vergleiche mit dem Kapitel 5). In Worten bedeutet das Resultat, dass nicht die Aussage A zusammen mit der Aussage B gilt. Ich nehme an, das ist Dir ziemlich egal, aber zum Beweisen von logischen Sätzen ist es eben praktisch, wenn Du die Wahrheitswerte der Aussagen in Zahlen umsetzen und anschließend mit ihnen rechnen kannst, so wie Du es lange (eventuell sogar qualvolle) Stunden lang geübt hast. So ist es eventuell einfacher für Dich. Wenn nicht, habe ich es einfach der Vollständigkeit halber hingeschrieben. Außerdem wird dadurch das Verständnis der mathematischen Operation, welche hinter der Disjunktion steckt (vergleiche mit dem Kapitel 13) einfacher: Der Wahrheitswert der Disjunktion von

Minimumprinzip
der Konjunktion

³ „kalt“ auf Englisch geschrieben

zwei Aussagen ist gleich dem Maximum der Wahrheitswerte der beiden Aussagen. Das Schöne an dieser Definition ist, dass sie irgendwie symmetrisch sind. Denn die Bestimmung eines Minimums respektive Maximums von Elementen von Mengen mit (endlich) vielen Elementen sind irgendwie ähnlich, wenn auch genau entgegengesetzt. Das Minimumprinzip kann auch als logische Sätze formuliert und bewiesen werden. Ich habe dies unter den Lemma [42](#) sowie [43](#) aufgeschrieben.

Abkürzung Kon-
junktion

An dieser Stelle möchte ich auf eine Besonderheit der Konjunktion hinweisen. Es geht darum, dass die Überprüfung der Konjunktion abgebrochen werden kann, falls die erste Aussage (mit „A“ oben bezeichnet) nicht gilt. Dies folgt aus dem Minimumprinzip der Konjunktion, welches ich im vorhergehenden Kapitel vorgestellt habe. Denn ist die erste Aussage nicht wahr, dann ist deren Wahrheitswert, in einer Zahl ausgedrückt, 0. Das bedeutet jedoch, dass das Minimum der Wahrheitswerte der Konjunktion der beiden Aussagen in diesem Fall nicht größer als Null sein kann. Denn das Minimum ist immer kleiner oder gleich 0. Da die Wahrheitswerte der beiden Aussagen nur 0 respektive 1 sein können, folgt daraus, dass der Wert der Konjunktion immer Null sein muss. Falls Du immer noch skeptisch bist, ob die Aussage, dass die Konjunktion automatisch nicht wahr ist, falls die erste Aussage nicht wahr ist (das ist Dein gutes Recht, und ich möchte Dich nur darin bestärken, dieses Recht bei Bedarf auch einzufordern), dann kannst Du in der ersten respektive zweiten Zeile der Definition [10.0.2](#) nachschlagen. In beiden Zeilen ist die Aussage A sowie die Konjunktion der beiden Aussagen nicht wahr. Dies ist zwar nicht weiter verwunderlich, aber es kann Dir „Rechenzeit“, seriöser ausgedrückt, Zeit für die Überlegung ersparen. In vielen Programmiersprachen wie „C/C++“ oder „Java“ wird das berücksichtigt, indem in diesem Fall die zweite Aussage für die Konjunktion nicht mehr berücksichtigt wird, sondern das Resultat bereits dann zurückgegeben wird, falls die erste Aussage nicht wahr ist. Dies ist im Fall der Programmiersprachen dann heimtückisch, wenn, wie in der Programmiersprache „C“ leider üblich, das Abfragen und das Verändern von Werten im gleichen Zug ausgeführt werden. Dann kann es vorkommen, dass gemeint wird, dass beide Teile der Und-Abfrage zumindest überprüft und in der zweiten Und-Abfrage noch etwas ausgeführt werden sollte. Sowohl die Überprüfung (was so auch gewünscht wird) wie auch die Ausführung (was so nicht gewünscht ist) der zweiten Aussage erfolgen dann nicht, und so wird etwas nicht ausgeführt, was hätte ausgeführt werden sollen. Schlussendlich können dadurch Programmfehler entstehen, welche nur sehr mühsam entdeckt werden. Aber zum Glück lernen wir hier nicht programmieren, sondern ich möchte Dir eine Einführung in Mathematik geben.

KAPITEL 11

Was ist eine „Implikation“?

Ich nehme an, Du hättest das Kapitel „Was ist eine Disjunktion?“ (also „Oder-Verknüpfung“) erwartet. Das hatte ich auch in der ersten Version des Skriptes so vorgesehen. Dann habe ich jedoch bemerkt, dass es für die eigene Darstellung der Definition der logischen Verknüpfungen besser ist, wenn ich die Definition der Implikation (welche auch als „Schlussfolgerung“ bezeichnet wird) vorziehe. Diese eigene Darstellungsart der Definition der logischen Verknüpfungen mache ich bekanntlich darum, dass Du Dich möglichst früh mit der mathematischen Schreibweise von Aussagen vertraut machen kannst. Aus diesen Gründen habe ich die Reihenfolge der Kapitel umgekehrt.

Die meisten mathematischen Sätze sind so aufgebaut: Für alle x aus der Menge M , für welche die folgenden Voraussetzungen gelten, folgt die folgende (geniale, unglaublich erstaunliche) Schlussfolgerung. Die Schlussfolgerung wird mit einem Doppelpfeil abgekürzt. Ich weiß jedoch nicht, wieso ausgerechnet ein Doppelpfeil („ $\Rightarrow$ “) und kein einfacher Pfeil („ $\rightarrow$ “) verwendet wird. In der deutschen Sprache können „folgen“ und „gehören“ mit dem gleichen Tätigkeitswort „folgen“ geschrieben werden. Ob und wenn ja der Doppelpfeil etwas mit dieser Art von „gehören“ zu tun hat, weiß ich nicht. Das bleibt Deiner Phantasie überlassen. Um es ein wenig kompliziert zu machen¹, möchte ich an dieser Stelle noch erwähnen, dass die Schlussfolgerung nicht das gleiche wie „folgern“ ist. Ich bespreche an dieser Stelle nur die Schlussfolgerung, und diese hat sehr merkwürdige Eigenschaften. Das folgern jedoch, welches später als logischer Satz präsentiert wird (siehe Kapitel 20.6), hat diejenigen Eigenschaften, welche Dir vertraut vorkommen dürften.

Ich möchte jetzt zwei Beispiele machen, welche mehr oder weniger spitzfindig sind. Die Aussage mit dem Symbol A laute: „Alles was wir am Himmel sehen, wird Himmelskörper genannt“ und B sei ein Symbol der Aussage: „Der Mond steht ab und zu am Himmel“. Weil sowohl A wie auch B wahre Aussagen sind, gilt die Schlussfolgerung: Aus der Tatsache, dass wir alles was wir am Himmel sehen, Himmelskörper nennen, folgt, dass der Mond ab und zu am Himmel steht. Beachte, dass diese Schlussfolgerung nicht das ist, was Du wahrscheinlich erwarten würdest. Wenn ich mich nicht täusche, würdest Du die folgende Schlussfolgerung erwarten: „Der Mond steht ab und zu am Himmel“ sei die erste

Beispiel wahrer
Schlussfolgerung

¹sollte ein Witz sein. . .

Aussage, „Alles was ab und zu am Himmel steht, wird Himmelskörper genannt“, sei die zweite Aussage. Die Schlussfolgerung ist entsprechend: „Der Mond ist ein Himmelskörper“. Das ist eine Schlussfolgerung, welche jedoch bereits ein logischer Satz ist und dementsprechend bewiesen werden kann und soll. Die ursprüngliche Schlussfolgerung $A \Rightarrow B$ ist jedoch sehr seltsam: Weder Du noch ich würden aus der Tatsache, dass alles, was wir am Himmel sehen, folgern, dass der Mond ab und zu am Himmel steht. Jedoch ist die Schlussfolgerung trotzdem richtig, weil nämlich beide Aussagen A und B richtig sind. Das bedeutet, dass die Schlussfolgerung auch dann wahr bleibt, auch wenn nicht ersichtlich ist, wie die zweite Aussage aus der ersten Aussage abgeleitet wurde. Davon lebt die Mathematik. Sie „zimmert“ Sätze zusammen, welche mit zwei Aussagen arbeiten (welche hier A und B genannt werden). In der Aussage A sind die Bedingungen abgelegt, in der Aussage B die Schlussfolgerung. Und dann wird die ganze Aussage als wahre Schlussfolgerung angepriesen. Auch wenn der Leser oder die Leserin nicht weiß, wie aus der Aussage A die Aussage B abgeleitet wird. Das hat dann häufig etwas verschwörerisches an sich: „Vertraue mir, es stimmt so“.

Beispiel nicht
wahrer Schluss-
folgerung

Nun möchte ich ein Beispiel einer nicht wahren Schlussfolgerung aufschreiben. Eine Schlussfolgerung ist nur dann nicht wahr, falls die erste Aussage A wahr, die zweite Aussage B jedoch nicht wahr ist. A sei zum Beispiel das Symbol der Aussage: „Ein Auto ist schwerer als ein Fahrrad“ und B sei die Aussage „Äpfel und Birnen sind das Gleiche“. Dann gilt die Schlussfolgerung: „Aus der Tatsache, dass ein Auto schwerer ist als ein Fahrrad, folgt, dass Äpfel und Birnen das Gleiche sind“ nicht. Das würdest Du wahrscheinlich auch so sehen, oder nicht?

Es wird die folgende Wahrheitstafel für die Implikation vereinbart, welche ich wieder in zwei Varianten aufschreibe (vergleiche mit den Tabellen 1 respektive 2). Die Tabelle 1 kannst Du so lesen: A und B seien Metasymbole von Aussagen. Auf jeder Zeile ist eine möglichen Wahrheitsgehalte der Kombinationen der Wahrheitsgehalte aufgeschrieben: In der ersten Zeile sind beide Aussagen nicht wahr. Auf der zweiten Zeile ist die Aussage B , auf der dritten Zeile ist die Aussage A wahr B jedoch nicht. In der letzten Zeile sind beide Aussagen wahr. In der letzten Spalte ist dann aufgeschrieben, ob aus der Aussage A die Aussage B folgt respektive nicht folgt. Wie Du siehst, ist letzteres (die Schlussfolgerung gilt nicht) nur der Fall, falls Aussage A wahr, jedoch die Aussage B nicht wahr ist. In der Tabelle 2 ist das Gleiche noch einmal aufgeschrieben - jedoch auf eine andere Art: Statt der Bezeichnung der Aussage ist nur noch deren Wahrheitsgehalt aufgeschrieben, jedoch auch dieser nur noch als Zahl. Falls die Aussage nicht wahr ist, dann wird eine Null hingeschrieben, ansonsten eine Eins.

TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Schlussfolgerung

Voraussetzungen	
$\neg A \wedge \neg B$	$A \Rightarrow B$
$\neg A \wedge B$	$A \Rightarrow B$
$A \wedge \neg B$	$\neg(A \Rightarrow B)$
$A \wedge B$	$A \Rightarrow B$

TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Schlussfolgerung

A	B	$A \Rightarrow B$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Ich mache Beispiele, welche Du gut überlesen kannst. Es sei A die Aussage: „Der Steinpilz ist eine Kamelart“. B sei die Aussage: „Elche lügen immer“. Dann sind wohl beide Aussagen nicht wahr. Gleichwohl ist jedoch die Schlussfolgerung wahr: „Elche lügen immer, falls der Steinpilz eine Kamelart ist“. Vielleicht denkst Du jetzt, ich hätte eine Meise. Aber diese Definition kommt nicht von mir. Ich werde schon noch Argumente auflisten, welche die Bedeutung dieser Definition nahelegen. Für die ersten Zeilen wäre jetzt also ein Beispiel gemacht.

Zur Demonstration der zweiten Zeile sei A die Bezeichnung der Aussage: „Die Violine ist ein Blasinstrument“ und B sei die Aussage: „Ein Dreieck ist nicht rund“. Dann gilt die Schlussfolgerung „Aus der Tatsache, dass die Violine ein Blasinstrument ist, folgt, dass ein Dreieck nicht rund ist.“ Nun ja, auch diese Aussage ist gewöhnungsbedürftig. Aber damit ist ein Beispiel für die zweite Zeile der Definition der Schlussfolgerung gegeben. Ein Beispiel für die dritte Zeile habe ich unter Kapitel 11 unter der Randbemerkung „Beispiel einer nicht wahren Schlussfolgerung“ gegeben (das Beispiel, dass aus der Tatsache, dass ein Auto schwerer als ein Velo, also ein Fahrrad ist, folgt, dass Äpfel gleich Birnen sind).

Und ein Beispiel für die letzte Zeile habe ich zu Beginn des Kapitels geschrieben („Aus der Tatsache, dass wir alles was wir am Himmel sehen, Himmelskörper nennen, folgt, dass der Mond ab und zu am Himmel steht“). Analog dem Minimumprinzip der Konjunktion respektive und dem Maximumprinzip der Disjunktion (siehe die entsprechenden Kapitel 10 respektive 13) kannst Du Dir folgendes merken: Die Schlussfolgerung gilt nur dann nicht, falls links eine Eins und rechts eine Null steht. Damit kannst Du bei schwierigeren logischen Berechnungen schneller die entsprechenden Tabellen füllen.

ABBILDUNG 11.0.1. 1. Schaltbild Schlussfolgerung

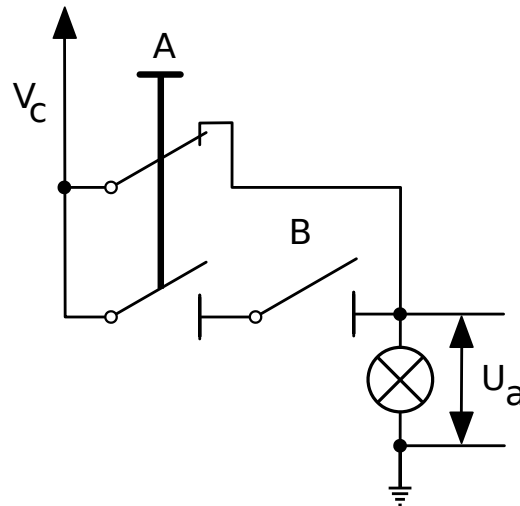
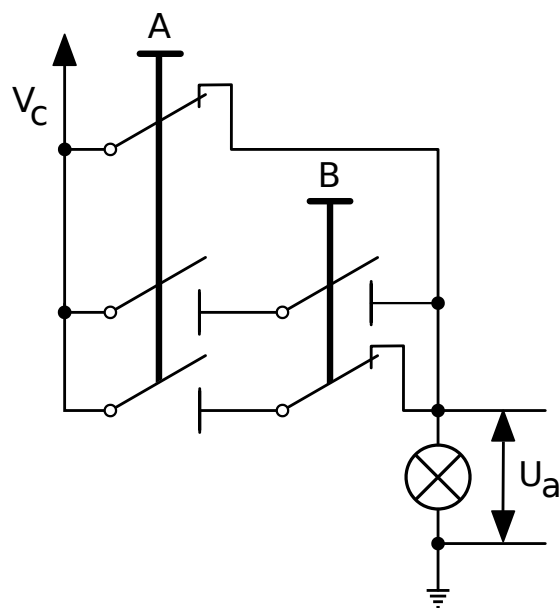
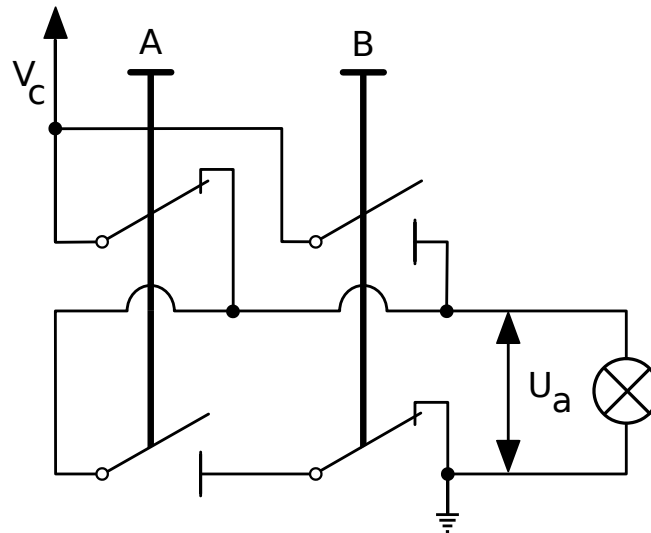


ABBILDUNG 11.0.2. 2. Schaltbild Schlussfolgerung



Es existieren auch für die logische Schlussfolgerung Schaltbilder. Dasjenige mit einem Lämpchen ist in Abbildung 11.0.1, das andere ohne Widerstand (die „Energiesparvariante“) in Abbildung 11.0.2 gezeigt. In Abbildung 11.0.3 habe ich eine „symmetrische Variante“ aufgezeichnet.

ABBILDUNG 11.0.3. 3. Schaltbild Schlussfolgerung



Diese Schaltbilder sind für meinen Geschmack ziemlich kompliziert. Darum möchte ich sie kurz sprachlich beschreiben. Im ersten Schaltbild ist der Ausgang schon gesetzt, falls die Aussage A nicht wahr ist. Das bedeutet, dass bereits in diesem Zustand das Lämpchen leuchtet. Falls die Aussage A wahr ist, der entsprechende Taster entsprechend gesetzt, dann hängt das Potential am Ausgang davon ab, ob die Aussage B wahr ist, der Taster B dementsprechend gesetzt ist. Falls die Aussage B wahr ist und somit der entsprechende Taster gesetzt, dann liegt wieder die Eingangsspannung über dem Ausgang. Falls der zweite Taster nicht getätigt ist, dann fließt die Ladung in die Erde - entweder über das Lämpchen wie in der ersten Schaltung oder in der zweiten Schaltung direkt über den entsprechenden Schaltkreis in die Erde. Der inverse Taster beim Taster B ist übrigens in diesem Fall direkt mit der Erde verbunden und darum existiert in diesem Fall kein Potentialunterschied über dem Lämpchen. Ich behaupte, dass in der Implikation „echte Mathe“ zum ersten Mal zu Vorschein kommt. Denn alle anderen logischen Verknüpfungen, welche ich definiert habe, sind symmetrisch.

Die endgültige formale Fassung der Eigenschaften der Implikation ist in der Aussage 11.0.1 festgelegt:

$$\begin{aligned}
 (11.0.1) \quad & ((\neg A \wedge \neg B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)) \wedge \\
 & ((\neg A \wedge B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)) \wedge \\
 & ((A \wedge \neg B) \Rightarrow \neg(A \Rightarrow B)) \wedge \\
 & ((A \wedge B) \Rightarrow (A \Rightarrow B))
 \end{aligned}$$

Natürlich ist es wiederum fast ein wenig widersinnig, die Schlussfolgerung einerseits zu definieren, andererseits bereits in der gleichen Aussage bereits zu verwenden. Aber wieder habe ich die Eigenschaften der Schlussfolgerung bereits einmal vorgestellt, ohne die Schlussfolgerung gleichzeitig zu verwenden. Andererseits finde ich es besser, wenn die formale Sprache möglichst früh möglichst stimmig zeige, so dass Du später nicht viel Aufwand betreiben musst, um die Sätze und die Beweise zu verstehen. Ich werde wieder noch einmal Beispiele hinschreiben, welche es klarer machen, was ich eigentlich meine. Es seien A das Symbol für die Aussage: „Elefanten können fliegen.“ Und B das Symbol für die Aussage: „Auch Computer sind nur Menschen“. Offenbar stimmen beide Aussagen nicht. Dann gilt komischerweise die Aussage $A \Rightarrow B$, ausgeschrieben

"Elefanten können fliegen" $\Rightarrow$
"Auch Computer sind nur Menschen",

ausformuliert: Wenn Elefanten fliegen können, dann sind Computer auch nur Menschen“. Wohlgemerkt habe ich dadurch nicht bewiesen dass Computer auch nur Menschen seien. Aber das werde ich später noch ausführlich erläutern. Damit habe ich ein Beispiel für die erste Zeile der Definition der Implikation aufgeschrieben. Nun möchte ich ich ein Beispiel für die zweite Zeile der Definition der Implikation aufschreiben. Es sei nun A das Symbol für die Aussage „Stein ist so weich wie Luft“ und B sei das Symbol für die Aussage „Blitze und Hagel sind Wetterphänomene“. Dann gilt $A \Rightarrow B$, ausgeschrieben

"Stein ist so weich wie Luft" $\Rightarrow$
"Blitze und Hagel sind Wetterphänomene",

ausformuliert „Wenn Stein so weich wie Luft ist, dann sind Blitz und Hagel Wetterphänomene“. Das tönt in meinen Ohren so, also ob es nicht stimmen würde, dass Blitz und Hagel keine Wetterphänomene seien. Oder als seien Blitz und Hagel nur dann Wetterphänomene, falls Stein so weich wie Luft ist. Beides ist nicht der Fall. So wie ich die Logik verstehe, ist gemeint, dass nicht ausgeschlossen werden kann, dass Blitz und Hagel Wetterphänomene sind. Aber da nicht wahr ist, dass Stein so weich wie Luft ist, dann ist es immer noch möglich, dass Blitz und Hagel Wetterphänomene sind. Gehen wir zum nächsten Beispiel: Es sei A das Symbol für die Aussage: „Das Wort ‚Pop‘ ist die Abkürzung für ‚populäre Musik‘“ und B sei das Symbol der Aussage: „Physik handelt von lachenden Kühen“. Dann gilt die Aussage $\neg(A \Rightarrow B)$, ausgeschrieben,

$\neg$ ("Das Wort 'Pop' ist die Abkürzung für 'populäre Musik'." $\Rightarrow$
"Physik handelt von lachenden Kühen"),

ausformuliert: „Es gilt nicht, dass Physik von lachenden Kühen handelt, wenn ‚Pop‘ die Abkürzung für ‚populäre Musik‘ ist“. Denn ‚Pop‘ ist meines Wissens tatsächlich die Abkürzung für ‚populäre Musik‘², jedoch bin ich nicht der Meinung, dass Physik von lachenden Kühen handelt. Darum ist diese Schlussfolgerung unzulässig. Und noch ein letztes Beispiel: Es sei A das Symbol für die Aussage „Fahrradfahren wäre gesund“ und B sei das Symbol für die Aussage „Klettern kann Spaß machen“. Da beide Aussagen wahr sind, gilt die Schlussfolgerung

"Fahrradfahren wäre gesund" $\Rightarrow$
"Klettern kann Spass machen",

ausformuliert: „Klettern kann Spaß machen, weil Fahrradfahren gesund wäre“. Du denkst jetzt wahrscheinlich, das sei totaler Bockmist, den ich Dir da auftischen möchte. Es ist jedoch so, dass einerseits Fahrradfahren gesund wäre (würde frau oder man dann tun), andererseits Klettern Spaß machen kann (jedoch nicht muss). Da beide Aussagen wahr sind, gilt banalerweise, dass die zweite Aussage „Klettern kann Spaß machen“ aus der ersten folgt - auch wenn diese beide Aussagen nichts miteinander zu tun haben. Aber dies ist so definiert und wird entsprechend in der Mathematik durchgezogen. Es sind genau nicht die Definitionen, welche interessant sind, sondern deren Anwendung. Und bei diesen Anwendungen hat sich diese Definition als sehr wirksam erwiesen.

Diese Art der Verknüpfung ist asymmetrisch. Was dies bedeutet möchte ich anhand eines Beispiels zeigen. Es gibt Aussagen mit dem Symbolen A, B derart gibt, dass gilt

$$(A \Rightarrow B) \wedge \neg (B \Rightarrow A)$$

In Worten: Aus der Aussage A folgt die Aussage B aber aus der Aussage B folgt nicht die Aussage A . Um ein kleines Beispiel zu machen: Jede Chinesin, welche in China wohnt, ist eine Asiatin, aber nicht jede Asiatin ist eine Chinesin (es könnte beispielsweise auch eine Nepalesin sein). Diese Asymmetrie mag stoßend sein. Aber sie ist in der Mathematik sehr wichtig, da sie erlaubt, Beweise auf eine gute Art zu führen.

Ich möchte wieder auf die „Abkürzungen“ bei der Auswertung der Schlussfolgerungen hinweisen: Falls die erste Aussage A nicht wahr oder die zweite Aussage B wahr ist, dann ist die Schlussfolgerung immer bereits wahr. Falls die erste Aussage nicht wahr ist, dann liegen die Fälle vor, welche auf der ersten respektive der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Schlussfolgerung beschrieben werden. Wenn diese Situation auftritt, dann kann ich das sprachlich so beschreiben, als ich sage, die Implikation sei wahr, weil die Voraussetzung nicht wahr seit. Um die zweite Behauptung zu überprüfen, schaue auf der zweiten respektive

Abkürzungsregeln
der Implikation

²Ich selbst höre übrigens mehr „unpopuläre“ Musik, insbesondere Kirchenmusik und ethnologische Musik

vierten Zeile der betreffenden Definition nach. Nur in diesen Fällen ist die zweite Aussage wahr, jedoch die Schlussfolgerung bereits richtig. Diese Situation fasse ich sprachlich in Worte, indem ich in diesem Fall sage, die Implikation sei wahr, weil die Folgerung wahr sei. Diese Beobachtung kann mittels eigenen logischen Sätzen formuliert und bewiesen werden. Siehe dazu Korollare 72 sowie 73.

Es gibt noch eine weitere Art, wie Du den Wahrheitswert einer Implikation ermitteln kannst: Falls Du untersuchen willst, ob die Implikation der zwei Aussagen A sowie B wahr ist, kannst du den Wahrheitswert von A oder B mit 0 bezeichnen, sofern die Aussagen nicht wahr sind. Falls die Aussagen A oder B wahr sind, dann kannst Du diese mit 1 bezeichnen. Dann sollen die Wahrheitswerte von A und B , als Zahl ausgedrückt, mit $\delta(A)$ sowie $\delta(B)$ bezeichnet werden. Dann ist die Implikation

$$A \Rightarrow B$$

genau dann wahr, falls gilt

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

In Worten: Die Implikation

$$A \Rightarrow B$$

ist genau dann wahr, falls der Wahrheitswert von A kleiner oder gleich dem Wahrheitswert von B ist.

Ich greife hier ein wenig vor (vergleiche mit dem äußerst langem Kapitel 20 über logische Sätze, falls Du bereits mehr darüber wissen möchtest).

Um dies zu beweisen, kann ich für alle denkbaren Fälle dies überprüfen: Sind sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B nicht wahr, dann gilt

$$\delta(A) = 0$$

sowie

$$\delta(B) = 0$$

Somit ist

$$\delta(A) = \delta(B)$$

und darum auch

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

Also ist in diesem Fall einerseits gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation

$$A \Rightarrow B$$

und andererseits

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

Damit wäre dieser Fall bewiesen. Nun möchte ich die drei anderen Fälle auf genau die gleiche Art beweisen.

Ist die Aussage A nicht wahr, die Aussage B aber wahr, dann gilt

$$\delta(A) = 0$$

sowie

$$\delta(B) = 1$$

Somit ist

$$\delta(A) < \delta(B)$$

und darum auch

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

Also ist in diesem Fall einerseits gemäß der zweiten Zeile der Definition [11.0.1](#) der Implikation

$$A \Rightarrow B$$

und andererseits

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

Also habe ich gezeigt, dass auch in diesem Fall die Behauptung wahr ist.

Ist die Aussage A wahr, die Aussage B aber nicht wahr, dann gilt

$$\delta(A) = 1$$

sowie

$$\delta(B) = 0$$

Somit ist

$$\delta(A) > \delta(B)$$

und darum auch

$$\neg(\delta(A) \leq \delta(B))$$

In Worten: Es gilt nicht dass der Wahrheitswert von A (als Zahl ausgedrückt) kleiner oder gleich dem Wahrheitswert von B (wiederum als Wahrheitswert ausgedrückt) ist. Also ist in diesem Fall einerseits gemäß der dritten Zeile der Definition [11.0.1](#) der Implikation

$$\neg(A \Rightarrow B)$$

und andererseits

$$\neg(\delta(A) \leq \delta(B))$$

Also habe ich gezeigt, dass auch in diesem Fall die Behauptung wahr ist.

Nun möchte ich mir noch den letzten Fall überlegen: Sind sowohl die Aussagen A wie auch B wahr, dann gilt

$$\delta(A) = 1$$

sowie

$$\delta(B) = 1$$

Somit ist

$$\delta(A) = \delta(B)$$

und darum auch

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

Also ist in diesem Fall einerseits gemäß der vierten Zeile der Definition [11.0.1](#) der Implikation

$$A \Rightarrow B$$

und andererseits

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

Also habe ich gezeigt, dass auch in diesem Fall die Behauptung wahr ist.

Schlussendlich meine ich, in allen vernünftigen Fälle den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. Darum behaupte ich, gezeigt zu haben, dass die Behauptung bewiesen ist und beende aus diesem Grund die weitere Beweisführung. Es bleibt mir jedoch noch darauf hinzuweisen, dass ich unter dem Lemma [279](#) diesen Satz erneut zu beweisen.

KAPITEL 12

Was ist eine „Replikation“?

Dieses Kapitel behandelt die Bedeutung des Symbol, welches wie ein Doppelpfeil nach links aussieht. Ich werde zuerst ein Beispiel machen, welches Dir vielleicht auf Anhieb unverständlich ist. Lasse Dich nicht verdrießen. Weiter unten werde ich dann schon wieder klarer und einfacher.

Den Doppelpfeil nach links gibt es eigentlich gar nicht. Jedenfalls ist mir der Pfeil nach links in mathematischen Texten nicht geläufig. Als ich an der ETH studiert habe, wollte ich viele Aussagen hinschreiben wie: „Die Summe zweier ganzer Zahlen ist größer oder gleich Null, falls beide Zahlen größer oder gleich Null sind“. Nun, meine Aussage ist schon ein wenig problematisch, da es auch Summen von zwei ganzen Zahlen gibt, welche größer als Null sind, falls eine Zahl kleiner, die andere jedoch größer als Null ist. Ein Beispiel ist die Summe $10 + (-9) = 1$. Diese Summe ist größer als Null, obwohl eine der beiden ganzen Zahlen kleiner als Null ist. Nehme jedoch an, diese Aussage sei ursprünglich die Aussage: Falls zwei ganze Zahlen größer oder gleich Null sind, dann ist ihre Summe größer oder gleich Null. An dieser Aussage gibt es nichts auszusetzen. Diese Aussage kann so als formale Aussage übersetzt werden:

$$\forall x \in \mathbb{Z} \forall y \in \mathbb{Z} ((x \geq 0) \wedge (y \geq 0)) \Rightarrow (x + y \geq 0)$$

Nun ist es jedoch möglich, dass Du die Aussage wirklich so schreiben möchtest, wie ich sie ursprünglich geschrieben habe (mit dem Satzteil „falls...“). Dann muss ich zwei Schritte machen, um dies so hinschreiben zu können. Doch zuerst möchte ich eine Anekdote erzählen. Als ich an der ETH Physik studiert habt (ohne Abschluss, wie ich schon erwähnt habe), ist mir genau das passiert. Ich wollte etwas hinschreiben in der obigen Art, mit dem Zusatz: „... falls das und das gilt“. Dann hat eine Assistentin, deren Namen mir jedoch entfallen ist, relativ heftig interveniert und gesagt, dass das so nicht gehen würde. Nun möchte ich zeigen, dass dies sehr wohl geht. Es ist jedoch nicht so, dass ich das als Revanche oder Rache verstehen würde. Sondern vielmehr geht es mir darum, mich von meinen Schatten der Vergangenheit zu lösen. Ich möchte selbst einen neuen Zugang zur Mathematik finden, welcher entspannter, glücklicher oder gelöster ist als denjenigen, welchen ich kennen gelernt habe.

Doch zurück zu dem, was ich zeigen wollte. Der erste Schritt besteht darin, dass ich die Aussage oben umformuliere zu

$$((x \in \mathbb{Z}) \wedge (y \in \mathbb{Z}) \wedge (x \geq 0) \wedge (y \geq 0)) \Rightarrow (x + y \geq 0)$$

Ich kann mir vorstellen, dass Du Dir jetzt die Augen reibst und nicht weißt, was mit diese Aussage anzufangen sei. Diese Aussage besagt jetzt aber wirklich das gleiche wie die erste Aussage dieses Kapitels. Falls x und y ganze Zahlen sind, welche größer oder gleich Null sind, dann folgt daraus, dass ihre Summe größer oder gleich Null ist. Und nun besteht der zweite Schritt darin, dass ich die Aussage „umkehre“, und zwar so, wie ich es nachfolgend aufschreibe:

$$(x + y \geq 0) \Leftarrow ((x \in \mathbb{Z}) \wedge (y \in \mathbb{Z}) \wedge (x \geq 0) \wedge (y \geq 0))$$

Und diese Aussage bedeutet jetzt wirklich das, so wie ich es für mich oft denke: Die Summe zweier Zahlen ist größer oder gleich Null, falls beide Zahlen ganze Zahlen sind, welche größer oder gleich Null sind. Um es ein wenig allgemeiner zu machen werde weiter unten unter dem Satz 24 zu zeigen versuchen:

$$(12.0.1) \quad \forall A, B \in \Omega \ ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A))$$

In Worten ausgedrückt bedeutet diese Aussage: Sind A und B Symbole von Aussagen, dann die Aussage, dass A gilt, falls B gilt, genau dann wahr, falls A aus B folgt.

Ich empfehle ausdrücklich nicht, den Pfeil nach links in Aussagen zu verwenden, welche dann in einem PDF oder sonst wo „für die Ewigkeit“ gespeichert werden soll. Denn das ist meines Wissens nicht oder noch nicht Standard. Jedoch ist es beispielsweise dann praktisch, falls Du Dir etwas überlegst und zuerst den Sachverhalt und erst anschließend die Voraussetzung aufschreiben möchtest. Denn ich zumindest denke oft so, dass mir etwas wichtig ist, und ich dann zuerst dies aufschreiben möchte. Anschließend schreibe ich den Rest. Gemäß einer Suche im Netz heißt diese Verknüpfung „Replikation“. Wobei ich diese Wortwahl eigenartig finde. Denn üblicherweise bedeutet für mich „Replikation“ „Nachbildung“, also wenn etwas erneut geschaffen ist, was bereits existiert. Aber was soll ich machen? So haben sie es definiert und ich kann leider nicht die Begriffe einfach mit einem neuen Wort beschreiben, nur weil mir das vorhandene Wort nicht gebrauchen möchte.

Nun möchte ich wieder die Wahrheitstafeln respektive die formale Beschreibung der Replikation aufschreiben. Das ist übrigens der Grund, wieso ich oben die Aussage 12.0.1 nicht als Definition der Replikation definiert habe. Wenn Du etwas definiert hast, dann ist es definiert, und das weitere muss aus der Definition hergeleitet werden. Du kannst nicht sagen: „Gut, ich habe es definiert, jetzt definiere ich es noch einmal.“ Jedoch werden häufig Definitionen mit verschiedenen Bezeichnungen gemacht und anschließend gezeigt, dass dass beide Definitionen die

TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Replikation

A	B	$A \Leftarrow B$
$\neg A$	$\neg B$	$A \Leftarrow B$
$\neg A$	B	$\neg(A \Leftarrow B)$
A	$\neg B$	$A \Leftarrow B$
A	B	$A \Leftarrow B$

TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle Replikation

A	B	$A \Leftarrow B$
0	0	1
0	1	0
1	0	1
1	1	1

gleiche Bedeutung besitzen. Damit ich keine Schwierigkeiten damit bekomme (auch ich habe ein wenig meinen Stolz, die Dinge inhaltlich korrekt darzustellen), werde ich in den Tabellen 1 sowie 2 wie auch in der Aussage 12.0.2 die Eigenschaften der Replikation noch einmal aufschreiben.

$$\begin{array}{lcl}
 & ((\neg A \wedge \neg B) \Rightarrow (A \Leftarrow B)) & \wedge \\
 (12.0.2) & ((\neg A \wedge B) \Rightarrow \neg(A \Leftarrow B)) & \wedge \\
 & ((A \wedge \neg B) \Rightarrow (A \Leftarrow B)) & \wedge \\
 & ((A \wedge B) \Rightarrow (A \Leftarrow B)) &
 \end{array}$$

Nun sollte ich Dir noch Beispiele bringen für die Replikation. Ist A das Symbol der Aussage „Alle Hunde tanzen Tango“ und B das Symbol der Aussage „Der Mond ist viereckig“, dann sind beide Aussagen wohl nicht wahr. Wenn Du jetzt in den Tabellen die ersten Zeilen nachschlägst, dann siehst Du, dass in diesem Fall die Replikation trotzdem richtig ist. Es gilt also die Aussage $A \Leftarrow B$, ausgeschrieben

$$\begin{array}{l}
 \text{"Alle Hunde tanzen Tango"} \Leftarrow \\
 \text{"Der Mond ist viereckig"},
 \end{array}$$

ausformuliert: „Alle Hunde tanzen Tango, falls der Mond viereckig ist“. Was ich irgendwie verstehen kann, denn in diesem Fall sind die Hunde oder wir oder beide wahrscheinlich auf Drogen. Auf jeden Fall ist damit ein Beispiel für die erste Zeile der Replikation gemacht. Nun sei A das Symbol für die Aussage: „Alle Stiere heißen Markus mit Vornamen“, B sei jedoch das Symbol der Aussage: „Mit Eisen können Schwerter oder Pflugscharen gefertigt werden“. Dann erscheint mir A

nicht richtig, B jedoch schon¹. Dann gilt aber die Aussage $\neg(A \Leftarrow B)$, ausgeschrieben:

$\neg$ ("Alle Stiere heissen Markus mit Vornamen." $\Leftarrow$
"Mit Eisen können Schwerter oder Pflugscharen gefertigt werden."),

ausformuliert: „Es gilt nicht, dass alle Stiere mit Vornamen Markus heißen würden, falls aus Eisen Schwerter oder Pflugscharen gefertigt werden kann“. Denn es kann ja aus Eisen Schwerter oder Pflugscharen gefertigt werden (das entsprechende Können vorausgesetzt, was bei mir selbstredend nicht vorhanden ist), jedoch heißen glücklicherweise nicht alle Stiere mit Vornamen Markus. Damit ist ein Beispiel der zweiten Zeile der Definition der „Replikation“ gemacht. Um ein Beispiel für die dritte Zeile der Definition der „Replikation“ anzugeben, sei A das Symbol der Aussage „Es gibt Hunde und Katzen, welche sich leiden können“. B sei das Symbol für die Aussage „Es gibt eine Leiter zum Mond“. Nun, ich kenne einen Hund und eine Katze, welche sich mögen, und das ist zuckersüß anzuschauen. Also ist die Aussage mit der Bezeichnung A wahr. Es ist mir jedoch nicht bekannt, dass es eine Leiter zum Mond gäbe. Also ist die Aussage B nicht wahr. Dann ist jedoch die „Replikation“ $A \Leftarrow B$ wahr, ausformuliert

"Es gibt Hunde und Katzen, welche sich leiden können." $\Leftarrow$
„Es gibt eine Leiter zum Mond“,

ausgeschrieben: „Es gibt Hunde und Katzen, welche sich leiden können, falls es eine Leiter zum Mond gibt.“ Wohl gemerkt gibt es nicht nur dann Hunde und Katzen, welche sich leiden können, falls es eine Leiter zum Mond gibt. Das ist eine andere Sache. Aber falls es eine Leiter zum Mond gibt, dann gibt es sicher Hunde und Katzen, welche sich leiden können. Daraus kannst Du ablesen, dass Du, obwohl die obige Aussage richtig ist, nicht schließen kannst, dass es Hunde und Katzen gibt, welche sich leiden können. Dies musst Du auf eine andere Art bewerkstelligen. Jedoch kann ich auf Grund dieser Aussage schließen, dass es zumindest nicht ausgeschlossen ist, dass es Hunde und Katzen gibt, welche sich nicht leiden können.

Die folgenden Ausführungen verstehst Du nur dann, falls Du das Kapitel über die Logik bereits einmal durchgelesen hast. Aber lasse Dich nicht verdrießen davon, falls Du es beim ersten Durchlesen nicht verstehst. Die Situation der „Replikation“ erinnert mich ein wenig an die Eigenschaften der Oder- und der Entweder-Disjunktionen, welche in den Kapiteln 13 respektive 15 vorgestellt werden. Die „Replikation“ ist weniger einengend, als wird uns das vorstellen würden, so

¹ B ist ein abgewandeltes Bibel-Zitat (offenbar gemäß Wikipedia vom Propheten Micha, 4,1–4): „Dann werden Schwerter zu Pflugscharen. . .“, eine wunderbar schöne Formulierung Hoffnung, dass einmal Frieden auf Welt werde.

wie die Disjunktion eigentlich nicht der umgangssprachlichen Vorstellung einer „Disjunktion“ entspricht. Es wäre die Antivalenz (Entweder-Disjunktion), welche der umgangssprachlichen Vorstellung einer „entweder-Disjunktion“ entspricht. Wenn ich die einengendere Replikation nehmen würde, dann würde ich beim logischen Satz des Schlussfolgerns (siehe Kapitel 20.6) landen, und diese ist, wie mir beim Beweisen aufgefallen ist, logisch äquivalent (gleichwertig) zur „Konjunktion“ (vergleiche mit dem Satz 18).

Zu guter Letzt möchte ich ein Beispiel für die letzte Zeile der „Replikation“ machen. Es sei A das Symbol der Aussage „Es gibt Ballone“, B sei das Symbol der Aussage „Es gibt Steine“. Nun, da beide Aussage wahr sind (jedoch langweilig, das gebe ich zu), gilt die entsprechende Replikation $A \Leftarrow B$, ausformuliert (also die Symbole A sowie B durch ihre Aussagen ersetzt)

$$\text{"Es gibt Ballone."} \Leftarrow \text{"Es gibt Steine."}$$

Das Gleiche in Worten: „Es gibt Ballone, falls es Steine gibt.“ Obwohl diese Aussage richtig ist, ist sie für meinen Geschmack trotzdem merkwürdig. Denn Steine und Ballone haben ja nicht viel miteinander zu tun. Warum soll das eine gelten, falls das andere gilt? Die Antwort ist eben so, dass dies so vereinbart wurde. Das heißt, es wird angenommen, dass diese Annahme der wahren Aussage richtig ist. Nicht mehr und nicht weniger.

KAPITEL 13

Was ist eine „Disjunktion“?

Wieder beginne ich die Einführung mit einem Beispiel:

Es sei A die Bezeichnung der Aussage „Alle Kaninchen haben ein Pyjama an“ und B sei die Bezeichnung der Aussage: „Der Mond ist ein Himmelskörper“. Dann ist die Aussage „Alle Kaninchen haben ein Pyjama an oder der Mond ist ein Himmelskörper“, formal geschrieben „ $A \vee B$ “ wahr - auch wenn dies seltsam tönen sollte. Die Aussage „ A ist ein Buchstabe oder B ist ein Buchstabe“ ist ebenso wahr (A und B werden hier übrigens als Buchstaben bezeichnet, und nicht als Symbole für Aussagen oder andere Buchstaben). Die Disjunktion (auch logische Oder- $(\vee)$ Verknüpfung genannt) ist also auch dann wahr, falls beide Aussagen wahr sind. Sie wird jedoch nicht „wahrer“, falls beide Aussagen wahr sind. Falls jedoch beide Aussagen nicht wahr sind, dann kann die Disjunktion der Aussagen nicht wahr sein. Die Aussage „Alle Kaninchen haben ein Pyjama an oder jeweils am Freitag, dem 13., gehen alle schwarzen Katzen im Handstand von links nach rechts über die Straße“ ist also nicht wahr (Glück gehabt). Es gilt jedoch auch nicht, dass die beiden Teilaussagen wahr sind, falls die gesamte Oder-verknüpfte Aussage wahr ist. Es folgt also nicht, dass alle Kaninchen ein Pyjama angezogen haben, wenn die Aussage „Der Mond ist ein Himmelskörper oder alle Kaninchen haben ein Pyjama an“ wahr ist. Was aber durchaus aus Sicht der Aussagenlogik möglich ist, ist die Tatsache, dass die zwei miteinander verknüpften Aussagen überhaupt nichts miteinander zu tun haben müssen (siehe die Aussagen über Kaninchen und den Mond oben).

Die Bezeichnung „Disjunktion“ scheint mir ein seltsamer Name zu sein. Denn die griechische Vorsilbe „Dis“ hat meines Wissens die Bedeutung von „Auflösung“. Wahrscheinlich ist dies die Abgrenzung von „Konjunktion“, aber ich weiß es nicht. Ich möchte wieder auf zwei verschiedene Arten die Wahrheitstafeln der Disjunktion aufschreiben (vergleiche mit den Tabellen 1 respektive 2). Es seien also A respektive B die Bezeichnungen für zwei Aussagen. Je nach dem Wahrheitsgehalt von A und B ist dann die Disjunktion der beiden Aussagen wahr oder nicht.

Wieder kannst Du diese Tabelle zeilenweise lesen. In der ersten Zeile seien A und B nicht wahr. Dann ist also auch die Disjunktion der beiden Aussagen nicht wahr. In allen anderen Fällen ist mindestens

TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der Disjunktion

$\neg A$	$\neg B$	$\neg(A \vee B)$
$\neg A$	B	$A \vee B$
A	$\neg B$	$A \vee B$
A	B	$A \vee B$

TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der Disjunktion

A	B	$A \vee B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

eine der beiden Aussagen A oder B wahr. Dann ist die Disjunktion der beiden Aussagen wahr.

Die Tabelle 2 der Wahrheitstabelle der Disjunktion zeigt die Wahrheitstabelle wieder so, wie sie in den Einführungsbüchern üblicherweise geschrieben wird. Ich habe lange Zeit gedacht, dass die Disjunktion nur mittels der Rechenvorschrift

$$(A \vee B) \Leftrightarrow (\delta(A) + \delta(B) \geq 1)$$

(in Worten: Die Aussage A oder B ist genau dann wahr, falls deren Zahlenwerte zusammengezählt größer oder gleich ist) übersetzt werden könnte. Aber ich habe mich geirrt. Siehe Satz 270, um mehr darüber zu erfahren. Im Folgenden werde ich mich ausführlich darüber unterhalten.

Ich möchte nun Beispiele aufschreiben, wie Rechenvorschrift

$$(A \vee B) \Leftrightarrow (\delta(A) + \delta(B) \geq 1)$$

umgesetzt werden kann. Ich möchte jedoch betonen, dass die Rechenvorschrift

$$(A \vee B) \Leftrightarrow (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) = 1)$$

viel praktischer ist. Nun, das soll Dich nicht stören. Zur Notation $\delta(A)$ siehe Kapitel 41 „Kronecker-Symbole“. Es seien nun A und B Symbole für Aussagen, welche nicht wahr seien. Es sei A die Bezeichnung der Aussage „Die Leibspeise von Eisbären sind Pinguine“ und B die Bezeichnung der Aussage „Es gibt eine Pflanze, welche 100 Meter in 9.3 Sekunden zurücklegen kann“. Da beide Aussagen offenbar nicht wahr sind, müssen sowohl dem Wahrheitswert von A wie auch demjenigen von B 0 zugeordnet werden. Die Summe von 0 und 0, $0 + 0$, ist wieder 0. Nun ist jedoch $0 < 1$ (auch dies ist eine Behauptung, welche später noch geklärt werden muss). Dies bedeutet, dass die Summe (0) nicht größer oder gleich 1 ist. Also ist Aussage

$$(\delta(A) + \delta(B) \geq 1)$$

nicht wahr. Dies bedeutet, dass nicht stimmt, dass die Aussage A oder die Aussage B wahr sind. Damit ist die erste Zeile „erschlagen“. Nun seien A und B Symbole für Aussagen, wobei die Aussage A immer noch nicht wahr ist, B jedoch schon. Ich denke mir als mögliche Aussagen aus: A sei das Symbol für die Aussagen „Alle Elefanten essen am liebsten Sauerkraut, Speck und Bohnen“. B sei das Symbol für die Aussage: „Es führen viele Wege nach Rom“ (diese deutsche Redewendung bedeutet, dass es oft mehrere Wege gibt, wie etwas erledigt werden kann). Die Aussage A ist nicht wahr, darum wird ihr der Wahrheitswert 0 zugewiesen. Die Aussage B hingegen ist wahr. Also wird ihr der Wert 1 zugewiesen. Nun ist $0 + 1 = 1 \geq 1$, wobei ich mir erlaubt habe, zwei Aussagen hintereinander aufzuschreiben. Korrekt wäre es, wenn ich aufschreiben würde $(0 + 1 = 1) \wedge (1 \geq 1)$. Aber dies ist in der mathematischen Literatur üblich, und es gibt keine Probleme, falls darauf geachtet wird, dass immer Ungleichungen hintereinander aufgeschrieben werden, welche immer $\geq$ oder aber immer $\leq$ beinhalten, also in Richtung größerer Zahlen oder Gleichheit, oder jedoch in Richtung kleinerer Zahlen oder eine Gleichheit. Was jedoch keinen Sinn ergibt, sind Ungleichungen hintereinander zu schreiben, welche einmal in Richtung größerer Zahlen und einmal in Richtung kleinerer Zahlen geschrieben werden, wie zum Beispiel $x < 4 > y$, falls x und y Symbole für Bruchzahlen sind und ein Aussage darüber gemacht werden soll, ob denn nun $x < y$, $x = y$, oder $x > y$ gilt. Doch zurück zu unserem Problem. Zusammengefasst ist also $\delta(A) + \delta(B) \geq 1$. Also muss der Aussage „Alle Elefanten essen am liebsten Sauerkraut, Speck und Bohnen oder es führen viele Wege nach Rom“ wahr sein, auch wenn uns wahrscheinlich dabei ein wenig unwohl ist. Damit ist die Richtigkeit der zweiten Zeile gezeigt. Für die dritte Zeile denke ich mir folgenden (zugegebenermaßen sowohl trivial wie auch abstrusen) Aussagen aus: Es sei A die Bezeichnung für die Aussage „Es gibt Tiere, Pflanzen, Bakterien und Viren“ und B sei die Bezeichnung der Aussage „Ich kenne einen Kater, welcher mehrsprachig Furzen kann“ (ich hoffe, Du mögest Dich nicht über diese Aussage ärgern, sie stimmt eh nicht, kann es nur auf deutsch :)). Da A offenbar immer noch wahr ist und B ein offensichtlicher Schwachsinn, welcher nie und nimmer wahr sein kann, ordne ich A den Wahrheitswert 1 und B den Wahrheitswert 0 zu. Nun ist $1 + 0 = 1$, und darum kann der Aussage „Es gibt Tiere, Pflanzen, Bakterien und Viren oder ich kenne einen Kater, der kann mehrsprachig Furzen“ den Wahrheitswert 1 zugewiesen werden, das heißt, diese Aussage ist ebenfalls wahr. Nun kommt noch die letzte Zeile dieser Wahrheitstafel. Wieder denke ich mir zwei Aussagen aus, welche beide wahr sein sollen. Die erste Aussage lautet: „Laut und Luise sind zwei

Wörter“¹ und die zweite Aussage lautete „Alle Tage haben weniger als 25 Stunden“. Da A und B beide wahr sind, muss beiden Aussagen der Wahrheitswert 1 zugewiesen werden. Da $1 + 1 = 2 \geq 1$ gilt (eigentlich gilt ja $2 > 1$, aber aus $2 > 1$ folgt $2 > 1 \vee 2 = 1$, also auch $2 \geq 1$, was bereits ein Vorgeschmack darauf ist, wozu die Disjunktion verwendet werden kann, vergleiche mit dem Abschnitt 55), ist also $A + B \geq 1$ wahr, es kann ihr also der Wahrheitswert 1 zugewiesen werden. Und darum ist auch diese Aussage „Laut und Luise sind zwei Wörter oder alle Tage haben weniger als 25 Stunden“ wahr. Wieder gibt es eine große Schwester (oder einen großen Bruder) der Disjunktion, und die sieht dann entsprechend so aus: $\vee$. Wenn Du errätst, welche Bedeutung das Zeichen in der Formel

$$\bigvee_{z \in \mathbb{Z}} z^2 = 4$$

hat, dann bis Du genial. In Worten gesprochen heißt diese Gleichung: Es gibt eine ganze Zahl, deren Quadrat (also die Zahl mit sich selbst multipliziert, wie beispielsweise $7^2 = 7 \cdot 7 = 49$) 4 gibt. Vielleicht wirst Du jetzt denken: „Das stimmt nicht, es gibt nicht eine, sondern zwei Zahlen, für welche das stimmt“. Ja, das ist so (die Zahlen sind 2 respektive -2, denn $2^2 = 2 \cdot 2 = 4$, jedoch ist auch $(-2)^2 = (-2) \cdot (-2) = 4$), aber wie oben gesagt, spielt es keine Rolle, ob es ein oder mehrere Aussagen gibt, welche wahr sind - Hauptsache, es gibt überhaupt eine Aussage, welche wahr ist. Wieder möchte ich an dieser Stelle mich darüber beschweren, dass die „Rabenschnabel“-variante der „es-gibt“-Aussage zum Lesen eigentlich nicht gut ist, weil sie den Leseffluss stört. Es gibt ja die „ $\exists$ “-Schreibweise, welche genau das gleiche leistet. Die obige Aussage lautet dann:

$$\exists z \in \mathbb{Z} \, z^2 = 4$$

Auf der anderen Seite ist nicht wahr, dass es ganze Zahlen gibt, für welche gilt, dass ihr Quadrat -1 ergibt. Dies könnte ich dann so aufschreiben:

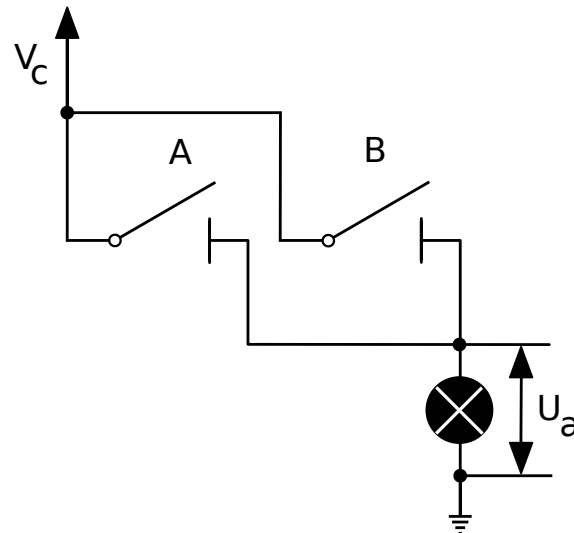
$$\neg (\exists z \in \mathbb{Z} \, z^2 = -1)$$

Das ist jedoch ein unnötig kompliziert aufgeschrieben. Kürzer und gleichbedeutend (wobei ich das weiter unten zeigen 124 will) ist:

¹Fast hätte ich eine Quelle nicht angegeben! Gemäß Wikipedia ist „Laut und Luise“ ein Gedichtband des österreichischen Lyrikers Ernst Jandl, der 1966 im Walter Verlag veröffentlicht wurde. Den Walter-Verlag, den gibt's nicht mehr (leider). Er war ca. 3 km von meinem Wohnsitz entfernt.

²Apropos: Kennst Du den Spruch „Sieben mal sieben gibt feinen Sand“, welcher eine Verballhornung von $7^2 = 7 \cdot 7 = 49$ darstellt? Dann gibt es noch einen Spruch, aber der geht nur gut auf Schweizerdeutsch: „Acht mal Acht gibt 64, scheiß in die Hosen links und rechts“. In diesem Sinn wäre also das Quadrat von 8, $8^2 = 8 \cdot 8 = 64$ total verschissen Hosen...

ABBILDUNG 13.0.1. 1. Schaltbild der Disjunktion



$$\forall z \in \mathbb{Z} \quad z^2 \neq -1$$

Dies bedeutet, dass die Quantoren „ $\forall$ “ (für alle) sowie „ $\exists$ “ (es gibt) eigentlich nur zwei Seiten der gleichen Medaille sind. Wenn ich eine Aussage mit dem Quantor „ $\forall$ “, dann könnte ich ebenso gut die verneinte Aussage verwenden - diese Ausführungen muss ich jedoch später unter dem Satz 20.32 ausführen³.

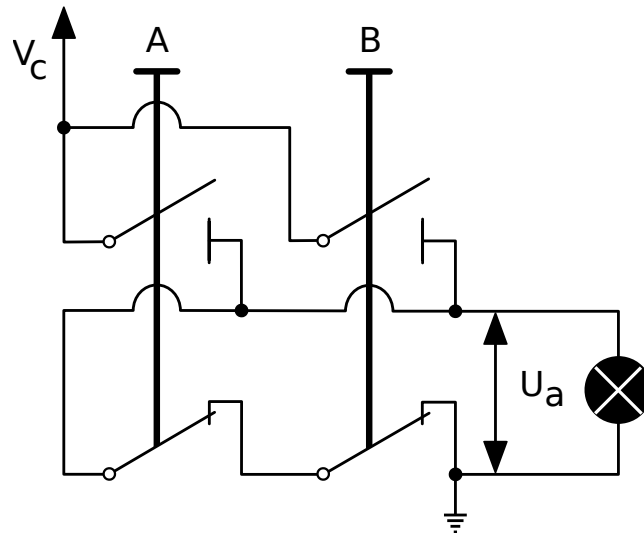
Auch die Disjunktion kann als Schaltbild dargestellt werden (siehe Abbildung 13.0.1). Sobald einer der Eingänge geschaltet ist, befindet sich der Ausgang auf dem Potential des Eingangs und das Lämpchen beginnt zu leuchten. Falls der Eingang nicht mit dem Ausgang verbunden ist, dann fließt die noch vorhandene Ladung über das Lämpchen ab. Nach dieser winzig kleinen Zeit leuchtet das Lämpchen nicht mehr. Auch von dieser Schaltung existiert eine „Energiesparvariante“ (siehe Abbildung 13.0.2), welche das Lämpchen nicht mehr benötigt, damit sie richtig arbeitet.

In der Aussage 13.0.1 sind die Eigenschaften der Disjunktion noch einmal aufgeschrieben.

$$\begin{aligned}
 ((\neg A \wedge \neg B) &\Rightarrow \neg(A \vee B)) \wedge \\
 ((\neg A \wedge B) &\Rightarrow (A \vee B)) \wedge \\
 ((A \wedge \neg B) &\Rightarrow (A \vee B)) \wedge \\
 ((A \wedge B) &\Rightarrow (A \vee B))
 \end{aligned}
 \tag{13.0.1}$$

³Vielleicht denkst Du jetzt: „Morgen, morgen, nur nicht heute, sagen alle faulen Leute“. Aber ich möchte einfach kein Durcheinander machen

ABBILDUNG 13.0.2. 2. Schaltbild der Disjunktion



Ich werde noch einmal abschließende Beispiele machen welche die Eigenschaften der Disjunktion noch einmal auflisten sollen. Es sei A das Symbol für die Aussage „Blumen können galoppieren“ und B sei das Symbol für die Aussage „Hähne legen Eier“. Dann ist $\neg(A \vee B)$, ausgeschrieben

$$\neg ("Blumen können galoppieren" \vee "Hähne legen Eier"),$$

ausformuliert: „Es gilt nicht, dass Blumen galoppieren würden oder dass Hähne Eier legen könnten“. Damit habe ich ein Beispiel für die erste Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion gegeben. Nun sei A ein Symbol für die Aussage „Dächer bestehen aus Regen“ und B sei ein Symbol für die Aussage „Autos fahren häufig mit Benzin“. Da A offenbar nicht wahr sein kann, B jedoch schon, gilt $A \vee B$, ausgeschrieben

$$"Dächer bestehen aus Regen" \vee "Autos fahren häufig mit Benzin",$$

ausformuliert: „Dächer bestehen aus Regen oder Autos fahren häufig mit Benzin“. Diese Aussage ist wahr, auch wenn sie Dir (wie mir auch) völlig durchgeknallt erscheint. Auf jeden Fall habe ich damit ein Beispiel für die zweite Zeile der Definition der Disjunktion gegeben. Weiter sei A das Symbol für die Aussage: „Es gibt in Afrika Elefanten“, B sei das Symbol für die Aussage: „Licht besteht aus Schatten“. Da die Aussage A wahr ist (und hoffentlich noch lange sein wird) und die Aussage B einfach so nicht stimmen kann, dann gilt $A \vee B$, ausgeschrieben

"Es gibt in Afrika Elefanten" $\vee$
 "Licht besteht aus Schatten",

ausformuliert: „Es gibt in Afrika Elefanten oder Licht besteht aus Schatten“. Auch hier ist wieder die Bemerkung angebracht, dass die Aussage sogar dann wahr ist, wenn die beiden Teile absolut nichts gemeinsam haben. Damit wäre ein Beispiel für die dritte Zeile der Definition gegeben. Nun kommt noch das Beispiel für die letzte Zeile dran: Es sei A das Symbol der Aussage „Mauersegler sind keine Singvögel“ und B sei das Symbol der Aussage „Beryllium ist ein Leichtmetall“. Wie Du in Wikipedia nachschlagen kannst, sind beide Aussagen wahr. Darum gilt $A \vee B$, ausgeschrieben

"Mauersegler sind keine Singvögel" $\vee$
 "Beryllium ist ein Leichtmetall",

ausformuliert: „Mauersegler sind keine Singvögel oder Beryllium ist ein Leichtmetall“. Bemerkenswert ist, dass die Aussage sogar dann noch gilt, falls beide Aussagen wahr sind. Die „ausschließende“ Disjunktion, bei welcher dies nicht mehr gilt, wird unter Kapitel 15 beschrieben.

Wie ich im Kapitel 10 über die Konjunktion gezeigt habe, kann die Disjunktion als Bestimmung des Maximums der Wahrheitswerte der beteiligten Aussagen verstanden werden. Ich möchte dies noch einmal ausführen. Angenommen, A sei das Symbol der Aussage „Eisen hat eine kleinere Dichte als Eis“, B sei das Symbol der Aussage „4 ist eine Zahl“. A ist Unsinn, B jedoch wahr, dann besitzt A den Wahrheitswert 0, B den Wahrheitswert 1. Dann ist

$$(13.0.2) \quad 1 = \max \{0, 1\}$$

wobei $\max$ die Bezeichnung für die Bestimmung des Maximalwerts ist (vergleiche diesbezüglich mit dem Kapitel 38. Entsprechend dem Minimumprinzip der Konjunktion (siehe Kapitel 10 oben) möchte ich diese Umdeutung das „Maximumprinzip der Disjunktion“ nennen. Die geschweiften Klammern definieren eine Menge im mathematischen Sinn. Und zwar bedeutet $\{0, 1\}$ die Menge mit den beiden Elementen 0 respektive 1. In Worten bedeutet die Gleichung 13.0.2, dass Eisen eine kleinere Dichte als Eis hat oder dass 4 eine Zahl ist.

Maximumprinzip
der Disjunktion

Es gibt wiederum eine Abkürzung in der Auswertung des Wahrheitswerts der Disjunktion. Falls die Aussage A wahr ist, dann ist die Disjunktion der Aussage bereits wahr. Wieder wird das in vielen Programmiersprachen, bei welchen darauf geachtet wurde, dass die Geschwindigkeit der Berechnung möglichst groß ist, berücksichtigt, indem die Aussage B gar nicht mehr auf ihren Wahrheitsgehalt untersucht wird, falls die Aussage A wahr ist. Um die Richtigkeit der Behauptung, dass die Disjunktion bereits dann wahr ist, falls die Aussage A wahr

Abkürzung Dis-
junktion

ist, kannst Du in der Zeile drei respektive vier der Definition der Disjunktion nachschlagen. In diesen Fällen ist die Aussage A und auch die Disjunktion der Aussagen A mit der Aussage B wahr.

Und weiter geht es mit der Definition von logischen Verknüpfungen.

KAPITEL 14

Was ist eine „logische Äquivalenz“?

Aus dem Internet habe ich in Erfahrung gebracht, dass Äquivalenz die Bedeutung von „Gleichwertigkeit“ besitzt. Das heißt, dass immer dann wenn A und B Metasymbole von logischen Aussagen sind und die Aussage $A \Leftrightarrow B$ gilt, A aus logischer Sicht die gleiche Bedeutung wie B besitzt. Du kannst übrigens $A \Leftrightarrow B$ lesen mit „ A gilt genau dann, falls B gilt“ oder „ A ist äquivalent zu B “ („ A ist logisch gleichbedeutend mit B “). Es gibt noch eine andere Ausdrucksweise für diesen Sachverhalt: Es wird geschrieben oder gesagt, die Aussage A sei „dann und nur dann“ wahr, falls die Aussage B wahr sei. Im englischen wird dieser Ausdruck meines Erachtens häufiger verwendet. Es heißt dann vielleicht: „The statement A is true, if and only if B is it too¹“. Mir persönlich gefällt diese Ausdrucksweise jedoch nicht so gut, weil sie in meinen Augen so eine Art „Aussage mit dem Zeigefinger“ ist. Das ist wie wenn der Pfarrer Kinder beim stehlen von Äpfeln erwischt hat und ihnen ins Gewissen redet².

Also wenn ich bis jetzt keine Ahnung vom Ganzen hätte, würde ich mir in diesem Augenblick denken: „OK, dann sind A und B verschiedene Symbole für die gleiche Aussage“. Aber das kann, muss jedoch nicht der Fall sein. Zum Beispiel sind beide Aussagen logisch gleichbedeutend: „Sonne und Mond sind ausschließlich Bezeichnungen von Gasthäusern“ und „Alle Menschen besitzen 42 Finger“. Warum ist das so? Weil beide Aussagen nicht wahr sind. Weiter sind die Aussagen gleichbedeutend: „Rhein und Rhone sind beides Flüsse in Zentraleuropa“ sowie die Aussage „Es gibt fliegende Fische“, denn beide Aussagen sind wahr (obwohl ich selbst noch nie einen fliegenden Fisch gesehen habe, außer im Fernsehen - aber ich bin nun einmal ein „gläubiger“ Mensch, und so glaube ich, was mir erzählt oder gezeigt wird).

Der Vollständigkeit halber sei erwähnt, dass also beispielsweise folgende Aussagen nicht gleichbedeutend sind: „Alle Menschen besitzen 42 Finger“ ist nicht gleichwertig zur Aussage der Aussage „Rhein und

¹Mein Englisch ist hunds miserabel.

²Es gibt ja diesen Witz: „Dem Pfarrer werden andauernd aus dem Obstgarten Früchte gestohlen. Er stellt ein Schild auf: „Gott sieht alles!“ Am nächsten Tag steht darunter: „Aber er petzt nicht...““ (leicht abgeändert gefunden auf etwa „<https://www.versöhnungskirche-unterbettringen.de/humor/>“). Ich finde, die Mathematik sollte aus der Ecke der „penetranten Besserwiserinnen und Besserwisser“ herauskommen.

TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der logischen Äquivalenz

A	B	$A \Leftrightarrow B$
$\neg A$	$\neg B$	$A \Leftrightarrow B$
$\neg A$	B	$\neg (A \Leftrightarrow B)$
A	$\neg B$	$\neg (A \Leftrightarrow B)$
A	B	$A \Leftrightarrow B$

paarweise

Rhone sind beides Flüsse in Zentraleuropa“ (die erste Aussage ist nicht wahr, die zweite ist wahr) respektive „Es gibt fliegende Fische“ und „Alle Menschen besitzen 42 Finger“ (die erste Aussage ist wahr, die zweite nicht). Wieder allgemeiner ausgedrückt sind alle wahren Aussagen per Definition paarweise logisch äquivalent respektive alle nicht wahren Aussagen sind paarweise logisch äquivalent. Der Begriff „paarweise“ wird in der mathematischen Literatur öfters verwendet. Er bedeutet in diesem Fall: „Nimm zwei beliebige Aussagen (also ein Paar Aussagen) und vergleiche deren Wahrheitswerte. Sind dann die Wahrheitswerte beider Aussagen gleich und gilt das für alle mögliche Paare, dann gilt, dass die Wahrheitswerte aller Aussagen paarweise gleich sind“. Eigentlich könnte geschrieben werden, alle Wahrheitswerte seien gleich. Jedoch gibt es Situationen, in welchen der Begriff „paarweise“ wirklich treffender ist als der Begriff „alle gleich“. Bevor ich die Wahrheitstafeln aufstelle, schreibe ich darum, dass $A \Leftrightarrow B$, vorausgesetzt, A sowie B seien Symbole von beliebigen logische Aussagen, genau dann wahr ist, wenn A wie auch B wahr sind (im „positiven“ Fall) oder sowohl A wie auch B nicht wahr seien (im „negativen“ Fall). Die Äquivalenz bezieht sich also auf den Wahrheitsgehalt der beiden Aussagen - und in der Logik ist nur der Wahrheitsgehalt einer Aussage wichtig, nichts anderes. Oder besser gesagt, wird das Füllen der Aussagen mit Bedeutungen sowieso auf die anderen mathematischen oder sonstigen Disziplinen übertragen. Es wird also von der gegebenen Aussage abstrahiert. Die Aussage interessiert nur in der Hinsicht, ob sie wahr ist - oder nicht. Unscharf ausgedrückt ist die logische Äquivalenz das Gleichheitszeichen in der Logik. Bezüglich der Logik sind beide Aussagen gleich - das bedeutet jedoch immer noch nicht, dass die beiden Aussagen, in Text übersetzt, gleich sein müssen. Ich möchte jetzt auf die Wahrheitstafeln der logischen Äquivalenz unter [1](#) respektive [2](#) verweisen.

Die Tabelle [1](#) kannst Du so lesen: A und B seien Metasymbole von Aussagen. Auf jeder Zeile ist eine mögliche Kombination der Wahrheitsgehalte aufgeschrieben. In der ersten Zeile sind beide Aussagen nicht wahr. Auf der zweiten Zeile ist die Aussage B , auf der dritten Zeile ist die A wahr. In der letzten Zeile sind beide Aussagen wahr. In der letzten Spalte ist dann aufgeschrieben, ob die entsprechende Aussage, dass die Aussage A genau dann gilt, falls die Aussage B gilt, gültig ist.

TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der logischen Äquivalenz

A	B	$A \Leftrightarrow B$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

In der Tabelle 2 ist das Gleiche noch einmal aufgeschrieben - jedoch auf eine andere Art: Statt der Bezeichnung der Aussage ist nur noch deren Wahrheitsgehalt aufgeschrieben, jedoch auch dieser nur noch als Zahl. Falls die Aussage nicht wahr ist, dann wird eine Null hingeschrieben, ansonsten eine Eins.

Die Zuordnung der obigen Beispiele zu den einzelnen Zeilen ist wie folgt: Die Aussage „Sonne und Mond sind ausschließlich Bezeichnungen von Gasthäusern ist genau dann wahr, falls alle Menschen 42 Finger besitzen“, ist ein Beispiel, dessen Wahrheitsgehalt in den jeweils ersten Zeilen abgelesen werden kann (die Aussage stimmt). Die Aussage „Rhein und Rhone sind genau dann Flüsse in Zentraleuropa, falls es gibt fliegende Fische gibt“ ist ein Beispiel, dessen Wahrheitsgehalt in vierten Zeile nachgeschlagen werden kann (auch diese Aussage ist wahr). „Alle Menschen besitzen genau dann 42 Finger falls Rhein und Rhone beides Flüsse in Zentraleuropa sind“ ist ein Beispiel einer Aussage, dessen Wahrheitsgehalt in der jeweils zweiten Zeile nachgeschlagen werden kann - diese Aussage gilt also nicht. Ebenso wenig, wie es wahr ist, dass es genau dann fliegende Fische gibt, falls alle Menschen 42 Finger besitzen. Diese Definition kann in den jeweils dritten Zeilen der Tabellen nachgeschlagen werden.

Und auch die Äquivalenz lässt sich mit einem Schaltbild nachbilden, und wie vorher üblich mit einer energiefressenden (siehe Abbildung 14.0.1) und einer energiesparenden Variante (unter Abbildung 14.0.2).

Der Halbkreis bei der Überkreuzung der Leitungen zeigt an, dass die beiden Leitungen sich nicht berühren sollen. Anderenfalls würde ein Kurzschluss erzeugt, falls die Aussage A wahr wäre. Beide Schaltungen sind so angelegt, dass das Lämpchen genau dann leuchtet, falls die Aussagen entweder beide wahr oder nicht wahr sind. Bei der zweiten Abbildung regt es mich irgendwie auf, dass sie bezüglich den Eingängen A respektive B nicht symmetrisch ist. Ich habe darüber nachgedacht, bringe jedoch keine ähnlich gute Schaltung hin, welche symmetrisch wäre. Die volle Schaltung, welche ich der Vollständigkeit halber noch unter Abbildung 14.0.3 abgebildet habe, zeigt für jede Zeile der Tabelle 2 die entsprechende Schaltung. Wie Du aus dem Vergleich der beiden Abbildungen erkennen kannst, ergibt sich die Verschaltung, welche in der Abbildung 14.0.2 verwendet wurde, aus dem Umstand, dass die

Elend der asymmetrischen Schaltung

ABBILDUNG 14.0.1. 1. Schaltbild der Äquivalenz

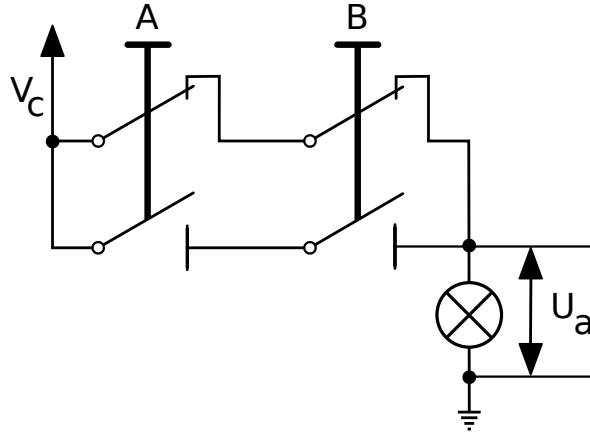
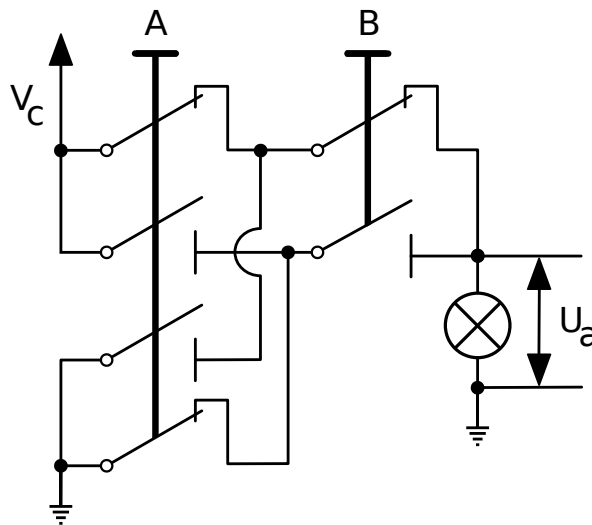
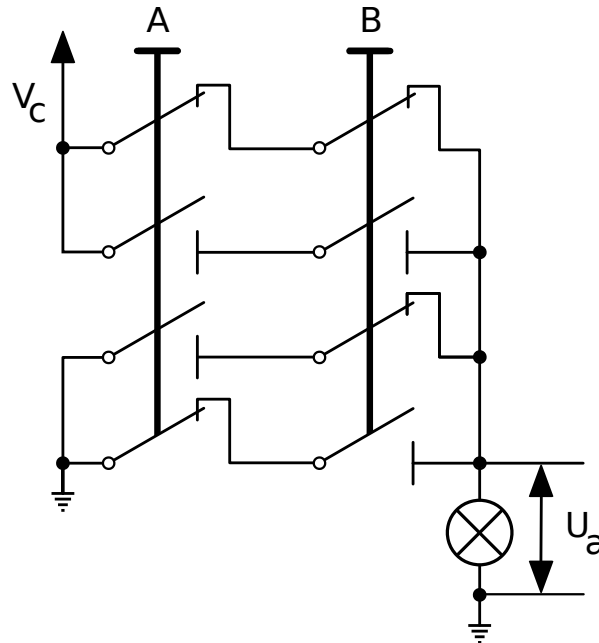


ABBILDUNG 14.0.2. 2. Schaltbild der Äquivalenz



entsprechende Taster bei B de facto nicht verwendet werden, falls A entsprechend verwendet wird. Aber die Tatsache, dass die daraus entstehende Schaltung bezüglich den Eingängen A und B asymmetrisch ist, hat mir irgendwie einen halben Ferientag versaut. Was mich irgendwie nervt, ist das Gefühl, es könne eine noch elegantere Schaltungsmöglichkeit geben, welche ich einfach übersehen habe. Vielleicht findest Du ein besseres Schaltbild für die Äquivalenz. Maile es mir doch. Beachte jedoch, dass ich aus ästhetischen Gründen es auch nicht schön finde, wenn ein Taster vorkommt, welcher von einem Zwischenprodukt angesteuert wird, so wie es in der Abbildung 14.0.4 gezeigt wird. Und ja, ich gebe es auch zu, immer schwingt bei mir die leise Angst mit, dass es mir

ABBILDUNG 14.0.3. 3. Schaltbild der Äquivalenz



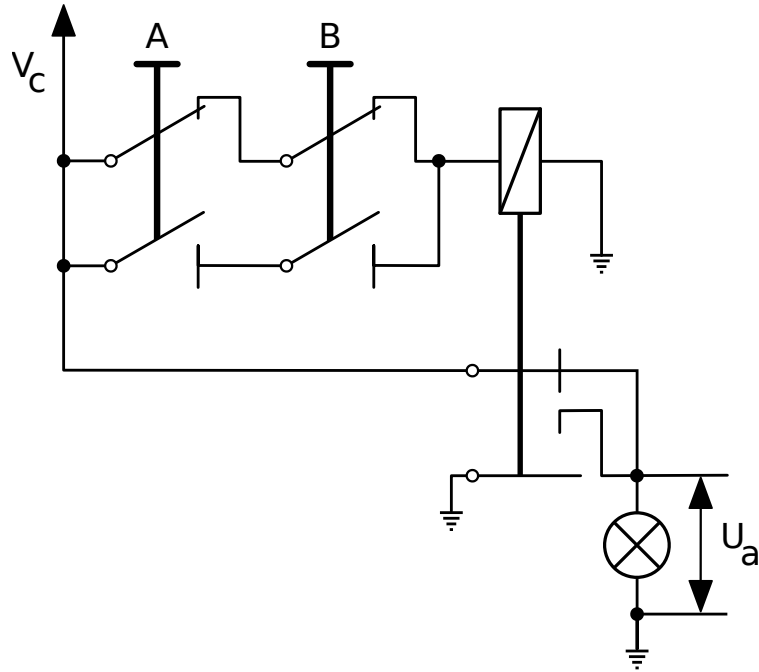
dann nicht möglich ist, weiter Mathematik zu treiben - oder schon nur das, was ich dafür halte, wenn ich die perfekte Lösung nicht gefunden habe. Jetzt weißt Du auch ein wenig, wie ich ticke, und warum ich dieses Dokument schreiben möchte. Trotzdem noch kurz zur Abbildung 14.0.4. Dort wird das Problem des unbestimmten Ausgangs so gelöst, dass ein weiterer Taster mittels einer Spule oder einer Identität betätigt wird, welcher dann den Ausgang auf ein definiertes Niveau hebt. Jedoch finde ich diese Art der Schaltung nicht cool, weil sie eventuell Zeit kostet. Zudem wird auch in dieser Variante Energie verbraten für das Ziehen des Relais (weil eine Spule durchflossen wird). Was in diesem Schaltbild ebenfalls seltsam ist, ist der Umstand, dass die Spule angezogen gezeichnet wurde. Der kurze senkrechte Strich bedeutet, dass der Kontakt geschlossen wurde.

Unter der Gleichung 14.0.1 ist wieder formal beschrieben, wie die Eigenschaften der Äquivalenz zu verstehen sind.

$$\begin{aligned}
 (14.0.1) \quad & ((\neg A \wedge \neg B) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B)) \wedge \\
 & ((\neg A \wedge B) \Rightarrow \neg(A \Leftrightarrow B)) \wedge \\
 & ((A \wedge \neg B) \Rightarrow \neg(A \Leftrightarrow B)) \wedge \\
 & ((A \wedge B) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B))
 \end{aligned}$$

Wieder sollen abschließende Beispiele die Kenntnisse der Eigenschaften der Äquivalenz und die Anwendung der formalen mathematischen Schreibweise vertiefen. Es sei A das Symbol für die Aussage:

ABBILDUNG 14.0.4. 4. Schaltbild der Äquivalenz



„Europa und Amerika sind Automarken“, B sei das Symbol der Aussage: „Mobiltelefone sind verdaulich“. Nun, ich denke, wir sind uns einig, dass beide Aussagen kompletter Nonsense ist. Dagegen ist die Aussage $A \Leftrightarrow B$, ausgeschrieben

$$\begin{aligned} &\text{"Europa und Amerika sind Automarken"} \Leftrightarrow \\ &\text{"Mobiltelefone sind verdaulich"}, \end{aligned}$$

ausformuliert: „Europa und Amerika sind genau dann Automarken, falls Mobiltelefone verdaulich sind“, wahr. Ich denke, dass ist auch intuitiv so einsichtig. da beide Aussagen nicht richtig sind, ist das eine ebenso wenig wahr wie das zweite. Darum sind die beiden Aussagen gleichwertig. Nun zur zweiten Zeile der Definition. Es sei A das Symbol der Aussage „Störche bringen die Kinder“ und B sei das Symbol für die Aussage „Getreide und Reis sind wichtige Nahrungsmittel“. Da nun die Aussage A offenbar nicht wahr ist, B jedoch schon, gilt die Aussage $\neg(A \Leftrightarrow B)$, ausgeschrieben

$$\begin{aligned} &\neg(\text{"Störche bringen die Kinder"} \Leftrightarrow \\ &\text{"Getreide und Reis sind wichtige Nahrungsmittel"}) \end{aligned}$$

ausgeschrieben: „Es gilt nicht, dass Störche genau dann Kinder bringen, falls Getreide und Reis wichtige Nahrungsmittel sind“. Weiter sei A das Symbol für die Aussage „mit Windkraft kann elektrische Energie erzeugt werden“, wogegen B das Symbol für die Aussage ist: „Mücken

können tonnenweise Lasten tragen“. Dann ist die Aussage A richtig, B jedoch nicht. Entsprechend gilt $\neg(A \Leftrightarrow B)$, ausgeschrieben

$\neg$ ("mit Windkraft kann elektrische Energie erzeugt werden" $\Leftrightarrow$
"Mücken können tonnenweise Lasten tragen"),

ausformuliert: „Es gilt nicht, dass mit Windkraft genau dann elektrische Energie erzeugt werden kann, falls Mücken tonnenweise Lasten tragen können“. Schlussendlich sei A das Symbol für die Aussage: „Es gibt Wüsten“, B sei das Symbol für die Aussage „in der Sahara scheint die Sonne häufig“. Dann sind meines Erachtens beide Aussagen wahr. Also gilt per Definition die Aussage $A \Leftrightarrow B$, ausgeschrieben

"es gibt Wüsten" $\Leftrightarrow$
"in der Sahara scheint die Sonne häufig",

ausformuliert: „Es gibt genau dann Wüsten, falls in der Sahara die Sonne oft scheint“. Natürlich ist dies eine sonderbare Aussage, und sie ist nur darum richtig, weil die Äquivalenz auf diese Weise definiert wurde. Ich würde mich davor hüten, diese Aussage in einem anderen Zusammenhang als dieser Einführung in die Logik zu machen. Denn die Aussage ist in meinen Augen völlig sinnlos. Aber sie ist logisch richtig, so bedenklich mir das auch scheinen mag.

Du denkst vielleicht wie ich - es reicht mit den Definitionen, die sind langweilig. Dann kannst Du natürlich gelangweilt ein wenig mit dem Bildschirm nach unten scrollen und weiter unten wieder weiterlesen. Du verpasst wahrscheinlich nicht sehr viel. Ich jedoch möchte oder muss noch weitere Definitionen präsentieren.

KAPITEL 15

Was ist eine „Antivalenz“?

Um es einfach zu machen: Eine entweder-oder Verknüpfung (auch „ausschließende Disjunktion genannt“) ist wiederum eine Verknüpfung von zwei Aussagen, welche genau dann wahr ist, falls die entsprechende logische Äquivalenzaussage (siehe Kapitel 15) nicht wahr ist. Da gibt es vielleicht zwei Fragen von Dir: „1. Warum definierst Du dann die Antivalenz, wenn diese einfach mit der logischen Definition der Äquivalenz definiert werden kann“ und „2. Wieso heißt diese Verknüpfung dann entweder-oder-Verknüpfung“. Zur ersten Frage: Diese Verknüpfung wird eingeführt, weil sie in der mathematischen Literatur, jedoch vor allem in der Elektrotechnik vorkommen. Dabei wird sie definiert, weil das Ausschreiben als Negation der Äquivalenz oft mühsamer ist als das Hinschreiben der Antivalenz. Zur zweiten Frage: In der Tabelle 1 seien A und B die Symbole von Aussagen. Die Fälle sind so geordnet, wie ich sie in den Tabellen 3 respektive 4 dargestellt habe. In der letzten Spalte ist dann aufgeschrieben, ob die Antivalenz gilt. Ich muss gestehen, dass das Symbol der Antivalenz eventuell falsch ist. In der elektrotechnischen Literatur wird EXOR als Bezeichnung für die Antivalenz genommen, oder (vielleicht überraschend) „=1“. In der Tabelle 2 ist das Gleiche noch einmal aufgeschrieben - jedoch auf eine andere Art: Statt der Bezeichnung der Aussage ist nur noch deren Wahrheitsgehalt aufgeschrieben, jedoch auch dieser nur noch als Zahl. Falls die Aussage nicht wahr ist, dann wird eine Null hingeschrieben, ansonsten eine Eins¹. Das „=1“-Zeichen kannst Du wie folgt interpretieren: Alle Zeilen der Tabelle 2, in welchen rechts die 1 steht, wahr sind. Wie Du jetzt ablesen kannst, ist die Antivalenz also genau dann wahr, falls eine der beiden Aussagen wahr und die andere Aussage nicht wahr ist. Wenn Du jetzt in der Tabelle 2 die Zahlen auf der linken Seite zusammenzählst, dann sind alle Zeilen wahr, in welchen die Summe der Zahlen auf der linken Seite gleich eins ist. In der ersten Zeile ist die Summe der Zahlen auf der linken Seite der Tabelle 0, also ungleich 1. In den nächsten beiden Zeilen ist die Summe der Zahlen $1 = 0 + 1 = 1 + 0$. Die entweder-Disjunktion ist in diesem Fall auch wahr. In der letzten Zeile ist auf der linken Seite die Summe der Zahlen 2. Da jedoch 2 ungleich 1 ist, ist die Antivalenz nicht richtig. Darum muss ihr der Wert 0 zugeordnet werden.

¹Vergleiche dazu mit der Definition 261 der Delta-Notation

TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der logischen Äquivalenz

$\neg A$	$\neg B$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$
$\neg A$	B	$A \Leftrightarrow B$
A	$\neg B$	$A \Leftrightarrow B$
A	B	$\neg(A \Leftrightarrow B)$

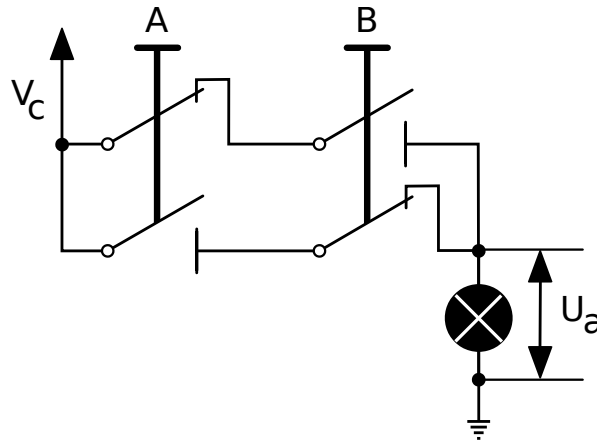
TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der logischen Äquivalenz

A	B	$A \Leftrightarrow B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Diese Art der „Disjunktion“ liegt mir rein intuitiv näher als die „nicht ausschließende Disjunktion“, welche ich im Kapitel 13 definiert habe. Das „nicht ausschließend“ meint, dass die Aussage auch dann wahr sein soll, falls beide Teile der Aussage wahr sind. Falls bei einer „ausschließenden Disjunktion“ beide Teile der Aussage wahr sind, dann ist die gesamte Aussage nicht wahr. Falls zwei Aussagen mit den Bezeichnungen A und B mit einer Antivalenz verknüpft werden sollen, dann kannst Du sagen: „Entweder gilt A oder es gilt B “. Falls Du sagst: „ A oder B gilt“, dann ist es in der mathematischen Sprechweise immer möglich, dass beide Aussagen A und B zugleich gelten.

Ich mache jetzt Beispiele zur ausschließenden Disjunktion. Es ist nicht wahr, dass entweder Elche schießen können oder aber alle Pingvine in London leben (damit wäre ein Beispiel für die erste Zeile gemacht). Weiter ist es jedoch sehr wohl wahr, dass sich entweder Bäume auf schweizerdeutsch unterhalten oder aber wir Menschen nicht leben können, ohne zu atmen (auch wenn diese Atmung teilweise mittels einer Maschine gemacht wird). Damit wäre ein Beispiel für die jeweils zweiten Zeilen der Definitionen gemacht. Auch wahr ist, dass entweder Afrika ein Kontinent ist oder aber alle Menschen alle Sprachen dieser Welt sprechen können (ich für mich bin schon nur froh, wenn ich einigermaßen Deutsch schreiben kann - reden kann ich als Deutschschweizer sowieso nur Schweizerdeutsch). Dies ist ein Beispiel für die jeweils dritten Zeilen der Definition der Antivalenz. Es ist jedoch wiederum nicht wahr, dass entweder Fische im Wasser leben oder dass Vögel existieren, welche Möwen heißen (da beide Aussagen wahr sind, ist die Entweder-Oder-Aussage falsch). Damit hätte ich ein Beispiel für die jeweils vierten Zeilen der Definitionen der Antivalenz gemacht. Schlussendlich ist die Aussage zu Kindern: „Entweder Du gehst jetzt

ABBILDUNG 15.0.1. 1. Schaltbild der Antivalenz



sofort ins Bett, oder Du gehst jetzt sofort ins Bett“ zwar eine massive Drohung, jedoch als Aussage nicht wahr². Denn sie ist nicht wahr, falls das Kind nicht ins Bett geht. In diesem Fall wäre es ein weiteres Beispiel für die erste Zeile der Definition der Antivalenz. Oder aber sie ist nicht wahr, falls das Kind ins Bett geht. In diesem Fall wäre sie ein weiteres Beispiel für die vierte Zeile der Antivalenz.

Wieder existieren Schaltbilder für die Antivalenz. In der Abbildung 15.0.1 habe ich die Variante mit einem Lämpchen gezeichnet. In der Abbildung 15.0.2 habe ich die Variante gezeichnet, bei welcher das Lämpchen nicht zwingend notwendig ist. Bei der zweiten Schaltung ist wieder das „Elend“ der asymmetrischen Schaltung vorhanden (Siehe die Bemerkung auf Seite 201).

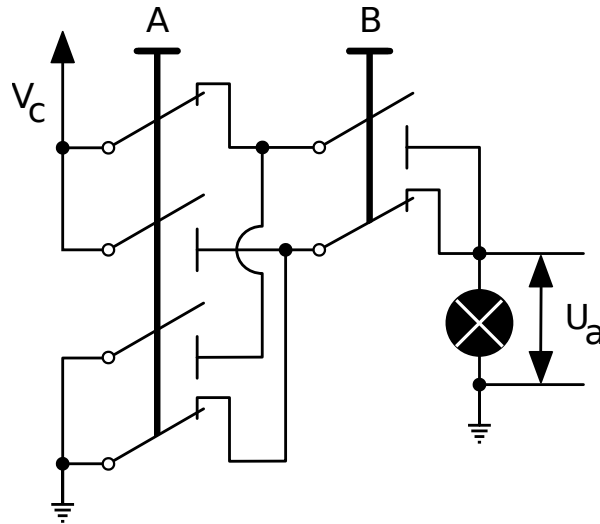
In der Definition 15.0.1 werden die Eigenschaften der Antivalenz noch einmal aufgeschrieben, diesmal formal (abgesehen vom dreifachen Pfeil nach rechts ($\Rightarrow$)).

$$\begin{aligned}
 (15.0.1) \quad & ((\neg A \wedge \neg B) \Rightarrow \neg(A \Leftrightarrow B)) \wedge \\
 & ((\neg A \wedge B) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B)) \wedge \\
 & ((A \wedge \neg B) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B)) \wedge \\
 & ((A \wedge B) \Rightarrow \neg(A \Leftrightarrow B))
 \end{aligned}$$

Wieder mache ich abschließende Beispiele, welche die Eigenschaften der logischen Antivalenz besser zeigen sollen. Als Beispiel für die erste Zeile sei A das Symbol für die Aussage: „Kühe haben vier Ohren“, B sei das Symbol für die Aussage: „Geld ist essbar“. Da ich an beide Aussagen nicht glaube, sind meiner Ansicht nach beide Aussage falsch. Darum gilt $\neg(A \Leftrightarrow B)$, ausgeschrieben:

²Außerdem sollten Kindern bekanntlich nur Alternativen angeboten werden, welche echte Alternativen sind. Ansonsten ist es eine Art seelische Marter (in der Art „Wahl der Qual“).

ABBILDUNG 15.0.2. 2. Schaltbild der Antivalenz



$$\neg ("Kühe \text{ haben vier Ohren}" \Leftrightarrow "Geld \text{ ist essbar}"),$$

ausgeschrieben: „Es ist nicht wahr, dass entweder Kühe vier Ohren haben oder aber Geld essbar ist“. Nun kommen zwei komische Beispiele. Als Beispiel für die zweite Zeile der Definition der Antivalenz sei A das Symbol für die Aussage „Es gibt eine Person, welche nirgends Ausländerin oder Ausländer ist“ und B sei das Symbol für die Aussage „Bits und Bytes sind Begriffe der Informatik“. Da die Aussage A bekanntlich nicht stimmt (es gilt ja die Aussage „Alle Menschen sind irgendwo Ausländer“), Bits und Bytes jedoch tatsächlich Begriffe der Informatik sind, gilt $A \not\Leftrightarrow B$, ausgeschrieben

$$\begin{aligned} & "Es \text{ gibt eine Person, welche nirgends} \\ & \text{Ausländerin oder Ausländer ist}" \not\Leftrightarrow \\ & "Bits \text{ und Bytes sind Begriffe der Informatik}", \end{aligned}$$

ausformuliert: „Entweder gibt es eine Person, welche nirgends Ausländerin oder Ausländer ist, oder Bits und Bytes sind Begriffe der Informatik“. Wenn dieser Satz oberflächlich gelesen wird, dann kann es meines Erachtens passieren, dass gemeint wird, dass alles stimmt. Das ist jedoch nicht wahr. Die Aussage meint, dass eine der beiden Aussagen richtig ist und die andere es nicht. Natürlich wird nicht gesagt, welche Aussage richtig ist und welche nicht. Jedoch ist wahr, dass eine der beiden Aussagen wahr ist und die andere es nicht. Wie Du jedoch sehen kannst, ist jedoch viel gewonnen, wenn ich zeigen kann, dass es keine Person gibt, welche nirgends Ausländerin oder Ausländer ist. Denn wenn ich das zeigen kann, dann ist damit klar, dass Bits und

Bytes Begriffe der Informatik sind - falls mich das noch interessiert... Jedoch ist das in etwa das Vorgehen in der Mathematik. Beim nächsten Beispiel, welches als Beispiel der dritten Zeile der Antivalenz dienen soll, sei A das Symbol für die Aussage „Zuwenig Regen ist schlecht, zu viel jedoch auch“ und B sei das Symbol für die Aussage „Es führt genau eine Straße nach Rom“. Dann empfinde ich die Aussage A als zwar vage, jedoch wahr. Wohingegen die Aussage B nicht wahr ist. Also gilt $A \nleftrightarrow B$, ausgeschrieben

"Zuwenig Regen ist schlecht, zuviel jedoch auch" $\nleftrightarrow$
"Es führt genau eine Strasse nach Rom",

ausformuliert: „Entweder ist zu wenig Regen schlecht, zu viel jedoch auch, oder es führt genau eine Straße nach Rom.“ Ich finde, das ist für mich einigermaßen plausibel. Da mehrere Straßen nach Rom führen³, muss die erste Aussage wahr sein - und das ist sie doch, oder? Nun kommt noch das Beispiel für die letzte Zeile der Definition der Antivalenz, welche meines Erachtens wieder schwerer nachzuvollziehen ist. Ja, ich weiß, für Dich ist alles leicht, und das soll ja auch so sein. Ich aber quäle mich immer ein wenig ab in der Suche, etwas so einfach wie möglich und so kompliziert wie nötig darzustellen. Es sei also A das Symbol der Aussage: „Im Leben gibt es schöne und weniger schöne Momente“, B sei das Symbol für die Aussage: „Bäume sind Pflanzen“. Dann sind beide Aussagen meines Erachtens wahr (ich hoffe nicht, dass Du nur schönes oder nur weniger schönes erlebt hast), und Bäume sind auch Pflanzen. Jedoch gilt $\neg(A \nleftrightarrow B)$, ausgeschrieben:

$\neg$ ("Im Leben gibt es schöne und weniger schöne Momente" $\nleftrightarrow$
"Bäume sind Pflanzen")

ausformuliert: "Es gilt nicht, dass es entweder im Leben schöne und weniger schöne Momente gibt, oder dass Bäume Pflanzen sind". Es gilt eben beides, nicht „entweder oder“.

Die nächsten zwei Arten von logischen Verknüpfungen werden in der Elektrotechnik bis zur Erschöpfung, aber in der Mathematik meines Wissens fast nicht verwendet. Sie werden hier aufgelistet, weil mit beide von ihnen alle übrigen Verknüpfungen von Aussagen erzeugt werden können - was ich seltsam finde, jedoch ist es so!

³ „Es führen viele Wege nach Rom“ ist ein Sprichwort, welches besagt, dass häufig mehrere Wege zum Ziel führen. Das stimmt übrigens auch in der Mathematik. Häufig gibt es mehrere Beweise für einen mathematischen Satz.

Was ist eine „NAND-Verknüpfung“?

Die NAND-Verknüpfung (gemäß Wikipedia offenbar auch als Sheffer-Notation bezeichnet) besitzt als charakterisierende Eigenschaft, dass sie genau dann wahr ist, falls die entsprechende Konjunktion nicht wahr ist. Die wichtigste Eigenschaft dieser Verknüpfung ist jedoch, dass sich aus ihr alle andere Verknüpfungen ableiten lassen (was ich wieder später erledigen werde, so nach dem Motto: Verschiebe getrost auf Morgen, was Du heute kannst besorgen :)¹). Nein den entsprechenden Absatz kannst Du unter dem Satz 93 sowie dessen entsprechendem Abschnitt nachlesen). Im Abschnitt 23.12 möchte ich das beweisen. Diese Art der Verknüpfung wird in der Computer-Industrie milliardenfach verwendet - als logische Gatter. Das tönt wie eine Vorrichtung, um einen Gartenzaun oder so abzuschließen. Es sind jedoch elektrische Schaltbilder damit gemeint. Diese kannst Du unter 16.0.1 (energiefressende Variante) respektive 16.0.2 (Energiesparvariante) betrachten.

¹Was natürlich so nicht stimmt! Das deutsche Sprichwort lautet: „Verschiebe nicht auf Morgen, was Du heute kannst besorgen.“

ABBILDUNG 16.0.1. 1. Prinzipschema NAND-Verknüpfung

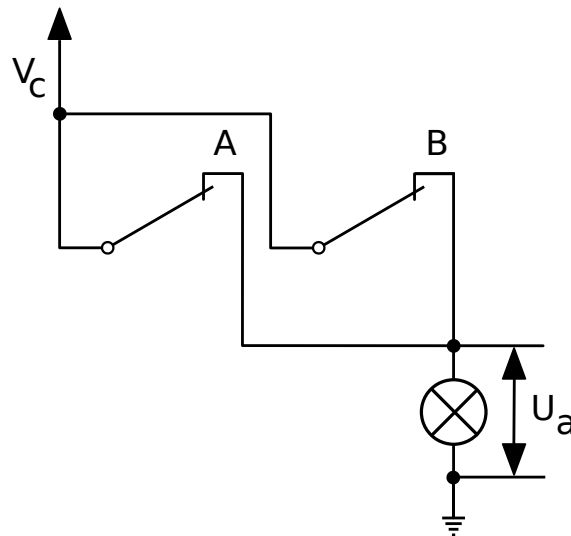


ABBILDUNG 16.0.2. 2. Prinzipschema NAND-Verknüpfung

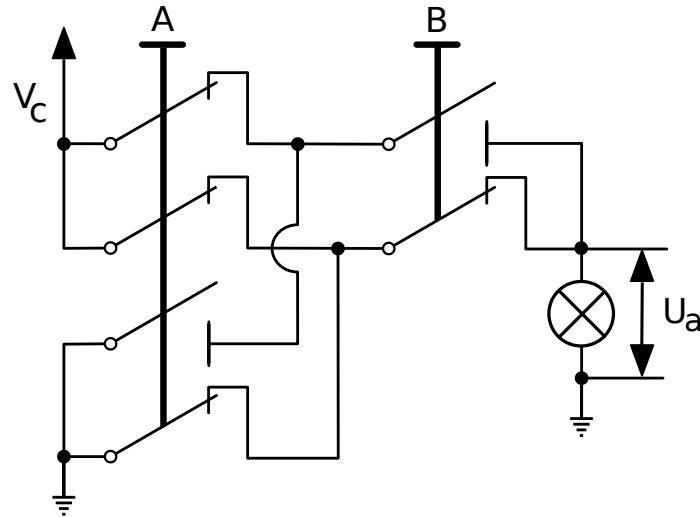


TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der NAND-Verknüpfung

$\neg A$	$\neg B$	$A \bar{\wedge} B$
$\neg A$	B	$A \bar{\wedge} B$
A	$\neg B$	$A \bar{\wedge} B$
A	B	$\neg (A \bar{\wedge} B)$

Ich versuche wieder in Worte zu fassen, was ich zeichnen wollte. Die verschiedenen Elemente habe ich bereits an anderer Stelle vorgestellt (beispielsweise unter dem Kapitel 8 über die Negation einer Aussage). Der Ausgang der Prinzipschemata der NAND-Verknüpfung wird nur dann „auf den Grund gezogen“, das heißt, er besitzt nur dann ein verschwindendes Potential gegenüber der Erde, falls beide Taster geschlossen sind. In allen anderen Fällen besitzt der Ausgang eine Ausgangsspannung.

Nachdem ich so „schöne Bildchen“ gezeichnet habe (über deren Sinn respektive Unsinn sich durchaus streiten lässt) fühle ich mich trotzdem verpflichtet, den Sachverhalt der NAND-Verknüpfung noch sprachlich respektive tabellarisch zu fassen.

Wie gesagt, lässt sich die NAND-Verknüpfung dadurch charakterisieren, dass sie zwei Aussagen miteinander verknüpft nur dann nicht wahr ist, falls beide Aussagen wahr sind. Die Verknüpfung müsste also heißen: „... ist nicht zusammen wahr mit der Aussage ...“.

In der Tabelle 1 respektive der Tabelle 2 sind die Eigenschaften der NAND-Verknüpfung noch einmal genau aufgelistet. Ich werde wieder Beispiele auflisten, welche die Eigenschaften NAND-Verknüpfung

TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der NAND-Verknüpfung

A	B	$A \bar{\wedge} B$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

demonstrieren sollen. Es ist wahr, dass die Aussage, dass Himalaya ausschließlich der Name eines Gebirges ist, nicht zusammen wahr ist mit der Aussage, dass sich Fliegen melken lassen. Denn es gibt offenbar eine schweizerische Künstlerin², welche ihre Tochter Himalaya taufen ließ (das arme Kind). Läuse werden angeblich von Ameisen „gemolken“³, jedoch ist mir von Fliegen nicht bekannt. Damit wäre ein Beispiel für die jeweils ersten Zeilen der Tabellen der NAND-Verknüpfung gemacht. Weiter ist die Aussage, dass Autos in der Schweiz gleich besteuert werden wie Fahrräder nicht zusammen wahr mit der Aussage, dass es Gleithörnchen gibt. In der Schweiz werden die Autofahrer „gemolken“ in dem Sinn, dass die Fahrzeugsteuer schon ziemlich ins Geld gehen kann (ich selbst besitze kein Auto, obwohl ich stolzer Besitzer eines gültigen Fahrausweises bin). Gleithörnchen existieren jedoch (honnit soi qui mal y pense⁴ ;)). Jedoch sind nicht beide Aussagen gleichzeitig wahr, und darum ist die NAND-Verknüpfung der beiden Aussagen wieder wahr. Also wäre auch die nächste Zeile der Tabelle der NAND-Verknüpfung mit einem Beispiel belegt. Weiter ist die Aussage, dass es Laubbäume gibt, nicht gleichzeitig wahr mit der Aussage, dass Übergewicht harmlos ist. Ja, es gibt Laubbäume, Übergewicht ist jedoch eine eigentliche Krankheit (ich leide an Übergewicht). Da jedoch nicht gleichzeitig beide Aussagen wahr sind, gilt die NAND-Verknüpfung der beiden Aussagen wieder. Damit ist auch ein Beispiel der dritten Zeile gegeben. Schlussendlich stimmt jedoch die Aussage nicht, dass die Aussage, dass es am Himmel Wolken gibt, nicht zusammen wahr ist mit der Aussage, dass es aus Wolken regnen kann. Denn beide Aussagen (dass es am Himmel Wolken gibt einerseits und dass es aus Wolken regnen kann), sind wahr. Damit wären die Beispiele gezeigt. Nun werde ich wieder die Eigenschaften der NAND-Verknüpfung formal beschreiben:

²Die Künstlerin arbeitet unter dem Namen Pippilotti Rist

³Ja ich weiß: Hier wäre wieder eine Literaturangabe fällig, aber das lasse ich weg. Wer Lust hat, kann die entsprechende Literaturangabe mir zusenden

⁴Auf gut Deutsch: „Ein Schelm, wer Arges dabei denkt“. Wobei die Aussage insofern wieder lustig ist, weil der, welche oder welcher dies schreibt, an die verfängliche Variante gedacht haben muss. Hätte er oder sie nicht daran gedacht, dann wäre es ihr oder ihm auch nicht in dem Sinn gekommen, dies zu sagen. Bitte verzeihe mir, wenn ich an dieser Stelle keine Erklärungen mache, was mir dabei durch den Kopf gegangen ist.

$$\begin{array}{lcl}
 & ((\neg A \wedge \neg B) \Rightarrow (A \bar{\wedge} B)) \wedge & \\
 (16.0.1) & ((\neg A \wedge B) \Rightarrow (A \bar{\wedge} B)) \wedge & \\
 & ((A \wedge \neg B) \Rightarrow (A \bar{\wedge} B)) \wedge & \\
 & ((A \wedge B) \Rightarrow \neg(A \bar{\wedge} B)) &
 \end{array}$$

Wieder mache ich Beispiele für diese Eigenschaften. Es sei A das Symbol der Aussage „Es gibt Papageien am Südpol.“, B sei das Symbol der Aussage „Alle Clowns sind Mathematiker“. Nun, beide Aussage sind wohl nicht wahr. Darum gilt $A \bar{\wedge} B$, ausgeschrieben:

"Es gibt Papageien am Südpol." $\bar{\wedge}$
 "Alle Clowns sind Mathematiker.",

ausformuliert: „Dass es Papageien am Südpol gäbe ist nicht gleichzeitig wahr wie die Aussage, dass alle Clowns Mathematiker seien.“ Damit ist ein Beispiel für die erste Zeile der Definition der NAND-Verknüpfung gegeben. Nun sei A ein Symbol für die Aussage: „Alle Menschen haben die gleiche Hautfarbe grün“, B sei ein Symbol für die Aussage: „Viele Menschen können sehen“. Die Aussage A stimmt wohl eher nicht, auch wenn wir uns manchmal grün und blau ärgern. Hingegen können tatsächlich viele (wenn auch nicht alle) Menschen sehen. Darum gilt $A \bar{\wedge} B$, ausgeschrieben

"Alle Menschen haben die gleiche Hautfarbe grün." $\bar{\wedge}$
 "Viele Menschen können sehen.",

ausformuliert: „Dass alle Menschen grüne Hautfarbe hätten, ist nicht gleichzeitig wahr wie die Aussage, dass viele Menschen sehen können.“ Nun sei A das Symbol für die Aussage: „Schnee ist kälter als kochendes Wasser“. B sei das Symbol für die Aussage: „Alle Menschen haben genug zu essen“. Leider ist die letzte Aussage B im Jahr 2011 immer noch nicht wahr (was für eine Schande für uns). Hingegen ist Schnee durchaus kälter als kochendes Wasser. Darum gilt: $A \bar{\wedge} B$, ausgeschrieben

"Schnee ist kälter als kochendes Wasser." $\bar{\wedge}$
 "Alle Menschen haben genug zu essen.",

ausformuliert: „Die Aussage, dass Schnee kälter als kochendes Wasser ist, ist nicht zusammen wahr mit der Aussage, dass alle Menschen genug zu essen hätten.“ Nun möchte ich noch ein Beispiel für die letzte Zeile der Definition der NAND-Verknüpfung machen. Es sei A das Symbol der Aussage: „Es gibt Mathematikerinnen“. B sei das Symbol der Aussage: „Es gibt Babysitter“. Da bekanntlich beide Aussagen wahr sind, gilt: $\neg(A \bar{\wedge} B)$, ausgeschrieben

TABELLE 3. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
86	Zusammenhang Aequivalenz NAND
86	Zusammenhang Aequivalenz NAND

$$\neg ("Es \text{ gibt Mathematikerinnen.} \bar{\wedge} "Es \text{ gibt Babysitter.}"),$$

ausformuliert: „Es gilt nicht, dass die Aussage, dass es Mathematikerinnen gibt, nicht zusammen wahr ist mit der Aussage, dass es Babysitter gibt“. Damit wäre auch ein Beispiel für die letzte Zeile der formalen Beschreibung der NAND-Verknüpfung gemacht.

Bevor ich zum Schluss des Kapitels komme, möchte ich mir nicht überlegen, ob es Abkürzungsregeln der NAND-Verknüpfung gibt. Ich bin der Meinung, dass diese vorhanden ist.

sogenannte Abkürzungsregeln der NAND-Verknüpfung

LEMMA 9. *Es seien A und B Symbole für Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Ist dann A oder B nicht wahr, dann ist die Aussage*

$$A \bar{\wedge} B$$

wahr.

BEWEIS. Denn sind beide Behauptungen A und B nicht wahr, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition der NAND-Verknüpfung oben die Behauptung wahr. Ist die Aussage A nicht wahr und die Behauptung B wahr (also die Behauptung A nicht wahr), dann ist gemäß der zweiten Zeile der Definition der NAND-Verknüpfung oben die Behauptung ebenfalls wahr. Ist die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr (also die Behauptung B nicht wahr), dann ist gemäß der dritten Zeilen der Definition der NAND-Verknüpfung die Behauptung ebenfalls wahr. Damit hätte ich jedoch den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht und beende darum an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 3 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Am Schluss dieses Kapitels möchte ich eine Bemerkung über die das Symbol der NAND-Verknüpfung schreiben: Das Symbol der NAND-Verknüpfung ist eigentlich aus zwei Symbolen aufgebaut: Dem Symbol der Konjunktion „ $\wedge$ “ und dem Symbol der Negation „ $\neg$ “. Allerdings ist das Symbol der Negation nicht wie sonst als „Haken“ geschrieben: „ $\neg$ “, sondern als Strich über der Aussage. Das ist auch eine mögliche Schreibweise. Sie ich im Satz 68 formulieren und beweisen möchte, könnte ich

anstelle von

$$A\overline{\wedge}B$$

schreiben

$$\neg(A \wedge B)$$

Und da in der Mathematik anstelle des Hakens auch ein Strich über der Aussage geschrieben wird, könnte ich auch schreiben:

$$\overline{A \wedge B}$$

Also ist die Schreibweise $\overline{\wedge}$ sozusagen eine Verkürzung der Schreibweise mit dem langen Strich oberhalb der Aussage.

Als nächstes folgt die Beschreibung der letzten logischen Verknüpfung, welche ich vorstellen möchte.

KAPITEL 17

Was ist eine „NOR-Verknüpfung“?

Um es kurz zu machen: eine NOR-Verknüpfung (gemäß Wikipedia auch als Peirce-Notation bezeichnet) ist die Negation einer Disjunktion. Daher auch ihr Name. „NOR“ ist eine Verkürzung von „not or“, auf deutsch also „nicht oder“. Sie ist also nur dann wahr, falls beide Aussagen, welche NOR-verknüpft werden, falsch sind. Die Tabellen 1 respektive 2 zeigen die Eigenschaften der NOR-Verknüpfung. Das Symbol der NOR-Verknüpfung wurde dem dtv-Atlas der Mathematik entnommen. Die Sprachregelung ist übrigens ebenfalls komisch: Sind A und B Symbole für Aussagen, so kann die zusammengesetzte Aussage $A \nabla B$ ausgesprochen werden als: „Weder A noch B sind wahr“. Wieso wird dann von NOR, also „not or“, und nicht von „not and“, „nicht und“ gesprochen? Ich werde diese noch zeigen müssen (siehe Kapitel 20.25). Weiter werde ich an anderer Stelle ebenfalls zeigen, dass die NOR-Verknüpfung alle anderen Verknüpfungen erzeugt.

Die NOR-Verknüpfung spielt in der Computertechnik eine wichtige Rolle, indem mit ihr logische Schaltungen aus Transistoren erzeugt werden können. Falls Du wie auch daran glaubst, dass die Amerikaner auf dem Mond waren (sie hätten mich dort ruhig besuchen dürfen,

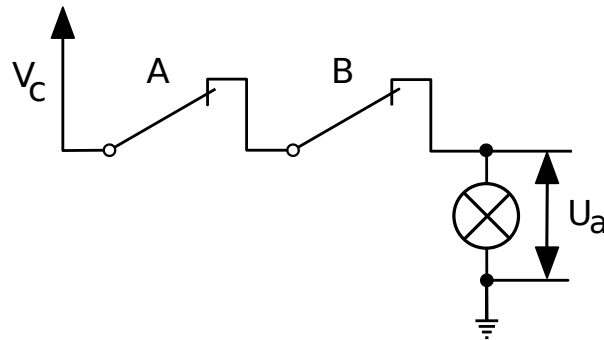
TABELLE 1. 1. Darstellung der Wahrheitstabelle der NOR-Verknüpfung

$\neg A$	$\neg B$	$(A \nabla B)$
$\neg A$	B	$\neg (A \nabla B)$
A	$\neg B$	$\neg (A \nabla B)$
A	B	$\neg (A \nabla B)$

TABELLE 2. 2. Darstellung der Wahrheitstabelle der NOR-Verknüpfung

A	B	$A \nabla B$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

ABBILDUNG 17.0.1. 1. Prinzipschema NOR-Verknüpfung



da ich schon lange hinter dem Mond wohne¹...), dann lass Dir gesagt sein, dass die Amerikaner mit einem Computer auf den Mond flogen, welcher als logische Grundbausteine NOR-Gatter besaßen. 17.0.1 zeigt das Prinzip eines NOR-Gatters.

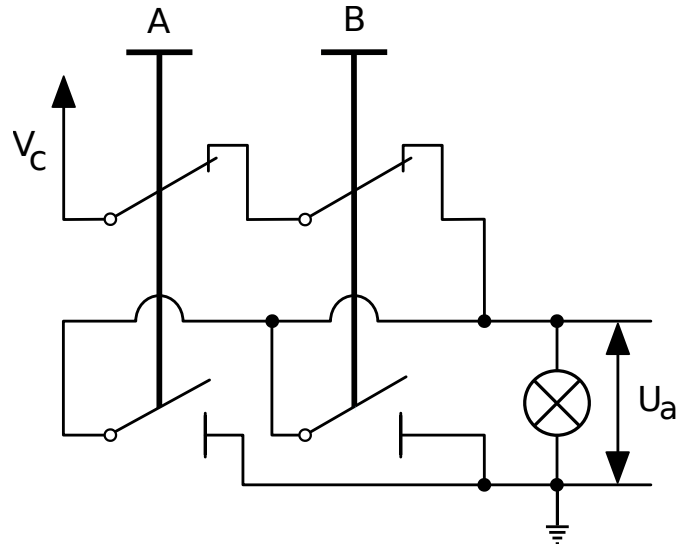
Ich möchte sprachlich ausdrücken, was ich zu zeichnen versucht habe². Ganz links ist der Verweis angebracht, dass diese Leitung mit der Grundspannung versorgt wird. Keine Angst, das sind üblicherweise nicht kV, welche da angeschlossen sind (kV sind 1000 V, durchaus tödlich). Üblicherweise sind dies 5 V. Es kitzelt an der Zunge, wenn der Leiter über die Zunge mit der Erde verbunden wird. Aber mehr passiert nicht. Dann hat es zwei komische Taster. Diese Taster haben die Eigenschaft, dass sie keinen Strom leiten, wenn der Taster „eingeschaltet“ wird. Das Einschalten kannst Du Dir so vorstellen, dass Energie verwendet muss, um den Taster zu drücken. Falls keine Energie verwendet wird, dann springt der Taster wieder auf und wird dadurch leitend. Diese Taster sind einer nach dem anderen geschaltet. Das bedeutet: Sobald einer der beiden Taster betätigt wird, dann wird die Stromleitung unterbrochen. Die Ladung, welche dann beim Ausgang noch vorhanden wäre, fließt in in diesem Fall den Boden. Dadurch wird erreicht, dass beim Ausgang keine Spannung mehr vorhanden ist. Wäre kein Widerstand vorhanden, dann würde die Ladung beim Ausgang verbleiben, und der Taster würde sich nicht ausschalten lassen. Nur falls beide Taster geöffnet sind, kann Ladung aus der Spannungsquelle zum Ausgang fließen und somit für eine Ausgangsspannung sorgen. Wenn dann eine kleine Spannung als 0 und Spannung als 1 übersetzt wird³, dann kannst Du aus dem Vergleich mit 2 erkennen, dass diese

¹wäre übrigens ein Witz

²Sei mir bitte nicht böse, dass diese Beschreibung eine ähnliche ist wie diejenige der vorhergehenden Kapitel, insbesondere des Kapitels 8

³Eigentlich könnte ich schreiben „keine Spannung“. Aber in der Elektrotechnik wird zwischen kleiner und großer Spannung unterschieden, damit die Schaltungen auch unter realen Bedingungen funktionieren.

ABBILDUNG 17.0.2. 2. Prinzipschema NOR-Verknüpfung



Schaltung tatsächlich ein NOR-Gatter erzeugt. Wenn anstatt ein Widerstand zwei Taster verwendet werden um gegebenenfalls überflüssige Ladungen in die Erde abzuleiten, dann sind dies Taster, so wie Du sie sicher kennst: Falls diese gedrückt werden, dann fließt die überschüssige Ladung in die Erde. Wie Du in der Abbildung 17.0.2 erkennen kannst, wird der Ausgang mit der Erde verbunden, sobald einer der beiden Taster betätigt wird. Umgekehrt wird der Ausgang nur dann mit der Versorgungsspannung verbunden, wenn beide Taster nicht betätigt sind. Schaltungen ohne Widerstände sind in der Mikrosystemtechnik meines Wissens einfacher zu realisieren als Schaltungen mit Widerständen. Darüber hinaus erzeugt die Schaltung ohne Widerstände weniger Verlustleistung. Die Compis brauchen auch so noch zu viel elektrische Energie...

Ich möchte noch Beispiele für die NOR-Verknüpfung machen machen: Die Aussage „alle Hasen essen Ostereier an Pfingsten“ ist ebenso wenig wahr wie die Aussage „Ali Baba und die 50 Räuber“. (Es wären 40 Räuber im Märchen aus 1001 Nacht). Das wäre ein Beispiel für die erste Zeile der NOR-Verknüpfung. Jedoch stimmt es nicht, dass die Aussage „Aller Anfang ist 10 kg leicht“ ebenso wenig wahr ist wie die Aussage „Die Sonne geht im Osten auf und im Westen unter“. Denn die Sonne geht per Definition im Osten auf und im Westen unter. Also hätte ich ein Beispiel der zweiten Zeile der Definition NOR-Verknüpfung aufgeschrieben. Weiter stimmt es auch nicht, dass Wikinger nicht Norweger waren und Julius Cäsar als Kaiser von Rom mit Kaiser Napoleon Bonaparte nie in Buenos Aires gemeinsam das Frühstück eingenommen haben. Denn die Wikinger waren wirklich (unter anderem) Norweger.

Adlerdings ist zu bezweifeln, ob Kaiser Napoleon Bonaparte und Julius Cäsar miteinander das Frühstück eingenommen haben. Aber da die erste Aussage wahr ist, ist damit schon gezeigt, dass nicht gilt, dass die erste Aussage ebenso wenig wahr ist wie die zweite Aussage. Damit wäre ein Beispiel für die dritte Zeile der NOR-Verknüpfung gemacht. Schlussendlich stimmt es auch nicht, dass Pinguine nicht in der Arktis und Eisbären nicht in der Antarktis natürlicherweise vorkommen. Da beide Aussagen wahr sind, ist die NOR-Verknüpfung der beiden Aussagen sicher nicht wahr. Jedoch habe ich damit ein Beispiel der vierten Zeile der NOR-Verknüpfung geschrieben.

Wieder möchte ich die formale Beschreibung der NOR-Verknüpfung einführen. Diese besitzt per Definition die folgenden Eigenschaften:

$$\begin{array}{rcl}
 & ((\neg A \wedge \neg B) & \Rightarrow (A \nabla B)) \wedge \\
 (17.0.1) & ((\neg A \wedge B) & \Rightarrow \neg(A \nabla B)) \wedge \\
 & ((A \wedge \neg B) & \Rightarrow \neg(A \nabla B)) \wedge \\
 & ((A \wedge B) & \Rightarrow \neg(A \nabla B))
 \end{array}$$

Ich werde jetzt wieder Beispiele für die formale Beschreibung machen. Es sei A das Symbol für die Aussage: „Die Beine von Bachstelzen sind gleich lang, besonders jeweils das linke.“⁴, B sei das Symbol für die Aussage: „Die Menschen werden als Greise geboren und sterben als Säuglinge“. Beide Aussagen stimmen natürlich nicht, jedoch die Aussage $A \nabla B$, ausgeschrieben

"die Füße von Bachstelzen sind gleich lang, "
 "besonders jeweils der linke Fuss." ∇
 "Die Menschen werden als Greise geboren "
 "und sterben als Säuglinge"

ausformuliert: „Die Aussage, dass beide Beine von Bachstelzen gleich lang seien, besonders das linke, ist ebenso wenig wahr wie die Aussage, dass Menschen als Greise geboren werden und als Säuglinge sterben.“ Also wäre ein Beispiel für die erste Zeile der formalen Definition der NOR-Verknüpfung gemacht. Als Beispiel für die zweite Zeile der formalen Definition der NOR-Verknüpfung sei A das Symbol der Aussage: „Steine haben ein Herz und Nieren“, B sei das Symbol für die Aussage: „Es gibt viele verschiedene Tier- respektive Pflanzenarten“. Dann ist die A Aussage nicht wahr (jedenfalls ist mir nicht bekannt, dass Steine leben würden), wohingegen die Aussage B durchaus richtig ist. Also gilt $\neg(A \nabla B)$, ausgeschrieben

⁴Das war, wenn ich mich richtig erinnere, Bestandteil eines Witzes: „Welches Bein einer Bachstelze ist länger, das linke oder das rechte? Antwort: Beide Beine sind gleich lang, besonders der linke“. Er geht in die gleiche Richtung wie der Witz: „Im Kommunismus sind alle Personen gleich, nur sind ein paar gleicher“. Die Utopie und die Realität prallen eben nicht nur in der katholischen Kirche immer wieder hart aufeinander.

$\neg$ ("Steine haben ein Herz und Nieren." $\vee$

"Es gibt viele verschiedene Tier- respektive Pflanzenarten."),

ausformuliert: „Es ist nicht wahr, dass die Aussage, dass Steine Herz und Nieren hätten, ebenso wenig wahr ist wie die Aussage, dass es viele verschiedene Tier- respektive Pflanzenarten gibt“. Also ist das Beispiel für die zweite Zeile der Definition der NOR-Verknüpfung gemacht. Als Beispiel für die dritte Zeile sei A das Symbol der Aussage: „Die Künste beeindrucken viele Personen.“ B sei das Symbol für die Aussage: „Pferde sind Fleischfresser.“ Dann ist die Aussage A wahr, wenn auch schwammig formuliert. Jedoch ist die Aussage B nicht wahr. Also gilt $\neg(A \vee B)$, ausgeschrieben

$\neg$ ("Die Künste beeindrucken viele Personen." $\vee$

"Pferde sind Fleischfresser."),

ausformuliert: „Es ist nicht wahr, dass die Aussage, dass die Künste viele Personen beeindrucken, ebenso wenig wahr ist wie die Aussage, dass Pferde Fleischfresser seien.“ Damit ist das Beispiel für die dritte Zeile der NOR-Verknüpfung gemacht. Als Beispiel für die vierte Zeile der formalen Beschreibung der NOR-Verknüpfung sei A das Symbol für die Aussage „1 ist eine Zahl.“, B sei das Symbol für die Aussage „2 ist eine Zahl.“. Dann gilt $\neg(A \vee B)$, ausgeschrieben

$\neg$ ("1 ist eine Zahl" $\vee$

"2 ist eine Zahl."),

ausformuliert: „Es gilt nicht, dass weder 1 noch 2 Zahlen sind“.

Entsprechend der Bemerkung über das Symbol der NAND-Verknüpfung kann ich auch über das Symbol der NOR-Verknüpfung schreiben, dass dieses eigentlich eine Abkürzung der Schreibweise

$$\overline{A \vee B} \Leftrightarrow \neg(A \vee B)$$

angesehen werden kann. In Worten will ich damit schreiben, dass die NOR-Verknüpfung als Negation einer Disjunktion angesehen werden kann. Vergleiche dazu mit dem Satz 69 - falls Dich das interessiert und Dich „getraut“, das schon durchzulesen. Ich meine das nicht abwertend. Jedoch sind Vorwärtsbezüge in Büchern immer eigentlich deplatziert („doof“), da die lesenden Personen praktisch immer in „kaltes Wasser geworfen werden“.

Jetzt endlich sind die Startbedingungen festgemacht.

Als nächstes möchte ich aufschreiben, welche Operatoren üblicherweise zuerst, welche dann anschließend ausgeführt werden.

KAPITEL 18

Wie ist die Ausführungsreihenfolge von Operatoren?

Ich habe jetzt die folgenden Operationen definiert:

- die Negation $\neg$
- die Identität, diese besitzt jedoch kein Symbol und interessiert nur am Rand
- die Konjunktion $\wedge$
- die Implikation $\Rightarrow$
- die „Replikation“ $\Leftarrow$
- die Disjunktion $\vee$
- die logische Äquivalenz $\Leftrightarrow$
- die logische Antivalenz $\nLeftarrow$
- die NOR-Verknüpfung ∇
- die NAND-Verknüpfung $\overline{\wedge}$

Jetzt ist praktisch, wenn eine Reihenfolge gemacht wird, welche anzeigt, welche Operation zuerst ausgeführt wird, und welche nachher. Ich mache ein Beispiel, welches das die Problemstellung aufzeigen soll: Der Satz der Kette der Schlussfolgerung lässt beispielsweise so aufschreiben: Sind A , B sowie C Symbole dreier Aussagen, dann gilt

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$$

In Worten bedeutet dieser Satz: Wenn aus der Aussage A die Aussage B und aus der Aussage B die Aussage C folgt, dann folgt aus der Aussage A die Aussage C . Natürlich haut dieser Satz uns nicht aus den Socken. Jedoch wird er viel-tausend Mal im täglichen Leben aber auch in der Mathematik verwendet. Jetzt könntest Du Dich fragen ob die Aussage so abgearbeitet werden muss:

$$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$$

oder so

$$(A \Rightarrow B) \wedge ((B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C))$$

Dann bedeutet die erste Art der Verknüpfung: „Wenn aus der Aussage A die Aussage B und aus der Aussage B die Aussage C folgt, dann folgt aus der Aussage A die Aussage C “. Das ist also unser Satz. Der zweite Satz bedeutet: Es gibt eine Schlussfolgerung von einer Aussage A nach einer Aussage B , so dass gilt: Folgt aus der Aussage B die Aussage C , so folgt auch aus der Aussage A die Aussage C . Es ist

auf jeden Fall kein logischer Satz (vergleiche mit dem folgenden Kapitel). Denn wenn A eine wahre, B hingegen keine wahr Aussage ist, dann ist die ganze Aussage nicht wahr (vergleiche mit der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Schlussfolgerung sowie der „Abkürzungsregel der Konjunktion“ am Ende des Kapitels 10). Das bedeutet, aber nach dem folgenden Kapitel, dass die Aussage kein logischer Satz sein kann. Weiter kann ich damit zeigen, dass es unter Umständen sehr auf die Ausführungsreihenfolge der Operationen ankommt.

Es ist jedoch praktisch, wenn die Klammern weggelassen werden können, falls es klar ist, wie die Ausführungsreihenfolge lautet. Ich werde zwar so oft wie möglich probieren, die Klammern zu setzen. Aber Du wirst wahrscheinlich selbst nicht alle Klammern schreiben, so wie auch in mathematischen Texten die Klammern nicht geschrieben werden. Nachfolgend möchte ich Dir die Reihenfolge angeben, so wie ich sie kennengelernt habe. Dabei bedeutet eine tiefe Nummer, dass die Operation zuerst ausgeführt wird. Eine höhere Nummer bedeutet, dass die Operation später ausgeführt wird (ich habe weitgehend bei Wikipedia¹ abgeschrieben):

- (1) die Negation $\neg$
- (2) die Identität (ohne spezielles Symbol)
- (3) die NOR-Verknüpfung ∇
- (4) die Konjunktion $\wedge$
- (5) die NAND-Verknüpfung $\overline{\wedge}$
- (6) die Disjunktion $\vee$
- (7) die Äquivalenz $\Leftrightarrow$
- (8) die Antivalenz $\nLeftrightarrow$
- (9) die Replikation $\Leftarrow$
- (10) die Implikation $\Rightarrow$

Ich muss zugeben, dass mir nicht bekannt ist, an welcher Stelle die NOR respektive die NAND-Verknüpfung kommt. Vielleicht weißt Du es. Dann wäre ich um eine entsprechende Rückmeldung dankbar. Ebenfalls bin ich mir nicht genau sicher mit den genauen Positionen der Äquivalenz, der Antivalenz, der Replikation und der Implikation.

Wie schon gesagt, würde ich Klammern schreiben und vielleicht noch die Abstände zwischen Teilen, welche erst später verknüpft werden, vielleicht noch ein wenig vergrößern, falls Du Dir nicht hundertprozentig sicher bist, was jetzt zuerst, was erst anschließend ausgeführt werden soll. Übrigens ist die Ausführungsreihenfolge auch in Programmiersprachen ein großes Thema. Dort sind dann alle Operatoren schön geordnet. Aber ich bezweifle, ob jemand diese Reihenfolge vollständig verinnerlichen kann. Ich beispielsweise kann's nicht, und tendiere auf jeden Fall dazu, immer schön kleinere Einheiten zu machen. Dies ist dann auch für die Fehlersuche vorteilhaft.

¹<http://de.wikipedia.org/wiki/Operatorrangfolge>

So, jetzt wären sozusagen die Zutaten pfannenfertig vorhanden. Was nun kommt, ist sozusagen der erste Lackmustest², ob diese Festlegungen auch sinnvoll sind. Das ist m.E. das Interessante am Ganzen. Du kannst Alles definieren, jedoch musst Du nachher zeigen, ob die Annahmen auch sinnvolle Resultate zeigen³. In den folgenden Kapiteln möchte ich logische Aussagen beweisen.

²Ein Lackmustest (<http://de.wikipedia.org/wiki/Lackmustest>) zeigt meines Wissens an, ob eine Flüssigkeit sauer oder basisch ist. Dabei handelt es sich um einen Streifen, welcher kurz in die Flüssigkeit gehalten werden muss. Je nach Farbe ist die Flüssigkeit also eine Säure oder eine Base. Im übertragenen Sinn habe ich den Lackmustest kennengelernt als Überprüfung, ob die Dinge wirklich so sind, wie sie zu sein scheinen.

³Das war einer der wesentlichen Gründe, wieso ich im sozialen Bereich todtraurig wurde. Da wurde gesagt und gesagt, jedoch nicht überprüft.

KAPITEL 19

Mengenelemente und logische Aussagen

Das folgende Kapitel schreibe ich, weil ich bemerkt habe, dass es später wichtig ist, wenn ich später einfach darauf zurückgreifen kann und nicht noch erläutern muss, was ich das sagen möchte. Es sei M eine Menge, welche jedoch wohldefiniert sei! Das bedeutet, wie ich weiter oben in Kapitel 5 bereits zu zeigen versuchte, dass diese Menge keine abstruse Menge sei, welche eventuell über sieben Ecken und Enden Bezug auf sich selbst nimmt. Nun sei A eine Aussage. Dann sei der Allquantor $\forall$ wie folgt definiert:

$$(19.0.1) \quad (\forall x \in M : A) \Leftrightarrow ((x \in M) \Rightarrow A)$$

In Worten: Es sei definitionsgemäß die Aussage A für alle Elemente x der Menge M dann gültig, falls aus der Aussage, dass x in M sei, die Aussage A folge. Auf der linken Seite der Definition $(\forall x \in M : A)$ steht die Aussage „Für alle x aus der Menge M gilt die Aussage A . Diese Aussage kann eine Aussage sein, in welcher x als Metasymbol verwendet wird. Oder es kann eine Aussage sein, welche x nicht als Metasymbol enthält. Dann allerdings ist die Aussage wahrscheinlich sinnlos, also vielleicht zwar formal richtig, jedoch ohne jeden praktischen Bezug.

Andererseits sei der Existenzquantor $\exists$ wie folgt definiert:

$$(19.0.2) \quad (\exists x \in M : A) \Leftrightarrow ((x \in M) \wedge A)$$

Wenn ich diese Definitionen sprachlich ausdrücken will, dann gibt es definitionsgemäß genau dann ein Element x der Menge M , für welche die Aussage A gelte, falls x ein Element der Menge M ist und die Aussage A gilt. Auf der linken Seite der Definition $(\exists x \in M : A)$ ist die Aussage aufgeschrieben: „Es gibt ein Element der Menge M , für welche die Aussage A gilt“. Die Symbole $\forall$ respektive $\exists$ werden übrigens Quantoren genannt. Ein Quantor ist (Irrtum vorbehalten) eine Mengenbezeichnung.

Ich mache ein Beispiel, welches vielleicht hoffentlich ein wenig zur Klärung beiträgt. Es sei n das Symbol für eine beliebige natürliche Zahl. Eine Zahl heiße natürlich, falls sie entweder 1 ist oder es eine natürliche Zahl gibt, welche mit dem Symbol bezeichnet m werde, so dass $n = m + 1$ ist. Das heißt, dass 1, 2, 3, 4, ... natürliche Zahlen sind. Nun gilt die Aussage, dass jede natürliche Zahl entweder gerade oder ungerade ist. Dabei heißt eine natürliche Zahl n gerade, falls es

eine natürliche Zahl p derart gibt, dass $n = 2 \cdot p$ ist. Das bedeutet, dass unter anderem die Zahlen 2, 4, 6, respektive 8 gerade sind. Weiter heißt eine natürliche Zahl n ungerade ist, falls es eine natürliche Zahl q derart gibt, dass $q = 2 \cdot q - 1$ ist. Das hat zur Folge, dass die Zahlen 1, 3, 5, 7 ungerade sind. Nun gilt die Aussage

$$\forall n \in \mathbb{N} : ((\exists p \in \mathbb{N} : n = 2 \cdot p) \vee (\exists q \in \mathbb{N} : n = 2 \cdot q - 1))$$

Diese Aussage bedeutet in Worten: Jede Zahl ist gerade oder ungerade. Ich löse die Definition auf und erhalte

$$(n \in \mathbb{N}) \Rightarrow ((\exists p \in \mathbb{N} : n = 2 \cdot p) \vee (\exists q \in \mathbb{N} : n = 2 \cdot q - 1))$$

oder, falls die die Existenzaussagen auch noch ausschreibe

$$(n \in \mathbb{N}) \Rightarrow ((p \in \mathbb{N} \wedge n = 2 \cdot p) \vee (q \in \mathbb{N} \wedge n = 2 \cdot q - 1))$$

Wenn ich die letzte Aussage in Worte fasse, dann kann ich schreiben: Ist n das Metasymbol einer natürlichen Zahl, dann folgt daraus, dass n gerade oder ungerade ist.

Wieder ist da die quälende Frage: „Was soll das Ganze?“ Wieso muss ich etwas definieren, wenn ich es auf eine andere Art ebenso aufschreiben könnte? Die Antwort kenne ich nicht genau. Jedoch vermute ich, dass die Definition darum entstand, damit die Aussagen leichter lesbar sind. Außerdem sind die Aussagen insofern bemerkenswert, weil sie eine Definition und eine Aussage enthalten. Also die Leserin oder den Leser zuerst darauf lenken, dass etwas definiert wird („ n sei das Symbol einer natürlichen Zahl“) und anschließend eine Aussage über das definierte Symbol gemacht wird. Zwar beinhaltet die Aussage

$$(n \in \mathbb{N}) \Rightarrow ((p \in \mathbb{N} \wedge n = 2 \cdot p) \vee (q \in \mathbb{N} \wedge n = 2 \cdot q - 1))$$

auch Definitionen. Aber diese sind sozusagen versteckt. Denn ist n keine natürliche Zahl, dann gilt die Aussage gemäß den ersten zwei Zeilen der Definition 11.0.1 trotzdem. Und ist n eine natürliche Zahl, dann muss es Symbole, welche mit p oder q derart geben, dass p und q natürliche Zahlen symbolisieren und für welche gelten, dass $n = 2 \cdot p$ oder $n = 2 \cdot q - 1$ ist. Wenn ich jedoch schreibe

$$\forall n \in \mathbb{N} : ((\exists p \in \mathbb{N} : n = 2 \cdot p) \vee (\exists q \in \mathbb{N} : n = 2 \cdot q - 1))$$

dann mache ich die Definitionen der Symbole n , p sowie q klar sichtbar. Die Hoffnung ist dann, dass der Text in diesem Fall leichter lesbar wird.

Und nun, da ich schon ein einigermaßen gescheites Beispiel gemacht habe, ein unsinniges Beispiel. Ich nehme an, dass die die Aussage sei: „Die Sonne ist ein sehr großer Himmelskörper“. dann würde die ganze Aussage lauten

$$\forall n \in \mathbb{N} : \text{"Die Sonne ist ein sehr grosser Himmelskörper"}$$

Dies könnte dann übersetzt werden mit

$$(n \in \mathbb{N}) \Rightarrow \text{"Die Sonne ist ein sehr grosser Himmelskörper"}$$

Ausgeschrieben: „Für alle natürlichen Zahlen n gilt, dass die Sonne ein Himmelskörper ist“. Diese Aussage ist zwar wahr - aber der Erkenntnisgewinn minimal, also eigentlich gar nicht vorhanden. Denn da auf der rechten Seite immer eine wahre Aussage ist, gilt die Aussage immer, unabhängig davon, ob die Aussage auf der linken Seite der Behauptung wahr ist. Jedoch gilt die Aussage immer noch für alle natürlichen Zahlen, welche mit n beschrieben werden sollen.

Es gibt übrigens noch eine Definition in diesem Zusammenhang, welche mir erwähnenswert scheint: Wenn ich schreibe

$$\exists! n \in \mathbb{N} : n \leq 1$$

dann meine ich damit: Es gibt genau eine natürliche Zahl, welche kleiner oder gleich 1 ist. Das heißt, das ich nicht bloß schreibe, dass es mindestens eine natürliche Zahl, welche mit n bezeichnet werde und für welche gilt, dass n kleiner oder gleich ist. Es ist vielmehr so, dass es in diesem Fall auch höchstens eine Zahl n gibt, für welche dies gilt. Wenn Du Dich fragst, wieso das so wichtig sein soll, dann möchte ich darauf antworten, dass es oftmals wichtig ist, zu wissen, wie viele Möglichkeiten existieren. Zur Illustration möchte ich Dir eine kleine Geschichte erzählen. Ich habe einmal mit meiner Exfrau und damaligen Freundin „im Bahnhof“ abgemacht, und zwar dann, wenn der letzte Zug angekommen ist. Leider habe ich angenommen, dass meine damalige Freundin den Bahnhof Luzern meinte. Während dem sie angenommen hat, dass der Bahnhof Olten gemeint ist. Also habe ich am Bahnhof Luzern gewartet und meine damalige Freundin ist nicht erschienen. Mit dem Resultat, dass ich eine Nacht im Freien verbringen durfte, da ich keine Bleibe über Nacht hatte. Dadurch, dass die Aussage „im Bahnhof zum Zeitpunkt der letzten Ankunft des Zuges“ mehr als eine Möglichkeit hatte, hat sich ein Kommunikationsfehler eingeschlichen, deren Folge ich schmerzlich am eigenen Leib verspürt habe. Also ist es manchmal wichtig nicht nur zu wissen, ob eine Problemstellung beispielsweise mindestens eine Lösung hat (wo verabreden wir uns wann), sondern auch, ob es höchstens eine Lösung hat (reden wir vom gleichen Zeitpunkt und vom gleichen Ort?). Zu diesem Zweck wurde das Ausrufezeichen eingeführt. Ich habe ich mich übrigens schon gefragt, ob es dann auch eine Möglichkeit gibt, formal zu schreiben, dass es etwa 10 natürliche Zahlen gibt, deren Quadrat (also Multiplikation mit sich selbst) kleiner oder gleich 100 ist. Wie wäre es etwa mit dieser Schreibweise?

$$\exists (10)! n \in \mathbb{N} : n^2 \leq 100$$

Leider nein. Mir ist keine solche Schreibweise bekannt. Diese wird offenbar auch nicht benötigt. Aber ich finde es trotzdem witzig, darüber nachzudenken. Und übrigens: Die gesuchten Zahlen sind in folgender Menge enthalten:

$$\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$$

Denn

$$1 \cdot 1 = 1 \leq 100$$

$$2 \cdot 2 = 4 \leq 100$$

$$3 \cdot 3 = 9 \leq 100$$

$$4 \cdot 4 = 16 \leq 100$$

$$5 \cdot 5 = 25 \leq 100$$

$$6 \cdot 6 = 36 \leq 100$$

$$7 \cdot 7 = 49 \leq 100$$

$$8 \cdot 8 = 64 \leq 100$$

$$9 \cdot 9 = 81 \leq 100$$

$$10 \cdot 10 = 100 \leq 100$$

KAPITEL 20

Über logische Sätze

Alles, was in der Logik interessiert, sind Wahrheitsgehalte von Aussagen, welche, wie ich in im Abschnitt 3.0.1 zu definieren versuchte, Verknüpfungen von Symbolen sind. Dabei können die Aussagen wahr oder nicht wahr sein. Ein logischer Satz ist jetzt eine beliebige Verknüpfung von Aussagen, welche mit den in den Kapitel 8 bis 16 definierten logischen Verknüpfungen oder anderen entsprechend definierten Verknüpfungen zusammengeschweißt wurden. Dabei ist ein logischer Satz erstaunlicherweise genau dann wahr, falls für alle Aussagen die so entstandene Aussage wahr ist. Dies mag komisch tönen, denn dies erinnert an Pleonasmen wie „der weiße Schimmel“ oder „das motorisierte Auto“ (meines Wissens sind Autos immer mit einem Motor versehen). Aber wie ich Dir schon weiter oben „vorgebetet“ habe, sind in der Logik nicht die Aussagen an und für sich wichtig, sondern es interessiert nur, wie von wahren Aussagen auf weitere wahre Aussagen geschlossen werden kann. Logische Sätze helfen auf diesem Weg. Wie so oft ist Dir sehr wahrscheinlich nicht so klar, wie das gehen soll. Darum werde unten viele, viele Beispiele geben. Ich kann jedoch bereits an dieser Stelle sagen, dass ein wichtiges Element in logischen Sätzen häufig ist, dass eine Schlussfolgerung in ihr enthalten ist. Diese garantiert, dass die Behauptung trotzdem wahr ist, auch wenn die Voraussetzungen nicht wahr sind (vergleiche mit der ersten und zweiten Zeile der entsprechenden Definition 11.0.1 der Implikation). Ich möchte nun versuchen, die Eigenschaften von logischen Sätzen formal darzustellen. Es gibt ein paar logische Sätze, welche zwei logische Variablen verwenden. Dann sei A das Symbol für die erste logische Variable und B das Symbol für die zweite logische Variable. Es sei C die Bezeichnung einer Aussage, in welcher die logischen Variablen verwendet werden. Es sei S die Menge aller logischen Sätze Dann sei C ein logischer Satz, falls gelte:

$$(20.0.1) \quad C \in \Omega \Rightarrow (C \in S \Leftrightarrow (\forall A, B \in \Omega : C))$$

In Worten bedeutet diese logische Aussage nicht mehr und nicht weniger: Ist C eine Aussage, dann ist C genau dann ein logischer Satz, falls für alle Aussagen A und B gilt, dass die daraus gebildete Aussage C wahr ist. Was ich in der Definition nicht aufgeschrieben habe, ist die Tatsache, dass sowohl A wie auch B in der Aussage C enthalten sein

sollen. Aber ich weiß im Moment nicht, wie ich das mit den momentanen Mitteln darstellen sollte¹. Ich möchte ein Beispiel für die obige Definition machen: Häufig wird ein sogenannter Widerspruchsbeweis geführt, um zu beweisen, dass etwas gilt. Dieser Widerspruchsbeweis hat die folgende Form:

$$(20.0.2) \quad \forall A, B \in \Omega \ ((\neg A \Rightarrow \neg B) \wedge B) \Rightarrow A$$

In Worten: Für alle Aussagen mit den Bezeichnungen A sowie B , welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei sind, gilt: Folgt aus der Negation der Aussage A die Negation der Aussage B , gilt jedoch die Aussage B , dann folgt daraus, dass die Aussage A gilt. Für einen Beweis siehe etwa Abschnitt 20.7.

Mit diesem logischen Satz werden ganz viele andere Sätze bewiesen. Die Arbeit besteht dann darin, zu zeigen, dass tatsächlich aus der Negation von A die Negation von B folgt, jedoch gleichzeitig B gilt. Wie Du auf die Aussage kommst, welche mit Hilfe der Logik bewiesen werden soll, ist wiederum eine eigene Geschichte. Die Logik legt nur die Spielregeln fest, wie der Satz mit Hilfe der Logik bewiesen werden kann. Natürlich werden praktisch alle logischen Sätze, welche nachfolgend aufschreiben werde, für Dich wahrscheinlich leicht zu verstehen sein. Es geht jedoch oft nicht so sehr darum, ob etwas gültig ist, sondern darum, warum es gültig ist. Es geht sozusagen darum, Dir das Rüstzeug, oder weniger vornehm ausgedrückt das Werkzeug, die Mittel zur Verfügung zu stellen, damit Du gegebenenfalls selbst überprüfen kannst, ob gemäß den Regeln der elementaren Logik etwas gezeigt werden kann - oder eben nicht. Eine Falle, welche ich ab und zu gesehen habe, ist die Meinung, dass das Folgende ein logischer Satz sei. Es seien dabei A und B Metasymbole. Dann ist die Frage, ob zwingend gelten muss:

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B) ?$$

Nein, das muss es nicht. Denn ist A eine Aussage, welche nicht wahr ist, jedoch B eine wahre Aussage, dann gilt die Aussage

$$\neg(\neg A \Rightarrow \neg B)$$

also in Worten: Es ist nicht wahr, dass aus der Negation der Aussage A die Negation der Aussage B folgt. Denn ist die Aussage A nicht wahr, dann gilt gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage $\neg A$. Ist auf der anderen Seite die Aussage B wahr, dann gilt gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Negation die Aussage $\neg B$ nicht. Da nun die Aussage $\neg A$ wahr, die Aussage $\neg B$

¹Ich könnte schreiben $C(A, B)$, in Worten: „Die Aussage, welche mit dem Buchstaben C bezeichnet werde, sei von den Aussagen A und B abhängig. Vergleiche mit dem Kapitel 31 über Funktionen. Funktionen mit mehr als einem Argument muss ich jedoch noch speziell definieren.“

jedoch nicht wahr ist, kann gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

nicht wahr sein. Aber es gilt die Implikation von A auf die Aussage B gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation, da die Aussage A gemäß Voraussetzung nicht wahr ist und die Aussage B gemäß Voraussetzung wahr ist. Es gilt also die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

Da nun die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

in diesem Fall wahr, die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

jedoch nicht wahr ist, kann in diesem Fall also die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nicht wahr sein. Also muss gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 die Aussage

$$\neg((A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B))$$

wahr sein. Wenn ich daraus einen logischen Satz „zimmern“² möchte, dann könnte ich das so schreiben:

$$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg((A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B))$$

In Worten besagt dieser logische Satz: Gegeben seien zwei Aussagen, welche mit den Symbolen A und B bezeichnet werden. Diese Aussagen seien in Bezug auf sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann gilt die Aussage nicht, dass aus der Implikation von A nach B die Implikation der Negation der Aussage B aus der Negation der Aussage A folgt. Dies ist jetzt zwar ein logischer Satz, da die linke Seite der Implikation $(\neg A \wedge B)$ nur dann wahr ist, falls A eben nicht wahr und B wahr ist und die rechte Seite genau in diesem Fall wahr ist. Also ist in allen möglichen Fällen die Aussage wahr. Jedoch wird dieser logische Satz wohl kaum in einem Beweis verwendet werden, da sein Erkenntnisgewinn vernachlässigbar klein ist. Er dient bloß dazu, Dir zu vor Augen zu führen, dass es sehr wohl logische Fehlschlüsse geben kann, welche Dir scheinbare Wahrheiten vorspiegeln können, welche jedoch so nicht existieren.

Wahrscheinlich werde ich in den folgenden Kapiteln wieder auf bereits bekannte Eigenschaften der oben definierten Verknüpfungen Bezug nehmen. Aber das soll Dich nicht weiter aufhalten. Du kannst es ja überlesen, falls Du die Eigenschaften kennst. Aber ich will damit

²Mir ist schon klar, dass ich nicht zimmere, sondern bloß schreibe. Es ist mehr ein Wortspiel als ein sinnvoller Ausdruck.

die Eigenschaften der Definitionen mit Dir sozusagen pauken, damit Du in deiner weiteren Karriere keine Probleme mehr damit bekommst. Wie schon hundertfach in diesem Text erwähnt, steht es Dir frei, dies zu überlesen, falls es schon begriffen hast, bevor Du es gelesen hast³ oder falls Du jemand mit einem gesunden Menschenverstand bist⁴. Im zweiten Fall hast Du jedes Wort, jeden Begriff, jede Definition, jeden Satz genau einmal hören müssen, damit Du es auswendig kannst⁵. Ich möchte gerne eine Definition aufschreiben, welcher zwar recht vage ist und welchen ich zwar nicht weiter verwende, jedoch trotzdem aus meiner Sicht noch ganz nützlich ist. Dabei kannst Du Dir $\mathbb{N}$ vorstellen als die Menge

$$\mathbb{N} \equiv \{1, 2, 3, \dots\}$$

auch wenn ich mir bewusst bin, dass diese Mengenbeschreibung äußerst vage ist.

DEFINITION 10. Es seien $k, n \in \mathbb{N}$ mit $k \leq n$ sowie $\{A_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n}$ Symbole von Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen der Definition widerspruchsfrei. Weiter mit $k \in \mathbb{N}$ und $k \leq n$ die Aussage A aus den Aussagen A_k sowie logischen Verknüpfungen gebildet wird. Ich beschreibe dies formal mit

$$A \left(\{A_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n} \right)$$

in Worten: A ist abhängig von den Aussagen A_k , wobei k eine natürliche Zahl kleiner oder gleich n ist. Die Definition von $\mathbb{N}$ habe ich unter dem Kapitel 33 zu definieren versucht. Dann ist A oder genau dann ein logischer Satz, falls für alle $k \in \mathbb{N}$ mit $k \leq n$ sowie für alle Aussagen A_k gilt:

$$A \left(\{A_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n} \right)$$

Natürlich ist diese Definition so vage und umständlich, dass sein praktischer Nutzen fast ohne Bedeutung ist. Trotzdem zeigt er meines Erachtens, worin das Wesens eines logischen Satzes besteht. Ein logischer Satz besteht aus anderen Aussagen, welche mittels logischen Verknüpfungen zusammengesetzt werden. Der logische Satz zeichnet sich dadurch aus, dass er für alle Aussagen, aus welchen er besteht, immer wahr ist. Und ja, obige Definition ist zu allem Übel noch in sich

³Dies soll ein Witz sein...

⁴Das ist ein erneuter Versuch eines Witzes. Von wegen „gesundem Menschenverstand“: Dieser besagt bekanntlich, dass die Erde eine Scheibe ist. Aber das ist wieder ein Zitat, von welchem ich nicht weiß, von wem ich es geklaut habe. Wie so ziemlich alles in diesem Buch geklaut ist, so wie es die Prinzen - eine deutsche Popgruppe - es in einem ihrer Lieder besingen.

⁵Was wiederum fast nur bei Autisten oder bei zwei oder drei anderen Menschen auf dieser Welt vorkommt. Aber eben: Du bist sicher so genial. Ich bin es nicht.

widersprüchlich. Denn einerseits habe ich mit

$$A \left(\{A_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n} \right)$$

auszudrücken versucht, dass die Aussage A von den Aussagen A_k in irgend einer Form abhängig sei. Also die Aussagen A_k in der Aussage A vorkommt. Andererseits habe ich mit

$$A \left(\{A_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n} \right)$$

zu beschreiben versucht, dass die dadurch geformte Aussage A wahr sei. Aber dass ich mich getraute, dies zu schreiben, hängt damit zusammen, dass ich versuche, die Dinge so gut zu beschreiben, wie ich es eben nur kann. Und ich hoffe, dass meine Lust am Fabulieren sich auf Dich überträgt.

Wenn ich das so zuerst lesen würde, dann würde ich denken: Oh, das muss sehr langweilig sein. Denn die logischen Sätze zeichnen sich im Allgemeinen nicht dadurch aus, dass sie weltbewegende Tatsachen beinhalten würden. Aber darum geht es nicht. Es geht vor allem darum, festzulegen, welche logischen Umformungen erlaubt sind - und welche eben nicht. Ich möchte nun eine Sammlung von logischen Sätzen präsentieren. Wieder geht es weder um Vollständigkeit oder um die neusten und letzten logischen Sätze („Spitze der Forschung“). Nein, es geht mir um den Geist der logischen Sätze: Wie kann ich zeigen, dass ein logischer Satz gültig ist?

Um die Übersicht zu bewahren, möchte ich eine Zusammenfassung von Sätzen in der Tabellen 1 bis 8 aufschreiben. Beachte bitte, dass die Sätze nicht thematisch oder sonst wie geordnet sind und deren Auswahl willkürlich ist. Dabei seien A , B und C Symbole für beliebige Aussagen.

Ich habe noch eine Art Hilfssätze formuliert und bewiesen. Diese sind an der Grenze dessen, was als sinnvoll erachtet werden kann. Trotzdem möchte ich diese an dieser Stelle ebenfalls noch auflisten.

Bezüglich der tabellarischen Form der logischen Sätze: Ich habe eine kleine Python-Anwendung⁶ geschrieben, mit welchen ich die Sätze noch einmal vom Computer nachrechnen ließ. Vielleicht gelingt es mir einmal, die Software auch zu veröffentlichen. Ich habe auch ein wenig online gesucht und bin beispielsweise unter

<https://sourceforge.net/projects/logiccalculator/>

fündig geworden. Es mag eventuell aus Deiner Sicht stoßend sein, wenn ich die Sätze noch mit einer Software nachgerechnet habe. So im Sinn von „Wieso soll ich dann das Zeugs lernen, wenn es mit einer kleiner Anwendung bequem nachgerechnet werden kann?“ Nun, dieser Einwand ist sicher berechtigt. Jedoch möchte ich darauf verweisen, dass es nicht darum geht, dass Du das Zeugs auswendig lernst. Sondern

⁶„Python“ ist als Programmiersprache zu verstehen, nicht als Schlange.

TABELLE 1. 1. Tabelle der logischen Sätze

Bezeichnung	Satz	logischer Satz
doppelte Negation	11	$\neg(\neg A) \Leftrightarrow A$
doppelte Negation (abgeschwächte Form)	12	$\neg(\neg A) \Rightarrow A$
ausgeschlossener Dritter	13	$\neg A \nleftrightarrow A$
ausgeschlossener Dritter (schwache Form)	14	$A \vee \neg A$
Transitivität der Implikation	15	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
Transitivität der Äquivalenz	16	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
Satz der Schlussfolgerung	17	$A \wedge (A \Rightarrow B) \Rightarrow B$
alternativer Satz der Schlussfolgerung	18	$A \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge B$
Widerspruchssatz	20	$(\neg A \Rightarrow \neg B) \Rightarrow (B \Rightarrow A)$
alternativer Widerspruchssatz	21	$(\neg A \Rightarrow \neg B) \wedge B \Rightarrow A$
Konjunktions-Disjunktionssatz	22	$A \wedge B \Rightarrow A \vee B$
Äquivalenz-Implikationssatz	23	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$
Zusammenhang Replikation-Implikation	24	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftarrow A)$
alternativer Satz Zusammenhang Replikation-Implikation	25	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Leftarrow \neg A)$
Distribution Implikation-Konjunktion	26	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$
Distribution Implikation-Disjunktion	27	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$
Disjunktion-Vertauschungssatz	28	$((A \vee B) \Rightarrow C) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$
Konjunktion-Vertauschungssatz	29	$((A \wedge B) \Rightarrow C) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$
Distributivgesetz Konjunktion und Disjunktion	30	$(A \wedge (B \vee C)) \Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$
Äquivalenz-Aussage- Kommutation	31	$A \Leftrightarrow A \wedge A$
Äquivalenz Aussage-Disjunktion	32	$A \Leftrightarrow A \vee A$
Implikation Aussage aus Aussage	33	$A \Rightarrow A$
Äquivalenz Aussage und Aussage	34	$A \Leftrightarrow A$
Kommutation Konjunktion	35	$A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$
Kommutation Negation Kommutation	36	$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg(B \wedge A)$
Kommutation Disjunktion	37	$A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$

TABELLE 3. 2. Tabelle der logischen Sätze

Bezeichnung	Satz	logischer Satz
Identitivität Äquivalenz	38	$A \Leftrightarrow A$
Kommutation Äquivalenz	39	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$
Assoziativität Konjunktion	40	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$
Assoziativität Disjunktion	41	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$
1. Minimumprinzip Konjunktion	42	$\neg A \Rightarrow \neg(A \wedge B)$
2. Minimumprinzip Konjunktion	43	$\neg B \Rightarrow \neg(A \wedge B)$
Minimumprinzip Konjunktion 3 Argumente	44	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow \neg(A \wedge B \wedge C)$
Negation-Konjunktionssatz	45	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))$
Existenz nicht wahrer Aussagen	46	$\neg(A \wedge \neg A)$
Negation-Disjunktionssatz	47	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B))$
Ausschlusssatz	48	$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Leftrightarrow B$
doppelte Negation impliziert Aussage	49	$\neg(\neg A) \Rightarrow A$
Äquivalenz Äquivalenz und zwei Implikationen	50	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$
alternativer Äquivalenz-Implikationssatz	51	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B)$
Implikation aus Äquivalenz	52	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
Disjunktion-Konjunktionssatz	53	$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge B)$
disjunktive Normalform der Implikation	54	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge \neg B))$
Konjunktion-Aussagesatz	55	$A \wedge B \Rightarrow A$
Denkfehler Konjunktion aus Aussage	56	$A \wedge \neg B \Rightarrow \neg(A \Rightarrow A \wedge B)$
Aussage-Disjunktionssatz	57	$A \Rightarrow A \vee B$
Denkfehler Aussage aus Disjunktion	58	$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$
2. Maximumprinzip Disjunktion	59	$B \Rightarrow A \vee B$

TABELLE 4. 3. Tabelle der logischen Sätze

Bezeichnung	Satz	logischer Satz
Äquivalenz-Negationssatz	60	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$
Äquivalenz-Antivalenzsatz	61	$\neg(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \nLeftrightarrow B)$
aus Antivalenz folgt Disjunktion	62	$(A \nLeftrightarrow B) \Rightarrow A \vee B$
Negation-Implikationssatz	63	$\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$
Satz der Trivialität	64	$\neg A \wedge A \Rightarrow B$
Satz der zyklischen Implikationen	65	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow A)$ $(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Leftrightarrow (C \Leftrightarrow A)$
verschärfter Satz der zyklischen Implikationen	66	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Leftrightarrow (C \Rightarrow A)$ $(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Leftrightarrow (C \Leftrightarrow A)$
Kommutativität der NAND-Verknüpfung	67	$A \overline{\wedge} B \Leftrightarrow B \overline{\wedge} A$
disjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung	68	$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} B)$
disjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung	69	$(A \overline{\vee} B) \Leftrightarrow \neg(A \vee B)$
konjunktive Normalform Implikation	70	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \neg A \vee B$
konjunktive Normalform Replikation	71	$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow A \vee \neg B$
1. Abkürzungsregel Implikation	72	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
2. Abkürzungsregel Implikation	73	$B \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
konjunktive Normalform der Äquivalenz	74	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B$

TABELLE 5. 4. Tabelle der logischen Sätze

Bezeichnung	Satz	logischer Satz
konjunktive Normalform der Antivalenz	75	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow$ $\neg A \wedge B \vee$ $A \wedge \neg B$
konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung	76	$(A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow$ $\neg A \wedge \neg B \vee$ $A \wedge \neg B \vee$ $\neg A \wedge B \vee$
konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung	77	$(A \overline{\vee} B) \Leftrightarrow$ $\neg A \wedge \neg B$
1. Minimumsatz der Logik	78	$A \wedge (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow$ $(B \wedge \neg B) \Leftrightarrow$
2. Minimumsatz der Logik	78	$A \wedge (B \vee \neg B) \Leftrightarrow$ $A \Leftrightarrow$
1. Maximumsatz der Logik	78	$A \vee (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow$ $A \Leftrightarrow$
2. Maximumsatz der Logik	78	$A \vee (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow$ $A \Leftrightarrow$
1. erweiterter Minimumsatz der Logik	79	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow$ $(A \Leftrightarrow C \wedge A)$
2. erweiterter Minimumsatz der Logik	79	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow$ $(C \Leftrightarrow C \wedge A)$
1. erweiterter Maximumsatz der Logik	79	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow$ $(C \Leftrightarrow C \vee A)$
2. erweiterter Maximumsatz der Logik	79	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow$ $(A \Leftrightarrow C \vee A)$
Zusammenhang Negation-NAND	80	$\neg A \Leftrightarrow$ $(A \overline{\wedge} A)$
Zusammenhang Identität-NAND	81	$A \Leftrightarrow$ $(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} A)$
Zusammenhang Konjunktion-NAND	82	$A \wedge B \Leftrightarrow$ $(A \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)$

ich möchte eine Auflistung der logischen Sätze aufschreiben, von welcher in der restlichen Mathematik ausführlich Gebrauch gemacht wird. Jedoch habe ich kein Lektorat, welches die Sachen unabhängig nachrechnet. Damit die Qualität meiner Arbeit verbessert wird, möchte ich auf eine zweite, unabhängige Art die Beweise nachprüfen. Übrigens ist das meine Erachtens ein großer Teil der Mathematik, dass ein Beweis eines Satzes zwar gut ist, zwei Beweise eines Satzes jedoch viel besser sind. Denn es durchaus möglich, dass ein Beweis eines Satzes zwar äußerst einleuchtend tönt, jedoch schlicht falsch ist. Damit möchte zum

TABELLE 6. 5. Tabelle der logischen Sätze

Bezeichnung	Satz	logischer Satz
Zusammenhang Disjunktion-NAND	83	$A \vee B \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$
Zusammenhang Implikation-NAND	84	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$
Zusammenhang Antivalenz-NAND	85	$(A \nleftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} A))$
Zusammenhang Äquivalenz-NAND	86	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)$
Zusammenhang NOR-NAND	87	$(A \nabla B) \Leftrightarrow ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$
Zusammenhang Negation-NOR	88	$\neg A \Leftrightarrow A \nabla A$
Zusammenhang Konjunktion-NOR	89	$A \wedge B \Leftrightarrow (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$
Zusammenhang NAND-NOR	90	$A \overline{\wedge} B \Leftrightarrow ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$
Zusammenhang NAND-Implikation	91	$A \overline{\wedge} B \Leftrightarrow (A \Rightarrow \neg B)$
Zusammenhang NOR-Implikation	92	$A \nabla B \Leftrightarrow \neg(\neg A \Rightarrow B)$
Quantoren- transformationen	124	$\begin{aligned} \exists x \in M : A &\Leftrightarrow \neg(\forall x \in M : \neg A) \\ \forall x \in M : A &\Leftrightarrow \neg(\exists x \in M : \neg A) \end{aligned}$

wiederholten Mal meine Überzeugung zum Ausdruck bringen, dass Mathematik auch nicht vom Himmel gefallen ist, sonder stetig aufs Neue von den beteiligten Personen konstruiert werden muss.

20.1. Vorbemerkung

Mir ist etwas aufgefallen. Und zwar, dass ich irgendwie Mühe habe, Sachen zu zeigen, welche eigentlich gezeigt werden sollten. Es seien A, B sowie C Symbole für Aussagen. Dabei sei die Aussage B in der Aussage A enthalten. Ist nun C äquivalent zu B , dann müsste auch gelten

$$(20.1.1) \quad A(B) \Leftrightarrow A(C)$$

TABELLE 7. 6. Tabelle der logischen (Hilfs-)Sätze

Bezeichnung	Satz	logischer Satz
1. Substitutionssatz der Negation	94	$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$
2. Substitutionssatz der Negation	95	$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$
1. Substitutionssatz der Konjunktion	96	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
2. Substitutionssatz der Konjunktion	97	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow A \wedge C$
3. Substitutionssatz der Konjunktion	98	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
4. Substitutionssatz der Konjunktion	99	$A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \wedge C$
1. Substitutionssatz der Disjunktion	100	$(A \vee B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \vee B$
2. Substitutionssatz der Disjunktion	101	$(A \vee B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
3. Substitutionssatz der Disjunktion	102	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \vee B$
4. Substitutionssatz der Disjunktion	103	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
1. Substitutionssatz der Implikation	104	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
2. Substitutionssatz der Implikation	15	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
3. Substitutionssatz der Implikation	105	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
4. Substitutionssatz der Implikation	106	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
1. Substitutionssatz der Replikation	112	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
2. Substitutionssatz der Replikation	113	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
3. Substitutionssatz der Replikation	109	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
4. Substitutionssatz der Replikation	110	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
Substitutionssatz der Äquivalenz	111	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$
1. Substitutionssatz der Antivalenz	112	$(A \nRightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B)$
2. Substitutionssatz der Antivalenz	113	$(A \nRightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$

TABELLE 8. 7. Tabelle der logischen (Hilfs-)Sätze

Bezeichnung	Satz	logischer Satz
1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	114	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$
2. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung	115	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \overline{\wedge} C)$
1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	116	$(A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nabla B)$
2. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung	117	$(A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nabla C)$
1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	118	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow ((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C))$
2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion	119	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow ((C \wedge A) \Leftrightarrow (C \wedge B))$
1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	120	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow ((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C))$
2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion	120	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow ((C \vee A) \Leftrightarrow (C \vee B))$

Das kannst Du so aussprechen: Die Aussage A , welche von der Aussage B abhängt, ist genau dann wahr, falls es die Aussage ist, welche von der Aussage C abhängig ist. Und wo ist das Problem? Das Problem ist, dass das zwar eigentlich offensichtlich ist, ich es jedoch nicht beweisen kann. Auch wenn es nicht möglich ist, so ist es doch in der Mathematik mehr oder weniger typisch: Es gibt ab und an Behauptungen, welche zwar irgendwie offensichtlich sind - aber trotzdem nicht gezeigt werden können. Als ich dieses Problem begriffen habe, bin ich zuerst einmal - wie so oft - ziemlich ratlos geworden und bin fast schon in einer Art Schockstarre verfallen. Denn ich hatte die Hoffnung, dass es mir gelingt, ein Dokument zu schreiben, welches die Mathematik näher bringt. Und zwar so klar, dass eigentlich „Alles und Jedes“ gezeigt wird. Doch die Aussage 20.1.1 hat mir gezeigt, dass ich da an meine Grenzen stoße. Nun beginne ich hoffentlich, mich langsam aus dieser Schockstarre zu lösen. Eine Strategie, welche ich mir zurecht gelegt habe, um trotzdem an meinem Skript weiter arbeiten zu können, heißt:

Überprüfung. Denn ich kann hemmungslos von der Aussage 20.1.1 Gebrauch machen. Nur muss ich mich dafür verpflichten, einen gefundenen logischen Satz anschließend unabhängig zu überprüfen. Und zwar mit den mühsamen und hirntötenden Tabellen. Natürlich stellt sich die Frage, wieso ich jetzt eine Einführung auf ca. 300 Seiten geschrieben habe, wenn am Schluss alles mit einem simplen Rechner ausgerechnet werden kann? Es geht mir in dieser Einleitung darum, die Grundlagen dafür zu schaffen, dass Du weißt, wo die Fallen sind und wie Du mit den Grundlagen der Logik umgehen kannst. Und wie oben bereits erwähnt, habe ich auch selbst eine kleine Python-Anwendung geschrieben, mit welcher die Wahrheitstabellen von logischen Aussagen erstellt werden können. Und eine zweite Strategie war das Formulieren und Beweisen von Sätzen, welche ich selbst „Substitutionssätze“ genannt habe (vergleiche mit den Tabellen 7 und 8). Mit diesen Sätzen möchte ich zu zeigen versuchen, wie diese Gleichheit von Aussagen verwendet werden können. Leider ist es mir jedoch bis auf wenige Ausnahmen nicht oder noch nicht gelungen, diese Substitutionssätze bei Beweisen von logischen Aussagen wirklich zu verwenden. Trotzdem habe ich das jetzt zu zeigen versucht. Falls es möglich ist, werde ich noch zukünftig nochmals versuchen, diese Behauptung zu beweisen. Und zwar mit Hilfe der natürlichen Zahlen.

Das Ganze hat für mich eine unangenehme, aber auch eine angenehme Seite: Die unangenehme Seite für mich ist, dass mir klar vor Augen geführt wird, wie sehr die Mathematik eben doch mit uns Menschen verknüpft ist. Wie leicht wir das, was wir machen, nicht erklären können. Dass also noch mehr „Magie“ in unserem Tun vorhanden ist, als wir uns gerne eingestehen. Vielleicht habe ich jedoch einfach den falschen Ausgangspunkt für einen Beweis des Paradoxons 20.1.1 verwendet? Keine Ahnung. Die angenehme Seite des Ganzen ist für mich, dass der Sinn einer guten Lektüre ist, dass am Schluss mehr Fragen als zu Beginn vorhanden sein sollten. Denn im besten Fall sagst Du Dir: „OK, aber ich kann das besser“. Und genau das (nicht mehr, aber auch nicht weniger) möchte ich ja. Ich möchte Dich ermächtigen, eigene Schritte in dieser Hinsicht zu unternehmen.

Ich möchte noch auf eine zweite Besonderheit hinweisen. Diese besteht darin, dass die Logik in der Anwendung häufig im Kopf durchgeführt wird. Zwar wird diese in mathematischen Beweisen immer und immer wieder angewendet. Jedoch werden die logischen Anwendungen häufig weder ausdrücklich erwähnt noch die zu Grunde liegenden Beweise durchgeführt.

Vielleicht hast Du jetzt das Gefühl, dass alle logischen Aussagen automatisch logische Sätze sind und dass immer die Aussagen oder ihre Negation logische Sätze sind. Darum möchte ich ein entsprechendes Beispiel aufschreiben, welches zeigen soll, dass das nicht so ist: Wieder seien A und B Metasymbole von Aussagen (welche weder in

sich selber noch in Bezug auf die anderen Symbole der Aussage widersprüchlich sein sollen). Dann ist weder

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

noch

$$\neg((A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B))$$

ein logischer Satz. Denn ist A das Metasymbol einer nicht wahren Aussage und B das Metasymbol einer wahren Aussage, dann ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wahr. Jedoch ist in diesem Fall gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ wahr, und gemäß der zweiten Zeile derselben Definition ist die Aussage $\neg B$ nicht wahr. Da nun die Aussage $\neg A$ wahr sein muss und die Aussage $\neg B$ nicht wahr sein kann, ist also gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

nicht wahr.

Da nun die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wahr sein muss, die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

jedoch nicht wahr sein kann, folgt wiederum gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation, dass die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

nicht wahr ist. Somit kann die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

kein logischer Satz sein. Damit hätte ich den Beweis für die Richtigkeit des ersten Teil der Behauptung erbracht. Sind jedoch sowohl A wie auch B Metasymbole von Aussagen, welche wahr seien, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wahr. Gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation sind sowohl die Aussagen $\neg A$ wie auch $\neg B$ nicht wahr. Da nun weder die Aussage $\neg A$ noch die Aussage $\neg B$ wahr sein können, folgt aus der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation, dass die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

wiederum wahr ist. Weil sowohl die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wie auch die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

wahr ist, ist wiederum gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

wahr. Weil diese letzte Aussage wahr ist, ist in diesem Fall gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage

$$\neg((A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B))$$

nicht wahr. Also kann auch diese Aussage kein logischer Satz sein.

Damit hätte ich den Beweis der Richtigkeit beider Behauptungen erbracht. Doch warum habe ich gerade mit diesem Beispiel zu zeigen versucht, dass nicht alle Aussagen oder ihre Negationen logische Sätze sind? Ganz einfach, weil wahrscheinlich die ganze mathematische Logik entwickelt wurde, weil gemerkt wurde, dass diese Aussagen nicht zutreffen. Es ist sozusagen das Paradebeispiel eines logischen Fehlschlusses. Übrigens ist es typisch, dass ein Gegenbeispiel verwendet wird. Herr Struwe (ein Mathematiker, welcher an der ETH lehrt), hat einmal gesagt, wahrscheinlich könne fast die ganze Analysis (Teilgebiet der Mathematik) mit Hilfe von Gegenbeispielen demonstriert werden. Falls Du jetzt das Gefühl hast, meine Behauptungen oben würde gegen den Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten verstoßen, dann kann ich an dieser Stelle Entwarnung geben. Die korrekten Aussagen sind:

$$\begin{aligned} &\neg(\forall A, B \in \Omega : (A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)) \\ &\neg(\forall A, B \in \Omega : \neg((A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B))) \end{aligned}$$

In Worten: Es gilt weder für alle Aussagen (welche mit den Buchstaben A sowie B bezeichnet werden), dass es richtig ist, dass aus der Negation der Aussage A die Negation der Aussage B folgt, sofern aus der Aussage A die Aussage B folgt. Ebenfalls ist nicht richtig, dass es für alle derartigen Aussagen nicht gilt, dass aus der Negation der Aussage A die Negation der Aussage B folgt, falls aus der Aussage A die Aussage B folgt.

Und diese Aussagen sind wahr.

20.2. Was ist der Satz der doppelten Negation?

Der Satz der doppelten Negation besagt, dass die Negation der Negation einer Aussage äquivalent zur Aussage selbst ist. Das ist so ein logischer Satz, welcher Du wahrscheinlich bereits das eine oder andere Mal durchgeführt hast und darum Dich nicht aus den Socken haut. Es ist jedoch eine Aufgabe der elementaren Logik, die Begriffe zu benennen und miteinander in Beziehung zu setzen. Ich denke, das war die eigentliche Leistung der Mathematik. Wahrscheinlich haben bereits früher Menschen sich logische Gedanken gemacht, sich jedoch keine großen Gedanken darüber gemacht, wie genau die Eigenschaften

beschaffen sein müssen, damit die einzelnen Begriffe stimmig miteinander verknüpft werden sollen. Dass die Logik eigentlich erst mit der schriftlichen Aufzeichnung sinnvoll betrieben werden kann, zeigen die Beweise der logischen Sätze, welche im Kopf wahrscheinlich gar nicht durchführbar wären. Auf der anderen Seite ist bekannt, dass im Laufe der menschlichen Entwicklung Personen immer wieder ähnliche Denkfehler machen, ja sogar machen müssen. Dann besteht die Aufgabe der elementaren Logik, dass alle Beteiligten die Gelegenheit erhalten, über ihre Voraussetzungen nachzudenken, zu streiten, anzunehmen und vielleicht sogar zu verwerfen. Auch ich mache das immer wieder. Am Schluss merke ich dann, dass ich nicht mehr der gleiche bin, wie ich einmal war. Und das ist dann nicht nur immer schlecht.

Ich mache ein Beispiel zum Satz der doppelten Negation: Es sei A das Symbol der Aussage, dass der Eiffelturm in Paris steht. $\neg A$ wäre dann die Aussage, dass nicht gilt, dass der Eiffelturm in Paris stehen würde. $\neg(\neg A)$ ist schlussendlich die Aussage, dass nicht stimmt, dass nicht stimmt, dass der Eiffelturm in Paris steht. Dann ist die Behauptung dass die Aussage, dass es nicht stimmt, dass nicht stimmt, dass der Eiffelturm in Paris steht, genau dann wahr ist, falls es wahr ist, dass der Eiffelturm in Paris steht. Nun, da der Eiffelturm tatsächlich in Paris steht, ist die Aussage, dass es nicht stimmt, dass der Eiffelturm in Paris steht, nicht wahr. Das heißt, es stimmt nicht, dass es nicht stimmt, dass der Eiffelturm in Paris steht. Damit wäre für diesen Fall die Aussage bewiesen. Da ich später auf diese logische Aussage verweisen möchte, werde ich ihn als logischen Satz formulieren und hoffentlich auch beweisen können:

SATZ 11. *Es sei A das Symbol einer Aussage. Dann gilt*

$$A \Leftrightarrow \neg(\neg A)$$

BEWEIS. Ich möchte den Satz jetzt mit Hilfe von Wahrheitstafeln herleiten, und zwar zuerst so, wie es üblicherweise gemacht wird. Vergleiche dazu mit der Tabelle 9. In der Tabelle 10 ist es so beschrieben, wie ich es selbst erarbeitet habe. Jedoch - in diesem Fall ist die Schreibweise mit den Nullen und Einsen wirklich besser, wie ich zerknirscht feststellen muss. Besonders die Feststellung dass nicht gilt, dass nicht gilt, dass nicht gilt, dass A gilt, falls A nicht gilt, ist eigentlich eine intellektuelle Zumutung. Jedoch kannst Du erstens den Beweis getrost überlesen, falls ihn nicht lesen willst (Du verpasst nichts), und zweitens kannst Du in der Tabelle 9 abgucken, falls es Dir zu kompliziert ist. Ich wollte übrigens zuerst den zweiten Beweis zuerst hinschreiben - bin jedoch im ersten Anlauf prompt auf die Nase gefallen. Ja, so ist das Leben. Es geht nicht alles, und schon gar nicht auf Anhieb. Unter der Tabelle 11 habe ich die Verweise des Satzes der doppelten Negation aufgeschrieben.

TABELLE 9. 1. Beweis des Satzes der doppelten Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg(\neg A)$	$(\neg(\neg A)) \Leftrightarrow A$
1	1	0	1
2	0	1	1

TABELLE 10. 2. Beweis des Satzes der doppelten Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg(\neg A)$	$(\neg(\neg A)) \Leftrightarrow A$
1	$\neg A$	$\neg(\neg(\neg A))$	$(\neg(\neg A)) \Leftrightarrow A$
2	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg A)$	$(\neg(\neg A)) \Leftrightarrow A$

Ich möchte den Beweis noch sprachlich begründen - obwohl dieser Beweis einem bloßen Nacherzählen des tabellarischen Beweises gleichkommt: Ist die Aussage A nicht wahr, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ wahr. Da die Aussage $\neg A$ wahr ist, ist gemäß der zweiten Zeile der gleichen Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg(\neg A)$ nicht wahr. Da nun A nach Voraussetzung wahr ist und ich folgern kann, dass in diesem Fall die Aussage $\neg(\neg A)$ ebenfalls nicht wahr sein kann, gilt gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow \neg(\neg A)$$

wahr sein muss. Also hätte ich die Behauptung unter der Bedingung, dass die Aussage A nicht wahr ist, beweisen.

Auf die haargenau gleiche Art kann ich nun zeigen, dass die Behauptung auch dann wahr sein muss, falls die Aussage A wahr ist. Ist die Aussage A wahr, dann gilt gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation, dass die Aussage $\neg A$ nicht wahr sein kann. Ist die Aussage $\neg A$ nicht wahr, dann gilt gemäß der ersten Zeile der gleichen Definition 8.0.2 der Negation, dass die Aussage $\neg(\neg A)$ wahr ist. Da die Aussage A nach Voraussetzung wahr sein soll und ich folgern kann, dass die Aussage $\neg(\neg A)$ wahr sein muss, ist gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 die Aussage

$$A \Leftrightarrow \neg(\neg A)$$

wiederum wahr. Somit habe ich auch in diesem Fall gezeigt, dass die Behauptung bewiesen werden kann. Aus diesem Grund glaube ich gezeigt zu haben, dass in allen möglichen Fällen die Behauptung richtig ist und ich somit den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe. Darum beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 11. Verweise des Satzes der doppelten Negation

Definion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile

TABELLE 12. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
28	Vertauschung Disjunktion Konjunktion Implikation
42	Minimumprinzip Konjunktion 1
43	Minimumprinzip Konjunktion 2
44	Minimumprinzip Konjunktion 3 Argumente
49	doppelte Negation impliziert Aussage
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
81	Zusammenhang Identitaet NAND
101	2. Substitutionssatz Disjunktion
105	3. Substitutionssatz Implikation
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 12 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Es bleibt mir noch, ein zweites Beispiel des Satzes der doppelten Negation zu liefern. Falls die Aussage wahr ist, habe ich ja zu Beginn des Kapitels ein Beispiel gegeben. Es sei A das Symbol für die Aussage: Alle Äpfel schmecken wie Bananen. Ich glaube nicht, dass das so ist. Äpfel schmecken wie Äpfel, Bananen wie Bananen. Also ist die Aussage A nicht wahr. Dann ist die Aussage $\neg(\neg(\neg A))$ ebenfalls wahr, in Worten: Es stimmt nicht, dass nicht stimmt, dass die Aussage, dass alle Äpfel wie Bananen schmecken würden, falsch sei. Aber ich merke jetzt gerade, dass ich die Beispiele von der falschen Richtung her a

ufgezogen habe. Üblicherweise ist die doppelte Verneinung einer Aussage gegeben und dann besteht die intellektuelle Leistung darin, die Aussage selbst zu extrahieren. Das vereinfacht in der Regel die Sache

erheblich. Beispiel: Jemand sagt, es würde nicht stimmen, dass Dampflokomotiven keinen Dampf erzeugen würden. Dann ist diese Aussage, welche ich wieder mit A ⁷ bezeichnen will: „Dampflokomotiven erzeugen Dampf“. Diese Aussage ist wahr: Dampfmaschinen erzeugen abgesehen ganz wenig mechanischer Leistung sehr viel Dampf.

Die Negation dieser Aussage (welche entsprechend mit $\neg A$ bezeichnet wird) lautet: „Dampflokomotiven erzeugen keinen Dampf“. Und die Negation der letzteren Aussage $\neg(\neg A)$ lautet: „Es stimmt nicht, dass Dampflokomotiven keinen Dampf erzeugen würden“. Und dann garantiert also der Satz der doppelten Negation, dass die Aussage, dass nicht stimmt, dass Dampflokomotiven keinen Dampf erzeugen, gleichbedeutend zur Aussage ist, dass Dampflokomotiven Dampf erzeugen. Also muss auch die Aussage $\neg(\neg A)$ wahr sein: Es ist nicht wahr, dass Dampfmaschinen keinen Dampf erzeugen.

Auf der anderen Seite sei die Aussage: „Es gilt nicht, dass nicht gilt, dass Möwen zwei linke Beine haben“ gegeben. Ist jetzt diese Aussage wahr oder nicht wahr? Ich gehe von der Aussage mit der (erneuten) Bezeichnung A aus, die da lautet: „Möwen haben zwei linke Beine“. Diese Aussage stimmt so nicht, ist also nicht wahr. Per Definition (Festlegung) haben Möwen, welche noch über zwei Beine verfügen, ein linkes und ein rechtes Bein. Gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation gilt also, dass die Aussage $\neg A$: „Es gilt nicht, dass Möwen zwei linke Beine haben“ wahr ist. Wenn ich nun die ursprüngliche Aussage A zwei Mal verneine, dann erhalte ich die Aussage, dass nicht gilt, dass nicht gilt, dass Möwen zwei linke Beine haben. So ist das. Nun weiß ich aber, dass diese Aussage genau dann wahr ist, falls die Aussage „Möwen haben zwei linke Bein“ wahr ist. Das ist sie jedoch nicht. Also ist Aussage: „Es gilt nicht, dass nicht gilt, dass Möwen zwei linke Beine haben“ nicht wahr. Es kommt ab und zu vor, dass zwei Verneinungen einer Aussage durch die Aussage selbst ersetzt werden können.

Falls Du diese Zeilen liest, dann wirst Du Dir wahrscheinlich fast nicht vorstellen können, dass diese Gedanken für irgend etwas gut sein sollen. Dass dem trotzdem so ist, das wird im Verlauf dieses Dokuments zu zeigen meine Aufgabe sein. Aber abgesehen davon, hoffe ich, dass es Dir auch ein wenig Spaß macht, auszuloten, was die Konsequenzen der ursprünglichen Definitionen sind. Dies ist übrigens meines Erachtens ein großer Teil der Arbeit von Mathematikerinnen und Mathematikern. Es wird etwas definiert und dann wird geschaut, was die möglichen Konsequenzen aus diesen Definitionen sind. Mit viel Glück kommt dabei etwas heraus, was praktische Anwendungen haben kann. Ich möchte übrigens noch eine „Spielart“ dieses Satzes aufschreiben:

⁷ja, ich weiß, das tönt seltsam, aber typischerweise bedeutet A , dass der ersten Aussage ein Namen gegeben werden soll, B , dass der zweiten Aussage ein Name gegeben soll, und so weiter.

SATZ 12. *Es sein A die Bezeichnung einer Aussage, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei sei. Dann gilt die Aussage*

$$\neg(\neg A) \Rightarrow A$$

In Worten: Ist die Negation der Aussage A nicht wahr, dann ist die Aussage wahr.

BEWEIS. Da dieser logische Satz bloß eine Aussage umfasst, kann ich auf den Beweis mittels Wahrheitstabellen verzichten. Ist die Aussage A nicht wahr, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ wahr. Da nun die Aussage $\neg A$ wahr ist, ist gemäß der zweiten Zeile der gleichen Definition 8.0.2 der Negation die Aussage

$$\neg(\neg A)$$

wiederum nicht wahr. Da nun sowohl die Aussagen A wie auch $\neg(\neg A)$ nicht wahr sind, ist gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$\neg(\neg A) \Rightarrow A$$

wiederum wahr. Nun sei die Aussage A wahr. Dann ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ nicht wahr. Da ich feststellen kann, dass die Aussage $\neg A$ nicht wahr ist, ist gemäß der ersten Zeile derselben Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg(\neg A)$ wiederum wahr. Da in diesem Fall (in welchem A als wahr angenommen wird) also sowohl die Aussagen A wie auch $\neg(\neg A)$ wahr sind, kann ich gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation schließen, dass auch die Aussage

$$\neg(\neg A) \Rightarrow A$$

wahr sein muss. Somit glaube ich, in allen möglichen Fällen gezeigt zu haben, dass die Behauptung richtig ist und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 13 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

20.3. Was ist der „Satz vom ausgeschlossenen Dritten“?

Der Satz vom ausgeschlossenen Dritten besagt folgendes:

SATZ 13. *Es sei A das Symbol für eine Aussage, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei sei. Dann gilt*

$$A \Leftrightarrow \neg A$$

Ausformuliert heißt dieser Satz: „Jede Aussage ist entweder wahr oder nicht wahr“.

TABELLE 13. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
25	alternativer Satz Aequivalenz Implikation Replikation
29	Vertauschung Konjunktion Disjunktion Implikation
39	Kommutation Aequivalenz
40	Assoziativitaet Konjunktion
42	Minimumprinzip Konjunktion 1
43	Minimumprinzip Konjunktion 2
44	Minimumprinzip Konjunktion 3 Argumente
58	Denkfehler Aussage aus Disjunktion
59	Maximumprinzip Disjunktion Teil 2
70	konjunktive Normalform Implikation
73	2. Abkuerzungsregel Implikation
94	1. Substitutionssatz Negation
95	2. Substitutionssatz Negation
108	2. Substitutionssatz Replikation
109	3. Substitutionssatz Replikation
110	4. Substitutionssatz Replikation
114	1. Substitutionssatz NAND Verknuepfung
225	vollstaendige Induktion

TABELLE 14. 1. Beweis des Satzes vom ausgeschlossenen Dritten

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \Leftrightarrow (\neg A)$
1	1	1
2	0	1

TABELLE 15. 2. Beweis des Satzes vom ausgeschlossenen Dritten

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \Leftrightarrow (\neg A)$
1	$\neg A$	$A \Leftrightarrow (\neg A)$
2	$\neg(\neg A)$	$A \Leftrightarrow (\neg A)$

BEWEIS. Ich möchte den Beweis zuerst mit tabellarischen Mitteln (in Form einer Tabelle) führen, und zwar in zwei Tabellen, einmal so, wie es üblicherweise gemacht wird und einmal so, wie ich es zeigen würde. Die erste Beweis ist in der Tabelle [14](#) abgelegt, der zweite Beweis in der Tabelle [15](#). Die Verweise des Beweises habe ich in der Tabelle [16](#) abgelegt.

Beachte, dass in dieser Tabelle ausgiebig von den „Alias-Bezeichnungen“ Gebrauch gemacht wird (vergleiche mit dem Punkt [13](#) der Auflistung [1.4](#) im Abschnitt, in welchem ich kritisch über

TABELLE 16. Verweise des Satz vom ausgeschlossenen Dritten

Definition/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 15.0.1 der Antivalenz
1	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile

mathematischen Vorgehensweise äußere). Unter der Tabelle 16 sind die Verweise der Beweise abgelegt. Wie Du in den Tabellen siehst, ist die Aussage, dass entweder die Aussage A oder ihre Negation richtig ist, also darum richtig, weil sie für alle Aussagen, welche richtig sind, und für alle Aussagen, welche nicht richtig sind, stimmt. Nun bin ich mir jedoch durchaus bewusst, dass diese Beweisführung etwas „zirkuläres“⁸ in sich trägt. Also eine Art inneren Widerspruch besitzt. Aber auch diese Beweisführung ist mehr oder weniger eine Übereinkunft: Es wird vereinbart, dass der logische Satz dann als wahr anerkannt wird, falls er für alle (hinreichend in sich selbst widerspruchsfreien) Aussagen richtig ist. Diese Art der Beweisführung werde ich für alle logischen Sätze so durchziehen. Bemerkenswert ist, dass, es sich nur um ein „Nachschlagen“ handelt. Du wirst Dich wahrscheinlich fragen: „Wo bleibt da die Kreativität, der Witz an der ganzen Sache?“ oder: „Das ist ja schön langweilig“. Lass Dir gesagt sein: Die Kreativität liegt in den Definitionen und der Erstellung der Sätze selbst. Das Austesten der Sätze ist eine „Formsache“, eine Art „maschinelles Austesten“. Aber Du wolltest doch die Welt verbessern und weder logische Sätze erfinden noch austesten. Darum übernehme ich Dir diese Arbeit. Deine Arbeit wird darin liegen, die logischen Aussagen anzuwenden. Ich werde den Beweis noch einmal führen, und zwar formal, damit Du ein Gefühl dafür bekommst, wie formale Beweise aufgebaut sind. Und nun möchte ich (endlich) den Beweis noch mit sprachlichen Mitteln führen:

Es sei also A das Symbol einer Aussage. Ist die Aussage A wahr, dann gilt gemäß der 2. Zeile der Definition 8.0.2 der Negation, dass die Aussage $\neg A$ nicht wahr ist. Da nun die Aussage A wahr und Aussage $\neg A$ nicht wahr, dann gilt gemäß der 3. Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz die Aussage $A \not\leftrightarrow \neg A$. Ist jedoch A nicht wahr ist, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ wahr. Da nun gemäß Voraussetzung die Aussage A nicht wahr ist und gemäß der Schlussfolgerung die Aussage $\neg A$ wahr ist, dann ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz die Aussage $A \not\leftrightarrow \neg A$ wiederum wahr. Darum ist $A \not\leftrightarrow \neg(\neg A)$ unabhängig von der konkreten Aussage A immer wahr. Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

⁸wörtlich „kreisförmiges“, also „etwas, was auf sich selbst verweist“

TABELLE 17. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
17	Schlussfolgerung
19	Schlussfolgerung entschärfte Version
20	logischer Widerspruch Version 1
21	logischer Widerspruch Version 2
29	Vertauschung Konjunktion Disjunktion Implikation
33	Implikation Aussage aus Aussage
38	Identitivität Äquivalenz
41	Assoziativität Disjunktion
49	doppelte Negation impliziert Aussage
55	Implikation Aussage aus Konjunktion
66	zyklische Implikation von drei Aussagen äquivalent Äquivalenz
80	Zusammenhang Negation NAND
106	4. Substitutionssatz Implikation
107	1. Substitutionssatz Replikation
114	1. Substitutionssatz NAND Verknüpfung
134	Transitivität Mengengleichheit

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [17](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Der folgende Abschnitt hat große Ähnlichkeit mit den Ausführungen im Kapitel [8](#) über die Negation. Daher kannst Du ihn getrost überlesen oder nur schnell überfliegen, falls Du das entsprechende Kapitel bereits einmal gelesen hast.

Ja ich weiß, die Aussage des Aussages heißt normalerweise nicht: „Alle Aussagen sind entweder wahr oder nicht wahr“, sondern: „Aussagen sind entweder wahr oder falsch“. Dann sind die zwei Wahrheitswerte „wahr“ und „falsch“, und der Sinn des Satzes „Satz vom ausgeschlossenen Dritten“ bedeutet dann, dass es keinen dritten Wahrheitswert gibt. Jedoch werde ich mir erlauben, ihn in der obigen Form zu verwenden. Doch wahrscheinlich kommen jetzt von Dir ein oder mehrere Widersprüche: „Wieso wahr oder nicht wahr“ und nicht „Wahr oder falsch“? Oder der Widerspruch: „Was ist mit den Aussagen, welche sehr wahrscheinlich wahr sind, oder solche, welche sehr wahrscheinlich falsch sind?“ Zum ersten Einwand: Nun, für das Weitere spielt es sowieso keine große Rolle, ob jetzt „wahr und falsch“ oder „wahr und nicht wahr“ als Aussage genommen wird. Jedoch ist oft unklar, ob jetzt etwas gilt oder etwas nicht gilt. In diesem Fall kann nicht gesagt werden, ob etwas wahr oder falsch ist - wir wissen es nicht. Dann liegt eben der Fall vor, dass wir nicht sagen können, ob eine Aussage wahr oder falsch ist. Dann macht es Sinn, zu sagen, dass die Aussage nicht wahr

ist. Ich möchte jedoch auch zu bedenken geben, dass oft die Situation vorliegt, in welcher wir versucht sind, das „Fell zu verkaufen, bevor der Bär erlegt ist“. Dies bedeutet, dass wir annehmen, die Aussage sei wahr - um dann das Gegenteil zu beweisen. Schlussendlich - und dies scheint mit das stärkste Argument zu sein - geht es in der Mathematik darum, von wahren, oder besser geschrieben von als wahr angenommenen Aussagen wieder wahre Aussagen zu gewinnen. Es nützt nichts, wenn wir eine Aussage, von welcher wir nicht wissen, ob sie wahr ist, oder von welcher wir sogar wissen, dass sie nicht zutrifft, verwenden, um wieder zu wahren Aussagen zu kommen. Falls eine Aussage nicht wahr ist, dann heißt das nicht, dass ich das auch beweisen kann, dass sie nicht wahr ist. Wenn ich schreiben würde: „Alle Aussagen sind entweder wahr oder falsch“, dann habe ich ein Problem, falls ich an eine Aussage gerate, von welcher ich nicht weiß, ob sie wahr oder falsch ist. Was mache ich dann mit dieser Aussage? Wenn ich sage: „Diese Aussage ist falsch“, dann verhalte ich mich wie der Bauer, welche die Kartoffeln nicht isst, welche er nicht kennt⁹: Alles was ich nicht kenne, lehne ich ab. Ich denke, dann verschenke ich mir die Chance, eventuell auf etwas zu stoßen, welches interessant sein könnte. Wenn ich jedoch sage: „Gut, ich nehme an, dass die Aussage wahr sei“, dann laufe ich Gefahr, naiv alles zu übernehmen, was ich nicht kenne, so frei nach dem Motto: „Alles was ich nicht kenne, muss besser sein als das, was ich habe“ (so wie der Hansdampf im Schneckenhaus¹⁰). Ich denke nicht, dass dies eine besonders geschickte Strategie ist. Aus diesem Grund habe ich mich entschieden, im Folgenden „nicht wahr“ zu verwenden - auch wenn ich weiß, dass die logische Literatur meiner Argumentation wohl kaum folgen wird. Es folgt nun ein ziemlich langer Teil, in welchem ich meine Wortwahl zu begründen versuche. Aber ich denke nicht, dass es mir gelingen wird.

Ich möchte die zweiwertige Logik (mit wahren und nicht wahren Aussagen) mit physikalischen Erkenntnissen vergleichen, welche im Zusammenhang der Schrödingergleichung (siehe Gleichung 2.0.1) entstanden sind. In der Quantenmechanik wird von einer Wellenfunktion gesprochen, welche mit Aufenthaltswahrscheinlichkeiten verknüpft ist. Der springende Punkt dabei ist, dass es nicht mehr möglich wird, absolut wahre oder falsche Aussagen zu machen. Sondern Aussagen sind immer mit einer Wahrscheinlichkeit verknüpft, welche angeben, wie häufig diese zutreffen. Eine zweiwertige Logik wäre also ein Spezialfall, in welchem die Wahrscheinlichkeit für ein bestimmtes Ereignis immer

⁹Es gibt im Deutschen ein Sprichwort, welches heißt: „Was der Bauer nicht kennt, das isst er nicht“. Es will bedeuten, dass viele Bäuerinnen und Bauer an Neuem nicht interessiert seien und darum Chancen auf bessere Produkte leichtfertig verspielen würden.

¹⁰Kinderreim, welcher da lautet: Hansdampf im Schneckenhaus, hat alles was er will. Und was er hat, das will er nicht. Und was er will, das hat er nicht

entweder 0 oder 100% wäre. Ich möchte ein Beispiel machen. Aischa geht in die Schule. Wenn sie keine Schule hat, dann ist sie daheim oder auf dem Spielplatz. Ab und zu kauft sie für ihren Vater ein, welcher den Haushalt besorgt. Selten geht sie fort. Dann ist die Wahrscheinlichkeit recht groß, dass sie im Bett ist und schläft (sagen wir etwa 9 Stunden pro Tag). Am zweithäufigsten ist sie wohl daheim und in der Schule anzutreffen, seltener wahrscheinlich auf dem Spielplatz oder sonst wo. Aber wann sie genau wo ist, das kann niemand sagen. Das weiß wirklich niemand außer Aischa selbst - wenn sie sich darauf achtet. Später wird sie sehr wahrscheinlich vergessen, wo sie wann war. Wenn wir jetzt nur die zweiwertige Logik akzeptieren würden, dann wäre die Aussage „Aischa ist auf dem Spielplatz“ immer nur wahr oder nicht wahr. Würden wir jetzt quantenmechanisch argumentieren, würden wir sagen: „Aischa ist mit einer Wahrscheinlichkeit von 12% auf dem Spielplatz“. Das bedeutet, wenn wir während einer genügend langen Zeit (beispielsweise einem Monat) alle 15 Minuten auf dem Spielplatz ein Photo machen würden (in der Nacht mit Restlichtverstärkung oder Infrarotaufnahmen oder Blitzlichtbeleuchtung), dann wäre etwa auf jedem achten Bild auf dem Bild Aischa zu sehen. Das bedeutet jedoch, dass ich nicht absolut sagen kann, wann sich Aischa wo aufhält, sondern nur mit einer gewissen Wahrscheinlichkeit. Heißt das jedoch, dass die zweiwertige Logik jetzt falsch ist? Ich meine, dass sie nicht falsch ist, und ich möchte versuchen, meine Meinung zu begründen. Die Logik, wie ich sie hier zu entwickeln versuche, geht von wahren Aussagen aus. Häufig sind jedoch die wahren Aussagen diejenigen, welche ich als wahr annehme. Der Unterschied zwischen einer wahren und einer als wahr angenommenen Aussagen mag für Dich lächerlich klein oder gar nicht vorhanden zu sein. Dies ist jedoch nicht der Fall. Meine Behauptung ist also, dass die Mathematik anders bei anderen Wissenschaften nicht von der „Empirie“, also der Erfahrung ausgeht, sondern von Annahmen. Darum nehme ich auch an, dass solche wahren Aussagen existieren (vergleiche mit der Aussage 4.0.1). Anschließend wird überlegt, was dann aus diesen Annahmen gefolgert werden kann. Dass die Mathematik gerade auch in der Physik und vielen anderen erfahrungsgestützten Wissenschaften erfolgreich verwendet werden kann, zeigt meines Erachtens im Nachhinein, dass dieses Vorgehen durchaus gerechtfertigt ist.

Es gab auch in der Mathematik und in der Wissenschaft insgesamt immer wieder Krisen, weil sich Aussagen, von welchen immer angenommen wurde, dass sie wahr sind, plötzlich als nicht mehr haltbar, als in sich widersprüchlich herausgestellt haben. Dies wird wahrscheinlich immer wieder der Fall sein. Damit diese Krisen jedoch sinngebend in einer Theorie einfließen können, halte ich es für unerlässlich, dass ich schreibe, dass eigentlich immer nur die Annahmen als wirklich wahr betrachtet werden können. Alle Beobachtungen, die ganze Wahrnehmungen (sehen, hören, riechen, schmecken, fühlen) sind immer nur mit

einer gewissen Wahrscheinlichkeit wahr. An der Kantonsschule musste ich einmal ein Buch lesen mit dem Titel „konstruierte Wahrheiten“. Ich weiß keinen Satz mehr vom Buch, es hat mich angeödet. Jedoch ist der Titel hängen geblieben. Er hat mich aufgeregt, weil ich dachte, entweder ist etwas wahr oder nicht wahr. Aber Wahrheit kann doch nicht konstruiert, zurechtgebogen werden, so wie es von schmierigen Winkeladvokaten behauptet wird? Erst viel später habe ich gemerkt, dass es wohlthuend sein kann, wenn die Annahmen offengelegt und die daraus resultierenden Konsequenzen abgeleitet werden. „Konstruierte Wahrheiten“ bedeutet jedoch immer auch, dass Wahrnehmungen interpretiert werden müssen, damit sie einen Sinn ergeben. Jedoch sind gerade Symbole derart gebaut, dass die Wahrscheinlichkeit, dass sie falsch interpretiert werden, auf ein absolutes Minimum reduziert wird. Eine der raren Ausnahmen, welche jedoch die Regel ziemlich gut bestätigen, sind die Symbole 0 respektive O. Vergleiche mit der Notiz über die erzwungene Eindeutigkeit (siehe Abschnitt 2), welche sich ebenfalls mit diesem Thema auseinandersetzt. Während das erste Symbol das Symbol für die Zahl „Null“ ist, ist das zweite Symbol das Symbol des Lautes, welches im Wort „Ort“ zuerst ausgesprochen wird. Trotzdem funktioniert diese „Objektivierung“ im Allgemeinen sehr gut. Wenn Wahrheiten konstruiert werden, dann können Aussagen als wahr angenommen werden, ohne wenn und aber. Aus diesen Wahrheiten können mittels den Mitteln der Logik wieder andere Wahrheiten abgeleitet werden. Darum glaube ich daran, dass der Satz des ausgeschlossenen Dritten eine richtige Konsequenz der Logik ist. Mein Standpunkt ist übrigens dem Konstruktivismus der Sozialwissenschaften angelehnt, und diesen Standpunkt halte ich für sehr interessant. Denn er macht aus uns handelnde Subjekte. Wahrheit ist mit uns Menschen verknüpft, sie wächst weder auf den Bäumen noch fällt sie vom Himmel. Und sie ist in meinen Augen lebensbejahend und nicht so diktatorisch wie der traditionelle naturwissenschaftliche Anspruch einer „immateriellen Wahrheit“. Aber das ist eine Behauptung von mir, welche ich mit Leben füllen muss, indem ich diesen Text schreibe. Natürlich lassen sich auch mit Texten mehrdeutige Aussagen erzeugen, und genau das ist ja sehr interessant, wenn Du ein unterhaltsames Buch liest. Denn das Lesen ruft im guten Fall immer Bilder hervor, es ist ein Eintauchen in einer fremde Welt, welche aus sicherer Distanz gefahrlos betrachtet werden kann (beispielsweise beim Lesen des Buchs „Krieg und Frieden“ von Tolstoi). Und in diesen Texten ist die Mehrdeutigkeit immer zu einem guten Teil gewollt. Jedoch wird in mathematischen Texten eine Mehrdeutigkeit von Begriffen nach Kräften vermieden. Dies ist jedoch eine bewusste Entscheidung, und sie wird gerade verständlich, wenn Du Dir die Anfänge der Mathematik vor Augen hältst. Die Mathematik diene beispielsweise bei den Sumerern und Babyloniern offenbar dazu, Schulden zu beziffern (vergleiche mit den Ausführungen im entsprechenden

Kapitel 29 über Schulden). Da ist es natürlich das Interesse vom Schuldner und vom Gläubiger, dass peinlichst genau aufgeschrieben wird, wer wem was schuldet.

Um die Diskussion über den Sinngehalt des Satzes des ausgeschlossenen Dritten zu beenden, möchte ich bemerken, dass der Satz in der Gleichung 13 beweisbar ist - wogegen die Aussage „Aussagen sind entweder wahr oder falsch“ eine Annahme ist. Welche dann erst noch viele Diskussionen darüber entfacht, ob es nicht doch andere Zustände geben soll - mit entsprechend komplizierten Argumenten, welche meines Erachtens sowieso nur darauf hinauslaufen, dass sie so doziert werden können, dass kein Meerschweinchen und kein Kanarienvogel verstehen und am Schluss die gähnende Leere und Öde herrscht¹¹.

Wie dem auch sei, Du willst ja die Welt verändern, reich und berühmt werden, das Leben in Saus und Braus genießen können, und darum werde ich jetzt mein Wehklagen beenden. Ich mache noch Beispiele für diesen Satz. Es sei A das Symbol für die Aussage: Alle Elefanten haben 10 Rüssel. Nun, diese Aussage ist ja nicht wahr. A ist also nicht wahr, $\neg A$ jedoch schon. Insgesamt gilt also $A \not\Rightarrow \neg A$, ausgeschrieben:

$$\begin{aligned} & \text{"Alle Elefanten haben 10 Rüssel."} \not\Rightarrow \\ & \neg(\text{"Alle Elefanten haben 10 Rüssel"}) \end{aligned}$$

ausformuliert: „Entweder haben alle Elefanten 10 Rüssel, oder sie haben es nicht.“ Ich nehme an, das würdest Du auch so sehen. Es sei A das Symbol der Aussage: „Biber sind die größten Nagetiere Europas“ (das habe ich jetzt gerade im Fernsehen gehört...). Nun, wenn die das im Fernsehen sagen, dann wird es schon stimmen. Nein, ich habe das einmal in der Kantonsschule an einer Prüfung über Säugetiere nicht gewusst, und das hat sich tief in meine Hirnwindungen eingebrannt. Darum bin ich felsenfest davon überzeugt, dass dies stimmt. Also ist A wahr, $\neg A$ jedoch nicht. und darum ist $A \not\Rightarrow \neg A$ wiederum wahr, ausgeschrieben:

$$\begin{aligned} & \text{"Biber sind die grössten Säugetiere Europas"} \not\Rightarrow \\ & \neg(\text{"Biber sind die grössten Säugetiere Europas"}), \end{aligned}$$

ausformuliert: „Entweder sind Biber die größten Säugetiere Europas, oder sie sind es nicht“.

xxxyyy

Es gibt jedoch noch abgeschwächte Varianten des Satzes des ausgeschlossenen Dritten. Es gilt der

¹¹obwohl „herrscht“ nicht geschlechtsneutral ist, aber was soll's: Die Zukunft ist eh weiblich... Auch wenn ich mir verbitten würde, von etwas zu schreiben, welches „dämlich“ sei, finde ich es ganz in Ordnung, wenn mein sogenanntes „starkes Geschlecht“ auch mal sein Fett weg bekommt.

TABELLE 18. 1. Beweis des schwachen Satzes vom ausgeschlossenen Dritten

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \vee (\neg A)$
1	1	1
2	0	1

TABELLE 19. 2. Beweis des schwachen Satzes vom ausgeschlossenen Dritten

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \vee (\neg A)$
1	$\neg A$	$A \vee (\neg A)$
2	$\neg(\neg A)$	$A \vee (\neg A)$

SATZ 14. *Schwacher Satz des ausgeschlossenen Dritten: Es sei A das Symbol einer Aussage. Dann gilt:*

$$A \vee \neg A$$

In Worten: Die Aussage A gilt oder die Negation der Aussage A gilt.

BEWEIS. Ich habe diesen Beweis in den Tabellen 18 respektive 19 erbracht. Die Verweise habe ich in der Tabelle 20 abgelegt.

Ich möchte den Beweis trotzdem noch als noch einmal führen: Ist die Aussage A nicht wahr, dann gilt gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ wahr. Da nun die Aussage $\neg A$ wahr und die Aussage A nicht wahr ist, kann ich gemäß der dritten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion folgern, dass die Aussage

$$\neg A \vee A$$

wahr ist. Damit wäre die eine Hälfte der Behauptung bewiesen. Ist die Aussage A wahr, dann ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ nicht wahr. Da nun die Aussage $\neg A$ nicht wahr und die Aussage A wahr ist, ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$\neg A \vee A$$

wiederum wahr. Also bin ich der Meinung, dass ich die Behauptung in allen möglichen Fällen bewiesen habe und beende an dieser Stelle aus diesem Grund die weitere Beweisführung. ■

Zum Wort „schwach“. In der Umgangssprache bedeutet „schwach“ oft, das etwas schlecht sei. Dies ist aber nicht die Meinung im in diesem Fall. In diesem Fall bedeutet „schwach“, dass die Schlussfolgerung weniger weitreichend ist als die Schlussfolgerung des „starken“, also

TABELLE 20. Verweise des schwachen Satz vom ausgeschlossenen Dritten

Definition/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile

üblichen Satzes vom ausgeschlossenen Dritten. Aber manchmal genügt dies.

Es gibt eine witzige Umsetzung des schwachen Satzes der. Es gibt ein Sprichwort, welches heißt: „Kräht der Hahn auf dem Mist, so ändert das Wetter, oder es bleibt wie es ist.“ Bezüglich dem Wetter gibt es zwei Möglichkeiten: Es ändert, oder es ändert nicht. Der schwache Satz 14 des ausgeschlossenen Dritten besagt nun, dass dies immer wahr ist. Nun ist zwar die Aussage wahr - aber meines Erachtens will das Sprichwort nicht darauf anspielen. Es spielt vielmehr darauf an, dass die Aussage zwar wahr ist - aber das eine (das Krähen des Hahns) nichts mit dem anderen (der Verlauf des Wetters) zu tun hat.

Und weiter geht es mit dem nächsten logischen Satz.

20.4. Was ist der „Satz der Transitivität der Implikation“?

Den Satz kennst Du wahrscheinlich auch, wenn auch nicht so formal, dann jedoch intuitiv.

SATZ 15. Angenommen, A , B sowie C seien Symbole für Aussagen. Der Satz lautet in diesem Fall

$$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$$

ausformuliert: „Wenn aus der Aussage A die Aussage B folgt und aus der Aussage B die Aussage C , dann folgt aus der Aussage A die Aussage C “.

BEWEIS. Damit kein Durcheinander mit den Fällen auftritt, welche möglich sind, habe ich die Wahrheitsgehalte der einzelnen logischen Variablen (siehe die Definition 13) gemäß der Tabelle 5 aufgelistet. Darum habe ich mir oben auch so viel Zeit gelassen, um das möglichst ausführlich zu erklären. In den Tabellen 21 sowie 22 ist der erste Beweis der Aussage dargestellt. In den Tabellen 23 sowie 24 habe ich den zweiten Beweis der Aussage aufgeschrieben. In den Tabellen 25 respektive 26 habe ich aufgeschrieben, welche Voraussetzungen für diesen Beweis verwendet wurden.

Ich habe ein wenig mit den Einstellungen gespielt. Obwohl die Art der Darstellung ein wenig unglücklich ist, habe ich sie so belassen,

TABELLE 21. 1. Teil 1. Beweis Satz der Transitivität der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	1	1
3	1	0	0
4	1	1	1
5	0	1	0
6	0	1	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 22. 2. Teil 1. Beweis der Transitivität der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow C$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
1	1	1
2	1	1
3	1	1
4	1	1
5	0	1
6	1	1
7	0	1
8	1	1

da ich annehme, dass Du diese Einführung entweder gar nicht liest¹² oder dann aber als PDF. Falls Du sie als PDF lesen würdest, müsstest Du zwischendurch den Kopf verdrehen, damit Du die Darstellung lesen kannst. Ich möchte Dir dies ersparen, es tut zumindest mir einigermassen weh, vor allem wenn ich daran denke, dass ich noch ein paar Tabellen bis zum Ende dieses Textes einfügen werde. Bevor ich angebe, wieso ich mich erfrecht habe, diese Aussagen aufzuschreiben, welche in den zwei Tabellen abgebildet sind, möchte ich die Tabellen so schreiben, wie ich sie in den Büchern gefunden habe (vergleiche mit den Tabellen 21 respektive 22). In dieser Tabelle kannst Du sehr gut sehen, wieso mit Zahlen gerechnet wird: Die Konjunktion ist immer das Minimum der Argumente, wie ich es oben bereits erwähnt habe (siehe Kapitel 10). Die Schlussfolgerung kannst du Dir so merken, dass die Schlussfolgerung genau dann nicht wahr ist, falls die Aussage auf der linken Seite wahr, die Aussage auf der rechten Seite jedoch nicht wahr ist (vergleiche mit dem Kapitel 11).

¹²Nur dass wir uns verstehen: Das sollte ein Witz sein, und ich weiß schon, dass das gegenstandslos ist, falls Du die Einführung gar nicht liest.

TABELLE 23. 1. Teil 2. Beweis Satz der Transitivität der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$
1	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$
2	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$
3	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C))$
4	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$
5	$\neg(A \Rightarrow B)$	$B \Rightarrow C$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C))$
6	$\neg(A \Rightarrow B)$	$B \Rightarrow C$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C))$
7	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C))$
8	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$

TABELLE 24. 2. Teil 2. Beweis der Transitivität der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow C$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
1	$A \Rightarrow C$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
2	$A \Rightarrow C$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
3	$A \Rightarrow C$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
4	$A \Rightarrow C$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
5	$\neg(A \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
6	$A \Rightarrow C$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
7	$\neg(A \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
8	$A \Rightarrow C$	$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$

TABELLE 25. 1. Teil Verweise Beweis Kette von Schlussfolgerungen

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 26. 2. Teil Verweise Beweis Kette von Schlussfolgerung

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

Ich bespreche zuerst eine Zeile, welche wenig interessant ist. Betrachte zuerst den Fall, dass die Aussage A nicht wahr ist. Dann ist die Aussage bereits bewiesen! Warum ist das so? Nun: Falls die Aussage A nicht wahr ist, dann ist die Aussage, dass aus der Aussage A die Aussage C folgt, immer wahr (vergleiche mit den Zeilen 1 und 2 der Definition 11.0.1 der Implikation). Um es noch klarer auszudrücken: Sind weder die Aussagen A noch C wahr, dann kannst Du in der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nachlesen, dass die Schlussfolgerung $A \Rightarrow C$ wahr ist. Ist jedoch die Aussage A nicht wahr und die Aussage C wahr, dann kannst Du in der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation erkennen, dass die Aussage $A \Rightarrow C$ wiederum wahr ist. Wenn jetzt die Aussage $A \Rightarrow C$ wahr ist, dann ist die gesamte Aussage $((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$ immer wahr, unabhängig davon, was auf der linken Seite der Aussage steht. Dies habe ich im Kapitel 11 der Abkürzungen der Schlussfolgerungen dargelegt. Darum ist die Behauptung bereits dann wahr, falls die Aussage A nicht wahr ist.

Nun möchte ich einen interessanteren Fall untersuchen. Betrachte den Fall 7, in welchem die Aussagen A und B wahr sind, die Aussage C jedoch nicht wahr ist. Aufgrund der 4. Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation ist die Schlussfolgerung $A \Rightarrow B$ wahr, jedoch sind die Schlussfolgerungen $B \Rightarrow C$ respektive $A \Rightarrow C$ beide gemäß der 3. Zeile der Definition 11.0.1 nicht wahr. Da die Aussage $A \Rightarrow B$ wahr ist, die Aussage $B \Rightarrow C$ jedoch nicht, ist gemäß der 3. Zeile der Definition der Konjunktion 10.0.2 ist die Aussage $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$ nicht wahr. Da jetzt also sowohl die Aussage $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$ wie auch die Aussage $A \Rightarrow C$ nicht wahr sind, ist jedoch gemäß der 1. Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Behauptung der Kette der Schlussfolgerung für diesen Fall wiederum wahr. Die restlichen Zeilen habe ich in der Tabelle 25 respektive 26 entsprechend berechnet.

Jedoch - vielleicht findest Du den Beweis öde und abstrakt. Denn ich habe in der obigen Beweisführung eine Definition nach der anderen hervorgekramt und angewendet. Das ist gewissermaßen mit dem „rhetorischen Zweihänder“ bewiesen, also relativ uninspiriert, geistlos. Da stellt sich die Frage: Gibt es eine elegantere Beweisführung, sozusagen mit dem „rhetorischen Florett“. Doch, die gibt es, und die geht so: Wie ich oben bereits angedeutet habe, ist die Aussage $A \Rightarrow B$ nur dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Da stellt sich die Frage: Angenommen, es gibt Aussagen mit den Symbolen A , B respektive C , für welche die Kette der Schlussfolgerung $((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$ nicht gilt. Welchen Wahrheitswerten müssten den drei Aussagen dann zugeordnet werden? Dies wäre dann der Fall, falls die Aussage $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$ wahr, die Aussage $A \Rightarrow C$ jedoch nicht wahr wäre. Die Aussage $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$ scheint mir bereits ein wenig kompliziert zu sein, um sich Fälle zu überlegen, in welchen sie wahr wäre. Bei der Aussage auf der rechten Seite aber ist schnell zu bestimmen, in welchen Fällen sie nicht gilt: Gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 müsste die Aussage A wahr sein, die Aussage C jedoch könnte nicht wahr sein. In den anderen Fällen ist diese Schlussfolgerung wahr, und wie ich oben schon ausgeführt habe, ist damit in den anderen Fällen die Behauptung bereits bewiesen! Nun habe ich zu zeigen, dass auch in den restlichen zwei Fällen die Behauptung gilt. Entweder ist B wahr oder nicht wahr, wie ich versuchte, Dir im Satz vom ausgeschlossenen Dritten (siehe Satz 20.3) zu vermitteln. Angenommen, die Aussage B sei nicht wahr. Siehe wieder die Bemerkung 7 über die ordnende Funktion der Mathematik, wenn es Dir seltsam vorkommt, wieso ich zuerst annehme, dass die Aussage B nicht wahr ist. Wie dem auch sei - wenn also die Aussage B nicht wahr wäre, dann wäre die Aussage $A \Rightarrow B$ gemäß der dritten Zeile der Definition der Schlussfolgerungen 11.0.1 nicht wahr. Und dann ist die Behauptung bereits wieder wahr! Denn wenn die Aussage $A \Rightarrow B$ nicht wahr wäre, dann wäre gemäß dem Minimumprinzip 10 der

sprachlicher Beweis der Transitivität der Implikation

Konjunktion die Konjunktion $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$ bereits nicht wahr. Und da die Aussage $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$ ist, ist die Schlussfolgerung $((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$ immer wahr, wie ich unter den Abkürzungsregeln der Implikation 11 oben dargelegt habe. Falls die Aussage B jedoch wahr wäre, dann wäre die Schlussfolgerung $B \Rightarrow C$ gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nicht wahr, da ja die Aussage C gemäß Voraussetzung immer noch nicht wahr ist. Da A und die Aussage B wahr sind, ist übrigens nach der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Schlussfolgerung die Aussage $A \Rightarrow B$ wahr. Weil nun die Aussage $A \Rightarrow B$ wahr ist, die Aussage $B \Rightarrow C$ jedoch nicht, wäre die Aussage $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$ nicht wahr, da dazu beide Teilaussagen wahr sein müssen (siehe die 3. Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion). Da jetzt $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$ nicht wahr wäre, wäre wiederum die Behauptung der Transitivität der Implikation, also die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$$

gemäß den Abkürzungsregeln 11 der Implikation wiederum wahr. Weil jetzt alle möglichen Fälle untersucht wurden, habe ich also wieder gezeigt, dass die Behauptung der Transitivität der Implikation für alle möglichen (also in sich und gegenüber den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfreien) Aussagen richtig ist. Obwohl ich nicht weiß, ob Dir dieser Beweis einsichtig erscheint. Damit beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 27 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Dieser Satz wird so viel verwendet, dass es eigentlich gar nicht möglich ist, aufzuzählen, wo er überall verwendet wird. Darum macht es eigentlich keinen Sinn, wenn ich versuche, Beispiele aufzuzählen. Ich möchte es trotzdem versuchen. Es sei A das Symbol für die Aussage „Anna ist ein Mensch“, B sei das Symbol der Aussage „Bert ist ein Mensch“ und C sei das Symbol der Aussage „Caroline ist ein Mensch“. Wenn jetzt Bert der Sohn von Anna ist und Caroline die Tochter von Bert, dann kann ich daraus schließen: „Wenn Anna ein Mensch ist, dann ist Bert ein Mensch“. Dies entspricht der Aussage: $A \Rightarrow B$. Weiter kann ich daraus schließen: „Wenn Bert ein Mensch ist, dann ist Caroline ein Mensch“. Dies entspricht der Aussage: $B \Rightarrow C$. Aus dem Satz der Transitivität der Implikation kann ich jetzt folgern: „Wenn Anna ein Mensch ist, dann ist Caroline ein Mensch“.

Und nochmals ja, ich weiß, das Beispiel ist irgendwie mager. Aber wie gesagt, eigentlich wird der Satz der Transitivität der Implikation bis zum Überdruß verwendet. Ich versuche, Dir den Grund dafür darzulegen. Bei praktisch allen Beweisen werden zuerst die Definitionen

TABELLE 27. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
65	Satz zyklischer Implikationen
65	Satz zyklischer Implikationen
104	1. Substitutionssatz Implikation
104	1. Substitutionssatz Implikation
111	Substitutionssatz Aequivalenz
111	Substitutionssatz Aequivalenz
115	2. Substitutionssatz NAND Verknuepfung
115	2. Substitutionssatz NAND Verknuepfung
118	1. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
118	1. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
118	1. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
120	1. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
120	1. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
121	2. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
121	2. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
121	2. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
121	2. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
144	Mengengleichheit unabhaengig Reihenfolge
144	Mengengleichheit unabhaengig Reihenfolge
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
193	Equivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser
193	Equivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser
196	kleiner gleich groesser gleich Aequivalenz
196	kleiner gleich groesser gleich Aequivalenz
196	kleiner gleich groesser gleich Aequivalenz
196	kleiner gleich groesser gleich Aequivalenz
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

der beteiligten Größen herangezogen. Anschließend werden die Schlussfolgerungen die Definitionen umgeformt. Nun ist es so, dass häufig mehrere Schlussfolgerungen hintereinander aufgeschrieben werden. Dann garantiert die Transitivität der Implikation, dass aus den Voraussetzungen immer wieder das Resultat der letzten Schlussfolgerung folgt. Aber eben: Ich werde Dir natürlich noch die entsprechenden Beispiele nachliefern müssen. Ja, das mit den Beispielen, wird immer schwieriger. Denn die logischen Sätze werden immer spezieller und entfernen sich immer weiter vom täglichen Leben. Jedoch hoffe ich trotzdem, zur gegebenen Zeit gute Beispiele nachliefern zu können.

Alle Verknüpfungen, welche dieses Verhalten besitzen, heißen „transitiv“. Vergleiche mit der Definition 163, aber lasse Dich bitte nicht von den Formeln abschrecken! Sondern lese die nachfolgenden Erläuterungen, welche ich allerdings nachfolgend noch einmal aufschreiben werde.

Im Prinzip könnte ich es jetzt Dir überlassen, ähnliche logische Sätze zu beweisen. Ich denke, ich habe Dir jetzt das Rüstzeug gegeben, um logische Sätze formulieren, beweisen und anwenden zu können. Ich schreibe mittlerweile schon recht lange an diesem Teil des Buchs. Und ehrlich geschrieben: Ich finde es mittlerweile recht langweilig. Dennoch geht es in diesem Buch ja nur noch am Rande um mich - sondern viel mehr um Dich! Du musst entscheiden, ob Du weiter lesen oder den nächsten Buchteil zu lesen beginnen möchtest. Aber vielleicht möchtest Du noch ein wenig Übung, oder Du möchtest Dich nicht mit den Einzelheiten der Beweise (der „Beweistechnik“) herumschlagen. Vielleicht möchtest Du nur noch die Ergebnisse sehen, weil Du denkst, Du wüsstest „im Falle eines Falles“, wie etwas zu formulieren, beweisen und anzuwenden wäre.

Beachte übrigens die Ähnlichkeit von der Schlussfolgerung mit Abschätzungen. Dabei geht es um folgendes: Es seien beispielsweise drei natürliche Zahlen (zur Definition von natürlichen Zahlen siehe 204) n_1, n_2 sowie n_3 , zum Beispiel 34, 495 sowie 750. Dann gilt

$$n_1 \leq n_2 \wedge n_2 \leq n_3 \Rightarrow n_1 \leq n_3$$

In Worten: Ist die Zahl n_1 kleiner oder gleich n_2 und n_2 kleiner oder gleich n_3 , dann ist n_1 kleiner oder gleich n_3 .

Mit den obigen Zahlen gilt dann

$$34 \leq 495 \wedge 495 \leq 750 \Rightarrow 34 \leq 750$$

In Worten: Da 34 kleiner oder gleich 495 und 495 kleiner oder gleich 750 ist, muss 34 kleiner oder gleich 750 sein.

Nun, mit drei natürlichen Zahlen ist dies relativ einsichtig. Aber viele wichtige Sätze der Analysis können mittels Abschätzungen erzeugt werden. Und ich versuche unter dem Lemma 269 zu zeigen, dass die Implikation auch als eine Art kleiner oder gleich Beziehung verstanden werden kann.

Egal, welche Beweggründe hast, den Text zusammen mit dem Laptop in die Ecke zu schmeißen (schade um den Laptop) oder begierig am Text zu kleben¹³, formuliere ich jetzt den nächsten logischen Satz.

xxxyyy

20.5. Warum ist die Äquivalenz transitiv?

Die Äquivalenz und die Implikation unterscheiden sich in Bezug auf die Transitivität praktisch nicht. Ich möchte also den Satz formulieren und beweisen:

SATZ 16. *Es seien A, B und C Symbole von Aussagen. Dann gilt:*

$$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$$

BEWEIS. Der Beweis mit Hilfe der δ -Notation (siehe Definition 261) ist schnell erzählt. Ist $A \Leftrightarrow B$ und $B \Leftrightarrow C$, dann ist

$$\delta(A) = \delta(B)$$

und

$$\delta(B) = \delta(C)$$

Somit ist also

$$\delta(A) = \delta(C)$$

was eben gemäß dem Satz 264 bedeutet, dass

$$A \Leftrightarrow C$$

ist. Da die Krux der δ -Notation darin besteht, dass sie auf Zahlen zurückgreift, und ich noch nicht erzählt habe, was darunter zu verstehen sei. Also möchte ich die Behauptung noch mittels Wahrheitstabeln erbringen. Die Beweise habe ich in den Tabellen 28 und 29 respektive 30 sowie 31 aufgeschrieben. Die Verweise habe ich in den Tabellen 32 sowie 33 aufgeschrieben.

Ich möchte trotzdem versuchen, den Beweis auch mit sprachlichen Mitteln zu erbringen. Dazu möchte ich fragen, unter welchen Bedingungen die Behauptung nicht wahr sein könnte? Dies wäre dann der Fall, falls die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

nicht wahr, die Behauptungen

$$A \Leftrightarrow B$$

sowie jedoch

$$B \Leftrightarrow C$$

jedoch wahr wären. Wäre jedoch

$$\neg(A \Leftrightarrow C)$$

¹³Ich fände beide übrigens Reaktionen ein wenig übertrieben.

dann müsste gemäß der Definition 14.0.1 der Äquivalenz einer der beiden Fälle vorliegen: Entweder wäre die Aussage A nicht wahr, die Aussage C jedoch wahr, oder aber die Aussage A wäre wahr, die Aussage C aber nicht. Wäre nun die Aussage A nicht wahr, die Aussage C jedoch wahr, dann gilt es wieder zwei Fälle zu überprüfen. In einem Fall ist die Aussage B nicht wahr, im anderen Fall ist die Aussage B jedoch wahr. Ist die Aussage B nicht wahr, dann könnte die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz nicht wahr sein. Weil diese Aussage nicht wahr sein könnte, könnte gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

ebenfalls nicht wahr sein. Weil diese Aussage nicht wahr sein könnte, müsste gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage trotzdem wahr sein. Wäre jedoch die Aussage B wahr, dann könnte die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz nicht wahr sein. Da diese Aussage nicht wahr sein könnte, könnte wiederum gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr sein. Da die letzte Aussage nicht wahr sein könnte, müsste erneut gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage trotzdem wahr sein.

Das wäre der eine Teil des Beweises. Und entsprechend möchte ich den zweiten Teil des Beweises aufschreiben. Wäre die Aussage A wahr, dann könnte es die Aussage C nicht sein. Also gibt es erneut zwei Fälle zu unterscheiden. Wäre die Aussage B nicht wahr, dann könnte die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz nicht wahr sein. Da diese Aussage nicht wahr sein könnte, könnte gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

ebenfalls nicht wahr sein. Und da diese letzte Aussage nicht wahr sein könnte, müsste gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage trotzdem wahr sein. Und endlich komme ich zum letzten Fall. Wäre die Aussage B wahr, dann könnte gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

TABELLE 28. 1. Teil 1. Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge$ $(B \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	0	0
4	0	1	0
5	0	1	0
6	0	0	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 29. 2. Teil 1. Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow C$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$ $\Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	0	1
5	0	1
6	1	1
7	0	1
8	1	1

wiederum nicht wahr sein. Da diese Aussage nicht wahr sein könnte, könnte gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

ebenfalls nicht wahr sein. Und da die letzte Aussage in Form einer Konjunktion nicht wahr sein könnte, müsste somit die gesamte Aussage gemäß der Abkürzungsregeln 11 der Implikation wiederum wahr sein. Also meine ich, in allen möglichen Fällen gezeigt haben, dass die Behauptung wahr ist. ■

In der Tabelle 34 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 35 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

An dieser Stelle bin ich Dir ein gutes Beispiel schuldig. Ich hoffe, es Dir gelegentlich noch geben zu können. Es bleibt mir übrig, darauf hinzuweisen, dass mit dem Satz der Transitivität der Äquivalenz gezeigt wird, dass die Äquivalenz sozusagen die Gleichheit von Aussagen

TABELLE 30. 1. Teil 2. Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	$A \Leftrightarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
2	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) $
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) $
4	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) $
5	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) $
6	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) $
7	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) $
8	$A \Leftrightarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$

TABELLE 31. 2. Teil 2. Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow C$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
1	$A \Leftrightarrow C$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
2	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
3	$A \Leftrightarrow C$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
4	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
5	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
6	$A \Leftrightarrow C$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
7	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$
8	$A \Leftrightarrow C$	$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$

TABELLE 32. 1. Teil Verweise Beweis Satz der Transitivität der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 33. 2. Teil Verweise Beweis Kette der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 34. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz

darstellt. Wobei jedoch bloß auf ein Merkmal hin die Gleichheit untersucht wird. Dabei sind zwei Aussagen gleich, falls beide Aussagen wahr oder beide Aussagen nicht wahr sind.

Ich möchte jedoch darauf hinweisen, dass der Satz der Transitivität der Äquivalenz nicht bedeutet, dass immer automatisch alle Aussagen wahr sein müssen. Es ist möglich, dass mit diesem Satz bewiesen wird, dass die Aussagen A , B oder C nicht wahr sind.

TABELLE 35. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
70	konjunktive Normalform Implikation
70	konjunktive Normalform Implikation
77	konjunktive Normalform NOR Verknuepfung
81	Zusammenhang Identitaet NAND
81	Zusammenhang Identitaet NAND
82	Zusammenhang Konjunktion NAND
111	Substitutionssatz Aequivalenz
118	1. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
120	1. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
121	2. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen
127	Identitaet Mengengleichheit leere Menge
130	Kommutativitaet Mengengleichheit A leer
132	Transitivitaet Mengengleichheit nichtleere Mengen
133	Transitivitaet Mengengleichheit leere Mengen
133	Transitivitaet Mengengleichheit leere Mengen
133	Transitivitaet Mengengleichheit leere Mengen
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
149	Kommutation Schnittmenge leere Mengen
149	Kommutation Schnittmenge leere Mengen
154	Beispiel nicht aequivalente Aussagen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen

20.6. Wie kann ich etwas „folgern“?

Dieser Satz ist wahrscheinlich innerhalb der elementaren Logik zentral. Er besagt folgendes:

SATZ 17. Satz der Schlussfolgerung: *Es seien A und B die Symbole von zwei beliebigen Aussagen, welche jedoch in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes nicht widersprüchlich seien. Dann gilt*

$$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$$

In Worten bedeutet dies, dass die Aussage B wahr ist, falls die Aussage A wahr ist und die Schlussfolgerung, dass aus der Aussage A die Aussage B folgt, ebenfalls richtig ist. Wieder gibt es „plumpere“ und „elegantere“ Beweise für diesen logischen Satz. Ich versuche zuerst, den Beweis in Worten zu fassen.

BEWEIS. Angenommen, die Behauptung sei nicht richtig. Dann könnte also die Aussage B gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Schlussfolgerung nicht wahr sein. Denn in allen anderen Fällen wäre die Schlussfolgerung

$$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$$

wahr. Weiter müssten sowohl die Aussage A sowie die Implikation $A \Rightarrow B$ wahr sein. Ansonsten wäre die Aussage

$$A \wedge (A \Rightarrow B)$$

gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion nicht wahr. Wenn jedoch sowohl die Aussage A wie auch die Schlussfolgerung der Aussage A nach auf die Aussage B wahr sein müssten, dann wäre die Aussage B eben auch wahr. Ansonsten wäre nämlich die Schlussfolgerung von A nach B nicht wahr (siehe dritte Zeile der Definition 11.0.1 der Schlussfolgerung). Jedoch habe ich jetzt ein Problem. Denn ich habe weiter oben vorausgesetzt, dass die Aussage B nicht wahr sein kann. Darum kann ich keinen Fall konstruieren, in welchem der Satz der Schlussfolgerung nicht wahr ist. Gemäß dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten meine ich daher, behaupten zu können, dass die Behauptung in in allen vernünftigen Fällen wahr sein muss. Eventuell ist Dir dieser Satz hiermit zu wenig klar bewiesen. Darum möchte ich ihn zuerst in der Tabelle 36 auf die gängige Art, dann in den Tabellen 37 auf meine Art beweisen und schlussendlich in der Tabelle 38 die verwendeten Eigenschaften auflisten. ■

In der Tabelle 40 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 41 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Wenn Du die Tabelle 36 betrachtest, dann siehst Du, dass die Aussage $A \wedge (A \Rightarrow B)$ genau dann wahr sind, falls die Aussagen A sowie

TABELLE 36. 1. Beweis Satz der logischen Schlussfolgerung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$A \wedge (A \Rightarrow B)$	$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$
1	1	0	1
2	1	0	1
3	0	0	1
4	1	1	1

TABELLE 37. 2. Beweis Satz der logischen Schlussfolgerung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$A \wedge (A \Rightarrow B)$	$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$
1	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \wedge (A \Rightarrow B))$	$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \wedge (A \Rightarrow B))$	$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$
3	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(A \wedge (A \Rightarrow B))$	$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$
4	$A \Rightarrow B$	$A \wedge (A \Rightarrow B)$	$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$

TABELLE 38. 1. Teil Verweise Beweis Satz der logischen Schlussfolgerung

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 39. 2. Teil Verweise Beweis Satz der logischen Schlussfolgerung

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile
2	2. Zeile
3	1. Zeile
4	4. Zeile

TABELLE 40. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
13	ausgeschlossener Dritter

TABELLE 41. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
66	zyklische Implikation von drei Aussagen äquivalent Äquivalenz
70	konjunktive Normalform Implikation
96	1. Substitutionssatz Konjunktion
97	2. Substitutionssatz Konjunktion
111	Substitutionssatz Äquivalenz
111	Substitutionssatz Äquivalenz
111	Substitutionssatz Äquivalenz
111	Substitutionssatz Äquivalenz
115	2. Substitutionssatz NAND Verknüpfung
115	2. Substitutionssatz NAND Verknüpfung
115	2. Substitutionssatz NAND Verknüpfung
115	2. Substitutionssatz NAND Verknüpfung
115	2. Substitutionssatz NAND Verknüpfung
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen
129	Kommutativität Mengengleichheit A nicht leer
130	Kommutativität Mengengleichheit A leer
130	Kommutativität Mengengleichheit A leer
130	Kommutativität Mengengleichheit A leer
132	Transitivität Mengengleichheit nichtleere Mengen
133	Transitivität Mengengleichheit leere Mengen
133	Transitivität Mengengleichheit leere Mengen
133	Transitivität Mengengleichheit leere Mengen
133	Transitivität Mengengleichheit leere Mengen
133	Transitivität Mengengleichheit leere Mengen
144	Mengengleichheit unabhängig Reihenfolge
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grösser
207	natürliche Zahlen gleich grösser Gleichheit
207	natürliche Zahlen gleich grösser Gleichheit
207	natürliche Zahlen gleich grösser Gleichheit
207	natürliche Zahlen gleich grösser Gleichheit
207	natürliche Zahlen gleich grösser Gleichheit

B beide wahr sind. Das heißt, ich könnte mich darauf beschränken, zu zeigen, dass die Aussagen A sowie B wahr sind. Aber das ist nicht der springende Punkt. Es sind zwei verschiedene Wege, welche ich beschreiten kann, um zu zeigen, dass die Aussage B wahr ist, sofern die

jeweils andere Aussage als wahr vorausgesetzt wird. Es ist ebenfalls wichtig, dass die wahren Aussagen „nicht vom Himmel fallen“. Die Aussagen sind nur wahr, weil wir Voraussetzungen gemacht haben. Falls wir nichts voraussetzen würden („glauben“ im religiös-philosophischen Sinn), dann würden wir auch nichts als wahr erkennen können. Also hat Mathematik genau gleich viel oder gleich wenig mit Glauben wie Religion zu tun in dem Sinn, das in beiden Fällen Annahmen getroffen werden. Wahrscheinlich erwidert Du mit Zornesröte auf der Stirn, dass in der Mathematik die sinnvolleren Annahmen als in der Religion getroffen werden. Aber auch das ist für mich ein viel zu großes Wort, als dass ich es wage, an dieser Stelle und überhaupt sonst im Moment zu diskutieren. Im Wort „sinnvoll“ ist das Wort „Sinn“ enthalten. Für mich ist das fest mit „Sehnsucht“ verknüpft. Wie ich mich in der Mathematik nach „Erlösung“ sehne in Sinn von „verstehen“ oder schon nur „das Gefühl haben, zu verstehen“, auch wenn ich vielleicht weiß, dass ich nur ein ganz kleinen Flecken des Planeten der Mathematik kenne, habe ich auch in meinem Empfinden die Sehnsucht nach einer Ganzheit, nach einer Einheit, nach einer Stimmigkeit. Wenn Du sagst, Du würdest nur das glauben, was Du mit eigenen Augen gesehen hast, dann müsstest Du an Zauberei glauben, denn jeder Zauberkünstler kann uns glauben machen, dass das richtig ist, was wir sehen. Und die in der Mathematik vertretene Ansicht, die Formel seien „für die Ewigkeit gemacht“, ist genau überlegt nicht stichhaltig. Wenn es keine Menschen gäbe, welche Mathematik lernen und anwenden, dann wäre nicht einsehbar, dass von einer Mathematik gesprochen werden könnte. Übrigens wird „Religion“ häufig mit „magischem Denken“ in Verbindung gebracht. Ich weiß nicht, warum dies so ist. Ich weiß auch nicht, warum das so sein müsste. Ein nicht religiöser Mensch ist für mich - und da lehne ich ich wahrscheinlich „weit aus dem Fenster hinaus“ - jemand, welcher oder welche ein opportunistischer Arschkriecher respektive eine opportunistische Arschkriecherin ist. Welcher für ein Geschäft seine oder ihre eigene Großmutter verkaufen würde. Dem oder der das Los anderer Menschen scheißegal ist, welche oder welcher immer ausschließlich auf seinen oder ihren Vorteil bedacht ist. Weiter beginnt der Glauben dort, wo das Wissen aufhört. Und das ist in der Mathematik genau am Anfang. Denn immer zu Beginn einer Theorie werden die Annahmen getroffen. Anschließend werden die Schlussfolgerungen daraus gezogen. Und die Annahmen werden immer exotischer und abenteuerlicher (denke etwa an die Quantenphysik mit ihren wirklich abenteuerlichen Annahmen, etwa derjenigen des Teilchen-Welle-Dualismus). Das ist aus meiner Sicht Glauben, nicht Wissen. Aber die Theorie funktioniert wirklich gut - siehe mein Skript, welches aufgrund von quantenphysikalischen Erkenntnissen geschrieben werden konnte.

Doch zurück auf den „Pfad der Tugend“. Die elementaren Sätze der Logik lehren uns, dass nie aus „nichts“ Schlüsse gezogen werden können. Und das ist auch gut so!

Der Satz der Schlussfolgerung sieht irgendwie wie eine Mogelpackung aus: Denn ich habe bereits die Aussage, dass aus der Aussage A die Aussage B folgt. Wieso muss ich dann noch zusätzlich schreiben, dass A gilt? Das ist darum, weil die Aussage, dass aus der Aussage A die Aussage B folgt, auch dann wahr ist, falls die Aussage A nicht wahr ist. In diesem Fall kann auch die Aussage B nicht wahr sein. Wenn ich jedoch noch zusätzlich voraussetze, dass die Aussage A wahr ist, dann muss die Aussage B ebenfalls wahr sein. Dieser Satz ist jedoch gleichzeitig ein Beispiel für eine sogenannte „Deduktion“ in dem Sinn, dass aus dem Allgemeinen etwas Spezielles hergeleitet wird. Dabei ist die Implikation, dass aus der Aussage A die Aussage B folgt, sozusagen die allgemeine Aussage. Die Aussage A ist dann der Einzelfall, auf welchen der allgemeine Fall angewendet werden soll. Vergleiche mit dem Satz 225 vollständigen Induktion. Dort wird aus dem Speziellen etwas Allgemeines hergeleitet. Dies ist gerade der umgekehrte Fall.

Ich mache noch eine kleine Anwendung des Satzes. Diese ist zwar noch nicht ganz richtig gezeigt. Denn es wird mit Mengen argumentiert. Es sei A das Symbol der Aussage: „Markus ist Schweizer“. Die Schlussfolgerung, dass alle Schweizer auch Europäer sind, sei durch die Schlussfolgerung $A \Rightarrow B$ dargestellt. Die Aussage B sei schließlich die Aussage, dass Markus Europäer ist. Da ich Markus bin, trifft für mich die Aussage A zu. Die Schlussfolgerung, dass alle Schweizer Europäer sind, ist diskutabel, ich nehme jetzt einfach frecherweise an, dies sei so¹⁴. Wie auch immer, ich nehme an, dass diese Schlussfolgerung richtig sei. Dann kann ich folgern, dass ich, Markus, ein Europäer bin¹⁵. Solche Schlussfolgerungen gibt es wie Sand am Meer respektive Sterne am Himmel. Hier haben wir jedoch gezeigt, dass unter den gegebenen Annahmen wir ruhig folgern dürfen, wenn uns danach der Sinn steht. Mag sein, dass Dich der Stoff zu nerven beginnt. Es gibt jedoch noch ein paar andere logische Sätze, welche ich ebenfalls noch schnell zeigen will.

¹⁴Es scheint manchmal so, dass wir Schweizerinnen und Schweizer uns als Marsmenschen betrachten, welche es nur infolge eines dummen Zufalls auf die Erde verschneit hat. Dem ist jedoch nicht so. Wir sind nun mal Erdenbewohnerinnen und Erdenbewohner und zudem weder Asiatinnen noch Asiaten, Afrikanerinnen noch Afrikaner, Polynesierinnen noch Polynesier, Australierinnen noch Australier oder gar Amerikanerinnen noch Amerikaner. Folglich müssen wir Europäer sein. Aber auch die eurozentristische Sichtweise ist bekanntlich viel zu kurz gegriffen. Wir sind auf einem im Vergleich zum Weltall winzig kleinen Raumkapsel unterwegs und somit in erster Linie Weltenbürger - was natürlich auch wieder Raum für philosophische oder theologische Gespräche lässt.

¹⁵obwohl ich eine Art Sehnsucht zur afrikanischen Steppe fühle, auch wenn ich noch nie dort war

Ich kann diesen Satz jedoch noch verschärfen. Diese Verschärfung drückt jedoch nichts neues aus. Inhaltlich besagt er, dass die Voraussetzung des Satzes der Schlussfolgerung äquivalent zur Konjunktion ist. Diese Verschärfung wird dann so jedoch meines Wissens nicht mehr angewendet.

SATZ 18. *Es seien also A und B Metasymbole, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$A \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge B$$

BEWEIS. Ich möchte zeigen, dass die Aussage der

$$A \wedge (A \wedge B)$$

genau dann wahr ist, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr sind. Damit die Aussage $A \wedge (A \Rightarrow B)$ wahr ist, müssen gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion sowohl die Aussage A wie auch die Aussage $A \Rightarrow B$ wahr sein. Da die Aussage A wahr ist, muss jedoch auch die Aussage B wahr sein. Denn wäre die Aussage B nicht wahr, dann wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

nicht wahr. Also wäre gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$A \wedge (A \Rightarrow B)$$

nicht wahr. Ist die Aussage B jedoch wahr, dann ist die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation wahr. Also ist die Aussage

$$A \wedge (A \Rightarrow B)$$

nur dann wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr sind. Somit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben.

Der Einfachheit halber schreibe ich den Beweis ebenfalls noch in Wahrheitstafeln auf. Diese sind in den Tabellen 42 respektive 43 abgelegt. Die Verweise kannst Du bei Bedarf unter der Tabelle 44 nachschlagen. ■

Es gilt auch noch eine entschärfte Variante des Satzes der Schlussfolgerung:

SATZ 19. *Es seien A und B Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow B$$

TABELLE 42. 1. Beweis des verschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$A \wedge (A \Rightarrow B)$	$A \wedge B$	$A \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge B$
1	1	0	0	1
2	1	0	0	1
3	0	0	0	1
4	1	1	1	1

TABELLE 43. 2. Beweis des verschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$A \wedge (A \Rightarrow B)$	$A \wedge B$	$A \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge B$
1	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \wedge (A \Rightarrow B))$	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge B$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \wedge (A \Rightarrow B))$	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge B$
3	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(A \wedge (A \Rightarrow B))$	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge B$
4	$A \Rightarrow B$	$A \wedge (A \Rightarrow B)$	$A \wedge B$	$A \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge B$

TABELLE 44. Verweise des verschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

BEWEIS. Angenommen, die Aussage wäre nicht wahr. Dies könnte gemäß der Definition 11.0.1 nur dann der Fall, falls die Aussage

$$A \wedge (A \Leftrightarrow B)$$

wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr wäre. Da die Aussage B jedoch nicht wahr sein darf, kann die Aussage A auch nicht wahr sein. Denn wäre die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr, dann wäre

TABELLE 45. 1. Beweis des entschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \wedge (A \Leftrightarrow B)$	$A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow B$
1	1	0	1
2	0	0	1
3	0	0	1
4	1	1	1

gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr. Gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion wäre dann

$$A \wedge (A \Leftrightarrow B)$$

ebenfalls nicht wahr - im Gegensatz zur Voraussetzung. Also dürfte dann die Aussage A nicht wahr sein. Wäre jedoch die Aussage A nicht wahr, dann wäre zwar die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenzrelation wahr. Denn gemäß der zweiten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion wäre in diesem Fall die Aussage

$$A \wedge (A \Leftrightarrow B)$$

nicht wahr - im Widerspruch zur Voraussetzung. Somit meine ich gezeigt zu haben, dass es nicht möglich ist, Aussagen mit den Bezeichnungen A und B derart zu finden, dass die gesamte Aussage der Behauptung nicht wahr ist. Gemäß dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten meine ich darum folgern zu können, dass für alle Aussagen A sowie B die Behauptung richtig sein muss.

Ich möchte den Satz noch einmal mittels Wahrheitstabellen beweisen.



20.7. Was ist der „Satz vom logischen Widerspruch“?

Den Widerspruchsbeweis ist oben bereits vorgestellt worden (vergleiche mit der Aussage 20.0.2 oben). Er wird kann übrigens auch auf eine andere Art dargestellt werden:

SATZ 20. *Es seien A und B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

TABELLE 46. 2. Beweis des verschärften Satzes der logischen Schlussfolgerung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \wedge (A \Leftrightarrow B)$	$A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow B$
1	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \wedge (A \Leftrightarrow B))$	$A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow B$
2	$\neg A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \wedge (A \Leftrightarrow B))$	$A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow B$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \wedge (A \Leftrightarrow B))$	$A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow B$
4	$A \Leftrightarrow B$	$A \wedge (A \Leftrightarrow B)$	$A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow B$

TABELLE 47. Verweise Beweis entschärfter Satz vom logischen Widerspruch

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 48. 1. Teil 1. Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	1	1
4	0	0	1

$$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A)$$

Welche Form Du nimmst, um Dir ihn einzuprägen, sofern dies Dein Ziel ist, überlasse ich natürlich Dir. Nun möchte ich jedoch daran gehen, ihn Dir zu beweisen:

BEWEIS. Dies mache ich diesmal zuerst so, wie es üblicherweise ausgerechnet würde (vergleiche mit den Tabellen 48 respektive 49). Da nur zwei logische Variablen vorkommen, werde ich die Tabelle 4 für die Fälle verwenden.

TABELLE 49. 2. Teil 1. Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch

Aussage/ Fall Nr.	$B \Rightarrow A$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	1	1

TABELLE 50. 1. Teil 2. Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$
1	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$
2	$\neg A$	$\neg(\neg B)$	$\neg((\neg A) \Rightarrow (\neg B))$
3	$\neg(\neg A)$	$\neg B$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$
4	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$

TABELLE 51. 2. Teil 2. Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch

Aussage/ Fall Nr.	$B \Rightarrow A$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow B \Rightarrow A$
1	$B \Rightarrow A$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow B \Rightarrow A$
2	$\neg(B \Rightarrow A)$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow B \Rightarrow A$
3	$B \Rightarrow A$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow B \Rightarrow A$
4	$B \Rightarrow A$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow B \Rightarrow A$

In den Tabellen 50 respektive 51 habe ich den Beweis des Satzes formaler aufgeschrieben. In den Tabellen 52 sowie 53 habe ich die Verweise des Beweises aufgeschrieben.

Ich möchte trotzdem noch versuchen, sprachlich darzulegen, wieso der Satz logisch bewiesen werden könnte. Er wäre gemäß der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann nicht wahr, falls es Aussagen A respektive B derart gäbe, so dass die Aussage

$$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A)$$

nicht wahr wäre. Die wäre dann der Fall, falls die Aussage

$$B \Rightarrow A$$

nicht wahr, die Aussage

$$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$$

TABELLE 52. 1. Teil Verweise Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch

Definition/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile

TABELLE 53. 2. Teil Verweise Beweis 1. Satz vom logischen Widerspruch

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

jedoch wahr wäre. Die Aussage

$$B \Rightarrow A$$

kann wiederum gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann nicht wahr sein, falls die Aussage B wahr, die Aussage A jedoch nicht wahr wäre. Da die Aussage B wahr sein müsste, wäre in diesem Fall wäre dann gemäß zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg B$ nicht wahr. Weil die Aussage A nicht wahr sein könnte, müsste gemäß der ersten Zeile derselben Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ jedoch wahr sein. Da nun die Aussage $\neg A$ wahr sein müsste, die Aussage $\neg B$ jedoch nicht wahr könnte, könnte gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$$

ebenfalls nicht wahr sein. Da diese Aussage also nicht wahr sein könnte, müsste die gesamte Aussage

$$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A)$$

aufgrund der Abkürzungsregel 11 der Implikation eben trotzdem wahr sein. Darum meine ich schließen zu können, dass es keine entsprechende Aussagen A, B derart geben kann, dass die Aussage

$$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A)$$

nicht wahr wäre. Gemäß dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten glaube ich darum sagen zu können, dass die Behauptung für alle möglichen, sprich in sich und bezüglich den anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfreien Aussagen wahr sein muss. Also meine ich, den Satz mit rein sprachlichen Mitteln noch einmal bewiesen zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Skeptikerinnen und Skeptiker der zweiwertigen Logik (vergleiche mit den Bemerkungen zum Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten) verwenden diesen Satz übrigens nicht, da sie argumentieren, dass es noch andere Möglichkeit der Wahrheit gebe als bloß „wahr“ und „nicht wahr“ (oder noch schlimmer: als „falsch“). Ob Du den Widerspruchsbeweis ablehnst oder nicht, bleibt natürlich Dir überlassen. Obwohl der Weg über die Aussagen, welche sich nicht mit dem Widerspruchsbeweis beweisen lassen, immer „steiniger“ ist als derjenige, welcher bequem den Widerspruchsbeweis benutzt. Ich werde ihn benutzen.

Ich möchte jetzt trotzdem noch den anderen Satz des logischen Widerspruchs formulieren und beweisen:

SATZ 21. Es seien A und B Bezeichnungen von logischen Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann gilt die Aussage

$$(\neg A \Rightarrow \neg B) \wedge B \Rightarrow A$$

BEWEIS. Angenommen, die Aussage sei nicht wahr. Gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 wäre dies der Fall, falls die Aussage

$$(\neg A \Rightarrow \neg B) \wedge B$$

wahr, die Aussage A jedoch nicht wahr wäre. Da die Aussage A nicht wahr sein könnte, wäre gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 die Aussage $\neg A$ wahr. Da die Aussage

$$(\neg A \Rightarrow \neg B) \wedge B$$

wahr sein müsste, müsste auch die Aussage B wahr sein. Ansonsten wäre gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(\neg A \Rightarrow \neg B) \wedge B$$

nicht wahr - im Widerspruch zur Voraussetzung. Da jedoch die Aussage B wahr sein müsste, wäre in diesem Fall die Aussage

$$\neg B$$

gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation nicht wahr. Da nun die Aussage $\neg A$ wahr sein müsse, die Aussage $\neg B$ jedoch nicht wahr sein könnte, wäre die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

TABELLE 54. 1. Teil 1. Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	1	1
4	0	0	1

TABELLE 55. 2. Teil 1. Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch

Aussage/ Fall Nr.	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \wedge B$	Behauptung
1	0	1
2	0	1
3	0	1
4	1	1

TABELLE 56. 1. Teil 2. Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$
1	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$
2	$\neg A$	$\neg(\neg B)$	$\neg((\neg A) \Rightarrow (\neg B))$
3	$\neg(\neg A)$	$\neg B$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$
4	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$	$(\neg A) \Rightarrow (\neg B)$

gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nicht wahr und darum die Aussage

$$(\neg A \Rightarrow \neg B) \wedge B$$

gemäß dem Minimumprinzip entgegen der Voraussetzung eben trotzdem nicht wahr. Also folgere ich, dass es keine Aussagen A und B derart geben kann, so dass die Aussage

$$(\neg A \Rightarrow \neg B) \wedge B \Rightarrow A$$

nicht wahr sein kann. Gemäß dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten muss darum diese Aussage für alle in sich widerspruchsfreien Aussagen A sowie B wahr sein. Darum meine ich an dieser Stelle, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben.

Ich möchte den Beweis trotzdem noch einmal tabellarisch führen. Diesen habe ich in den

In den Tabellen 56 respektive 57 habe ich den Beweis des Satzes formaler aufgeschrieben. In den Tabellen 58 sowie 59 habe ich die Verweise des Beweises aufgeschrieben. ■

TABELLE 57. 2. Teil 2. Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch

Aussage/ Fall Nr.	$(B \Rightarrow A) \wedge B$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \wedge B \Rightarrow B \Rightarrow A$
1	$\neg((B \Rightarrow A) \wedge B)$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow B \Rightarrow A$
2	$\neg((B \Rightarrow A) \wedge B)$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow B \Rightarrow A$
3	$\neg((B \Rightarrow A) \wedge B)$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow B \Rightarrow A$
4	$(B \Rightarrow A) \wedge B$	$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow B \Rightarrow A$

TABELLE 58. 1. Teil Verweise Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile

TABELLE 59. 2. Teil Verweise Beweis 2. Satz vom logischen Widerspruch

Definition/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	3. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

Ich möchte nun eine kleine Anwendung des Satzes des logischen Widerspruchs aufschreiben. Es sei p eine gerade Zahl größer als Null, welche mit sich selbst multipliziert gerade und kleiner als 10 ist. Welche Zahl ist damit gemeint? Wenn von geraden Zahlen gesprochen wird, dann kannst Du davon ausgehen, dass damit mindestens ganze Zahlen (0, -1, 1, -2, 2, -3, 3, -4, 4 und so weiter) verwendet werden sollen. Ich weiß, ich hätte das „fairerweise“ bei der „Aufgabenstellung“ sagen sollen. Eine gerade Zahl x ist eine solche, welche bei Division durch 2 keinen Rest besitzt. Genauer: Es gibt eine andere ganze Zahl

y (y kann also den Wert 0, -1, 1, -2, 2, -3, 3 und so weiter besitzen), so dass gilt: $y = 2 \cdot x$. Um zu finden, welche Zahl oder welche Zahlen gesucht sein könnten, gehe ich einmal den einfachen Weg und rechne es aus:

$$\begin{aligned} 1 \cdot 1 &= 1 \\ 2 \cdot 2 &= 4 \\ 3 \cdot 3 &= 9 \\ 4 \cdot 4 &= 16 \\ 5 \cdot 5 &= 25 \\ 6 \cdot 6 &= 36 \\ 7 \cdot 7 &= 49 \\ 8 \cdot 8 &= 64 \\ 9 \cdot 9 &= 81 \end{aligned}$$

Wie Du vermuten kannst (ich verzichte hier auf einen exakten Beweis, der wird später natürlich nachgeliefert), muss für alle ganzen Zahlen z , welche größer oder gleich 4 sind, gelten, dass $z \cdot z > 10$ ist. Dann bleiben noch 1, 2, respektive 3 als mögliche Kandidaten für die gesuchte Zahl übrig. Wäre die Zahl jetzt 1, dann wäre ihr Quadrat (also das Produkt von 1 mit sich selbst) wieder 1. Dies ist jedoch eine ungerade Zahl, denn

$$1 = 2 \cdot 0 + 1$$

Darum kann die gesuchte Zahl nicht 1 sein. Dies ist jetzt aber ein Beispiel für einen Widerspruchsbeweis, in dem die Aussage mit dem Symbol A ist: „1 ist nicht die gesuchte Zahl“. B ist dann die Aussage: „Das Quadrat der Zahl 1 ist kleiner als 10 und gerade“. Die Negation von der Aussage A ist: „Es gilt nicht, dass 1 nicht die gesuchte Zahl ist.“ Gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation ist die Negation von A äquivalent zur Aussage: „1 ist die gesuchte Zahl“. Die Negation der Aussage B lautet: „Es gilt nicht, dass das Quadrat von 1 kleiner als 10 und gerade ist“. Da die Aussage B wahr ist (da das Quadrat von 1 ungerade ist), muss gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation gelten, dass die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

wahr. In Worten: „Ist 1 die gesuchte Zahl, dann gilt nicht, dass das Quadrat von 1 kleiner als 10 und gerade ist“. Da ich jedoch annehme, dass die Aussage B gelten muss, kann ich gemäß der zweiten Version des Satzes 21 des Satzes des logischen Widerspruchs folgern, dass gilt

$$(\neg A \Rightarrow \neg B) \wedge B \Rightarrow A$$

In Worten: „Wäre die gesuchte Zahl 1 dann würde daraus folgern, dann wäre das Quadrat von 1 nicht zugleich kleiner 10 und gerade - im Gegensatz zur Voraussetzung. Daraus folgt, dass A nicht die gesuchte Zahl sein kann.“

Natürlich wärest Du sicher auf darauf gekommen. Jedoch erscheint es mir zweckmäßig, dies exemplarisch für ein Beispiel zu demonstrieren. Nehme ich dagegen 2, dann ist das Quadrat der Zahl ($4 = 2 \cdot 2$) kleiner und gerade. Also habe ich eine Zahl gefunden, welche die gesuchten Eigenschaften bestimmt. Nehme ich jetzt 3, dann ist das Quadrat der Zahl zwar immer noch kleiner als 9, jedoch ist das Quadrat wieder ungerade ($9 = 2 \cdot 4 + 1$). Darum habe ich genau eine Zahl gefunden, welche die gewünschten Eigenschaften besitzt. Es hätte jedoch auch gut sein können, dass ich keine, mehrere oder beliebig viele Zahlen mit der gewünschten Eigenschaft gefunden hätte. Ich weiß übrigens nicht, wie ich auf die Schnelle einen Beweis finden könnte, welcher auf den Widerspruchsbeweis verzichtet.

20.8. Aus Konjunktion folgt Disjunktion

Ich habe im Kapitel 10 die Konjunktion und im Kapitel 13 die Disjunktion definiert. Dann gilt der folgende logische Satz:

SATZ 22. (*Konjunktions-Disjunktionssatz*) Sind A respektive B Symbole für Aussagen, dann gilt:

$$(A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)$$

In der formalen Schreibweise wären die Klammern nicht notwendig, denn sowohl die Konjunktion wie auch die Disjunktion haben eine höhere Priorität als die Implikation („Schlussfolgerung“). In Worten bedeutet dieser Satz: Falls die Aussagen A und B beide wahr sind, dann ist die Aussage A oder die Aussage B wahr. Ich nehme nicht an, dass Dich dieser Satz erstaunt. Er ist jedoch manchmal ganz nützlich. Dies ist eine eine Art „Abschätzung“ der logischen Art. Diese Art der Abschätzung ist zwar recht grob, jedoch dennoch oftmals genügend. Wahrscheinlich widerspricht die Aussage ein wenig dem sogenannten „gesunden Menschenverstand“, indem ich nicht mehr sage, dass die Aussage A und die Aussage B gelten, sondern nur noch, dass die Aussage A oder die Aussage B gilt. Dann vermute ich, dass Du Dir sagst: „Warum soll jetzt A oder B gelten? Es gelten doch beide Aussagen“. Eine Falle wäre es jedoch, wenn Du Dir denken würdest: „Dann gelten also entweder A oder B , jedoch nicht beide Aussagen“. Nein, so ist es nicht gemeint. Falls A und B wahre Aussagen sind, dann gilt die Aussage A , oder es gilt die Aussage B , oder es gelten die Aussagen A und B . Ich mache ein Beispiel. Es sei A das Symbol der Aussage: „Viele Menschen können sehen“. B sei das Symbol der Aussage: „Viele Menschen können hören“. Da sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B m.E.¹⁶ wahr sind, gilt die Konjunktion der beiden Aussagen ($A \wedge B$). Dann gilt aber auch die Disjunktion der beiden Aussagen ($A \vee B$), ausformuliert: „Viele Menschen können sehen oder viele

¹⁶ „m.E.“ ist die Abkürzung für „meines Erachtens“

TABELLE 60. 1. Beweis Folgerung der Disjunktion aufgrund der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \vee B$	$(A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)$
1	0	0	1
2	0	1	1
3	0	1	1
4	1	1	1

Menschen können hören“. Sprachlich würde das wohl eher so umformuliert: Viele Menschen können sehen oder hören. Eventuell regt sich bei Dir Widerstand in dem Sinn, als Du Dich fragst: Wieso soll ich davon reden, dass viele Menschen sehen oder hören können, wenn viele Menschen sehen und hören können? Aber das hat schon seinen Grund, wie ich später darzulegen versuche.

Jetzt möchte ich zeigen, wie dieser Satz hergeleitet werden könnte:

BEWEIS. Da ich ein einfaches Gemüt bin, möchte ich zuerst wieder einmal mit einem Widerspruchsbeweis die Richtigkeit des Satzes herleiten. Angenommen, der Satz wäre nicht wahr. Dann müsste aufgrund der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage $A \vee B$ nicht wahr, die Aussage $A \wedge B$ jedoch wahr sein. Dies ist jedoch nicht möglich. Denn die Aussage $A \vee B$ ist gemäß der Definition 13.0.1 genau dann nicht wahr, falls sowohl A wie auch B nicht wahr sind. Dann ist jedoch die Aussage $A \wedge B$ gemäß der ersten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion ebenfalls nicht wahr. Also ist auch in diesem Fall die Aussage $(A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)$ gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 wieder wahr. In anderen Fällen ist entweder A oder B wahr. Somit ist gemäß des Maximumprinzip 13 der Disjunktion bereits wahr. Also ist gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Behauptung bereits wieder bewiesen.

Nun gut, vielleicht traust Du meinem Geplapper nicht. Darum möchte ich den Beweis noch auf die „hirnlose Art“ führen. In der Tabelle 60 habe ich den Beweis so aufgeschrieben, wie Du ihn wahrscheinlich in den seriösen Mathebüchern finden könntest. Tabelle 61 zeigt einen Beweis auf meine Art. In der Tabelle 62 habe ich die Definitionen aufgeschrieben, welche für den Beweis verwendet wurden. Da ich oben ein Beispiel für den Satz gemacht habe, verzichte ich darauf, noch eine Anwendung des Satzes zu zeigen. ■

Ich werde noch ein paar Sätze auflisten, welche ich verwenden werde. Ich habe jedoch bei der Überarbeitung des Textes bemerkt, dass mir die Beispiele der Anwendungen der Sätze ausgegangen sind. Nun kommt insofern eine „Durststrecke“, als ich in einem ersten Schritt die logischen Sätze bloß aufschreibe. Falls Du diese Zeilen überfliegst, dann

TABELLE 61. 2. Beweis Folgerung der Disjunktion aufgrund der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \vee B$	$(A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)$
1	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \vee B)$	$(A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)$
2	$\neg(A \wedge B)$	$A \vee B$	$(A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)$
3	$\neg(A \wedge B)$	$A \vee B$	$(A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)$
4	$A \wedge B$	$A \vee B$	$(A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)$

TABELLE 62. Verweise Beweis Folgerung der Disjunktion aufgrund der Konjunktion

Definition/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

wird dies eine Glaubensfrage der anderen Art. Ich hoffe, dass Du mir glaubst, dass es Sinn macht, diese logischen Sätze aufzulisten, weil ich davon überzeugt bin, dass sie auch gegebenenfalls sinnvoll eingesetzt werden können. Jedoch fühle ich mich im Moment ausschließlich in der Lage, Dir die Sätze anzugeben, jedoch nicht, anzugeben, ob und wenn ja diese auch angewendet werden.

20.9. Äquivalenz, Implikation und Replikation

Oder auf eine andere Art formuliert: Was ist der Satz der Äquivalenz von Äquivalenz einerseits und einer Implikation und einer Replikation andererseits? Was immer es ist: Die Bezeichnung des logischen Satzes ist eine ad Hoc Bezeichnung. Dies bedeutet, dass Du diesen Satz so nicht in der mathematischen Literatur finden wirst. Gemeint ist der folgende logische Satz:

SATZ 23. *Es seien A und B Symbole für zwei Aussagen. Dann gilt*

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$$

BEWEIS. Angenommen, die Äquivalenz $A \Leftrightarrow B$ sei wahr. Dann können die Aussagen A und B gemäß der Definition 14.0.1 der Äquivalenz beide wahr oder nicht wahr sein. Sind beide Aussagen wahr, dann gelten gemäß der vierten Zeilen der Definitionen 11.0.1 der Schlussfolgerung sowie der Definition 12.0.2 der Replikation sowohl die Aussagen

$$A \Rightarrow B$$

und

$$A \Leftarrow B$$

Das bedeutet, dass in diesem Fall gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion der Aussagen ebenfalls wahr sein muss. In diesem Fall ist also die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B)$$

wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ist die gesamte Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$$

ebenfalls wahr und dieser Fall bewiesen.

Sind A und B jedoch nicht wahr, dann gelten gemäß der ersten Zeilen der Definitionen 11.0.1 der Implikation wie auch der Definition 12.0.2 der Replikation die Aussagen

$$A \Rightarrow B$$

und

$$A \Leftarrow B$$

Somit kann ich wiederum folgern, dass in diesem Fall ebenfalls gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion der Aussagen ebenfalls wahr sein muss. In diesem Fall ist also erneut die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B)$$

wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ist die gesamte Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$$

ebenfalls wiederum wahr und dieser ebenfalls Fall bewiesen.

Nun sei die Äquivalenz $A \Leftrightarrow B$ nicht wahr. Dann muss gemäß der Definition der Äquivalenz eine der beiden Aussagen wahr, die andere jedoch nicht wahr sein. Ist die Aussage A nicht wahr, die Aussage B jedoch schon, dann ist die Replikation $A \Leftarrow B$ gemäß der zweiten Zeile der Definition 12.0.2 der Replikation nicht wahr. Ist die Aussage A jedoch wahr, die Aussage B hingegen nicht, dann ist gemäß der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage $A \Rightarrow B$ nicht wahr. Das bedeutet aufgrund des Minimumprinzip 10 der Konjunktion, dass die Konjunktion der beiden Aussagen in diesen Fällen ebenfalls nicht wahr sein kann. Da jedoch die Aussage $(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B)$ in diesem Fall ebenfalls nicht wahr ist, ist die gesamte Aussage der Äquivalenz von Äquivalenz und Implikation wiederum wahr. Damit wäre der Beweis erbracht.

TABELLE 63. 1. Teil 1. Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$A \Leftarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B)$
1	1	1	1	1
2	0	1	0	0
3	0	0	1	0
4	1	1	1	1

TABELLE 64. 2. Teil 1. Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$
1	1
2	1
3	1
4	1

TABELLE 65. 1. Teil 2. Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$A \Leftarrow B$
1	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$A \Leftarrow B$
2	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \Leftarrow B)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$A \Leftarrow B$
4	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$A \Leftarrow B$

Nun ist es gut möglich, dass Du mir entweder nicht folgen willst oder nicht kannst, weil Du meine Formulierungen zu umständlich findest. In diesem Fall empfehle ich Dir, die Tabellen 63 bis 66 zu überfliegen, in welchen die Aussagen zusammen mit den Verweisen auf die entsprechenden Definitionen noch einmal aufgeführt sind.



Wieder mache ich ein Beispiel zum Beweis: Es seien M und N zwei Mengen. Dann sind diese Mengen genau dann gleich, falls jedes Element der ersten Menge in der zweiten Menge und jedes Element der zweiten Menge in der ersten Menge ist. Es ist gut möglich, dass Du auf die Schnelle nicht begreifst, was der Satz der Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen mit der Mengengleichheit verbinden soll. Dies werde ich an anderer Stelle zu zeigen versuchen. An dieser Stelle sei

TABELLE 66. 2. Teil 2. Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$
1	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$
2	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$
3	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$
4	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B))$

TABELLE 67. 1. Tabelle Verweise Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen

Definition/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 12.0.2 der Replikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 68. 2. Tabelle Verweise Beweis Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen

Definition/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

einfach gesagt, dass der logische Satz für die Beweistechnik unentbehrlich ist. Denn dadurch wird es möglich, zu zeigen, dass zwei Aussagen logisch gleichwertig und in diesem Sinn eben äquivalent sind. Der Satz ist irgendwie vertrackt. Denn im Unterschied zu den meisten logischen Sätzen vorher verwendet er keine Schlussfolgerung als Verknüpfung der zwei Teile der übergeordneten Aussage, sondern eine Äquivalenz. Denn diese Äquivalenz, und das ist eben der Witz am Ganzen, sind ja aufgrund des Satzes eine Implikation und eine Replikation.

TABELLE 69. 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Leftarrow A$	Behauptung
1	1	1	1
2	1	1	1
3	0	0	1
4	1	1	1

TABELLE 70. 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Leftarrow A$	Behauptung
1	$A \Rightarrow B$	$B \Leftarrow A$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftarrow A)$
2	$A \Rightarrow B$	$B \Leftarrow A$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftarrow A)$
3	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(B \Leftarrow A)$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftarrow A)$
4	$A \Rightarrow B$	$B \Leftarrow A$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftarrow A)$

TABELLE 71. Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Replikation

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

20.10. Zusammenhang Implikation und Replikation

Dieses Kapitel ist eigentlich überflüssig. Aber ich möchte Dir trotzdem zeigen, dass folgender Satz gilt:

SATZ 24. *Es seien $A, B \in \Omega$, also Symbolen von Aussagen, welche in sich selbst sowie in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei sein. Dann gilt*

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftarrow A)$$

BEWEIS. Der Beweis ist in den Tabellen [69](#) sowie [70](#), die Verweise unter der Tabelle [71](#) abgelegt.



Dieser Satz ist die Einlösung einer meiner schier unzähligen Versprechen, welche ich im Verlauf meines bisherigen Lebens gegeben und in erdrückend großer Anzahl nicht eingelöst habe. Ich habe bei der Definition der Replikation bei der Aussage 12.0.1 angekündigt, dass ich diesen Zusammenhang noch einmal erbringen möchte. Dies hätte ich hiermit getan. Auch dieser Satz besitzt übrigens eine alternative Formulierung:

SATZ 25. *Es seien A und B Symbole von Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

BEWEIS. Die Replikation ist gemäß der Definition 12.0.2 der Replikation genau dann nicht wahr, falls die Aussage A nicht wahr, die Aussage B jedoch wahr ist. Die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

ist gemäß der Definition 11.0.1 genau dann nicht wahr, falls die Aussage $\neg A$ wahr, die Aussagen $\neg B$ jedoch nicht wahr ist. Die Aussagen $\neg A$ ist gemäß der Definition 8.0.2 der Negation genau dann wahr, falls die Aussage A nicht wahr ist. Die Aussage $\neg B$ ist gemäß der Definition 8.0.2 der Negation genau dann nicht wahr, falls die Aussage B wahr ist. Somit ist die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

genau dann nicht wahr, falls die Aussage A nicht wahr, die Aussage B jedoch wahr ist. Das ist jedoch genau der gleiche Fall, in welchem die Replikation von B nach A nicht wahr ist. Also muss gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz 60 auch die Äquivalenz

$$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

wahr sein. Damit meine ich jedoch den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. Jedoch habe ich (ohne es ausdrücklich zu schreiben) den abgeschwächten Satz 12 der doppelten Negation verwendet, indem ich schließe, dass alle Aussagen wahr sind, falls ich zeigen kann, dass sie nicht nicht wahr sind.

Damit ich mich nicht verrechne, möchte ich den Beweis noch einmal berechnen. Diesen Beweis habe ich einerseits in den Tabellen 72 sowie 73 und andererseits in den Tabellen 73 sowie 75 abgelegt. Schlussendlich sind in den Tabellen 75 sowie 77 die Verweise abgelegt. ■

In der Tabelle 78 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

TABELLE 72. 1. Teil 1. Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$\neg A$	$\neg B$
1	1	1	1
2	0	1	0
3	1	0	1
4	1	0	0

TABELLE 73. 2. Teil 1. Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \Rightarrow \neg B$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	1	1

TABELLE 74. 1. Teil 2. Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$\neg A$	$\neg B$
1	$A \Leftarrow B$	$\neg A$	$\neg B$
2	$\neg(A \Leftarrow B)$	$\neg A$	$\neg(\neg B)$
3	$A \Leftarrow B$	$\neg(\neg A)$	$\neg B$
4	$A \Leftarrow B$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$

TABELLE 75. 2. Teil 2. Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$
1	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$
2	$\neg(\neg A \Rightarrow \neg B)$	$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$
3	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$
4	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$

TABELLE 76. 1. Teil Verweise Beweis des alternativen Satzes des Zusammenhangs von Replikation und Implikation

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Replikation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 77. 2. Teil Verweise Beweis des Zusammenhangs von Implikation und Replikation

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 14.0.1 der Negation
1	4. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

TABELLE 78. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
12	doppelte Negation abgeschwächte Form
60	Aequivalenz Negations Satz

Als nächstes möchte ich Distributivgesetze in der Logik besprechen. Ich hoffe, Du findest das auch ein wenig interessant.

20.11. Distributivgesetz von Implikation und Konjunktion

Was ist ein Distributivgesetz? Ich habe kurz nachgeschaut, was „distributiv“ bedeutet. So wie ich es gesehen habe, bedeutet dies in etwa so viel wie „die Verteilung betreffend“. Das Distributivgesetz kann meines Erachtens am Besten mit der Addition und Multiplikation von Zahlen gezeigt werden. Es gilt beispielsweise

$$5 \cdot (1 + 2) = 5 \cdot 3 = 15$$

Jedoch ist auch auch

$$5 \cdot (1 + 2) = 5 \cdot 1 + 5 \cdot 2 = 5 + 10 = 15$$

Also kommt es nicht darauf an, ob ich zuerst $1+2$ addiere und dann mit 5 multipliziere oder zuerst 5 mit 1 multipliziere, 5 mit 2 multipliziere

TABELLE 79. 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Kommutativität von Implikation und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$B \wedge C$	$A \Rightarrow B \wedge C$	$A \Rightarrow B$
1	0	1	1
2	0	1	1
3	0	1	1
4	1	1	1
5	0	0	0
6	0	0	0
7	0	0	1
8	1	1	1

und dann addiere. Also verhält sich sozusagen die Multiplikation ähnlich wie die Implikation und die Addition ähnlich wie die Konjunktion. Doch wie lautet jetzt der Satz genau?

SATZ 26. *Es seien jetzt A , B respektive C Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$$

Das bedeutet, dass aus der Aussage A die Aussagen B und C genau dann folgen, falls aus der Aussage A die Aussage B und aus der Aussage A die Aussage C folgt. Ich kann die Reihenfolge der Implikation und der Konjunktion miteinander vertauschen. Es kommt also nicht darauf an, ob ich zuerst die Konjunktion der Aussagen B und C beweise und anschließend zeige, dass die Implikation der Aussage A zur Konjunktion von B und C gilt, oder ob ich zuerst zeige, dass die Aussage A sowohl die Aussage B wie auch die Aussage C impliziert.

BEWEIS. Um die Behauptung der Äquivalenz zu beweisen, stelle ich wieder die Wahrheitstabellen auf: Für die Beweise siehe Tabellen 79 sowie 80 einerseits für den einen sowie die Tabellen 81 und 82 andererseits für den anderen Beweis. Für die Verweise siehe Tabellen 83 sowie 84.

Und wie steht es mit den Klammern, braucht es diese? Ja, diese sind nötig. Ich möchte den Beweis unter dem Lemma 154 erbringen, weil er recht aufwändig, jedoch ziemlich unergiebig ist.

Ich möchte den Beweis noch mit Worten führen. Die Aussage $A \Rightarrow (B \wedge C)$ ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr und die Aussage $B \wedge C$ nicht wahr ist. Die Aussage $B \wedge C$ ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion genau dann nicht wahr, falls die Aussagen B oder C nicht wahr sind. Dann ist also die Aussage $A \Rightarrow (B \wedge C)$ also genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr ist, die Aussagen B oder C

TABELLE 80. 2. Teil 1. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(A \Rightarrow C)$	Behauptung
1	1	1	1
2	1	1	1
3	1	1	1
4	1	1	1
5	0	0	1
6	1	0	1
7	0	0	1
8	1	1	1

TABELLE 81. 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$B \wedge C$	$A \Rightarrow (B \wedge C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
1	$\neg(B \wedge C)$	$A \Rightarrow (B \wedge C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
2	$\neg(B \wedge C)$	$A \Rightarrow (B \wedge C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
3	$\neg(B \wedge C)$	$A \Rightarrow (B \wedge C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
4	$B \wedge C$	$A \Rightarrow (B \wedge C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
5	$\neg(B \wedge C)$	$\neg(A \Rightarrow (B \wedge C))$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(A \Rightarrow C)$
6	$\neg(B \wedge C)$	$\neg(A \Rightarrow (B \wedge C))$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$A \Rightarrow C$
7	$\neg(B \wedge C)$	$\neg(A \Rightarrow (B \wedge C))$	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \Rightarrow C)$
8	$B \wedge C$	$A \Rightarrow (B \wedge C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$

jedoch nicht wahr sind. Auf der anderen Seite ist die Aussage $A \Rightarrow B$ genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr ist. Die Aussage $A \Rightarrow C$ ist genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr und die Aussage C nicht wahr ist. Also ist der Ausdruck $(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$ genau dann nicht wahr, falls die Aussagen A wahr wahr ist, die Aussage B jedoch nicht, oder aber falls die Aussage A wahr ist, die Aussage C jedoch nicht. Damit die gesamte Aussage nicht wahr ist, muss also die Aussage A auf jeden Fall wahr sein. Weiter können eine der Aussagen B oder C nicht wahr sein. Dies sind jedoch die genau gleichen Fälle, in welchen $A \Rightarrow (B \wedge C)$ nicht wahr sind. Wenn ich mit dem abgeschwächten Satz 14 des ausgeschlossenen Dritten argumentiere, dass alle Aussage wahr sein müssen, falls sie nicht wahr sein können, kann ich den Beweis der Behauptung als bewiesen betrachten. Darum erlaube ich mir an dieser Stelle, auf die weitere Beweisführung zu verzichten (um es so kompliziert auszudrücken). Oder auf gut Deutsch: Darum ist der Beweis beendet. ■

TABELLE 82. 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
1	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
2	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
3	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
4	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
5	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
6	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
7	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
8	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$

TABELLE 83. 1. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion

Definition/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
7	3. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

In der Tabelle [85](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Nun, ich muss gestehen, dass mir im Moment keine Anwendung dieses Satzes einfällt. Aber vielleicht stoße ich noch auf eine Anwendung dieses Satzes, wer weiß? Falls Du ein Satz kennenlernen möchtest, in

TABELLE 84. 2. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Konjunktion

Definition/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
7	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 85. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
14	ausgeschlossener Dritter schwacher Satz
154	Beispiel nicht äquivalente Aussagen

welchem zwei Operationen nicht einem Distributivgesetz folgen, dann möchte ich Dich auf den Satz 28 verweisen.

Jedoch, und das finde ich ein wenig verwirrend, gehorcht die Kombination von Implikation und Disjunktion ebenfalls dem Distributivgesetz. Das möchte ich im nächsten Abschnitt beschreiben.

20.12. Distributivgesetz von Implikation und Disjunktion

Auch dieser Satz verhält sich so, wie Du es Dir wahrscheinlich vorstellst. Er funktioniert genau gleich wie derjenige Satz, welchen ich im vorhergehenden Abschnitt vorgestellt habe. Jedoch mit dem Unterschied, dass anstelle der Konjunktion die Disjunktion verwendet wird:

SATZ 27. *Es seien A , B sowie C die Metasymbole dreier beliebigen Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gehorcht die Kombination der Implikation und Disjunktion dem Distributivgesetz. Es gilt also:*

$$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$$

Es spielt also wiederum keine Rolle, ob ich zeige, dass aus der Aussage A die Aussage B oder aus der Aussage A die Aussage C folgt, oder ob ich zeige, dass aus der Aussage A die Aussage B oder die Aussage C folgt. Wieder interessiere ich mich eigentlich mehr dafür, wieso dies funktioniert, als dass es mir wichtig ist, zu zeigen, dass es funktioniert. Darum möchte ich für einmal zuerst den sprachlichen Beweis

erbringen und erst anschließend den Beweis mittels Wahrheitstabellen aufschreiben:

BEWEIS. Die Implikation

$$A \Rightarrow (B \vee C)$$

ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation genau dann nicht gültig, falls die Aussage A wahr ist, jedoch sowohl die Aussage $B \vee C$ nicht wahr ist. Gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion ist die Aussage $A \vee B$ genau dann nicht wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage B wahr sind. Darum muss ich jetzt zeigen, dass genau in diesem Fall die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$$

nicht wahr ist. Ist die Aussage A wahr, sind jedoch die Aussagen B und C nicht wahr, dann sind nach der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation sowohl die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wie auch die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

nicht wahr. Also ist nach der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$$

nicht wahr. Ich möchte nun überlegen, unter welchen Umständen die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$$

nicht wahr ist. Gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion ist diese Aussage genau dann nicht wahr, falls weder die Aussage $A \Rightarrow B$ noch die Aussage $A \Rightarrow C$ wahr ist. Die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr ist, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Ebenso ist die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

gemäß der gleichen dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage C jedoch nicht wahr ist. Also ist der einzige Fall, in welchem die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$$

nicht wahr ist, derjenige, in welchem die Aussage A wahr ist, die Aussagen B sowie C jedoch nicht wahr sind. Das ist jedoch genau der gleiche Fall, in welchem die Aussage

$$A \Rightarrow (B \vee C)$$

TABELLE 86. 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$B \vee C$	$A \Rightarrow$ $B \vee C$	$A \Rightarrow B$
1	0	1	1
2	1	1	1
3	1	1	1
4	1	1	1
5	0	0	0
6	1	1	0
7	1	1	1
8	1	1	1

nicht wahr ist. Gemäß dem abgeschwächten Satz 14 des ausgeschlossenen Dritten behaupte ich, dass die Aussagen genau dann wahr sein müssen, falls ich zeigen kann, dass sie nicht nicht wahr sein können. Also meine ich, dass die beiden Aussagen

$$A \Rightarrow (B \vee C)$$

sowie

$$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$$

gleichbedeutend (äquivalent) sind. Also glaube ich, damit zeigen zu können, dass in den gleichen Fällen die Aussagen

$$A \Rightarrow (B \vee C)$$

sowie

$$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$$

wahr respektive nicht wahr sind. Somit folgere ich daraus, dass die beiden Aussagen äquivalent sein müssen. Darum meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben.

Aber ich möchte jetzt den ganzen Beweis trotzdem noch einmal mittels Wahrheitstafeln aufschreiben (vergleiche mit den Tabelle 86 sowie Tabelle 87). Wenn die Behauptung bewiesen wird, indem die Aussagen hingeschrieben werden, dann gilt der Beweis, so wie er in den Tabellen 88 sowie 89 aufgeschrieben ist. Die Verweise der Beweise werden in den Tabellen 90 sowie 91 aufgelistet. Weil ich glaube, den Beweis noch einmal erbracht zu haben, beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung.

■

In der Tabelle 92 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 93 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 87. 2. Teil 1. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \vee$ $(A \Rightarrow C)$	Behauptung
1	1	1	1
2	1	1	1
3	1	1	1
4	1	1	1
5	0	0	1
6	1	1	1
7	0	1	1
8	1	1	1

TABELLE 88. 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$B \vee C$	$A \Rightarrow (B \vee C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
1	$\neg(B \vee C)$	$A \Rightarrow (B \vee C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
2	$B \vee C$	$A \Rightarrow (B \vee C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
3	$B \vee C$	$A \Rightarrow (B \vee C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
4	$B \vee C$	$A \Rightarrow (B \vee C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$
5	$\neg(B \vee C)$	$\neg(A \Rightarrow (B \vee C))$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(A \Rightarrow C)$
6	$B \vee C$	$A \Rightarrow (B \vee C)$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$A \Rightarrow C$
7	$B \vee C$	$A \Rightarrow (B \vee C)$	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \Rightarrow C)$
8	$B \vee C$	$A \Rightarrow (B \vee C)$	$A \Rightarrow B$	$A \Rightarrow C$

Auch für diesen Satz muss ich im Moment passen, wenn es um ein gutes Beispiel gehen sollte. Ich hoffe, ich werde dies zu gegebener Zeit nachholen können.

Nun kommt sozusagen mein Lieblingssatz, wenn es um logische Sätze geht. Denn einerseits besitzt dieser Satz meines Erachtens eine wirklich wichtige Anwendung. Andererseits verblüfft er mich, weil er eine Disjunktion sozusagen in eine Konjunktion „verwandelt“. Jedoch lässt sich bekanntlich über den Geschmack vortrefflich streiten. Und ich hoffe selbstverständlich, dass Du nicht Deine Nase rümpfst, falls ich von einem „Lieblingssatz“ schreibe.

20.13. Disjunktion, Implikation und Konjunktion

Ich persönlich finde den nächsten Abschnitt insofern interessant, als er einen Weg zeigt, wie für alle Elemente einer Menge eine Aussage bewiesen werden kann. Doch ich möchte zuerst ein wenig ausholen:

TABELLE 89. 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$
1	$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$
2	$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$
3	$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$
4	$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$
5	$\neg((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$
6	$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$
7	$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$
8	$(A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$

TABELLE 90. 1. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion

Definition/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	2. Zeile	4. Zeile	3. Zeile
7	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

SATZ 28. Es seien A , B und C Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Also gilt

$$((A \vee B) \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$$

TABELLE 91. 2. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Kommutation von Implikation und Disjunktion

Definition/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
7	3. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 92. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
14	ausgeschlossener Dritter schwacher Satz

TABELLE 93. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
154	Beispiel nicht äquivalente Aussagen
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

BEWEIS. Ich möchte mir die Fälle überlegen, in welchen die Aussage

$$(A \vee B) \Rightarrow C$$

und die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$$

nicht wahr sind und dann zeigen, dass die beiden Aussagen in genau den gleichen Fällen nicht wahr sind. Falls dies der Fall ist, kann ich dann gemäß dem abgeschwächten Satz 14 des ausgeschlossenen Dritten folgern, dass die beiden Aussagen auch in genau den gleichen Fällen wahr sind. Also kann ich in diesem Fall die Äquivalenz der beiden Aussagen folgern und somit den Satz auf diese Art beweisen. Nun möchte ich mit meinen „Untersuchungen“ beginnen:

Die Aussage $(A \vee B) \Rightarrow C$ ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation genau dann nicht wahr, falls die Aussage $A \vee B$ wahr ist, die Aussage C jedoch nicht wahr ist. Die Disjunktion der Aussagen A sowie B (also die Aussage $A \vee B$) ist gemäß der Definition 11.0.1 der Implikation dann wahr, falls die Aussage A wahr ist, die Aussage B wahr ist oder beide Aussagen A und B wahr sind.

Zusammengefasst ist die Aussage $A \vee B \Rightarrow C$ als genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr ist, die Aussage B wahr ist oder die Aussagen A und B wahr sind, die Aussage C aber in jedem Fall nicht wahr ist.

Die Aussage $((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$ ist gemäß den ersten drei Zeilen der Definition 10.0.2 der Konjunktion genau dann nicht wahr, falls die Aussage $A \Rightarrow C$ nicht wahr ist, die Aussage $B \Rightarrow C$ nicht wahr oder beide Aussagen (sowohl die Aussage $A \Rightarrow C$ wie auch die Aussage $B \Rightarrow C$) nicht wahr sind. Die Aussage $A \Rightarrow C$ ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nicht wahr, falls die Aussage A ist, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Die Aussage $B \Rightarrow C$ ist gemäß der gleichen (dritten) Zeilen der gleichen Definition 11.0.1 der Implikation genau dann nicht wahr, falls die Aussage B wahr ist, die Aussage C jedoch nicht wahr ist. Zusammengefasst ist die Aussage $((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$ also genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr ist, die Aussage B wahr ist oder beide Aussagen A und B wahr sind, die Aussage C jedoch nicht wahr ist.

Nun vergleiche ich diese Fälle mit denjenigen Fällen, in welchem die Aussage

$$(A \vee B) \Rightarrow C$$

nicht wahr sind und sehe, dass es genau die gleichen Fälle sind. Gemäß dem abgeschwächten Satz 11 der doppelten Negation kann ich jetzt folgern, dass die beiden Aussagen

$$(A \vee B) \Rightarrow C$$

sowie

$$(A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$$

auch in den gleichen Fällen wahr sein müssen. Damit meine ich schließen zu können, dass die beiden Aussagen äquivalent sein müssen.

Ich hoffe, meine obigen Gedanken sind einigermaßen nachvollziehbar. Ich möchte jedoch den Satz noch „konventionell“, also auch mit Wahrheitstabellen beweisen, da er noch weiterhin wichtige Dienste leisten soll. Der Beweis ist in den Tabellen 94, 95, 96 sowie 97, die Verweise sind in den Tabellen 98 sowie 99 aufgeschrieben.



In der Tabelle 100 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Nun möchte ich zu zeigen versuchen, für was dies nützlich ist. Es sei

$$M = \{1, 2\}$$

In Worten: Die Menge, welche mit dem Symbol „ M “ beschrieben (bezeichnet, benannt) werde, bestehe aus den Elementen „1“ und „2“. Nun

TABELLE 94. 1. Teil 1. Beweis der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$A \vee B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$
1	0	1	1
2	0	1	1
3	1	0	1
4	1	1	1
5	1	0	0
6	1	1	1
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 95. 2. Teil 1. Beweis der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$B \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$	Behauptung
1	1	1	1
2	1	1	1
3	0	0	1
4	1	1	1
5	1	0	1
6	1	1	1
7	0	0	1
8	1	1	1

möchte ich zeigen, dass für alle Elemente m der Menge M gilt, dass $m \geq 1$ ist. Doch wie schreibe ich das korrekt auf? Wenn ich $m \in M$ als logische Aussage aufschreibe dann kann ich schreiben:

$$m \in M \Leftrightarrow m = 1 \vee m = 2$$

Ich kann meine Behauptung, dass für alle Elemente m aus der Menge gelten müssen, dass m größer oder gleich zwei ist, logisch korrekt so aufschreiben:

$$m \in M \Rightarrow m \geq 1$$

Wenn ich die Definition der Menge jetzt einfüge, dann bekommt die Aussage die folgende Gestalt

$$m \in \{1, 2\} \Rightarrow m \geq 1$$

oder, wenn ich das aufschreibe

$$m = 1 \vee m = 2 \Rightarrow m \geq 1$$

TABELLE 96. 1. Teil 2. Beweis der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$A \vee B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
1	$\neg(A \vee B)$	$A \vee B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
2	$\neg(A \vee B)$	$A \vee B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
3	$A \vee B$	$\neg(A \vee B \Rightarrow C)$	$A \Rightarrow C$	$\neg(B \Rightarrow C)$
4	$A \vee B$	$A \vee B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
5	$A \vee B$	$\neg(A \vee B \Rightarrow C)$	$\neg(A \Rightarrow C)$	$B \Rightarrow C$
6	$A \vee B$	$A \vee B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
7	$A \vee B$	$\neg(A \vee B \Rightarrow C)$	$\neg(A \Rightarrow C)$	$\neg(B \Rightarrow C)$
8	$A \vee B$	$A \vee B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$

TABELLE 97. 2. Teil 2. Beweis der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$	Behauptung
1	$(A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$	$(A \vee B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$
2	$(A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$	$(A \vee B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$
3	$\neg((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$	$(A \vee B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$
4	$(A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$	$(A \vee B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$
5	$\neg((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$	$(A \vee B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$
6	$(A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$	$(A \vee B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$
7	$\neg((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$	$(A \vee B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$
8	$(A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C)$	$(A \vee B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \wedge (B \Rightarrow C))$

TABELLE 98. 1. Tabelle Verweise des Beweises der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation

Definition/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 99. 2. Tabelle Verweise des Beweises der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
6	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 100. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
11	doppelte Negation
14	ausgeschlossener Dritter schwacher Satz

Also kann ich den obigen Satz 28 verwenden und erhalte die als zu überprüfende Aussage:

$$(m = 1 \Rightarrow m \geq 1) \wedge (m = 2 \Rightarrow m \geq 1)$$

Übrigens sind die Klammern an dieser Stelle wesentlich, da Du ansonsten die Aussage so lesen müsstest:

$$m = 1 \Rightarrow (m \geq 1 \wedge m = 2) \Rightarrow m \geq 1$$

Und das wäre weder eine richtige Aussage (da aus $m = 1$ nicht $m = 2$ folgt) noch die richtige Umformung. Doch zurück zur richtig umgeformten Behauptung. Ich muss also zeigen, dass gilt:

$$(m = 1 \Rightarrow m \geq 1) \wedge (m = 2 \Rightarrow m \geq 1)$$

Da für $m = 1$ gilt

$$1 \geq 1$$

ist die Aussage

$$m = 1 \Rightarrow m \geq 1$$

wahr. Und da für $m = 2$ gilt

$$2 \geq 1$$

ist die Aussage

$$m = 2 \Rightarrow m \geq 1$$

ebenfalls wahr. Somit gilt also die Aussage

$$(m = 1 \Rightarrow m \geq 1) \wedge (m = 2 \Rightarrow m \geq 1)$$

Also ist die einerseits die Aussage

$$(m = 1 \vee m = 2) \Rightarrow m \geq 1$$

sowie

$$m \in \{1, 2\} \Rightarrow m \geq 1$$

ebenfalls wahr. Schlussendlich kann ich also schreiben

$$m \in M \Rightarrow m \geq 1$$

Der Satz 28 der Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation kann auch auf Mengen mit mehr als zwei Elementen erweitert werden. Aber ich hoffe, Dir damit gezeigt zu haben, wie die Vertauschung von Disjunktion und Konjunktion unter der Implikation verwendet werden kann, damit Behauptungen für alle Elemente in einer Menge überprüft werden können. Wenn Du im Kapitel 25 nachschlägst, dann kannst Du erkennen, wie der Satz 28 für die Definition von Quantoren verwendet wird.

Und dann kommt noch die andere Art der Verknüpfung. Auch dies würde ich so nicht erwarten. Denn gefühlsmäßig ist eine Konjunktion immer einschränkender als die Disjunktion.

SATZ 29. *Es seien $A, B, C \in \Omega$, also Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$$

TABELLE 101. 1. Teil 1. Beweis der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \wedge B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$
1	0	1	1
2	0	1	1
3	0	1	1
4	0	1	1
5	0	1	0
6	0	1	1
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 102. 2. Teil 1. Beweis der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$B \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$	Behauptung
1	1	1	1
2	1	1	1
3	0	1	1
4	1	1	1
5	1	1	1
6	1	1	1
7	0	0	1
8	1	1	1

BEWEIS. Ich möchte den Satz zuerst wiederum mit bloßem Nachschlagen erbringen. Die Beweise sind in den Tabellen [101](#), [102](#), [103](#) sowie [104](#) abgelegt. Die Verweise kannst Du in den Tabellen [105](#) sowie [106](#) nachschlagen.

Nun folgt der Versuch eines sprachlichen Beweises des Satzes: Ich frage mich zuerst, welche Bedingungen gelten müssen, damit die Aussage

$$A \wedge B \Rightarrow C$$

nicht wahr sei. Gemäß der dritten Zeile der Definition [11.0.1](#) der Implikation ist dies genau dann der Fall, falls die Aussage $A \wedge B$ wahr, die Aussage C jedoch nicht wahr ist. Die Aussage $A \wedge B$ ist gemäß der vierten Zeile der Definition [10.0.2](#) der Konjunktion wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr ist. Insgesamt ist die Aussage

$$A \wedge B \Rightarrow C$$

also dann nicht wahr, falls die Aussagen A und B wahr sind, die Aussage C jedoch nicht wahr ist.

TABELLE 103. 1. Teil 2. Beweis der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \wedge B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
1	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
2	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
3	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$\neg(B \Rightarrow C)$
4	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
5	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge B \Rightarrow C$	$\neg(A \Rightarrow C)$	$B \Rightarrow C$
6	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$
7	$A \wedge B$	$\neg(A \wedge B \Rightarrow C)$	$\neg(A \Rightarrow C)$	$\neg(B \Rightarrow C)$
8	$A \wedge B$	$A \wedge B \Rightarrow C$	$A \Rightarrow C$	$B \Rightarrow C$

TABELLE 104. 2. Teil 2. Beweis der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$	Behauptung
1	$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$	$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$
2	$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$	$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$
3	$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$	$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$
4	$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$	$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$
5	$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$	$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$
6	$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$	$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$
7	$\neg((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$	$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$
8	$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$	$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$

TABELLE 105. 1. Tabelle Verweise des Beweises der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation

Definition/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	3. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 106. 2. Tabelle Verweise des Beweises der Vertauschung von Konjunktion und Disjunktion unter der Implikation

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
6	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

Weiter frage ich mich, unter welchen Umständen die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

nicht wahr ist. Gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion ist die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

genau dann nicht wahr, falls weder die Aussage $A \Rightarrow C$ noch die Aussage $B \Rightarrow C$ wahr ist. Die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage C jedoch nicht wahr ist. Die Aussage

$$B \Rightarrow C$$

ist gemäß der gleichen (dritten) Zeile der (gleichen) Definition 11.0.1 der Implikation ebenfalls genau dann nicht wahr, falls die Aussage B wahr, die Aussage C aber nicht wahr ist. Zusammengefasst ist die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

also genau dann nicht wahr, falls die Aussage A und B wahr sind, die Aussage C jedoch nicht. Ich kann das auch noch auf eine andere Art überlegen. Ist eine der beiden Aussagen A oder B wahr, dann ist gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation eine der Aussagen

$$A \Rightarrow C$$

oder

$$B \Rightarrow C$$

wahr. Also ist gemäß der letzten drei Zeilen der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

ebenfalls dann wahr, falls die Aussagen A oder B nicht wahr sind. Denn ist die Aussage A nicht wahr, dann ist gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

wahr. Also muss gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

wahr sein. Die gleiche Überlegung kann ich auch auf die Aussage B anwenden: Ist die Aussage B nicht wahr, dann ist gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$B \Rightarrow C$$

wahr. Gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion kann ich dann erneut schließen, dass die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

auch in diesem Fall wahr sein muss.

Auf der anderen Seite sind beide Aussagen

$$A \Rightarrow C$$

respektive

$$B \Rightarrow C$$

gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation wahr, falls die Aussage C wahr ist. Somit ist auch gemäß der vierten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

wahr, falls die Aussage C wahr ist.

Ich fasse also zusammen: Ist mindestens eine der beiden Aussage A oder B nicht wahr oder ist die Aussage C wahr, dann ist die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

wahr.

Nun kann ich gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 13 des ausgeschlossenen Dritten folgern, dass in allen Fällen die Aussage

$$(A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

also nur dann nicht wahr sein kann, falls sowohl die Aussagen A wie auch B wahr sind und aber die Aussage C nicht wahr ist.

Nun kann ich das Ergebnis meiner Überlegungen zusammenfassen: Die Bedingungen, unter welchen die Aussage

$$A \wedge B \Rightarrow C$$

wie auch die Aussage

$$A \Rightarrow C \vee B \Rightarrow C$$

nicht wahr sind, sind gleich. Beide Aussagen sind genau dann nicht wahr, falls beide Aussagen A und B wahr sind, die Aussage C jedoch nicht wahr ist. Gemäß dem abgeschwächten Satz 12 der doppelten Negation kann ich dann folgern, dass die beide Aussagen

$$A \wedge B \Rightarrow C$$

wie auch

$$A \Rightarrow C \vee B \Rightarrow C$$

also genau dann wahr sind, falls mindestens eine der beiden Aussagen A oder B nicht wahr oder aber die Aussage C wahr ist. Damit meine ich schließen zu können, dass beide Aussagen äquivalent, also gleichbedeutend sein müssen, mithin also die Aussage

$$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

gilt. Damit beende ich an dieser Stelle endlich die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 107 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Zu meinem eigenen Verdruss könnte ich jedoch keine Anwendung dieses logischen Satzes angeben. Ich habe ihn sozusagen einfach zum

TABELLE 107. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
13	ausgeschlossener Dritter
12	doppelte Negation abgeschwächte Form

Spaß formuliert und bewiesen. Ich hoffe, Dich damit nicht zu fest verärgert zu haben.

20.14. Distributivgesetz von Konjunktion und Disjunktion

Die beiden folgenden Sätze zeigen auf, dass die Konjunktion sozusagen stärker bindet als die Disjunktion.

SATZ 30. *Es seien wie gewohnt A, B, C Metasymbole von drei beliebigen Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$((A \vee B) \wedge C) \Leftrightarrow (A \wedge C) \vee (B \wedge C)$$

Auch dieser Satz erinnert an ein Distributivgesetz (vergleiche mit dem Absatz [20.11](#)) der Addition und Multiplikation von Zahlen. Dabei nimmt die Addition („+“) den Platz der Disjunktion („ $\vee$ “) und die Multiplikation („ $\cdot$ “) den Platz der Konjunktion ein. Doch zurück zum Satz [30](#) des Distributivgesetzes der Konjunktion und Disjunktion. Wieder möchte ich den Beweis für die Behauptung zuerst sprachlich erbringen, bevor ich den Beweis mit Wahrheitstafeln zu erbringen versuche.

BEWEIS. Ich möchte mir überlegen, unter welchen Bedingung die Aussage

$$(A \vee B) \wedge C$$

nicht wahr ist. Gemäß der Definition [10.0.2](#) der Konjunktion müsste die Aussage C nicht wahr sein oder die Aussage $A \vee B$ müsste nicht wahr sein. Die Aussage $A \vee B$ ist gemäß der Definition [13.0.1](#) der Disjunktion genau dann nicht wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage B nicht wahr sind. Zusammenfassend kann ich also sagen, dass die Aussage

$$(A \vee B) \wedge C$$

genau dann nicht wahr ist, falls die Aussage C nicht wahr ist oder sowohl die Aussagen A wie auch B nicht wahr sind.

Wenn ich mir überlege, unter welchen Bedingungen die Aussage

$$(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$$

nicht wahr ist, dann muss gemäß der Definition [13.0.1](#) der Disjunktion sowohl die Aussage

$$A \wedge C$$

wie auch die Aussage

$$B \wedge C$$

nicht wahr sein. Ist jedoch die Aussage C nicht wahr, dann sind nach dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion bereits die Aussagen

$$A \wedge C$$

wie auch die Aussagen

$$B \wedge C$$

nicht wahr. Ist die Aussage C hingegen wahr, dann kann der gesamte Ausdruck $(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$ nur dann nicht wahr sein, wenn sowohl die Aussagen A und B nicht wahr sind. Denn ansonsten ist die Aussage $A \wedge C$ oder die Aussage $B \wedge C$ und somit gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion die Aussage

$$(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$$

wahr. Also ist die Aussage

$$(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$$

auch in genau denjenigen Fällen nicht wahr, in welchen C nicht wahr ist oder sowohl die Aussagen A wie auch B nicht wahr sind. Das ist jedoch genau in den gleichen Fällen, in welchen die Aussage

$$(A \vee B) \wedge C$$

nicht wahr ist. Damit glaube ich jedoch den Beweis für die Gültigkeit der Äquivalenz der beiden Aussagen erbracht zu haben.

Soweit die sprachliche Beschreibung des Beweises. Jetzt kommt das dröge Nachschlagen der Definitionen. In den Tabellen 108 und 109 sind die Beweise mittels Nachschlagen der Definitionen geführt. Wenn die Behauptung bewiesen wird, indem die Aussagen hingeschrieben werden, dann gilt der Beweis, so wie er in den Tabellen 110 sowie 111 aufgeschrieben ist. Die Verweise der Beweise werden in den Tabellen 112 sowie 113 aufgelistet. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

20.15. Äquivalenz von Aussage und Konjunktion

Ja, dieser Satz ist wieder an Einfachheit kaum zu überbieten. Es geht mir aber primär nicht darum, zu überlegen, was gilt, sondern warum es gilt. Das ist jedoch ein kleiner, jedoch feiner Unterschied.

SATZ 31. *Es sei A das Symbol für eine beliebige Aussage, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei sei. Dann gilt der logische Satz:*

$$A \Leftrightarrow (A \wedge A)$$

TABELLE 108. 1. Teil 1. Beweis des Satzes des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$(A \vee B) \wedge C$	$A \wedge C$
1	0	0	0
2	0	0	0
3	1	0	0
4	1	1	0
5	1	0	0
6	1	1	1
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 109. 2. Teil 1. Beweis des Satzes des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$B \wedge C$	$(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$	Behauptung
1	0	0	1
2	0	0	1
3	0	0	1
4	1	1	1
5	0	0	1
6	0	1	1
7	0	0	1
8	1	1	1

TABELLE 110. 1. Teil 2. Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$(A \vee B) \wedge C$	$A \wedge C$	$B \wedge C$
1	$\neg(A \vee B)$	$\neg((A \vee B) \wedge C)$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
2	$\neg(A \vee B)$	$\neg((A \vee B) \wedge C)$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
3	$A \vee B$	$\neg((A \vee B) \wedge C)$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
4	$A \vee B$	$(A \vee B) \wedge C$	$\neg(A \wedge C)$	$B \wedge C$
5	$A \vee B$	$\neg((A \vee B) \wedge C)$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
6	$A \vee B$	$(A \vee B) \wedge C$	$A \wedge C$	$\neg(B \wedge C)$
7	$A \vee B$	$\neg((A \vee B) \wedge C)$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
8	$A \vee B$	$(A \vee B) \wedge C$	$A \wedge C$	$B \wedge C$

In Worten bedeutet dies, dass die Aussage A genau dann wahr ist, falls die Aussage A und die Aussage A wahr ist. Natürlich glaubst Du mir sofort, dass dieser Satz einerseits wahr, auf der anderen Seite völlig

TABELLE 111. 2. Teil 2. Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$
1	$\neg((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$
2	$\neg((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$
3	$\neg((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$
4	$(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$
5	$\neg((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$
6	$(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$
7	$\neg((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$
8	$(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$	$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$

TABELLE 112. 1. Tabelle Verweise Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

sinnlos ist. Nun ja, trotzdem möchte ich ihn hier aufschreiben, da ich einerseits wissen möchte, warum er gilt, andererseits möchte ich gelegentlich hier aufschreiben, wo dies benutzt werden kann. Dieser Satz kann übrigens gut als Beispiel dafür herangezogen werden, dass aus vernünftigen Annahmen (der Definition der Äquivalenz und der Konjunktion) Aussagen konstruiert werden können, welche dem Gefühl total entgegenlaufen. Dieser logische Satz ist aus meiner Sicht irgendwie

TABELLE 113. 2. Tabelle Verweise Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
5	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
6	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

befremdend und seltsam. Und er ist auch ein logischer Satz, welcher genau eine logische Variable enthält. Auch das ist gewöhnungsbedürftig, wenn sozusagen etwas mit sich selbst verknüpft wird.

BEWEIS. Der Beweis soll zuerst rein sprachlich erfolgen, da genau eine Variable im logischen Satz enthalten ist. Ist A nicht wahr, dann ist auch dessen Konjunktion mit sich selbst gemäß der ersten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion nicht wahr. Also ist in diesem Fall die Äquivalenz von A zur Konjunktion von A mit sich selbst gemäß der ersten Zeile der entsprechenden Definition 14.0.1 der Äquivalenz wahr. Ist hingegen A das Symbol einer wahren Aussage, dann ist auch die Konjunktion von A mit sich selbst gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion wahr. Somit ist auch die Äquivalenz von A mit der Konjunktion von A mit sich selbst gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz wiederum wahr. Darum ist der Satz insgesamt wahr, da er in allen denkbaren Fällen wahr ist.

Der Vollständigkeit halber soll der Beweis ebenfalls durch das Auflisten der Definitionen geführt werden (siehe Tabelle 114). Wenn die Behauptung bewiesen wird, indem die Aussagen hingeschrieben werden, dann gilt der Beweis, so wie er in der Tabelle 115 aufgeschrieben ist. Die Verweise des Beweises habe ich in die Tabelle 116 hingeschrieben. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Und weiter geht es jetzt mit dem nächsten logischen Satz.

TABELLE 114. 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge A$	$A \Leftrightarrow (A \wedge A)$
1	0	1
2	1	1

TABELLE 115. 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge A$	$A \Leftrightarrow (A \wedge A)$
1	$\neg(A \wedge A)$	$A \Leftrightarrow (A \wedge A)$
2	$A \wedge A$	$A \Leftrightarrow (A \wedge A)$

TABELLE 116. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile
2	4. Zeile	4. Zeile

20.16. Äquivalenz von Aussage und Disjunktion

Warum ist eine Aussage äquivalent zur Disjunktion mit sich selbst? Eigentlich könnte ich das letzte Kapitel kopieren und anpassen. Denn genau gleich, wie eine Aussage A äquivalent ist zur Konjunktion $A \wedge A$ mit sich selbst, ist A auch äquivalent zur Disjunktion $A \vee A$ mit sich selbst. Wieder gelten alle Vorbehalte (Für was soll das gut sein? Das wird doch nirgends benötigt). Und trotzdem möchte ich den logischen Satz formulieren und zu beweisen versuchen.

SATZ 32. *Es sei wie gewohnt A das Symbol für eine Aussage, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei sei. Dann gilt der logische Satz*

$$A \Leftrightarrow (A \vee A)$$

BEWEIS. Ja, und wie beweise ich das jetzt? Ich nehme an, Du könntest dies „unter Umgehung des Großhirns“¹⁷ beweisen. Nein, das geht

¹⁷Das will heißen: ohne darüber nachzudenken. Es gibt übrigens wirklich Reaktionen mit Muskeln, welche offenbar nicht vom Gehirn ausgelöst werden müssen. Das berühmteste diesbezügliche Beispiel sind Reflexe wie zum Beispiel der [Knie-sehnenreflex](#)

TABELLE 117. 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee A$	$A \Leftrightarrow (A \vee A)$
1	0	1
2	1	1

TABELLE 118. 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee A$	$A \Leftrightarrow (A \vee A)$
1	$\neg(A \vee A)$	$A \Leftrightarrow (A \vee A)$
2	$A \vee A$	$A \Leftrightarrow (A \vee A)$

natürlich nicht, das kann niemand. Es will jedoch andeuten, dass für die Ausübung der Mathematik die Gesetzmäßigkeiten und Definitionen verinnerlicht werden sollten. Jedoch denke ich, ist auch diese Art der Mathematik heute nicht mehr zeitgemäß. Heute geht es meines Erachtens mehr darum, den Stoff derart gut zu präsentieren, dass bloß noch gelernt werden muss, wo eine gute „Futterquelle“ für mathematisches Wissen ist und bei Bedarf dieses angezapft werden kann. Und ja, ich bin wieder abgeschweift. Zurück zum Thema: Ich möchte zeigen, dass wirklich jede Aussage A äquivalent zur Disjunktion der Aussage A zu sich selbst ist. Da wiederum nur eine logische Variable verwendet wird, möchte auch diesen Beweis rein sprachlich darlegen. Ist A nicht das Symbol einer wahren Aussage, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Disjunktion von A mit sich selbst nicht wahr. Darum ist auch gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz-Verknüpfung die Aussage A äquivalent zur Disjunktion von A mit sich selbst. Ist jedoch A das Symbol einer wahren Aussage, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Disjunktion von A mit sich selbst ebenfalls wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz-Verknüpfung ist dann A äquivalent zur Disjunktion von A mit sich selbst. Da jetzt für alle denkbaren Fälle gezeigt wurde, dass die Aussage, dass A äquivalent zur Disjunktion von A mit sich selbst ist, darf ich schreiben, dass die Behauptung bewiesen wurde. Den Beweis habe ich in der Tabelle 117 noch einmal aufgeschrieben. Wenn die Behauptung bewiesen wird, indem die Aussagen hingeschrieben werden, dann gilt der Beweis, so wie er in den Tabellen 118 aufgeschrieben ist. Die Verweise der Beweise sind in der Tabelle 119 aufgeschrieben. ■

TABELLE 119. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Disjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile
2	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 120. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 120 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Natürlich muss ich gegebenenfalls den Beweis nachliefern, dass dieser logische Satz auch wirklich verwendet wird. Aber im Moment bin ich um ein entsprechende Beispiel verlegen.

Und wieder kommt im nächsten Abschnitt ein Satz, dessen Bedeutung alles andere als einleuchtend ist.

20.17. Warum folgt die Aussage aus der Aussage?

Auf diesen Satz bin ich per Zufall gestoßen. Er ist eigentlich so bescheuert, dass ich grinsen musste, als ich ihn beim Überarbeiten des Textes wieder gelesen habe.

SATZ 33. *Es sei A ein Metasymbol einer Aussage, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei sei. Dann gilt*

$$A \Rightarrow A$$

BEWEIS. Denn ist A eine Aussage, welche nicht wahr ist, dann gilt gemäß der 1. Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation

$$A \Rightarrow A$$

Ist A eine wahre Aussage, welche wahr ist, dann gilt gemäß der 4. Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation

$$A \Rightarrow A$$

Somit gilt für alle Aussage alle genügend widerspruchsfreien Aussagen und ich kann den Satz als bewiesen betrachten. Ich habe jedoch mir nicht nehmen lassen, den Beweis mittels Wahrheitstafeln zu beweisen. Dies habe ich in der Tabelle 121 aufgeschrieben. Wenn die Behauptung bewiesen wird, indem die Aussagen hingeschrieben werden, dann gilt

TABELLE 121. 1. Beweis des Satzes der Implikation von Aussage zu Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow A$
1	1
2	1

TABELLE 122. 2. Beweis des Satzes der Implikation von Aussage zu Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow A$
1	$A \Rightarrow A$
2	$A \Rightarrow A$

TABELLE 123. Tabelle Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von Aussage und Aussage

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile
2	4. Zeile

TABELLE 124. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
154	Beispiel nicht äquivalente Aussagen

der Beweis, so wie er in der Tabelle [122](#) aufgeschrieben ist. Die Verweise des Beweises habe ich in der Tabelle [123](#) hingeschrieben. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [124](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich möchte nun ein kleines Korollar dieses Satzes aufschreiben:

KOROLLAR 34. *Es sei A eine Aussage, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$A \Leftrightarrow A$$

BEWEIS. Ist die Aussage A nicht wahr, dann gilt gemäß der ersten Zeile der Definition [14.0.1](#) der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow A$$

TABELLE 125. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
13	ausgeschlossener Dritter

TABELLE 126. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
154	Beispiel nicht äquivalente Aussagen

Ist jedoch die Aussage A wahr, dann gilt gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 die Aussage

$$A \Leftrightarrow A$$

Da gemäß dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten die Aussage A nur nicht wahr oder wahr ist, meine ich gezeigt, zu haben, dass für alle denkbaren Fälle gilt, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow A$$

wahr ist. Somit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung des Korollars erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 125 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 126 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Bitte beachte, dass dieser Satz für sich selbst betrachtet relativ „sinnfrei“¹⁸ ist. Sinn macht er erst, wenn er in beispielsweise im Zusammenhang einer logischen Umformung betrachtet wird. Siehe dazu beispielsweise den Abschnitt 78 über die Minimum- und Maximumsätze in der Logik.

20.18. Warum kommutiert die Konjunktion?

Und wieso soll dies wichtig sein? Und kann ich dabei von Kommutation sprechen? Eventuell hätte ich davon schreiben sollen, dass die Konjunktion symmetrisch sei. Ich habe schnell auf der entsprechenden Wikipedia-Seite gelinst (vergleiche dazu die entsprechende Bemerkung unter 1.8), und gesehen, dass da unbedarft¹⁹ von Kommutation geschrieben wird. Nun ja, wenn die sich getrauen, dann möchte ich auch von Kommutation sprechen - oder besser gesagt schreiben.

Sowohl die Addition wie auch die Multiplikation sind kommutativ. So gilt etwa (und das soll als beispielhafte Definition der Kommutation gelten):

¹⁸unsinnig, sinnlos

¹⁹oder ein wenig nüchterner ausgedrückt: ohne zu zögern

$$5 \cdot 3 = 3 \cdot 5 = 15$$

$$8 + 13 = 13 + 8 = 21$$

Kommutation oder eben keine Kommutation ist in der theoretischen Physik extrem wichtig. Eines der wichtigsten Dinge in der Physik, welche nicht kommutativ ist, ist die Aneinanderreihung von Drehungen, sofern die Drehachsen nicht in einer besonderen Beziehung zueinander stehen. Werden dann zwei Drehungen (welche geeignet definiert werden) nacheinander ausgeführt, dann macht es einen Unterschied, ob zuerst die eine und anschließend die andere oder zuerst die andere und dann die eine Drehung ausgeführt wird.

Um die erste Frage zu beantworten, wieso das wichtig sein soll, dass die Konjunktion kommutiert: Genau das macht die Mathematik aus. In der Mathematik geht es oft darum, bei neuen Begriffen zu überprüfen, welche Eigenschaften diese besitzen. Denn dieses Absuchen nach Eigenschaften erschließt oft neue Möglichkeiten, um Lösungen für bekannte Probleme zu finden.

SATZ 35. Es seien also A respektive B Symbole für Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage

$$(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$$

Nun ich nehme an, dass Du das auch so siehst. Dies umso mehr, als das Zeichen der Konjunktion („ $\wedge$ “) ja ebenso gut weggelassen werden könnte. Und es dürfte bei genügend gutartigen Aussagen auch keine Rolle spielen, ob sie an erster oder zweiter Stelle aufgeschrieben werden. An dieser Stelle ist jedoch für mich wieder wichtig, zu zeigen, warum ich zu dieser Behauptung gelange.

BEWEIS. Die Behauptung $A \wedge B$ ist gemäß ihrer Definition [10.0.2](#) genau dann wahr, falls sowohl die Behauptung A wie auch die Behauptung B wahr ist. Die Behauptung $B \wedge A$ ist jedoch ebenfalls genau dann wahr, falls sowohl die Behauptung B wie auch die Behauptung A wahr ist (vergleiche mit der vierten Zeile der Definition [10.0.2](#) der Konjunktion, jedoch unter der Bedingung, dass die Variable A der Definition in die Variable B und die Variable B der Definition in die Variable A umbenannt wird). Ist jedoch die Behauptung B wie auch die Behauptung A wahr, dann ist auch sowohl die Behauptung A wie auch die Behauptung B wahr. Das bedeutet jedoch, dass die Behauptung $A \wedge B$ im genau dem gleichen Fall wahr ist, in welchem die Behauptung $B \wedge A$ wahr ist. Das bedeutet jedoch, dass die beiden Behauptungen äquivalent sind und darum der Satz [35](#) wahr ist. Nun mir liegt viel daran, dass die Verhältnisse glasklar sind. Und darum möchte ich noch den tabellarischen Beweis nachholen. Dieser habe ich in den Tabellen [127](#)

TABELLE 127. 1. Beweis des Satzes der Kommutativität der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$B \wedge A$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$
1	0	0	1
2	0	0	1
3	0	0	1
4	1	1	1

TABELLE 128. 2. Beweis der Kommutativität der Kommutation

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$B \wedge A$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$
1	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(B \wedge A)$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$
2	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(B \wedge A)$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$
3	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(B \wedge A)$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$
4	$A \wedge B$	$B \wedge A$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$

TABELLE 129. 1. Tabelle Verweise Beweis der Kommutation der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 130. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
35	Kommutation Konjunktion

sowie 128 abgelegt. Die Verweise der Beweise sind in der Tabelle 129 aufgelistet.

■

In der Tabelle 130 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 131 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Also gut, ich habe jetzt die Richtigkeit des obigen Satzes zu erbringen versucht. Dann möchte ich jetzt ein Beispiel zeigen, welches

Beispiel topologische Wider-sprüchlichkeit

TABELLE 131. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
35	Kommutation Konjunktion
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
65	Satz zyklischer Implikationen
104	1. Substitutionssatz Implikation
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
193	Equivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

beweisen sollte, das dies nicht so einfach ist, wie ich es gerne hätte. Es sei A das Symbol für die Aussage: „Menschen leben“. Diese Aussage ist bestimmt so lange wahr, wie es jemanden gibt, welcher sich als Mensch bezeichnen würde. Und- das sind im Moment doch einige (im Moment seien dies rund 7.6 Milliarden Menschen, sagt mir die entsprechende Webseite von [Wikipedia](#)). Die Aussage B sei das Symbol für die Aussage: „vorher wurde die Aussage mit dem Symbol A gefolgt von einem Symbol für die Konjunktion („ $\wedge$ “) hingeschrieben. Dann stimmt zwar die Aussage

$$A \wedge B$$

Jedoch stimmt die Aussage

$$B \wedge A$$

eben gerade nicht. Denn diese Aussage lautet:

„Vorher wurde die Aussage „Menschen leben“, gefolgt von einem Symbol für die Konjunktion ($\wedge$) hingeschrieben“ $\wedge$ „Menschen leben“.

Also kann diese Aussage so nicht stimmen. Jedoch - und das ist der springende Punkt bei meinen Ausführungen - möchte ich betonen, dass ich diese Art von Widersprüchlichkeit in den Voraussetzungen abgefangen haben, indem ich von A und B verlangt habe, dass sie „weder in sich selbst noch bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widersprüchlich seien. Ich möchte diese Art Widersprüchlichkeit eine „topologische Widersprüchlichkeit“²⁰ nennen. Ich kann mir nun gut vorstellen, dass sich in Dir ein Widerspruch regt im Sinn von „Demarmels ist ein Scharlatan“. Das kann ja sein. Aber ich möchte zu zeigen versuchen, dass die von mir vorgestellte elementare und naive Logik eben doch Pferdefüße derart besitzt, welche dazu führen, dass sie nicht vollständig in sich widerspruchsfrei ist. Schlussendlich möchte ich an dieser Stelle betonen,

²⁰Die Topologie kann sozusagen als die Wissenschaft der Lagebeziehungen aufgefasst werden.

TABELLE 132. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
35	Kommutation Konjunktion
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
65	Satz zyklischer Implikationen
104	1. Substitutionssatz Implikation
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
193	Equivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser
207	natuerliche Zahlen gleich grosser Gleichheit

TABELLE 133. 1. Beweis des Satzes der Kommutativität der Negation der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$\neg(A \wedge B)$	$B \wedge A$	$\neg(B \wedge A)$	$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg(B \wedge A)$
1	0	1	0	1	1
2	0	1	0	1	1
3	0	1	0	1	1
4	1	0	1	0	1

dass für die meisten praktischen Probleme diese Widersprüchlichkeit keine Rolle spielt. Und dass wir deswegen unsere Flinten nicht ins Korn werfen oder den Bettel hinschmeißen sollten. Sondern im Gegenteil mit viel Lust und Leidenschaft Mathematik und Logik betreiben sollten.

Nun möchte ich zeigen, dass auch die Disjunktion kommutativ ist. Zuvor möchte ich jedoch ein kleines Korollar beweisen:

KOROLLAR 36. *Es seien also A respektive B Symbole für Aussagen. Dann gilt die Aussage*

$$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg(B \wedge A)$$

BEWEIS. Ich möchte den Beweis für die Richtigkeit des Satzes mit Hilfe von Wahrheitstafeln zeigen. Ich habe die Beweise in den Tabellen [133](#) sowie den Tabellen [134](#) und [135](#) aufgeschrieben. Die Verweise der Beweise habe ich in den Tabellen [136](#) sowie [137](#) abgelegt. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [132](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 134. 1. Teil des 2. Beweis der Kommutativität der Negation der Kommutation

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$\neg(A \wedge B)$
1	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$
2	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$
3	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$
4	$A \wedge B$	$\neg(\neg(A \wedge B))$

TABELLE 135. 2. Teil des 2. Beweis der Kommutativität der Negation der Kommutation

Aussage/ Fall Nr.	$B \wedge A$	$(\neg(B \wedge A))$	$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg(B \wedge A)$
1	$\neg(B \wedge A)$	$(\neg(B \wedge A))$	$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg(B \wedge A)$
2	$\neg(B \wedge A)$	$(\neg(B \wedge A))$	$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg(B \wedge A)$
3	$\neg(B \wedge A)$	$(\neg(B \wedge A))$	$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg(B \wedge A)$
4	$B \wedge A$	$\neg(\neg(B \wedge A))$	$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg(B \wedge A)$

TABELLE 136. 1. Tabelle Verweise Beweis der Kommutation der Negation der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 137. 2. Tabelle Verweise Beweis der Kommutation der Negation der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	1. Zeile

20.19. Warum kommutiert die Disjunktion?

Ja, es kommt auch noch dieser Satz. Denn dieser Satz ist genau gleich aufgebaut wie der vorhergehende. Ich muss zugeben, dass sich bei mir eine gewisse Ermüdung breitmacht, weil ich etwas auf ca. 300 Seite ausgewalzt habe, was in anderen Lehrbüchern auf einer Seite präsentiert wird. Macht das Sinn? Keine Ahnung, ich weiß es nicht. Jedoch möchte ich, dass alle die gleichen Chancen haben, und darum mache ich weiter im Text.

SATZ 37. Es seien also A respektive B Symbole für zwei Aussagen. Dann gilt

$$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$$

wobei die Klammern gar nicht notwendig wären.

Um den

BEWEIS. sprachlich zu erledigen, möchte ich mich fragen, wann eine beiden Disjunktionen $A \vee B$ respektive $B \vee A$ nicht wahr sind. Dies ist in beide Fällen genau dann der Fall, wenn sowohl A wie auch B nicht wahr sind. Also ist in demjenigen Fall, in welchem sowohl B wie auch A nicht wahr sind, die Äquivalenz

$$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$$

gemäß der ersten Zeile der Definition 2 der Äquivalenz immer noch wahr. In anderen Fällen sind beide Aussagen $A \vee B$ wie auch $B \vee A$ wahr und somit gemäß der vierten Zeile der Definition der Äquivalenz die gesamte Aussage

$$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$$

ebenfalls wahr. Damit ist der Beweis jedoch erbracht.

Nun, dieser Beweis ist zwar wahr, jedoch irgendwie schwammig. Falls Du dich lieber auf klipp und klare Verweise abstützt, gebe ich Dir in den Tabellen 139 sowie 140 Gelegenheit, dies tabellarisch nachzuprüfen. In der Tabelle 141 werden die Verweise auf die Definitionen nachgeliefert. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 138 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

20.20. Warum ist die Äquivalenz identitiv?

Warum nicht? Nein, das war jetzt keine gute Bemerkung. Also was ist „identitiv“? Ich möchte zwar die exakte Definition der Identivität erst nachfolgend in der Definition 160 definieren. An dieser Stelle sei verraten, was ich darunter meine:

TABELLE 138. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
53	Diskunktions Konjunktionssatz
53	Diskunktions Konjunktionssatz
70	konjunktive Normalform Implikation
121	2. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
144	Mengengleichheit unabhaengig Reihenfolge
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole

TABELLE 139. 1. Beweis des Satzes der Kommutativität der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$B \vee A$	$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$
1	0	0	1
2	1	1	1
3	1	1	1
4	1	1	1

TABELLE 140. 2. Beweis der Kommutativität der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$B \vee A$	$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$
1	$\neg(A \vee B)$	$\neg(B \vee A)$	$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$
2	$A \vee B$	$B \vee A$	$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$
3	$A \vee B$	$B \vee A$	$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$
4	$A \vee B$	$B \vee A$	$(A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$

TABELLE 141. Verweise Beweis der Kommutation der Disjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

SATZ 38. *Es sei A das Metasymbol einer Aussage, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole widerspruchsfrei sei. Dann*

TABELLE 142. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
13	ausgeschlossener Dritter

TABELLE 143. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
126	Identität Mengengleichheit nichtleere Menge

gilt:

$$A \Leftrightarrow A$$

BEWEIS. Ist A das Symbol einer Aussage, welche nicht wahr ist, dann gilt gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz

$$A \Leftrightarrow A$$

Ist jedoch A das Symbol einer wahren Aussage, dann gilt gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ebenfalls, dass

$$A \Leftrightarrow A$$

Also muss diese Aussage für alle denkbaren Aussagen gelten (gemäß dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten kann es ja keine andere logischen Aussagen geben). Darum glaube ich, die Richtigkeit der Behauptung an dieser Stelle erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 142 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 143 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Warum überhaupt dieser Satz? Weil er dazu dient, zu zeigen, dass die Äquivalenz eine Äquivalenzrelation ist. Aber dies möchte ich unter dem Satz 171 weiter unten zeigen. Natürlich könnte jetzt die Idee aufkommen, dass alle Verknüpfungen identitiv seien. Das ist jedoch nicht der Fall. Falls es Dich interessiert: Schaue doch unter dem Satz 162 nach.

Und weiter geht es zum nächsten logischen Satz.

20.21. Warum kommutiert die Äquivalenz?

Dass die Äquivalenz kommutiert, ist wahrscheinlich schnell einmal erkannt. Trotzdem möchte ich zeigen, dass dem tatsächlich so ist:

SATZ 39. *Es seien A, B die Symbole zweier Aussagen, welche in sich selbst beziehungsweise in Bezug auf die anderen Symbole des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$$

BEWEIS. Zuerst einmal möchte ich den Beweis sprachlich ergründen: A und B sind genau dann äquivalent, falls beide Aussagen wahr oder nicht wahr sind. Sind beide Aussagen A sowie B wahr, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

wahr. Also ist in diesem Fall wiederum gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ebenso die Aussage

$$B \Leftrightarrow A$$

wahr. Somit muss gemäß wiederum gemäß der vierten Zeile der Äquivalenz die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$$

wahr sein. Daum meine ich, die Behauptung in diesem Fall bewiesen zu haben.

Sind jedoch A und B nicht wahr, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr. Also ist gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ebenso die Aussage

$$B \Leftrightarrow A$$

wiederum wahr. Somit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz wiederum die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$$

wiederum wahr. Die Behauptung des Satzes kann nur dann gemäß der zweiten und dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz nicht wahr sein, falls eine der Aussagen

$$A \Leftrightarrow B$$

oder

$$B \Leftrightarrow A$$

nicht wahr, die andere jedoch wahr ist. Es sei nun die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

wahr. Dann müssten entweder beide Aussagen A wie auch B nicht wahr sein oder beide Aussagen wahr sein. Sind jedoch die Aussagen A und B nicht wahr, dann müsste gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$B \Leftrightarrow A$$

ebenfalls wahr sein - im Widerspruch der Voraussetzung, dass diese Aussage eben nicht wahr sein darf. Darum ist dieser Fall nicht möglich.

Sind jedoch sowohl die Aussagen A und B beide wahr, dann müsste auch gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 auch die Aussage

$$B \Leftrightarrow A$$

wahr sein. Also kann auch dieser Fall nicht wahr sein.

Nun sei die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr, die Aussage

$$B \Leftrightarrow A$$

jedoch wahr. Wiederum müssten in diesem Fall sowohl die Aussagen B wie auch A nicht wahr oder wahr sein. Sind sowohl die Aussagen B wie auch A nicht wahr, dann muss gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

eben trotzdem wahr sein - jedoch entgegen der Voraussetzung, dass diese Aussage nicht wahr sein darf. Sind jedoch sowohl die Aussagen B wie auch A wahr, dann muss gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

eben wiederum wahr sein. Aber dies ist wiederum ein Widerspruch zur Voraussetzung, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr sein darf. Damit hätte ich auch in diesem Fall gezeigt, dass es nicht möglich ist, zwei Aussagen mit den Symbolen A wie auch B derart zu finden, dass die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$$

nicht wahr ist. Gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation kann ich nun folgen, dass die Aussage der Behauptung für alle Aussagen, welche hinreichend widerspruchsfrei in sich selbst und in Bezug der anderen Aussagen sind, wahr sein muss.

Also denke ich, dass damit der Beweis erbracht ist. Der Vollständigkeit halber möchte ich jedoch den Beweis tabellarisch beweisen (siehe Tabellen 144 respektive 145, für die Verweise des Beweise siehe 146). ■

Nun möchte ich zeigen, dass die Konjunktion nicht bloß kommutativ, sondern ebenfalls assoziativ ist.

TABELLE 144. 1. Beweis des Satzes der Kommutativität der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$B \Leftrightarrow A$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$
1	1	1	1
2	0	0	1
3	0	0	1
4	1	1	1

TABELLE 145. 2. Beweis der Kommutativität der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$B \Leftrightarrow A$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$
1	$A \Leftrightarrow B$	$B \Leftrightarrow A$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$
2	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(B \Leftrightarrow A)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(B \Leftrightarrow A)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$
4	$A \Leftrightarrow B$	$B \Leftrightarrow A$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$

TABELLE 146. Verweise Beweis der Kommutation der Äquivalenz

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 14.0.1
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

20.22. Warum ist die Konjunktion assoziativ?

Kommutativität und Assoziativität sind so Begriffe, welche oft gesagt werden, deren Sinn aber vielleicht irgendwie schleierhaft ist. Ich möchte den Satz der Assoziativität der Konjunktion zuerst einmal formulieren:

SATZ 40. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selber und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$$

BEWEIS. Ich habe ja bei der Einführung der Konjunktion unter dem Abschnitt 10 bemerkt, dass das Symbol der Konjunktion ebenso gut weggelassen werden könnte. Somit hätte ich den Beweis bereits erbracht, auch wenn der Beweis irgendwie schwammig bleibt. Darum

möchte ich den Beweis noch mittels Wahrheitstafeln erbringen. Diesen habe ich in den Tabellen 147 einerseits und 148 sowie 149 andererseits abgelegt. Die Verweise der Beweise habe ich in den Tabellen 150 sowie 151 abgelegt.

Weil meine Ausführungen jetzt noch ein wenig mager sind, möchte ich mich zusätzlich noch an einen sprachlichen Beweis der Behauptung wagen. Angenommen, die Behauptung sei nicht wahr. Dann müsste es Aussagen mit den Symbolen A , B sowie C derart geben, dass die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$$

nicht wahr ist. Also müsste entweder die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge C$$

wahr, die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

jedoch nicht wahr sein. Oder aber die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge C$$

nicht wahr und die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

wahr sein. Dann muss ich zeigen, dass beide Fälle einen Widerspruch beinhalten. Angenommen, die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge C$$

sei wahr. Dies ist gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion nur dann der Fall, falls sowohl die Aussage

$$A \wedge B$$

wie auch die Aussage C wahr sind. Die Aussage

$$A \wedge B$$

ist jedoch gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion nur dann der Fall, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr sind. Insgesamt kann ich also aussagen, dass die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge C$$

nur dann wahr ist, wenn alle drei Aussagen A , B wie auch C wahr sind. Dann muss jedoch gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$B \wedge C$$

wahr sein. Ebenfalls gemäß der gleichen vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion muss in diesem Fall die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

wahr sein. Dies ist jedoch ein Widerspruch der Voraussetzung, dass die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

nicht wahr ist. Somit kann dieser Fall nie eintreten.

Genau gleich kann ich argumentieren, um zu zeigen, dass es nicht möglich ist, dass die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge C$$

nicht wahr, die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

jedoch wahr ist. Die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

ist gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion nur dann wahr, falls die Aussagen A und $B \wedge C$ wahr sind. Die Aussage

$$B \wedge C$$

ist gemäß der gleichen Definition 10.0.2 der Konjunktion nur dann wahr, falls die Aussage B und C wahr sind. Somit ist auch diese Aussage nur dann wahr, falls alle drei Aussagen A , B sowie C wahr sind. Ist also die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

wahr, dann müssen alle drei Aussagen A , B und C wahr sein. Also muss in diesem Fall gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$A \wedge B$$

wahr sein. Ebenso muss gemäß der gleichen Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge C$$

wahr sein. Dies ist jedoch ein Widerspruch zur Voraussetzung, dass die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge C$$

nicht wahr ist. Somit ist es ebenfalls nicht möglich, Aussagen A , B sowie C derart zu finden, dass die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

wahr, die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

jedoch nicht wahr ist. Somit glaube ich, für alle Fälle gezeigt zu haben, dass es nicht möglich ist, Aussagen mit den Symbolen A , B sowie C derart zu finden, dass die Behauptung nicht stimmt. Aufgrund der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation behaupte ich, dass die Behauptung für alle in sich und in Bezug auf die anderen Symbole widerspruchsfreien Symbolen wahr sein muss. Also habe

TABELLE 147. 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Assoziativität der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$(A \wedge B) \wedge C$	$B \wedge C$	$A \wedge (B \wedge C)$	Behauptung
1	0	0	0	0	1
2	0	0	0	0	1
3	0	0	0	0	1
4	0	0	1	0	1
5	0	0	0	0	1
6	0	0	0	0	1
7	1	0	0	0	1
8	1	1	1	1	1

TABELLE 148. 1. Teil 2. Beweis der Assoziativität der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$(A \wedge B) \wedge C$	$B \wedge C$
1	$\neg(A \wedge B)$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
2	$\neg(A \wedge B)$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
3	$\neg(A \wedge B)$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
4	$\neg(A \wedge B)$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$B \wedge C$
5	$\neg(A \wedge B)$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
6	$\neg(A \wedge B)$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
7	$A \wedge B$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
8	$A \wedge B$	$(A \wedge B) \wedge C$	$B \wedge C$

ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung meines Erachtens gefunden und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Es hat sich in der Mathematik durchgesetzt, dass bei mathematischen Verknüpfungen, welche assoziativ sind, die Klammern weggelassen werden. Also kannst Du schreiben, falls A, B und C Symbole von Aussagen sind:

$$A \wedge B \wedge C$$

wenn Du die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge C$$

oder die Aussage

$$A \wedge (B \wedge C)$$

meinst. Denn da ich oben gezeigt habe, dass die letzteren beiden Ausdrücke gleichbedeutend sind, spielt es keine Rolle, ob die Klammern hingeschrieben werden oder nicht. Doch zurück zur ursprünglichen Frage: Was ist Assoziativität? Diese ist eigentlich eine spezielle Art von Kommutativität. Und zwar geht es im Fall der Konjunktion von zwei

TABELLE 149. 2. Teil 2. Beweis der Assoziativität der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge (B \wedge C)$	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$
1	$\neg(A \wedge (B \wedge C))$	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$
2	$\neg(A \wedge (B \wedge C))$	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$
3	$\neg(A \wedge (B \wedge C))$	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$
4	$\neg(A \wedge (B \wedge C))$	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$
5	$\neg(A \wedge (B \wedge C))$	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$
6	$\neg(A \wedge (B \wedge C))$	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$
7	$\neg(A \wedge (B \wedge C))$	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$
8	$A \wedge (B \wedge C)$	$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$

TABELLE 150. 1. Tabelle Verweise Beweis der Assoziativität der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

Aussagen eben um die Frage, ob der Wahrheitsgehalt der Konjunktion der Aussagen A, B sowie C davon abhängt, ob zuerst die Konjunktion von A und B gebildet wird und nachher die Konjunktion der Aussage $(A \wedge B)$ mit C gebildet wird (und somit die Aussage

$$D \equiv (A \wedge B) \wedge C$$

TABELLE 151. 2. Tabelle Verweise der Assoziativität der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	1. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

gebildet wird) oder ob zuerst die Konjunktion der Aussagen B und C gebildet wird (also die Aussage $B \wedge C$ gebildet wird) und anschließend die Konjunktion der Aussage A mit dieser Aussage und somit die Aussage

$$E \equiv A \wedge (B \wedge C)$$

gebildet wird. Oder, indem ich es noch einmal sprachlich zu fassen versuche, ob es auf die Reihenfolge der Verknüpfungen ankommt. Nun, im Fall der Konjunktion kann es intuitiv (gefühlsmäßig) darum leicht eingesehen werden, indem daran erinnert wird, dass das Symbol der Konjunktion ja gar nicht aufgeschrieben werden müsste.

20.23. Warum ist die Disjunktion assoziativ?

Genau auf die gleiche Art, wie die Konjunktion assoziativ ist, es die Disjunktion auch. Darum habe ich den obigen Abschnitt zuerst einmal umkopiert und angepasst. Falls Du also einen entsprechenden Fehler in meiner Argumentation entdeckst, weißt Du also, wieso dem so ist.

Wiederum formuliere ich zuerst einmal den Satz der Assoziativität der Disjunktion:

SATZ 41. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$$

BEWEIS. Und wieder möchte ich den Beweis mittels Wahrheitstafeln erbringen. Diesen habe ich in den Tabellen 152 einerseits und 153 sowie 154 andererseits abgelegt. Die Verweise der Beweise habe ich in den Tabellen 155 sowie 156 abgelegt. Beim Überarbeiten des Satzes habe ich mir gedacht, dass bloß mit stumpfen Nachschlagen der Definitionen der Beweis für die Richtigkeit des Satzes nur halb erbracht ist. Darum möchte ich an dieser Stelle versuchen, zu zeigen, dass es einen

eleganteren Beweis geben müsse. Wäre die Disjunktion nicht assoziativ, dann müsste es eine Kombination der Aussagen mit den Symbolen A , B oder C derart geben, dass die Aussage

$$(A \vee B) \vee C$$

nicht wahr und die Aussage

$$A \vee (B \vee C)$$

wahr wäre oder umgekehrt die Aussage

$$(A \vee B) \vee C$$

wahr und die Aussage

$$A \vee (B \vee C)$$

nicht wahr wäre. Nun, dann möchte ich damit beginnen, mir zu überlegen, ob dann der erste Fall auftreten könnte. Wäre die Aussage

$$(A \vee B) \vee C$$

nicht wahr, dann könnte keine der drei Aussagen wahr sein. Nur in diesem Fall wäre die Aussage

$$(A \vee B) \vee C$$

nicht wahr. Genauer: Die Aussage

$$(A \vee B) \vee C$$

kann gemäß der Definition [13.0.1](#) der Disjunktion nur dann nicht wahr sein, falls weder die Aussage

$$A \vee B$$

noch die Aussage C wahr ist. Die Aussage

$$A \vee B$$

ist gemäß der gleichen Definition [13.0.1](#) der Disjunktion der Disjunktion nur dann nicht wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage B wahr ist. Zusammenfassend kann ich also schreiben, dass die Aussage

$$(A \vee B) \vee C$$

nur dann nicht wahr ist, falls keine der Aussagen A , B sowie C wahr ist. Also müsste in diesem Fall gemäß der ersten Zeile der Definition [13.0.1](#) der Disjunktion die Aussage

$$B \vee C$$

und somit aus dem genau gleichen Grund auch die Aussage

$$A \vee (B \vee C)$$

nicht wahr sein - entgegen der Annahme, dass die Aussage

$$A \vee (B \vee C)$$

TABELLE 152. 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Assoziativität der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$(A \vee B) \vee C$	$B \vee C$	$A \vee (B \vee C)$	Behauptung
1	0	0	0	0	1
2	0	1	1	1	1
3	1	1	1	1	1
4	1	1	1	1	1
5	1	1	0	1	1
6	1	1	1	1	1
7	1	1	1	1	1
8	1	1	1	1	1

wahr sein müsste. Somit kann der erste Fall nicht eintreten. Und auf die genau gleiche Art kann ich beweisen, dass auch der zweite Fall nicht eintreten kann: Die Aussage

$$A \vee (B \vee C)$$

kann gemäß der Definition 13.0.1 der Disjunktion nur dann nicht wahr sein, falls die Aussage A nicht wahr und die Aussage $B \vee C$ nicht wahr ist. Die Aussage $B \vee C$ kann wiederum gemäß der gleichen Definition 13.0.1 der Disjunktion nur dann nicht wahr sein, falls weder die Aussage B noch die Aussage C wahr ist. Also kann die Aussage

$$A \vee (B \vee C)$$

nur dann nicht wahr sein, falls keine der drei Aussagen A, B oder C nicht wahr ist. In diesem Fall kann jedoch die Aussage

$$A \vee B$$

immer noch gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion ebenfalls nicht wahr sein. Da die Aussage C ja auch nicht wahr sein kann, kann in diesem Fall die Aussage

$$(A \vee B) \vee C$$

ebenfalls nicht wahr sein (auch immer noch gemäß der Definition 13.0.1 der Disjunktion). Also kann auch der zweite Fall nicht eintreten. Darum glaube ich gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 13 des ausgeschlossenen Dritten schließen zu können, dass die Behauptung für alle möglichen Aussagen wahr sein muss. Somit glaube ich gezeigt zu haben, dass für alle Fälle gelten muss, dass die Aussage

$$A \vee (B \vee C) \Leftrightarrow (A \vee B) \vee C$$

wahr ist. Damit glaube ich gezeigt zu haben, dass ich den Beweis für die Richtigkeit meiner Aussage erbracht habe und beende an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 153. 1. Teil 2. Beweis der Assoziativität der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$(A \vee B) \vee C$	$B \vee C$
1	$\neg(A \vee B)$	$\neg((A \vee B) \vee C)$	$\neg(B \vee C)$
2	$\neg(A \vee B)$	$(A \vee B) \vee C$	$B \vee C$
3	$A \vee B$	$(A \vee B) \vee C$	$B \vee C$
4	$A \vee B$	$(A \vee B) \vee C$	$B \vee C$
5	$A \vee B$	$(A \vee B) \vee C$	$\neg(B \vee C)$
6	$A \vee B$	$(A \vee B) \vee C$	$B \vee C$
7	$A \vee B$	$(A \vee B) \vee C$	$B \vee C$
8	$A \vee B$	$(A \vee B) \vee C$	$B \vee C$

TABELLE 154. 2. Teil 2. Beweis der Assoziativität der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee (B \vee C)$	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$
1	$\neg(A \vee (B \vee C))$	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$
2	$A \vee (B \vee C)$	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$
3	$A \vee (B \vee C)$	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$
4	$A \vee (B \vee C)$	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$
5	$A \vee (B \vee C)$	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$
6	$A \vee (B \vee C)$	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$
7	$A \vee (B \vee C)$	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$
8	$A \vee (B \vee C)$	$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$

Als Vereinfachung der Schreibweise kannst Du wiederum schreiben, falls A , B und C Symbole von Aussagen sind:

$$A \vee B \vee C$$

wenn Du

$$(A \vee B) \vee C$$

oder

$$A \vee (B \vee C)$$

meinst. Denn da ich oben gezeigt habe, dass die letzteren beiden Ausdrücke gleichbedeutend sind, spielt es keine Rolle, ob die Klammern hingeschrieben werden oder nicht.

TABELLE 155. 1. Tabelle Verweise Beweis der Assoziation der Disjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 156. 2. Tabelle Verweise Beweis des Distributivgesetzes von Konjunktion und Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	4. Zeile
6	4. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

So, wie ich die letzten vier Abschnitte geschrieben habe, könntest Du den Eindruck bekommen, dass eigentlich alle logischen Verknüpfungen kommutativ und assoziativ sein müssten. Das ist jedoch nicht der Fall. Denn beispielsweise die Implikation ist weder kommutativ noch assoziativ. Es seien A, B Metasymbole von logischen Aussagen welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des folgenden Abschnitts widerspruchsfrei sei. Ist A das Symbol einer wahren Aussage, B jedoch das Symbol keiner wahren Aussage, dann ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

nicht wahr. Hingegen ist die Aussage

$$B \Rightarrow A$$

gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation wahr. Also muss in diesem Fall gelten, dass gilt

$$(A \wedge \neg B) \Rightarrow (\neg((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A)))$$

und somit die Implikation nicht kommutativ ist. Es seien nun A, B, C Symbole von Aussagen, wobei A, B und C nicht wahr seien. Dann ist die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow C$$

nicht wahr. Denn gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation ist die Aussage $A \Rightarrow B$ zwar wahr. Also ist die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow C$$

gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 nicht wahr. Jedoch ist die Aussage

$$A \Rightarrow (B \Rightarrow C)$$

wahr, da die Aussage

$$B \Rightarrow C$$

in diesem Fall gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation wiederum wahr ist. Also ist die Aussage

$$A \Rightarrow (B \Rightarrow C)$$

gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation wieder wahr. Somit gilt in diesem Fall die Aussage

$$(\neg A \wedge \neg B \wedge \neg C) \Rightarrow (\neg(((A \Rightarrow B) \Rightarrow C) \Leftrightarrow (A \Rightarrow (B \Rightarrow C))))$$

Damit habe ich auch gezeigt, dass die Implikation nicht assoziativ ist. Ich möchte noch ein weiteres Beispiel einer Verknüpfung geben, welche nicht assoziativ ist. Es gilt

$$(10 - 3) - 1 = 7 - 1 = 6$$

jedoch

$$10 - (3 - 1) = 10 - 2 = 8$$

und darum kann ich schreiben

$$(10 - 3) - 1 \neq 10 - (3 - 1)$$

Eine strenge formale Definition der Assoziativität werde ich unter 172 aufzuschreiben versuchen. Die Assoziativität und Kommutativität ist wichtig, um logische Ausdrücke zu vereinfachen. Aber wenn ich Dir keine Beispiele liefere, dann ist diese Aussage von mir relativ sinnlos. In der Mathematik geht es jedoch immer auch darum, alle Eigenschaften zu überprüfen. Wenn auf einem Gebiet der Mathematik Eigenschaften definiert werden, dann können diese Eigenschaften auf andere Gebiete der Mathematik zu übertragen versucht werden. Gelingt es, dann können erstaunliche Aussagen erzeugt werden. Das ist die eigentliche Schönheit der Mathematik. Dass die Mathematik zu einem Spiel wird,

in welchem überraschende Zusammenhänge gelten. Aber ich müsste auch hier sinnvolle Beispiele liefern können.

Jetzt kommen meines Erachtens interessantere logische Sätze, welche wirklich ab und an angewendet werden können.

20.24. Minimumprinzip der Konjunktion

Ich möchte an dieser Stelle zeigen, dass das Minimumprinzip der Konjunktion auch als logischer Satz formuliert und bewiesen werden kann. Ich möchte gleich beginnen zu zeigen, was ich damit meine:

LEMMA 42. *Es seien A und B Bezeichnungen für Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf andere Symbole und Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$\neg A \Rightarrow \neg(A \wedge B)$$

BEWEIS. Angenommen, die Aussage sei nicht wahr. Dann müsste es gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation Aussagen mit den Bezeichnungen A sowie B derart geben, dass die Aussage $\neg A$ wahr, die Aussage

$$\neg(A \wedge B)$$

jedoch nicht wahr ist. Gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation wäre in diesem Fall die Aussage

$$A \wedge B$$

wahr. Dies würde jedoch gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion bedeuten, dass die Aussage A wahr sein müsste. Denn in allen anderen Fällen (falls die Aussage A nicht wahr ist oder dass die Aussage B wahr ist), ist eben die Aussage

$$A \wedge B$$

nicht wahr. Da die Aussage A wahr ist, ist jedoch die Aussage $\neg A$ nicht wahr. Somit ist gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation im Widerspruch zur Voraussetzung eben doch wahr. Also ist es nicht möglich, Aussagen mit den Bezeichnungen A sowie B derart zu finden, dass die Behauptung nicht wahr ist. Gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation folgere ich daraus, dass die Behauptung eben richtig sein muss.

Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. Damit alles seine Richtigkeit hat, werde ich den Beweis noch in Form von Wahrheitstabellen erbringen. Diesen habe ich in der Tabelle 157 auf die übliche Art und in der Tabelle 157 auf meine Art erbracht. Die Verweise habe ich in den Tabellen 159 sowie 160 aufgeschrieben. Damit erlaube ich mir, die weitere Beweisführung an dieser Stelle zu beenden. ■

Nun möchte ich den zweiten Teil des Minimumprinzip der Konjunktion formulieren und beweisen:

TABELLE 157. 1. Beweis 1. Teil Minimumprinzip Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \wedge B$	$\neg(A \wedge B)$	Behauptung
1	1	0	1	1
2	1	0	1	1
3	0	0	1	1
4	0	1	0	1

TABELLE 158. 2. Beweis 1. Teil Minimumprinzip Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \wedge B$	$\neg(A \wedge B)$	$\frac{\neg A}{(A \wedge B)} \Rightarrow$
1	$\neg A$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\frac{\neg A}{(A \wedge B)} \Rightarrow$
2	$\neg A$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\frac{\neg A}{(A \wedge B)} \Rightarrow$
3	$\neg(\neg A)$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\frac{\neg A}{(A \wedge B)} \Rightarrow$
4	$\neg(\neg A)$	$A \wedge B$	$\neg(\neg(A \wedge B))$	$\frac{\neg A}{(A \wedge B)} \Rightarrow$

TABELLE 159. Verweise des 1. Teil des Minimumprinzip der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile

TABELLE 160. 2. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikaton
1	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile

TABELLE 161. 1. Beweis 2. Teil Minimumprinzip Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$A \wedge B$	$\neg(A \wedge B)$	Behauptung
1	1	0	1	1
2	0	0	1	1
3	1	0	1	1
4	0	1	0	1

LEMMA 43. *Es seien A sowie B Bezeichnungen für Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Lemmas widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage:*

$$\neg B \Rightarrow \neg(A \wedge B)$$

BEWEIS. Wiederum nehme ich an, dass es Aussagen mit den Bezeichnungen A sowie B derart geben würde, dass die Behauptung nicht wahr sei. Dann müsste gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage $\neg B$ wahr, die Aussage $\neg(A \wedge B)$ jedoch nicht wahr sein. Es müsste also gelten:

$$\neg(\neg(A \wedge B))$$

Gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation ist dies gleichbedeutend mit der Aussage, dass die Aussage

$$A \wedge B$$

wahr ist. Gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion ist dies nur dann möglich, falls die Aussage A wie auch die Aussage B wahr ist. Da die Aussage B wahr ist, muss die Aussage $\neg B$ gemäß der zweiten Zeile der Definition 10.0.2 aber nicht wahr sein. Das bedeutet jedoch gemäß der zweiten Definition 11.0.1 der Implikation, dass die Aussage

$$\neg B \Rightarrow \neg(A \wedge B)$$

im Widerspruch zur Voraussetzung eben doch wahr wäre. Also ist es nicht möglich, Aussagen mit den Bezeichnungen A sowie B derart zu finden, dass die Behauptung nicht wahr ist. Gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation folgere ich daraus, dass die Behauptung eben richtig sein muss.

Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. Damit ich den Satz noch einmal unabhängig beweisen kann, werde ich diesen noch einmal mittels Wahrheitstafeln zu beweisen versuchen. Den Beweis habe ich in der Tabelle 161 so aufgeschrieben, wie er üblicherweise aufgeschrieben wird. Andererseits habe ich ihn in der Tabelle 161 auf meine Art aufgeschrieben. In der Tabelle 163 habe ich die Verweise des Satzes aufgeschrieben. ■

TABELLE 162. 2. Beweis 2. Teil Minimumprinzip Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$A \wedge B$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg A \Rightarrow (A \wedge B)$
1	$\neg B$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg A \Rightarrow (A \wedge B)$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg A \Rightarrow (A \wedge B)$
3	$\neg B$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg A \Rightarrow (A \wedge B)$
4	$\neg(\neg B)$	$A \wedge B$	$\neg(\neg(A \wedge B))$	$\neg A \Rightarrow (A \wedge B)$

TABELLE 163. Verweise des 1. Teil des Minimumprinzip der Konjunktion Teil 1

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	1. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile

TABELLE 164. Verweise des 1. Teil des Minimumprinzip der Konjunktion Teil 2

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	1. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile

Das Minimumprinzip lässt sich verallgemeinern. Dies möchte ich jedoch in aller Ausführlichkeit im Teil über natürliche Zahlen aufschreiben. An dieser Stelle möchte ich bloß skizzieren, wie ich das Prinzip auf drei Aussagen auszuweiten.

LEMMA 44. *Es seien A, B oder C Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow \neg(A \wedge B \wedge C)$$

BEWEIS. Angenommen, das Lemma wäre nicht wahr. Dann müsste es Aussagen, welche mit A, B sowie C bezeichnet werden sollen, derart geben, dass die Aussage

$$\neg(A \wedge B \wedge C)$$

nicht wahr ist, die Aussage $\neg A \vee \neg B \vee \neg C$ jedoch wahr ist. Gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation ist die Aussage

$$\neg(\neg(A \wedge B \wedge C))$$

gleichbedeutend zur Aussage

$$A \wedge B \wedge C$$

Diese Aussage ist jedoch nur dann wahr, falls alle drei Aussagen wahr sind. Das ist jedoch ein Widerspruch zur Aussage, dass eine der Aussagen A, B oder C nicht wahr ist. Darum schließe ich, dass es keine Aussagen, welche mit den Buchstaben A, B wie auch C bezeichnet werden sollen, derart gibt, dass die Aussage

$$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow \neg(A \wedge B \wedge C)$$

nicht wahr ist. Gemäß dem abgeschwächten Satz 12 der doppelten Negation folgere ich daraus, dass die Behauptung wahr ist. Ich möchte den Beweis noch mittels Wahrheitstafeln erbringen. Diesen habe ich in der üblichen Art in den Tabellen 165, 166 sowie 167 abgelegt. Auf die eigene Art habe ich ihn in den Tabellen 168, 169 sowie 170 abgelegt. Die Verweise der Beweise habe ich in den Tabellen 171, 172 sowie 173 abgelegt. Und noch eine kleine Schlussbemerkung: Es wäre nicht nur eine Implikation, sondern eine Äquivalenz, welche ich beweisen könnte. Aber den Beweis dieser Behauptung lasse ich für einmal sein. Da ich nun meine, den Beweis für die Richtigkeit des Beweises der Behauptung erbracht zu haben, erlaube ich mir, auf die Fortführung der weiteren Beweisführung an dieser Stelle zu verzichten und diesen stattdessen zu beenden.

■

Damit möchte ich gleich zum nächsten Satz wechseln.

20.25. Was ist der Satz der Negation der Konjunktion?

Es gilt der Satz, dass die Negation der Konjunktion zweier Aussagen die Disjunktion der jeweiligen Negationen der zwei Aussagen sind. Hast Du nicht begriffen, was ich damit meine? Ja, ich würde das auch nicht. Damit Du siehst, was ich meine, möchte ich den Satz formal²¹ aufschreiben.

²¹will heißen: als Formel

TABELLE 165. 1. Teil 1. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
1	1	1	1
2	1	1	1
3	1	0	1
4	1	0	1
5	0	1	1
6	0	1	1
7	0	0	0
8	0	0	0

TABELLE 166. 2. Teil 1. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten

Aussage/ Fall Nr.	$\neg C$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C$	$A \wedge B$
1	1	1	0
2	0	1	0
3	1	1	0
4	0	1	0
5	1	1	0
6	0	1	0
7	1	1	1
8	0	0	1

TABELLE 167. 3. Teil 1. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten

Aussage/ Fall Nr.	$(A \wedge B) \wedge C$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	Behauptung
1	0	1	1
2	0	1	1
3	0	1	1
4	0	1	1
5	0	1	1
6	0	1	1
7	0	1	1
8	1	0	1

SATZ 45. *Es seien A sowie B Symbole für Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei*

TABELLE 168. 1. Teil 2. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
1	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
2	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
3	$\neg A$	$\neg(\neg B)$	$\neg A \vee \neg B$
4	$\neg A$	$\neg(\neg B)$	$\neg A \vee \neg B$
5	$\neg(\neg A)$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
6	$\neg(\neg A)$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
7	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$	$\neg(\neg A \vee \neg B)$
8	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$	$\neg(\neg A \vee \neg B)$

TABELLE 169. 2. Teil 2. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten

Aussage/ Fall Nr.	$\neg C$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C$	$A \wedge B$
1	$\neg C$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C$	$\neg(A \wedge B)$
2	$\neg(\neg C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C$	$\neg(A \wedge B)$
3	$\neg C$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C$	$\neg(A \wedge B)$
4	$\neg(\neg C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C$	$\neg(A \wedge B)$
5	$\neg C$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C$	$\neg(A \wedge B)$
6	$\neg(\neg C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C$	$\neg(A \wedge B)$
7	$\neg C$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C$	$A \wedge B$
8	$\neg(\neg C)$	$\neg(\neg A \vee \neg B \vee \neg C)$	$A \wedge B$

seien. Dann gilt die Aussage

$$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))$$

BEWEIS. Ich möchte umgehend einen Beweis liefern. Da die Konjunktion der Aussagen A sowie B gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion genau dann wahr ist, wenn die Aussage A wie auch die Aussage B wahr sind, ist also die Negation der Konjunktion der Aussagen A und B gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation nur dann nicht wahr, falls beide Aussagen wahr sind. Auf der anderen Seite ist gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion auch die Aussage $(\neg A) \vee (\neg B)$ nur dann nicht wahr, falls sowohl die Aussage A sowie die Aussage B wahr sind. Denn ist eine der beiden Aussagen A oder B nicht wahr, dann ist deren Negation gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation wahr und somit gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion die gesamte Aussage. Doch was heißt dies genau? Angenommen, die Aussage A sei nicht wahr. Dann ist die Negation der Aussage A (die Aussage $\neg A$) gemäß

TABELLE 170. 3. Teil 2. Beweis Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten

Aussage/ Fall Nr.	$(A \wedge B) \wedge C$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow$ $\neg((A \wedge B) \wedge C)$
1	$\neg(A \wedge B) \wedge C$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow$ $\neg((A \wedge B) \wedge C)$
2	$\neg(A \wedge B) \wedge C$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow$ $\neg((A \wedge B) \wedge C)$
3	$\neg(A \wedge B) \wedge C$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow$ $\neg((A \wedge B) \wedge C)$
4	$\neg(A \wedge B) \wedge C$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow$ $\neg((A \wedge B) \wedge C)$
5	$\neg(A \wedge B) \wedge C$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow$ $\neg((A \wedge B) \wedge C)$
6	$\neg(A \wedge B) \wedge C$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow$ $\neg((A \wedge B) \wedge C)$
7	$\neg(A \wedge B) \wedge C$	$\neg((A \wedge B) \wedge C)$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow$ $\neg((A \wedge B) \wedge C)$
8	$(A \wedge B) \wedge C$	$\neg(\neg((A \wedge B) \wedge C))$	$\neg A \vee \neg B \vee \neg C \Rightarrow$ $\neg((A \wedge B) \wedge C)$

TABELLE 171. 1. Teil Verweise Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
4	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
5	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
6	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
7	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
8	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile

der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation wahr. Also ist gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion die Aussage $\neg A \vee \neg B$ bereits wahr. Ebenfalls ist die Aussage $\neg A \vee \neg B$ gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion ebenfalls bereits dann wahr, falls $\neg B$ wahr ist. Gemäß der Definition 8.0.2 der Negation kann in diesem Fall jedoch B nicht wahr sein. Das wollte ich jedoch genau zeigen. Zusammenfassend

TABELLE 172. 2. Teil Verweise Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	4. Zeile	3. Zeile
6	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
7	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
8	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile

TABELLE 173. 3. Teil Verweise Minimumprinzip Konjunktion mit drei Argumenten

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
5	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
6	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	2. Zeile	1. Zeile

kann ich also schließen, dass sowohl die Aussage

$$\neg(A \wedge B)$$

wie auch die Aussage

$$(\neg A) \vee (\neg B)$$

genau dann nicht wahr sind, falls sowohl A wie auch B wahr sind. Darum glaube ich schließen zu dürfen, dass beide Aussagen äquivalent sind. Wieder möchte ich die Aussage jedoch auch mittels Wahrheitstabelle herleiten. Diese sind in den den Tabellen 174 und 175 einerseits sowie 176 und 177 andererseits abgelegt. Für die Verweise der Verknüpfungen siehe die Tabellen 178 zusammen mit der Tabelle 179. ■

Das Interessante an diesem Satz besteht meines Erachtens darin, dass er die Konjunktion mit der Disjunktion verknüpft.

TABELLE 174. 1. Beweis des Satzes der Negation der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg A$	$\neg B$
1	0	1	1	1
2	0	1	1	0
3	0	1	0	1
4	1	0	0	0

TABELLE 175. 1. Beweis des Satzes der Negation der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$(\neg A) \vee (\neg B)$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	1	1
4	0	1

TABELLE 176. 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg A$	$\neg B$
1	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg A$	$\neg B$
2	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg A$	$\neg(\neg B)$
3	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg B$
4	$A \wedge B$	$\neg(\neg(A \wedge B))$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$

TABELLE 177. 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$(\neg A) \vee (\neg B)$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))$
1	$(\neg A) \vee (\neg B)$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))$
2	$(\neg A) \vee (\neg B)$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))$
3	$(\neg A) \vee (\neg B)$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))$
4	$\neg((\neg A) \vee (\neg B))$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))$

TABELLE 178. 1. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Negation der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 179. 2. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Negation der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile

20.26. Warum muss es unwahre Aussagen geben?

Nun, ich habe oben definiert, dass es wahre Aussagen gibt. Jedoch habe ich nichts über nicht wahre Aussage geschrieben. Obwohl in meiner täglichen Erfahrung auch unwahre Aussagen geben dürfte. Darum möchte ich an dieser Stelle zeigen, dass etwa für beliebige (in sich widerspruchsfreie) Aussagen A die Aussage

$$A \wedge \neg A$$

nie wahr sein kann. Dies möchte ich gerne ein wenig schärfer formulieren:

SATZ 46. *Es sei A das Symbol einer Aussage, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann muss gelten*

$$\neg (A \wedge \neg A)$$

In Worten: Es kann nicht gleichzeitig A und die Negation von A wahr sein.

Das ist jedoch zu beweisen.

BEWEIS. Ist A das Symbol einer wahren Aussage, dann kann gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ nicht wahr sein. Also kann aufgrund der dritten Zeile der Definition 10.0.2

TABELLE 180. 1. Beweis der Negation der Konjunktion der Aussage und ihrer Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \wedge (\neg A)$	$\neg(A \wedge (\neg A))$
1	1	0	1
2	0	0	1

TABELLE 181. 2. Beweis der Negation der Konjunktion der Aussage und ihrer Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \wedge (\neg A)$	$\neg(A \wedge (\neg A))$
1	$\neg A$	$\neg(A \wedge (\neg A))$	$\neg(A \wedge (\neg A))$
2	$\neg(\neg A)$	$\neg(A \wedge (\neg A))$	$\neg(A \wedge (\neg A))$

TABELLE 182. Verweise des Satzes der Negation der Konjunktion der Aussage und ihrer Negation

Definition/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile

der Konjunktion die Aussage $A \wedge \neg A$ nicht wahr sein. Ist jedoch A das Symbol einer nicht wahren Aussage, dann muss aufgrund der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ wahr sein. Also ist die Aussage $A \wedge \neg A$ wegen der zweiten Zeile der Definition 10.0.2 nicht wahr. Somit ist wiederum wegen der ersten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die ganze Behauptung

$$\neg(A \wedge \neg A)$$

wahr. Damit ist jedoch die Behauptung bewiesen.

Doch was ist ein Beweis im Bereich Logik ohne Wahrheitstafeln? Eben. Darum möchte den Beweis mit Hilfe von Wahrheitstafeln erbringen. Die Beweise habe ich in den Tabellen 180 sowie 181 aufgeschrieben. Die Verweise der Beweise habe in der Tabelle 182 aufgelistet. Somit erachte ich den Beweis des Satzes als erwiesen und erlaube mir, den Beweis an dieser Stelle zu beenden. ■

Der Satz besagt, dass eine beliebige logische Aussage nicht gleichzeitig wahr und nicht wahr sein kann.

Also habe ich sozusagen meine Hausaufgaben gemacht, so wie ich es im Kapitel 7 versprochen habe. Die andere Frage ist natürlich, für

was das gut sein soll. Eine andere Anwendung ist die Definition einer Menge. Wenn ich eine wohldefinierte Menge M besitze, dann kann ich definieren

$$\emptyset = \{x \in M \mid x \in M \wedge x \notin M\}$$

wobei ich diese Menge jedoch auch so schreiben könnte

$$\emptyset = \{x \in M \mid x \notin M\}$$

Es gibt also eine Asymmetrie²² zwischen der Menge der wahren sowie der Menge der nicht wahren Aussagen: Währendem ich annehme, dass es wahre Aussagen gibt, beweise ich, dass es in diesem Fall nicht wahre Aussagen geben muss.

20.27. Was ist der Satz der Negation der Disjunktion?

Dieses Kapitel ist die Kopie zusammen mit den entsprechenden Anpassungen des Absatzes 20.25 über die Negation der Konjunktion. Das ist einerseits langweilig. Andererseits soll es an dieser Stelle trotzdem der Vollständigkeit halber aufgeschrieben werden.

Es gilt also wiederum der

SATZ 47. *Es seien A sowie B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B))$$

Für den

BEWEIS. der Äquivalenz möchte ich mir überlegen, wann die Aussagen $\neg(A \vee B)$ respektive $(\neg A) \wedge (\neg B)$ wahr sind. Die zweite Aussage ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion genau dann wahr, falls weder A noch B wahr ist. Denn ist A oder B wahr, dann sind es die Aussagen $\neg A$ oder $\neg B$ gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation nicht. Also ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion auch bereits schon die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B$$

Sind jedoch weder die Aussage A noch die Aussage B wahr, dann sind gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussagen $\neg A$ wie auch $\neg B$ wahr. Somit ist die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B$$

gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion wiederum wahr.

Jedoch ist auch die Aussage $\neg(A \vee B)$ nur dann wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage B wahr sind. Denn ist die Aussage A

²²eine Asymmetrie liegt in etwa dann vor, wenn zwei Dinge sich bezüglich einer bestimmten Eigenschaft unterscheiden

TABELLE 183. 1. Beweis des Satzes der Negation der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$\neg(A \vee B)$	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg A) \wedge (\neg B)$	Behauptung
1	0	1	1	1	1	1
2	1	0	1	0	0	1
3	1	0	0	1	0	1
4	1	0	0	0	0	1

TABELLE 184. 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$\neg(A \vee B)$
1	$\neg(A \vee B)$	$\neg(\neg(A \vee B))$
2	$A \vee B$	$\neg(A \vee B)$
3	$A \vee B$	$\neg(A \vee B)$
4	$A \vee B$	$\neg(A \vee B)$

oder B wahr, dann ist wegen dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion die Disjunktion bereits wahr. Also ist die Negation der Disjunktion in diesem Fall gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation nicht wahr. Sind hingegen weder die Aussage A noch B wahr, dann ist es gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion auch die Aussage $A \vee B$ nicht. Somit ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage

$$\neg(A \vee B)$$

wahr. Also dürfen auch in der Aussage $\neg(A \vee B)$ weder die Aussage A noch die Aussage B wahr sein, soll die Aussage

$$\neg(A \vee B)$$

wahr ist.

Ich habe jetzt zu zeigen versucht, dass die beiden Aussagen genau dann wahr sind, falls weder A noch B wahr ist. Darum bin ich der Meinung den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung mit sprachlichen Mitteln erbracht zu haben. Und auch diesen Beweis habe ich ebenso mit Hilfe von langweiligen Tabellen noch einmal erbracht: Siehe Tabelle 183 sowie die Tabellen 184 wie auch 185. Die Verweise habe ich in den Tabellen 186 respektive 187 „verstaubt“ (aufgelistet, um es weniger flapsig auszudrücken). ■

Vielleicht könntest Du Dich fragen, wo dann der Unterschied zum Satz der Negation der Konjunktion sein könnte? Der Unterschied ist

TABELLE 185. 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg A) \wedge (\neg B)$	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B))$
1	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg A) \wedge (\neg B)$	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B))$
2	$\neg A$	$\neg(\neg B)$	$\neg((\neg A) \wedge (\neg B))$	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B))$
3	$\neg(\neg A)$	$\neg B$	$\neg((\neg A) \wedge (\neg B))$	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B))$
4	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$	$\neg((\neg A) \wedge (\neg B))$	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B))$

TABELLE 186. 1. Teil Verweise Beweis Negation der Disjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 187. 2. Teil Verweise Beweis Negation der Disjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile

meiner Ansicht nach derjenige, dass der Satz der Negation der Disjunktion nur dann wahr ist, falls die Aussagen A respektive B nicht wahr sind, der Satz der Negation der Konjunktion jedoch nur dann nicht wahr ist, falls die Aussagen A respektive B wahr sind. Insbesondere ist der Satz der Negation der Konjunktion auch in diesem Fall wahr, falls sowohl die Aussagen A wie auch B nicht wahr sind. Also folgt aus der NOR-Verknüpfung die NAND-Verknüpfung. Die Negation bewirkt also, dass die Disjunktion also restriktiver wird als die

Konjunktion. Und so frage ich mich im Moment, wieso dann in den Computern trotzdem die Schaltungen offenbar häufiger mit NAND- als mit NOR-Verknüpfungen realisiert wurden. Denn je seltener ein Ausgang gesetzt wird, desto weniger Energie wird für die ganze Schaltung benötigt. Ich glaube jedoch nicht, dass dadurch bereits sicher ist, dass dadurch weniger Energie verheizt wird. Denn dies wäre nur dann der Fall, wenn alle Kombination der Variablen der Eingänge in den Gittern gleich häufig wären. Aber wer weiß. Vielleicht kommt einmal ein superstromsparender Compi auf den Markt, und nur wir wissen warum?²³

20.28. Was ist der Satz des Ausschlusses?

Er ist vor allem eines: Eine von mir gewählte Bezeichnung für einen Sachverhalt. Ich weiß nicht, wie der sonst heißen müsste. Ich meine damit folgenden Satz:

SATZ 48. Es seien A respektive B Bezeichnungen für zwei Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt der Satz

$$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B$$

Dieser Satz ist irgendwie vergleichbar mit derjenigen Situation, in welcher Dir zwei Garagen gezeigt werden. Es werde Dir gesagt, dass in der einen Garage ein Auto enthalte sei und in der anderen Garage sei kein Auto enthalten. Die Türen zu den Garagen sind jedoch verschlossen. Es wird gesagt, dass Du ein Garagentor öffnen könntest. Falls sich dann ein Auto in der Garage befinde, dann könntest Du das Auto behalten. Du öffnest erwartungsfroh ein Garagentor - doch oh weh, da ist kein Auto hinter der Garagentüre vorhanden. Dann schließt Du blitzschnell, dass das Auto sich hinter der anderen Garagentür befinden muss. Auch wenn das Beispiel total bescheuert tönt: Es ist eine vereinfachte Situation einer Wahrscheinlichkeitsaufgabe, welche ich zwar kenne, aber ehrlich gesagt, nicht wirklich begreife. Und zwar ist das Beispiel so aufgebaut, dass in drei Garagen ein Auto versteckt ist. Dann wählst Du eine Garage aus. Anschließend wird gesagt, hinter welchen anderen Tür sich kein Auto versteckt. Dann ist die Frage: Macht es Sinn, jetzt die dritte Garage auszuwählen, welche weder von Dir gewählt wurde noch nachträglich als leer bezeichnet wurde? Und die Antwort ist: Ja, dann wird die Chance größer, das Auto tatsächlich zu finden. Aber das ist eine andere Geschichte.

Der Witz am Satz des Ausschlusses ist derjenige, dass Du gar nicht zeigen musst, dass B wahr ist, sondern dass A nicht wahr ist. Dieser Gedankengang wird häufig in der Mathematik beschritten. Es stellt sich wiederum die Frage, warum der Satz des Ausschlusses gültig sein

²³soll ein Witz sein

muss. Dass der Satz des Ausschlusses gilt, möchte ich zuerst mittels den folgenden Überlegungen zeigen:

BEWEIS. (des Satzes des Ausschlusses) Es sei die Aussage

$$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B$$

nicht wahr. Dies könnte gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann geschehen, falls die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (\neg A)$$

wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Jedoch müsste in diesem Fall die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (\neg A)$$

im Widerspruch zur Voraussetzung nicht wahr sein. Denn die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (\neg A)$$

könnte gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion nur dann wahr sein, falls die Aussage $\neg A$ nicht wahr wäre. Also müsste gemäß der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage A nicht wahr sein. Denn wäre die Aussage A wahr, dann wäre gemäß der Definition 8.0.2 die Aussage $\neg A$ nicht wahr. Wäre jedoch die Aussage A nicht wahr, dann wäre gemäß der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ wahr. Wären jedoch sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B nicht wahr, dann müsste gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage $A \vee B$ ebenfalls nicht wahr sein. Also könnte gemäß der zweiten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (\neg A)$$

nicht wahr sein. Gemäß der Abkürzungsregeln 11 der Implikation wäre darum die gesamte Aussage

$$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B$$

im Gegensatz zur Voraussetzung eben doch wahr. Also ist es nicht möglich, dass es Aussagen A sowie B derart gibt, dass die Aussage

$$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B$$

nicht wahr ist. Darum meine ich gezeigt zu haben, dass die Aussage

$$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B$$

für alle möglichen Aussagen immer wahr ist.

Nun gut, das war jetzt eine schwammige textliche Begründung, wieso der Satz des Ausschlusses gelten müsste. Ich möchte jetzt noch einen „harten“ Beweis liefern. Die Beweise sind in den Tabellen 188, 189 sowie 190 aufgelistet. Die Verweise habe ich in den Tabellen 191 sowie 192 abgelegt. ■

TABELLE 188. 1. Beweis des Satzes des Ausschlusses

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$\neg A$	$(A \vee B) \wedge (\neg A)$	Behauptung
1	0	1	0	1
2	1	1	1	1
3	1	0	0	1
4	1	0	0	1

TABELLE 189. 1. Teil 2. Beweis des Satzes des Ausschlusses

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$\neg A$
1	$\neg(A \vee B)$	$\neg A$
2	$A \vee B$	$\neg A$
3	$A \vee B$	$\neg(\neg A)$
4	$A \vee B$	$\neg(\neg A)$

TABELLE 190. 2. Teil 2. Beweis des Satzes des Ausschlusses

Aussage/ Fall Nr.	$(A \vee B) \wedge (\neg A)$	Behauptung
1	$\neg((A \vee B) \wedge (\neg A))$	$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B$
2	$(A \vee B) \wedge (\neg A)$	$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B$
3	$\neg((A \vee B) \wedge (\neg A))$	$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B$
4	$\neg((A \vee B) \wedge (\neg A))$	$((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B$

TABELLE 191. 1. Teil Verweise Beweis Satz des Ausschlusses

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 192. 2. Teil Verweise Beweis Satz des Ausschlusses

Def./ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	2. Zeile	1. Zeile
2	4. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile
4	3. Zeile	2. Zeile

Ich hatte übrigens einmal die Idee, dass ich zeigen könne, dass ich anstelle von B im Satz des Ausschlusses die Aussage $\neg A$ verwenden könne. Die Idee war, zu zeigen: Wenn ich zeigen kann, $\neg(\neg A)$ gilt, dass dann A gilt. Aber das Resultat war enttäuschend. Denn die resultierende Aussage erhält die Form

$$(A \vee \neg A) \wedge \neg A \Rightarrow \neg A$$

Da die Aussage $A \vee \neg A$ immer wahr ist, kann ich stattdessen schreiben

$$\neg A \Rightarrow \neg A$$

Das ist jedoch ebenso banal. Eine Alternative wäre wenn ich anstelle von B die Aussage A und anstelle von A die Aussage $\neg A$ verwenden würde. Das Resultat wäre dann

$$(\neg A \vee A) \vee \neg(\neg A) \Rightarrow A$$

Dies könnte ich wiederum abkürzen zur Aussage

$$\neg(\neg A) \Rightarrow A$$

Doch das wäre auch nicht so berauschend. Denn das könnte ich auch als Folgerung des Satzes 11 der doppelten Negation verstehen. Aber wieso eigentlich nicht? Ich probiere es einmal:

SATZ 49. *Es sei A das Symbol einer Aussage, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei sei. Dann gilt die Aussage*

$$\neg(\neg A) \Rightarrow A$$

BEWEIS. Angenommen, dieser Satz sei falsch. Dann müsste gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$\neg(\neg A)$$

wahr, die Aussage

$$A$$

jedoch nicht wahr sein. Gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation ist jedoch die Aussage

$$\neg(\neg A)$$

genau dann wahr, falls es die Aussage

$$A$$

ebenfalls ist. Das wäre jedoch ein Widerspruch zur Voraussetzung, dass die Aussage A nicht wahr sein kann. Also schließe ich daraus, dass es keine Aussage A derart geben kann, dass die Aussage

$$\neg(\neg A) \Rightarrow A$$

nicht wahr sein kann. Zusammen mit dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten schließe ich daraus, dass für alle (genügend widerspruchsfreien) Aussagen die Aussage

$$\neg(\neg A) \Rightarrow A$$

TABELLE 193. 1. Beweis des Satzes der Folgerung der Aussage aus der der doppelten Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg A) \Rightarrow A$
1	1	0	1
2	0	1	1

TABELLE 194. 2. Beweis des Satzes der Folgerung der Aussage aus der der doppelten Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg A)$
1	$\neg A$	$\neg(\neg(\neg A))$	$\neg(\neg A)$
2	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg A)$

TABELLE 195. Verweise des Satzes der Folgerung der Aussage aus der der doppelten Negation

Definition/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile

eben trotzdem wahr sein muss. Darum glaube ich, den Beweis für die Richtigkeit des Satzes erbracht zu haben. Trotzdem möchte ich den Satz noch zusätzlich mit Hilfe der der Wahrheitstabellen beweisen.



20.29. Äquivalenz als zwei Implikationen

Jetzt kann ich den Satz 24 umformulieren, so wie ich es eigentlich schon viel früher hätte tun müssen. Bevor ich ihn jedoch formuliere und zu beweisen versuche, möchte ich Dich darauf hinweisen, dass der Beweis ein neues Element besitzt. Ich möchte versuchen, mit logischen Umformungen den Beweis herzuleiten. Allerdings weiß ich nicht, ob mir dies gelingt. In der Physik und in der Mathematik gilt die unausgesprochene Regel: Für neue Aussagen oder Vermutungen darfst Du sämtliche Regeln brechen. Da muss nur die Lösung einigermaßen plausibel sein. Jedoch musst Du (oder müsstest Du, falls Du Dich an die Regeln halten willst) beim Beweis sehr pedantisch sein. Dass ich im Beweis die etwas schwammigen Umformungen vornehme, kann ich eigentlich nur dadurch begründen, dass ich den Beweis unabhängig von

den logischen Umformungen zusätzlich mit Wahrheitstafeln zu beweisen versuche. Doch urteile selbst:

SATZ 50. *Es seien A, B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst sowie in Bezug auf die anderen Symbole des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$$

BEWEIS. Gemäß dem Satz 23 kann ich schreiben:

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B)$$

Da die Konjunktion gemäß dem Satz 35 kommutativ ist, kann ich schreiben:

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow B)$$

Gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich schreiben:

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow B)$$

Gemäß dem Satz 24 gilt (nach entsprechender Umbenennung)

$$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A)$$

Nun kann ich, da diese Aussage für alle sinnvollen Aussagen A wie auch B wahr ist, gemäß der ersten Zeile der erweiterten Minimum- und Maximumsätze 79 der Logik schreiben:

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow B) \wedge ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A))$$

Wiederum kann ich schreiben, das die Äquivalenz gemäß dem Satz 24 transitiv ist:

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow B) \wedge ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A))$$

Nun kann ich gemäß dem Substitutionssatz 96 der Konjunktion schreiben:

$$\begin{aligned} & ((A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow B) \wedge ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A))) \Leftrightarrow \\ & ((B \Rightarrow A) \wedge (A \Rightarrow B) \wedge ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A))) \end{aligned}$$

Wieder nehme ich den Satz 16 der Äquivalenz zu Hilfe und erhalte die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((B \Rightarrow A) \wedge (A \Rightarrow B) \wedge ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A)))$$

Da die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A)$$

ein logischer Satz ist, kann ich wiederum gemäß der erweiterten Minimum- und Maximumsätze 79 der Logik schreiben:

$$\begin{aligned} & ((B \Rightarrow A) \wedge (A \Rightarrow B) \wedge ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A))) \Leftrightarrow \\ & (B \Rightarrow A) \wedge (A \Rightarrow B) \end{aligned}$$

TABELLE 196. 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow A$
1	1	1	1
2	0	1	0
3	0	0	1
4	1	1	1

TABELLE 197. 2. Teil 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	0	1
4	1	1

Erneut nehme ich den Satz 16 der Äquivalenz zu Hilfe und erhalte die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((B \Rightarrow A) \wedge (A \Rightarrow B))$$

Dann kann ich wiederum den Satz 35 der Kommutativität anwenden und erhalte

$$(B \Leftarrow A) \wedge (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$$

Zu guter Letzt kann ich noch einmal den Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz anwenden und erhalte endlich die gewünschte Behauptung:

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$$

Nun habe ich (sogar für meine Verhältnisse) den Beweis extrem langatmig bewiesen. Damit Du siehst, dass alles mit rechten Dingen zugeht, werde ich den Beweis noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstafeln beweisen. Der Beweis habe ich einerseits in den Tabellen 196 sowie 197 einerseits und 198 sowie 199 andererseits abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 200 sowie 201 abgelegt. ■

Es gibt noch einen alternativen Äquivalenzsatz, auf welche ich per Zufall gestoßen bin (welcher jedoch ebenfalls oft verwendet wird). Diesen möchte ich nun formulieren und beweisen:

SATZ 51. *Es seien A sowie B Bezeichnungen von Aussagen, welche weder in sich selber noch in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

TABELLE 198. 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow A$
1	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow A$
2	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Rightarrow A)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$B \Rightarrow A$
4	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow A$

TABELLE 199. 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$
1	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$
2	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A))$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$
3	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A))$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$
4	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$

TABELLE 200. 1. Teil Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 201. 1. Teil Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Def./ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

BEWEIS. Ich möchte zeigen, dass die Aussagen $A \Leftrightarrow B$ sowie $(A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B)$ wahr sind. Die Aussage $A \Leftrightarrow B$ ist genau dann wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage B wahr sind oder sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr sind. Die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr ist. Die Aussage

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

ist entsprechend der gleichen dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann nicht wahr, falls die Aussage $\neg A$ wahr und die Aussage $\neg B$ nicht wahr ist. Die Aussage $\neg A$ ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation wahr, falls die Aussage A nicht wahr ist. Die Aussage $\neg B$ ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation nicht wahr, falls die Aussage B wahr ist. Also ist die Implikation

$$\neg A \Rightarrow \neg B$$

genau dann nicht wahr, falls die Aussage A nicht wahr, die Aussage B jedoch wahr ist. Somit ist die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

nicht wahr, falls die Aussage A nicht wahr und die Aussage B wahr ist oder falls die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr ist. Also ist die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B nicht wahr ist oder falls sowohl die Aussagen A wie auch B wahr sind. Also ist diese Aussage genau dann wahr, falls A und B äquivalent sind, also die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

gilt. Damit glaube ich den Beweis für die Richtigkeit erbracht zu haben. Damit alles seine Richtigkeit hat, werde ich den Beweis mit Wahrheitstabellen erbringen. Die Beweise habe ich in den Tabellen 202 und 202 einerseits sowie 202 und 202 andererseits abgelegt. Die Verweise habe ich in den zwei Tabellen 202 sowie 202 abgelegt. ■

20.30. Implikation Implikation aus Äquivalenz

Nun, um was geht es wohl in diesem Abschnitt? Es ist der folgende, an und für sich banale Sachverhalt:

TABELLE 202. 1. Teil 1. Beweis des Satzes alternativen Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$
1	1	1	1	1
2	0	1	1	0
3	0	0	0	1
4	1	1	0	0

TABELLE 203. 2. Teil 1. Beweis des Satzes alternativen Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B)$	Behauptung
1	1	1	1
2	0	0	1
3	1	0	1
4	1	1	1

TABELLE 204. 1. Teil 2. Beweis des Satzes alternativen Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$
1	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$
2	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \Rightarrow B$	$\neg A$	$\neg(\neg B)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg B$
4	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$

SATZ 52. Es seien A, B Metasymbole für Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

BEWEIS. Dieser Satz kann nur dann nicht wahr sein, falls die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

wahr, die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

jedoch nicht wahr ist. Die Implikation $A \Rightarrow B$ ist nur dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage B nicht wahr ist (vergleiche mit dem Satz 54 respektive mit der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation). In diesem Fall ist jedoch die Äquivalenz $A \Leftrightarrow B$ gemäß

TABELLE 205. 1. Teil 2. Beweis des Satzes alternativen
Satzes der Äquivalenz als zwei Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B))$
1	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B))$
2	$\neg(\neg A \Rightarrow \neg B)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B))$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B))$
3	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B))$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B))$
4	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (\neg A \Rightarrow \neg B))$

TABELLE 206. 1. Teil Verweise Beweis alternativer Satz
der Äquivalenz als zwei Implikationen

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Implikaton	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 207. 2. Teil Verweise Beweis Satz des Ausschlusses

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 208. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
54	disjunktive Normalform Implikation

TABELLE 209. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
104	1. Substitutionssatz Implikation
118	1. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
120	1. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
120	1. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser
196	kleiner gleich grosser gleich Äquivalenz
196	kleiner gleich grosser gleich Äquivalenz
196	kleiner gleich grosser gleich Äquivalenz
207	natuerliche Zahlen gleich grosser Gleichheit
207	natuerliche Zahlen gleich grosser Gleichheit
207	natuerliche Zahlen gleich grosser Gleichheit

der dritten Zeile der Definition [14.0.1](#) nicht wahr. Das bedeutet jedoch, dass der gesamte Satz

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

wiederum wahr sein muss. Somit kann ich feststellen, dass der gesamte Satz in allen denkbaren Fällen wahr sein muss. Natürlich möchte ich den Satz noch einmal mit den (von mir nicht mehr so heiß geliebten) Wahrheitstabellen erbringen. Die Beweise habe ich in den Tabellen [210](#) respektive [211](#) verstaubt. Die Verweise auf die Definitionen habe ich in der Tabelle [212](#) untergebracht. Damit erachte ich den Beweis der Behauptung als erbracht und beende an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [208](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [209](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 210. 1. Beweis des Satzes der Implikation der Implikation aus der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	Behauptung
1	1	1	1
2	0	1	1
3	0	0	1
4	1	1	1

TABELLE 211. 2. Beweis des Satzes der Implikation der Implikation aus der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	Behauptung
1	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
2	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \Rightarrow B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
4	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$

TABELLE 212. Verweise Beweis Satz des Ausschlusses

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

20.31. Zusammenhang Disjunktion und Konjunktion

Wie kann aus der Negation und der Disjunktion eine Konjunktion erzeugt werden? Und warum? Das „warum“ ist einerseits die Neugier, wie das logisch zusammenhängen könnte. Andererseits ist das eine weitere Anwendung der Definitionen.

SATZ 53. *Es seien also A, B Symbole von Aussagen. Dann gilt:*

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge B)$$

BEWEIS. Der Beweis kann so geführt werden, dass gemäß dem Satz 47 des Satzes der Negation der Disjunktion gilt, dass eine Negation einer Disjunktion gleich der Konjunktion der Negation der Aussagen ist. Wenn ich nun anstelle von A die Aussage $\neg A$ und anstelle der

Aussage B die Aussage $\neg B$ verwende, dann erhalte ich

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (\neg(\neg A) \wedge \neg(\neg B))$$

Da jetzt die Äquivalenz transitiv und gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation

$$\begin{aligned}\neg(\neg A) &\Leftrightarrow A \\ \neg(\neg B) &\Leftrightarrow B\end{aligned}$$

ist, ist ebenso

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge B)$$

Damit glaube ich, den Beweis erbracht zu haben. Oder doch nicht? Leider ist der Beweis jedoch nicht ganz „wasserdicht“, also ganz erbracht. Ich möchte nun die Ochsentour durchführen und den Beweis besser machen (ganz erbracht ist auch der nicht):

Gemäß dem Satz der doppelten Negation 11 ist $\neg(\neg A) \Leftrightarrow A$ ein logischer Satz. Ich kann nun gemäß der zweiten Zeile des Lemmas 79 schreiben, dass gilt

$$(\neg(\neg A) \wedge \neg(\neg B)) \Leftrightarrow (\neg(\neg A) \wedge \neg(\neg B)) \wedge (\neg(\neg A) \Leftrightarrow A)$$

Wenn ich den Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz verwende, erhalte ich

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (\neg(\neg A) \wedge \neg(\neg B)) \wedge (\neg(\neg A) \Leftrightarrow A)$$

Nun schreibe ich gemäß dem Substitutionssatz 96 der Konjunktion

$$(\neg(\neg A) \wedge \neg(\neg B)) \wedge (\neg(\neg A) \Leftrightarrow A) \Leftrightarrow (A \wedge \neg(\neg B)) \wedge (\neg(\neg A) \Leftrightarrow A)$$

Wieder verwende ich den Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz und erhalte die Aussage

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge \neg(\neg B)) \wedge (\neg(\neg A) \Leftrightarrow A)$$

Nun kann ich die zweite Zeile des Lemmas 79 rückwärts verwenden und erhalte:

$$(A \wedge \neg(\neg B)) \wedge (\neg(\neg A) \Leftrightarrow A) \Leftrightarrow (A \wedge \neg(\neg B))$$

Nach der wiederholten Anwendung des Satzes 16 der Transitivität der Äquivalenz erhalte ich die Aussage

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge \neg(\neg B))$$

Jetzt verwende ich den Satz 37 der Kommutativität der Konjunktion und erhalte die Aussage

$$(A \wedge \neg(\neg B)) \Leftrightarrow (\neg(\neg B) \wedge A)$$

Nach der wiederholten Anwendung des Satzes 16 der Transitivität der Äquivalenz erhalte ich die Aussage

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (\neg(\neg B) \wedge A)$$

Und jetzt kommt die ganze Ochsentour noch einmal, jedoch mit vertauschten Rollen:

Gemäß dem Satz der doppelten Negation 11 ist $\neg(\neg B) \Leftrightarrow B$ ein logischer Satz. Ich kann nun gemäß der zweiten Zeile des Lemmas 79 schreiben, dass gilt

$$(\neg(\neg A) \wedge \neg(\neg B)) \Leftrightarrow (\neg(\neg B) \wedge A) \wedge (\neg(\neg B) \Leftrightarrow B)$$

Wenn ich den Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz verwende, erhalte ich

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (\neg(\neg B) \wedge A) \wedge (\neg(\neg B) \Leftrightarrow B)$$

Nun schreibe ich gemäß dem Substitutionssatz 96 der Konjunktion

$$(\neg(\neg B) \wedge A) \wedge (\neg(\neg B) \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \wedge A) \wedge (\neg(\neg B) \Leftrightarrow B)$$

Wieder verwende ich den Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz und erhalte die Aussage

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (B \wedge A) \wedge (\neg(\neg B) \Leftrightarrow B)$$

Nun kann ich die zweite Zeile des Lemmas 79 rückwärts verwenden und erhalte:

$$(B \wedge A) \wedge (\neg(\neg B) \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$$

Nach der wiederholten Anwendung des Satzes 16 der Transitivität der Äquivalenz erhalte ich die Aussage

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$$

Jetzt verwende ich den Satz 37 der Kommutativität der Konjunktion und erhalte die Aussage

$$(B \wedge A) \Leftrightarrow (A \wedge B)$$

Nach der wiederholten Anwendung des Satzes 16 der Transitivität der Äquivalenz erhalte ich die Aussage

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge B)$$

Ich möchte noch einmal versuchen, einen Beweis zu erbringen, diesmal einen, welcher weniger konstruktiv²⁴ ist (im Sinn von „wie komme ich darauf?“) sondern deskriptiv²⁵ (im Sinn von „stimmt das so?“). Ich möchte mir überlegen, unter welchen Umständen die beiden Aussagen

$$\neg(\neg A \vee \neg B)$$

sowie

$$A \wedge B$$

wahr sind. Da die zweite Aussage einfacher ist, möchte ich mit dieser Aussage beginnen. Die Aussage $A \wedge B$ ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion genau dann wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr ist. Nun möchte ich dies für die Aussage

$$\neg(\neg A \vee \neg B)$$

²⁴erzeugend, erschaffend

²⁵beschreibend

TABELLE 213. 1. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von Disjunktion und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
1	1	1	1
2	1	0	1
3	0	1	1
4	0	0	0

TABELLE 214. 2. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von Disjunktion und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg(\neg A \vee \neg B)$	$A \wedge B$	Behauptung
1	0	0	1
2	0	0	1
3	0	0	1
4	1	1	1

überlegen. Gemäß der Definition 8.0.2 der Negation ist diese Aussage nur dann wahr, falls die Aussage

$$\neg A \vee \neg B$$

nicht wahr ist. Damit die Aussage $\neg A \vee \neg B$ nicht wahr ist, können gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion weder die Aussage $\neg A$ noch die Aussage $\neg B$ wahr sein. Gemäß der zweiten zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation muss gelten, dass sowohl A wie auch B wahr sein müssen. Also ist die Aussage

$$\neg(\neg A \vee \neg B)$$

genau dann wahr, falls die Aussagen A wie auch B wahr sind. Das ist jedoch genau dann der Fall, wenn

$$A \wedge B$$

wahr ist. Also meine ich, trotzdem den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben.

An dieser Stelle möchte ich versuchen, Dir den Beweis für die Richtigkeit des Satzes zusätzlich mittels Wahrheitstafeln zu zeigen. Der Beweis habe ich einerseits in der Tabelle 213 sowie 214 und andererseits in den Tabellen 215 sowie 216 aufgeschrieben. Die Verweise des Beweises habe ich in den Tabellen 217 sowie 218 aufgeschrieben. ■

Ich gebe es zu, so ganz wohl ist es mir mit diesem Beweis nicht. Die Frage treibt mich regelmäßig herum: Wann ist ein Beweis wirklich erbracht und wann ist er richtig oder wird als richtig empfunden?

TABELLE 215. 1. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von Disjunktion und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
1	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
2	$\neg A$	$\neg(\neg B)$	$\neg A \vee \neg B$
3	$\neg(\neg A)$	$\neg B$	$\neg A \vee \neg B$
4	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$	$\neg(\neg A \vee \neg B)$

TABELLE 216. 2. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von Disjunktion und Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg(\neg A \vee \neg B)$	$A \wedge B$	$(\neg(\neg A \vee \neg B)) \Leftrightarrow (A \wedge B)$
1	$\neg(\neg(\neg A \vee \neg B))$	$\neg(A \wedge B)$	$(\neg(\neg A \vee \neg B)) \Leftrightarrow (A \wedge B)$
2	$\neg(\neg(\neg A \vee \neg B))$	$\neg(A \wedge B)$	$(\neg(\neg A \vee \neg B)) \Leftrightarrow (A \wedge B)$
3	$\neg(\neg(\neg A \vee \neg B))$	$\neg(A \wedge B)$	$(\neg(\neg A \vee \neg B)) \Leftrightarrow (A \wedge B)$
4	$\neg(\neg A \vee \neg B)$	$A \wedge B$	$(\neg(\neg A \vee \neg B)) \Leftrightarrow (A \wedge B)$

TABELLE 217. 1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang von Disjunktion und Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile

Ich weiß es nicht. Vielleicht genügt es einfach, in Dir das Feuer der Leidenschaft zu entzünden, dass Du Dich mit viel Begeisterung in die Diskussion einhängst und aufrichtig versuchst, Dich in der Frage von richtig oder falsch einzubringen. Vielleicht ist es das, was es richtig macht. Wer weiß?

20.32. Disjunktive Normalform der Implikation

Warum ist die Implikation äquivalent zur Negation einer Konjunktion? Ja, was soll jetzt dieser Satz wieder?

TABELLE 218. 2. Teil Verweise Beweis Zusammenhang von Disjunktion und Konjunktion

Definition/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

SATZ 54. *Es seien A und B Symbole von zwei Aussagen. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))$$

Wenn ich also nachweisen will, dass aus der Aussage A die Aussage B folgt, dann genügt es also zu zeigen, dass nicht sowohl die Aussage A wie auch die Negation der Aussage B wahr ist. Ist jedoch sowohl die Aussage A wie auch die Negation der Aussage B wahr, dann kann nicht aus der Aussage A die Aussage B folgen. Dieser Satz ist ja schon recht, nur sollte er noch bewiesen werden. Das möchte ich nachfolgend noch erledigen.

BEWEIS. Wieder soll überlegt werden, wann die Implikation von A auf B respektive die Aussage $\neg(A \wedge (\neg B))$ gültig ist. Im Satz [45](#) der Negation der Konjunktion habe ich zu zeigen versucht, dass die Aussage $\neg(A \wedge (\neg B))$ gleichbedeutend zur Aussage $\neg A \vee \neg(\neg B)$ ist. Stillschweigend habe ich in diesem Satz statt der logischen Variablen B die logische Variable $\neg B$ verwendet. Gemäß dem Satz der doppelten Negation (siehe [20.2](#)) ist die Aussage $\neg(\neg B)$ äquivalent zur Aussage B . Also ist zu zeigen, dass die Implikation von A auf B gleichbedeutend zur Aussage $\neg A \vee B$ ist. Jedoch sind gemäß der Definitionen [11.0.1](#) der Implikation sowie der Definition [13.0.1](#) der Disjunktion beide Aussagen genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Damit ist die Behauptung jedoch bewiesen.

Ich möchte noch einen zweiten Versuch machen, die Behauptung zu beweisen. Ich möchte überlegen, wann beide Aussagen der Äquivalenz nicht wahr sind. Gemäß der dritten Zeile der Definition [11.0.1](#) der Implikation ist diese nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Die Aussage $(\neg(A \wedge (\neg B)))$ ist gemäß der Definition [8.0.2](#) der Negation nicht wahr, falls die Aussage

$$A \wedge (\neg B)$$

wahr ist. Gemäß der Definition [10.0.2](#) der Konjunktion ist die Aussage $A \wedge (\neg B)$ jedoch nur dann wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch

TABELLE 219. 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$\neg B$	$A \wedge (\neg B)$	$\neg(A \wedge (\neg B))$	Behauptung
1	1	1	0	1	1
2	1	0	0	1	1
3	0	1	1	0	1
4	1	0	0	1	1

TABELLE 220. 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$\neg B$	$A \wedge (\neg B)$
1	$A \Rightarrow B$	$\neg(\neg B)$	$\neg(A \wedge (\neg B))$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg B$	$\neg(A \wedge (\neg B))$
3	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(\neg B)$	$A \wedge (\neg B)$
4	$A \Rightarrow B$	$\neg B$	$\neg(A \wedge (\neg B))$

TABELLE 221. 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg(A \wedge (\neg B))$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))$
1	$\neg(\neg(A \wedge (\neg B)))$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))$
2	$\neg(\neg(A \wedge (\neg B)))$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))$
3	$\neg(A \wedge (\neg B))$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))$
4	$\neg(\neg(A \wedge (\neg B)))$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))$

die Aussage $\neg B$ wahr sind. Die Aussage $\neg B$ ist jedoch dann gemäß der Definition 8.0.2 der Negation wahr, falls die Aussage B nicht wahr ist. Damit kann ich sagen, dass auch die Aussagen A wie auch $A \wedge (\neg B)$ genau dann nicht wahr sind, falls die Aussage A wahr, die Aussage B nicht wahr ist. Damit meine ich noch einmal gezeigt zu haben, dass die beiden Aussagen wirklich äquivalent sind, also die gesamte Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))$$

wirklich wahr ist. Damit Du auch siehst, dass meine sprachliche Beschreibung des Beweises nicht an den Haaren herbeigezogen ist, möchte ich den Beweis noch einmal mit Wahrheitstabellen nachvollziehen. Die Beweise selbst sind in den Tabellen 219 einerseits sowie 220 und 221 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 222 sowie 223 abgelegt. ■

TABELLE 222. 1. Teil Verweise Beweis Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	3. Zeile

TABELLE 223. 2. Teil Verweise Beweis Satzes der Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

Zum eben formulierten Satz möchte ich noch anfügen, dass er eigentlich ein billiger Taschenspielertrick ist. Denn wenn Du Dir die Definition 11.0.1 der Implikation noch einmal anschaust, dann siehst Du, dass die Implikation nur dann nicht wahr ist, falls die Aussage A wahr ist, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Also kannst Du annehmen, dass die Implikation also in allen anderen Fällen wahr ist. Also sollte die Implikation wahr sein, falls nicht gilt, dass die Aussage A wahr, die Aussage B nicht wahr ist. Und das ist genau die Behauptung des obigen Satzes.

Nun, warum mache ich so einen Lärm um einen Satz, welcher eigentlich höchstens ein Lemma (ein Hilfssatz) ist? Der Grund dafür ist, weil er oft in der Mathematik gebraucht wird, und zwar um Implikationen zu beweisen. Es wird überlegt, ob gleichzeitig die Aussage A und die Negation der Aussage B zutreffen können. Ist dies nicht der Fall, dann kann geschlossen werden, dass aus der Aussage A die Aussage B folgt. Darum ist dieser Satz in meinen Augen durchaus erwähnenswert.

Vielleicht wunderst Du Dich über die Namensgebung. Diese liegt daran, weil in dieser Form der Aussagen untersucht wird, wann eine Aussage nicht gilt. Die einzelnen Aussagen werden dann Disjunktionen zusammengehalten. Ich werde es eventuell noch später beschreiben.

TABELLE 224. 1. Beweis der Folgerung der Aussage aus einer Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \wedge B \Rightarrow A$
1	0	1
2	0	1
3	0	1
4	1	1

20.33. Warum folgt aus einer Konjunktion eine Aussage?

Natürlich ist dieser Satz fast schon der Gipfel der Einfallslosigkeit. Denn wie ich weiter oben dargestellt habe, kann das Symbol der Konjunktion („ $\wedge$ “) ebenso gut weggelassen werden. Also gelten die Aussagen, falls die Konjunktion der Aussagen gültig ist. Die Bedeutung dieses Satzes ist, dass er Dir zeigen soll, dass die mathematisierte Form der Konjunktion und der Implikation gleich der umgangssprachlichen Bedeutung der von „und“ und „daraus folgt“ ist. Es soll also wie das übrige Skript auch, Dir dazu dienen, dich ganz sanft in die Mathe einzuführen. Nichtsdestotrotz möchte ich den Satz formulieren und beweisen:

SATZ 55. Es seien A sowie B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann muss also gelten:

$$A \wedge B \Rightarrow A$$

BEWEIS. Angenommen, es gäbe Aussagen, welche mit A und B bezeichnet werden, für welche die Aussage nicht gilt. Dies könnte gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann gelten, falls die Aussagen A und B wahr, die Aussage A jedoch nicht wahr wäre. Wäre jedoch A nicht wahr, dann könnte es gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion auch die Aussage $A \wedge B$ nicht sein. Also hätte ich einen Widerspruch zum Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten, demzufolge eine Aussage nicht gleichzeitig wahr und nicht wahr sein kann.

Also folgt in jedem Fall, dass aus $A \wedge B$ die Aussage A folgt. Nun möchte ich jedoch in den Tabellen 224 sowie 225 trotzdem den tabellarischen Beweis aufschreiben. Die Verweise habe ich in der Tabelle 226 abgelegt.

Somit denke ich, den Beweis für die Gültigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 227 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

TABELLE 225. 2. Beweis der Folgerung der Aussage aus einer Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \wedge B \Rightarrow A$
1	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge B \Rightarrow A$
2	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge B \Rightarrow A$
3	$\neg(A \wedge B)$	$A \wedge B \Rightarrow A$
4	$A \wedge B$	$A \wedge B \Rightarrow A$

TABELLE 226. Verweise Beweis der Folgerung der Aussage aus einer Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 227. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
13	ausgeschlossener Dritter

TABELLE 228. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
95	2. Substitutionssatz Negation
98	3. Substitutionssatz Konjunktion

In der Tabelle 228 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich vermute, dass folgender logischer Fehler häufig vorkommt: Sind zwei Aussagen A, B geben, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei sind, dann folgt aus der Richtigkeit der Aussage A nicht, dass die Aussagen A und B richtig sind. Um meine Aussage noch ein wenig prägnanter (einprägsamer) formulieren zu können, schreibe ich:

LEMMA 56. *Es seien A, B Aussagen, welche in sich selbst widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$A \wedge \neg B \Rightarrow \neg(A \Rightarrow A \wedge B)$$

TABELLE 229. 1. Teil 1. Beweis Denkfehler Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$A \wedge \neg B$	$A \wedge B$
1	1	0	0
2	0	0	0
3	1	1	0
4	0	0	1

In Worten: Ist die Aussage A wahr, die Aussage B nicht wahr, dann gilt nicht, dass die Implikation von der Aussage A auf die Konjunktion von A und B wahr wäre.

BEWEIS. Ist A nicht wahr oder die Aussage B wahr, dann ist die Konjunktion

$$A \wedge \neg B$$

gemäß den ersten zwei Zeilen sowie der letzten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion nicht wahr. Also ist die gesamte zu beweisende Aussage gemäß den ersten zwei Zeilen der Definition 11.0.1 der Implikation bereits wahr. Ist jedoch die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr, dann ist die Konjunktion

$$A \wedge B$$

gemäß der dritten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion nicht wahr. Also ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow A \wedge B$$

nicht wahr. Gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation ist die Aussage

$$\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$$

wiederum wahr. Also ist die gesamte Aussage

$$A \wedge \neg B \Rightarrow \neg(A \Rightarrow A \wedge B)$$

in diesem Fall gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 wiederum wahr. Ich habe den Beweis noch einmal tabellarisch aufgelistet. Er ist einerseits in den Tabellen 229 sowie 230, andererseits in den Tabellen 231 respektive 232 aufgeschrieben worden. Die Verweise habe ich in den Tabellen 233 sowie 234. Damit glaube ich gezeigt zu haben, dass meine Behauptung in allen denkbaren Fällen wahr ist. Aus diesem Grund erachte ich den Beweis der Behauptung als erbracht und beende an dieser Stelle den Beweis. ■

Ich habe das obige Lemma als Warnung aufgeschrieben, weil diese Art von Fehlüberlegung meines Erachtens schnell einmal auftreten

TABELLE 230. 2. Teil 1. Beweis Denkfehler Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow A \wedge B$	$\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$	$A \wedge \neg B \Rightarrow$ $\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$
1	1	0	1
2	1	0	1
3	0	1	1
4	1	0	1

TABELLE 231. 1. Teil 2. Beweis Denkfehler Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$A \wedge \neg B$	$A \wedge B$
1	$\neg B$	$\neg(A \wedge \neg B)$	$\neg(A \wedge B)$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg(A \wedge \neg B)$	$\neg(A \wedge B)$
3	$\neg B$	$A \wedge \neg B$	$\neg(A \wedge B)$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg(A \wedge \neg B)$	$A \wedge B$

TABELLE 232. 2. Teil 2. Beweis Denkfehler Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow A \wedge B$	$\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$	$A \wedge \neg B \Rightarrow$ $\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$
1	$A \Rightarrow A \wedge B$	$\neg(\neg(A \Rightarrow A \wedge B))$	$A \wedge \neg B \Rightarrow$ $\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$
2	$A \Rightarrow A \wedge B$	$\neg(\neg(A \Rightarrow A \wedge B))$	$A \wedge \neg B \Rightarrow$ $\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$
3	$\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$	$\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$	$A \wedge \neg B \Rightarrow$ $\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$
4	$A \Rightarrow A \wedge B$	$\neg(\neg(A \Rightarrow A \wedge B))$	$A \wedge \neg B \Rightarrow$ $\neg(A \Rightarrow A \wedge B)$

TABELLE 233. 1. Teil Verweise Beweis des Denkfehlers
der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
3	1. Zeile	4. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile

TABELLE 234. 2. Teil Verweise Beweis des Denkfehlers der Implikation

Definition/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	1. Zeile

kann. Trotzdem möchte alle ermuntern auch dann Mathematik zu betreiben, wenn Fehler auftreten. Denn Fehler gehören untrennbar zum menschlichen Leben.

20.34. Zusammenhang Aussage und Disjunktion

Dieser Abschnitt musste ja kommen. Denn was ich im letzten Abschnitt über die Konjunktion geschrieben habe, lässt sich ganz genau gleich auf die Disjunktion übertragen.

SATZ 57. Es seien A sowie B die Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage

$$A \Rightarrow (A \vee B)$$

wobei jedoch die Klammern weggelassen werden könnten.

BEWEIS. Zuerst möchte ich den Fall betrachten, in welchem die Aussage mit der Bezeichnung A wahr ist. In diesem Fall ist dann die Disjunktion $A \vee B$ gemäß des Maximumprinzips der Disjunktion (siehe unter Definition 13) wahr. Dann gilt jedoch gemäß den Zeilen 2 respektive 4 der Definition 11.0.1 der Implikation, dass die Schlussfolgerung $A \Rightarrow (A \vee B)$ wahr ist. Ist jedoch die Aussage A nicht wahr, dann gilt gemäß den ersten zwei Zeilen der Definition 11.0.1 der Implikation, dass die Implikation $A \Rightarrow (A \vee B)$ immer noch wahr ist. Denn egal, ob die Aussage $A \vee B$ wahr ist oder nicht, wird die Implikation von A nach $(A \vee B)$ richtig sein. Der Vollständigkeit halber habe ich die Beweise noch tabellarisch aufgeschrieben, und zwar in den Tabellen 236 sowie 237. Die Verweise habe ich in der Tabelle 238 aufgeschrieben. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 235 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 235. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

TABELLE 236. 1. Beweis der Implikation einer Disjunktion aus einer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	Behauptung
1	0	1
2	1	1
3	1	1
4	1	1

TABELLE 237. 2. Beweis des Satzes der Implikation einer Disjunktion aus einer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	Behauptung
1	$\neg(A \vee B)$	$A \Rightarrow (A \vee B)$
2	$A \vee B$	$A \Rightarrow (A \vee B)$
3	$A \vee B$	$A \Rightarrow (A \vee B)$
4	$A \vee B$	$A \Rightarrow (A \vee B)$

TABELLE 238. Verweise Beweis Satz der Implikation einer Disjunktion aus einer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

Falls Du denkst: „Was für ein blöder Satz!“ Dann versuche ich Dich hiermit vom Gegenteil zu überzeugen. Wenn ich schreibe: Es sei x eine reelle²⁶ Zahl $x < 5$ Dann folgt daraus das $x \leq 5$ ist. In Worten:

²⁶Was eine reelle Zahl ist, versuche ich unter zu zeigen.

Die Zahl x ist 5 oder sie ist kleiner als 5. Diese Art des Gedankengangs kann „Vergrößerung“ oder „Abschätzung“ genannt werden und leistet in der Mathematik oft fast unschätzbare Werte. Ich habe oben unter dem Absatz 1.6 darüber schon ein wenig geschrieben. Denn die Voraussetzung von Sätzen sind oftmals sogenannte „schwächer“ als die diejenigen Fällen, in welchen diese angewendet werden. Darum kann es meines Erachtens angebracht sein, diesen logischen Satz anzuwenden.

Zum logischen Satz 57 möchte ich jedoch noch bemerken, dass die Aussage B irgend ein Nonsenses, ein Quatsch sein könnte, und die Aussage wäre trotzdem wahr. Das zeigt eigentlich, wie sinnfrei die Logik sein kann. Oder besser geschrieben: Die Logik selbst ist sinnfrei. Der Sinn kann nur in die Logik hineingebracht werden, sie ist jedoch nicht per se in der Logik selbst enthalten. Den Satz 57 kann ich wie folgt beweisen:

Die umgekehrte Aussage, dass aus der Disjunktion zweier Aussagen, welche mit den Symbolen A respektive B bezeichnet werden, die Aussage A folgen müsse, ist kein logischer Satz. Damit ich das trotzdem irgendwie ausschreiben kann, schreibe ich:

SATZ 58. Es seien A sowie B Symbole von Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage

$$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg (A \vee B \Rightarrow A)$$

In Worten: Wenn die Aussage A nicht, die Aussage B jedoch wahr ist, dann ist die Implikation der Aussage $A \vee B$ auf die Aussage A nicht wahr.

BEWEIS. Angenommen, die Aussage

$$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg (A \vee B \Rightarrow A)$$

sei nicht wahr. Dies könnte gemäß der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann der Fall sein, falls die Aussage

$$\neg A \wedge B$$

wahr, die Aussage

$$\neg (A \vee B \Rightarrow A)$$

jedoch nicht wahr wäre. Also könnte ich annehmen, dass die Aussage

$$\neg A \wedge B$$

wahr sei. Gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion müsste also die Negation der Aussage A sowie die Aussage B wahr sein. Also wäre gemäß der zweiten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$A \vee B$$

TABELLE 239. 1. Teil 1. Beweis Denkfehler Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg A \wedge B$	$A \vee B$
1	1	0	0
2	1	1	1
3	0	0	1
4	0	0	1

TABELLE 240. 2. Teil 1. Beweis Denkfehler Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B \Rightarrow A$	$\neg(A \vee B \Rightarrow A)$	$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$
1	1	0	1
2	0	1	1
3	1	0	1
4	1	0	1

wahr. Jedoch wäre gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage A nicht wahr. Somit wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \vee B \Rightarrow A$$

nicht wahr. Somit müsste jedoch gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage

$$\neg(A \vee B \Rightarrow A)$$

eben doch wahr sein. Somit wäre gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$$

eben doch wahr. Somit kann ich schließen, dass es nicht möglich ist, Aussagen A wie auch B derart zu finden, dass die Aussage

$$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$$

nicht wahr ist. Gemäß dem Satz 12 der doppelten Negation glaube ich daraus schließen zu können, dass jede dieser Aussagen

$$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$$

wahr sein muss. Auch diesen Beweis habe ich in den Tabellen 239 sowie 240 einerseits und 241 sowie 242 andererseits aufgeschrieben. Die Verweise habe ich in den Tabellen 243 sowie 244 aufgelistet. ■

Die Aussage

$$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$$

habe ich nur darum aufgeschrieben, um Dich zu warnen.

TABELLE 241. 1. Teil 2. Beweis Denkfehler Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg A \wedge B$	$A \vee B$
1	$\neg A$	$\neg(\neg A \wedge B)$	$\neg(A \vee B)$
2	$\neg A$	$\neg A \wedge B$	$A \vee B$
3	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg A \wedge B)$	$A \vee B$
4	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg A \wedge B)$	$A \vee B$

TABELLE 242. 2. Teil 2. Beweis Denkfehler Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B \Rightarrow A$	$\neg(A \vee B \Rightarrow A)$	$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$
1	$A \vee B \Rightarrow A$	$\neg(\neg(A \vee B \Rightarrow A))$	$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$
2	$\neg(A \vee B \Rightarrow A)$	$\neg(A \vee B \Rightarrow A)$	$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$
3	$A \vee B \Rightarrow A$	$\neg(\neg(A \vee B \Rightarrow A))$	$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$
4	$A \vee B \Rightarrow A$	$\neg(\neg(A \vee B \Rightarrow A))$	$\neg A \wedge B \Rightarrow \neg(A \vee B \Rightarrow A)$

TABELLE 243. 1. Teil Verweise Beweis des Denkfehlers der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	4. Zeile

TABELLE 244. 2. Teil Verweise Beweis des Denkfehlers der Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	4. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	1. Zeile

TABELLE 245. 1. Beweis des zweiten Teils des Maximumprinzips der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	Behauptung
1	0	1
2	1	1
3	1	1
4	1	1

Nun möchte ich daran gehen, den zweiten Teile der Maximumsätze zu formulieren und zu beweisen. Den ersten Teil habe ich bereits formuliert und bewiesen. Es ist der Satz 57 der Implikation der Disjunktion aus der Aussage. Der zweite Teil lautet wie folgt:

LEMMA 59. *Es seien A und B Symbole von Aussagen, welche in sich selber in Bezug auf die anderen Symbole des Lemmas widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$B \Rightarrow A \vee B$$

BEWEIS. Angenommen, das Lemma wäre nicht wahr. Dann müsste es gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 Aussagen mit den Bezeichnungen A und B derart geben, dass die Aussage B wahr, die Aussage $A \vee B$ jedoch nicht wahr ist. Gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion kann diese nur dann nicht wahr sein, falls weder die Aussage A noch die Aussage B wahr ist. Also kann die Aussage B ebenfalls nicht wahr sein. Das ist jedoch ein Widerspruch zur Voraussetzung, dass die Aussage B wahr sein muss. Gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation kann ich nun folgen, dass die Aussage für alle Aussagen mit den Bezeichnungen A wie auch B wahr sein muss.

Ich möchte das Lemma wiederum mittels Wahrheitstafeln beweisen. Diesen Beweis habe ich einerseits in der Tabelle 245 auf allgemeine Art und in der Tabelle 245 auf meine Art bewiesen. Die Verweise habe ich in der Tabelle 247 abgelegt. Da ich nun der Meinung bin, den Beweis für die Richtigkeit des Satzes erbracht zu haben, verzichte an dieser Stelle auf eine weitere Beweisführung (und beende entsprechend den Beweis). ■

Nun hätte ich also mittels Beweisführung das an und für sich selbsterklärenden Maximumprinzip 13 der Disjunktion bewiesen. Ich habe dies vor allem gemacht, um zu zeigen, dass die behaupteten Aussagen widerspruchsfrei seien. Und wie das Beweisen derselben vor sich gehen kann.

TABELLE 246. 2. Beweis des zweiten Teils des Maximumprinzips der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$A \Rightarrow (A \vee B)$
1	$\neg(A \vee B)$	$A \Rightarrow (A \vee B)$
2	$A \vee B$	$A \Rightarrow (A \vee B)$
3	$A \vee B$	$A \Rightarrow (A \vee B)$
4	$A \vee B$	$A \Rightarrow (A \vee B)$

TABELLE 247. Verweise des zweiten Teils des Maximumprinzips der Disjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

20.35. Was ist der Äquivalenz - Negation Satz?

Das ist vor allem eine Wortneuschöpfung (Neologismus), welchen ich verwende, um ein neues Kapitel aufschlagen zu können. Es gilt:

SATZ 60. *Es seien A, B Symbole für Aussagen, welche jedoch nicht in sich selbst und bezüglich den anderen Aussagen des Satzes widersprüchlich seien. Dann behaupte ich, dass gilt*

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$$

In Worten: A ist genau dann äquivalent zu B , falls $\neg A$ äquivalent zu $\neg B$ ist.

Diesen logischen Satz, so ich ihn überhaupt beweisen kann, nenne ich den Äquivalenz-Negationssatz.

BEWEIS. Ich möchte den Beweis durch bloßes Ausrechnen erbringen. Ich habe ihn in den Tabellen [248](#) respektive [249](#) sowie [250](#) abgelegt. Die Verweise des Beweises habe ich in den Tabellen [251](#) sowie [252](#) abgelegt. Ich habe den Beweis noch einmal überflogen. Er sieht ein wenig mager aus. Darum möchte ich noch versuchen, ob ich ihn auch mit rein sprachlichen Mitteln erbringen könnte. Ich überlege mir, ob ich eine Aussage A oder B derart finden könnte, so dass die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$$

nicht wahr sei. Wenn ich die Definition [14.0.1](#) anschau, dann könnte dies nur dann der Fall sein, falls

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr, die Aussage

$$\neg A \Leftrightarrow \neg B$$

jedoch wahr oder andererseits die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

wahr und die Aussage

$$\neg A \Leftrightarrow \neg B$$

nicht wahr wäre. Zum ersten Fall: Es müsste

$$\neg A \Leftrightarrow \neg B$$

gelten. Das könnte gemäß der ersten respektive vierten Zeile der Definition [14.0.1](#) der Äquivalenz wiederum nur dann der Fall sein, falls sowohl $\neg A$ wie auch $\neg B$ nicht wahr wären oder aber falls sowohl $\neg A$ wie auch $\neg B$ wahr wären. Wäre sowohl $\neg A$ wie auch $\neg B$ nicht wahr, dann müsste gemäß der ersten Definition [8.0.2](#) der Negation sowohl A wie auch B wahr sein. Dies hätte jedoch die Folge, dass gemäß der vierten Zeile der Definition [14.0.1](#) der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

ebenfalls wahr wäre. Damit habe ich gezeigt, dass dieser Fall nicht eintreten. Die anderen drei Fälle werde ich jetzt auf die haargenau gleiche Art behandeln. Wäre sowohl $\neg A$ wie auch $\neg B$ wahr, dann müsste gemäß der ersten Zeile der Definition [8.0.2](#) der Negation die Aussagen A sowie B nicht wahr sein. Dann müsste jedoch gemäß der ersten Zeile der Definition [14.0.1](#) der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

entgegen der Voraussetzung eben doch wahr sein. Also kann dieser Fall ebenfalls nicht eintreten. Nun habe ich gezeigt, dass nicht gelten kann, dass die Aussage

$$\neg A \Leftrightarrow \neg B$$

wahr, die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr ist.

Nun sei die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

wahr. Gemäß der ersten und der vierten Zeile der Definition [14.0.1](#) der Äquivalenz müssten daher beide Aussagen A wie auch B entweder nicht wahr oder aber wahr sein. Wären beide Aussagen A sowie B nicht wahr, dann müssten gemäß der ersten Zeile der Definition [8.0.2](#) der Negation die Aussagen $\neg A$ wie auch $\neg B$ wahr sein. Also müsste gemäß

TABELLE 248. 1. Beweis des Äquivalenz-Negations-Satzes

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \Leftrightarrow \neg B$	Behauptung
1	1	1	1	1	1
2	0	1	0	0	1
3	0	0	1	0	1
4	1	0	0	1	1

TABELLE 249. 1. Teil 2. Beweis des Äquivalenz-Negations-Satzes

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$
1	$A \Leftrightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$
2	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg A$	$\neg(\neg B)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg B$
4	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$

der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz im Widerspruch zur Voraussetzung die Aussage

$$\neg A \Leftrightarrow \neg B$$

eben doch wahr sein. Wären jedoch die Aussagen A wie auch B wahr, dann wären gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussagen $\neg A$ wie auch $\neg B$ nicht wahr. Also wäre gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 die Aussage

$$\neg A \Leftrightarrow \neg B$$

eben doch wahr - im Widerspruch zur Annahme, dass die letztgenannte Annahme nicht wahr sei. Also meine ich hiermit gezeigt zu haben, dass der Fall nicht eintreten kann, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

wahr, die Aussage

$$\neg A \Leftrightarrow \neg B$$

jedoch nicht wahr ist.

So, jetzt habe ich diese Ochsentour absolviert und meine, dass der Beweis nunmehr mit sprachlichen Mitteln eben doch noch erbracht wird (auch wenn dieser langweilig und mühsam ist). ■

In diesem Fall trügt also der Schein nicht. Wenn ich zeigen will, dass zwei Aussagen A, B äquivalent sind, dann genügt es zu zeigen, dass die Negation der Aussage A äquivalent zur Negation der Aussage B ist.

TABELLE 250. 2. Teil 2. Beweis des Äquivalenz-Negations-Satzes

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \Leftrightarrow \neg B$	Behauptung
1	$\neg A \Leftrightarrow \neg B$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$
2	$\neg(\neg A \Leftrightarrow \neg B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$
3	$\neg(\neg A \Leftrightarrow \neg B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$
4	$\neg A \Leftrightarrow \neg B$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$

TABELLE 251. 1. Tabelle Verweise Beweis Äquivalenz-Negationssatz

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 252. 2. Tabelle Verweise Beweis Äquivalenz-Negationssatz

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

20.36. Um was geht es beim Äquivalenz-Antivalenz-Satz?

Ich möchte in diesem Abschnitt die Verbindung zwischen der Äquivalenz und der Antivalenz herstellen.

SATZ 61. *Es seien A, B Symbole für Aussagen, welche nicht in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann behaupte ich, dass gilt*

$$(A \nleftrightarrow B) \Leftrightarrow \neg(A \Leftrightarrow B)$$

In Worten: Es ist genau dann entweder A oder B wahr, falls nicht A äquivalent zu B ist.

BEWEIS. Dieses logischen Satz, so ich ihn überhaupt beweisen kann, nenne ich den Äquivalenz-Antivalenz-Satz. Ich möchte den Beweis zuerst einmal durch bloßes Ausrechnen zeigen. In den Tabellen 253 und

TABELLE 253. 1. Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$A \leftrightarrow B$	$\neg(A \leftrightarrow B)$	Behauptung
1	0	1	0	1
2	1	0	1	1
3	1	0	1	1
4	0	1	0	1

TABELLE 254. 1. Teil 2. Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$A \leftrightarrow B$	$\neg(A \leftrightarrow B)$
1	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$A \leftrightarrow B$	$\neg(\neg(A \leftrightarrow B))$
2	$A \nleftrightarrow B$	$\neg(A \leftrightarrow B)$	$\neg(A \leftrightarrow B)$
3	$A \nleftrightarrow B$	$\neg(A \leftrightarrow B)$	$\neg(A \leftrightarrow B)$
4	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$A \leftrightarrow B$	$\neg(\neg(A \leftrightarrow B))$

TABELLE 255. 2. Teil 2. Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes

Aussage/ Fall Nr.	Behauptung
1	$(A \nleftrightarrow B) \leftrightarrow \neg(A \leftrightarrow B)$
2	$(A \nleftrightarrow B) \leftrightarrow \neg(A \leftrightarrow B)$
3	$(A \nleftrightarrow B) \leftrightarrow \neg(A \leftrightarrow B)$
4	$(A \nleftrightarrow B) \leftrightarrow \neg(A \leftrightarrow B)$

TABELLE 256. 1. Teil Verweise Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes

Defintion/ Fall Nr.	Definition 15.0.1 der Antivalenz	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

254 sowie 255 habe ich die Beweise aufgeschrieben. In den Tabellen 256 sowie 257 habe ich die Verweise der Beweise aufgeschrieben.

Ich möchte versuchen, den Satz sprachlich zu beweisen. Angenommen, es gäbe Aussagen A und B derart, dass die Behauptung nicht

TABELLE 257. 2. Teil Verweise Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile
2	4. Zeile
3	4. Zeile
4	1. Zeile

gelten würde. Dann müsste gemäß der zweiten und dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz entweder die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr und die Aussage

$$\neg(A \Leftrightarrow B)$$

wahr oder die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

wahr und die Aussage

$$\neg(A \Leftrightarrow B)$$

nicht wahr sein. Ich beginne mit dem ersten Fall: Wäre die Aussage

$$\neg(A \Leftrightarrow B)$$

wahr, könnten die Aussagen A und B gemäß der Definition 14.0.1 der Äquivalenz nicht beide nicht wahr oder beide wahr sein. Also müsste die Aussage A nicht wahr und die Aussage B wahr oder die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr sein. Wäre die Aussage A nicht wahr und die Aussage B wahr, dann wäre gemäß der zweiten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz die Aussage $A \nLeftrightarrow B$ wahr. Wäre die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr, dann wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz die Aussage $A \nLeftrightarrow B$ wiederum wahr. Also kann dieser Fall nicht eintreten, dass die Aussage

$$\neg(A \Leftrightarrow B)$$

wahr, die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

jedoch nicht wahr ist.

Nun möchte ich auf der anderen Seite überlegen, ob der Fall eintreten könnte, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

wahr, die Aussage

$$\neg(A \Leftrightarrow B)$$

TABELLE 258. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
272	delta Notation Aequivalenz

nicht wahr ist. Ist die Aussage

$$A \nleftrightarrow B$$

wahr, dann muss gemäß der zweiten und dritten Zeile der Definition [15.0.1](#) der Antivalenz entweder die Aussage A nicht wahr, die Aussage B wahr oder umgekehrt die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr sein. Ist die Aussage A nicht wahr, die Aussage B jedoch wahr, dann ist gemäß der zweiten Zeile der Definition [14.0.1](#) der Äquivalenz die Aussage $A \leftrightarrow B$ nicht wahr. Also ist gemäß der ersten Zeile der Definition [8.0.2](#) der Negation die Aussage $\neg(A \leftrightarrow B)$ eben trotzdem wahr. Ist auf der anderen Seite die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht, dann ist gemäß der dritten Zeile der Definition [14.0.1](#) der Äquivalenz die Aussage $A \leftrightarrow B$ wiederum nicht wahr, die Aussage $\neg(A \leftrightarrow B)$ jedoch wiederum gemäß der ersten Zeile der Definition [8.0.2](#) der Negation ebenso wahr. Also ist es nicht möglich, Aussagen mit den Bezeichnungen A und B derart zu finden, dass die Aussage $A \nleftrightarrow B$ nicht wahr, die Aussage $\neg(A \leftrightarrow B)$ jedoch wahr ist. Zusammengefasst habe ich endlich auch mit sprachlichen Mitteln zu zeigen versucht, dass es nicht möglich ist, dass $A \nleftrightarrow B$ nicht wahr, die Aussage $\neg(A \leftrightarrow B)$ jedoch wahr ist oder die Aussage $A \nleftrightarrow B$ wahr und die Aussage $\neg(A \leftrightarrow B)$ nicht wahr ist. Somit meine ich auch mit sprachlichen Mitteln die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben (auch wenn dieser Beweis im Vergleich zum tabellarischen Beweis extrem lang fädig ist) und beende darum an dieser Stelle diesen Beweis. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [258](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

20.37. Implikation Antivalenz Disjunktion

Auch dieser logische Satz ist nicht wahnsinnig genial.

SATZ 62. *Es seien A und B Metasymbole von Aussagen, welche weder in sich selbst noch bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \nleftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee B)$$

In Worten: Ist entweder A oder B wahr, dann folgt daraus, dass A oder B wahr ist.

Ich kann darum umgangssprachlich sagen, dass die Antivalenz eine strengere Bedingung ist als die Disjunktion.

TABELLE 259. 1. Beweis des Satzes der Implikation von Antivalenz und Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$A \vee B$	Behauptung
1	0	0	1
2	1	1	1
3	1	1	1
4	0	1	1

TABELLE 260. 2. Beweis des Äquivalenz-Antivalenz-Satzes

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$A \vee B$	Behauptung
1	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$\neg(A \vee B)$	$\neg(A \nleftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee B)$
2	$A \nleftrightarrow B$	$A \vee B$	$\neg(A \nleftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee B)$
3	$A \nleftrightarrow B$	$A \vee B$	$\neg(A \nleftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee B)$
4	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$A \vee B$	$\neg(A \nleftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee B)$

BEWEIS. Ich möchte den Beweis wiederum als Tabellen abgelegt, und zwar in der Tabelle 259 so, wie ich üblicherweise geschrieben wird und in der Tabelle 260 so, wie ich es eventuell aufschreiben würde. In der Tabelle 261 habe ich die Verweise der Beweise aufgeschrieben. Vielleicht klappt es bei diesem Satz einen sprachlichen Beweis anzufügen (da er eine Implikation enthält). Ich möchte mir überlegen, ob es Aussagen A und B derartig geben müsste, dass die Behauptung nicht richtig sei. Dann müsste also gemäß der dritten Zeile der Definition 15.0.1 die Antivalenz von A und B ($A \nleftrightarrow B$) wahr, jedoch die Disjunktion von A und B ($A \vee B$) jedoch nicht wahr sein. Gemäß der Definition 13.0.1 der Disjunktion kann diese jedoch nur dann nicht wahr sein, falls weder A noch B wahr sind. In diesem Fall ist gemäß der ersten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz jedoch die Antivalenz von A und B jedoch ebenfalls nicht wahr. Das bedeutet jedoch, dass die ganze Behauptung (dass aus der Antivalenz der beiden Aussagen A und B die Implikation folgern würden) jedoch gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation trotzdem wahr wäre. Damit glaube ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung doch noch mit rein sprachlichen Mitteln erbracht zu haben und beende darum an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 261. Verweise Beweis des Satzes der Implikation von Antivalenz und Disjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 15.0.1 der Antivalenz	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 262. 1. Teil 1. Beweis des Satzes der Negation der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \Rightarrow B)$
1	1	0
2	1	0
3	0	1
4	1	0

20.38. Satz der Negation der Implikation

Dieser Satz verwende ich bei der Herleitung der Gesetze der natürlichen Zahlen. Er dient jedoch auch dazu, zu zeigen, wann eine Implikation nicht gilt. Denn wenn ich zeigen kann, dass eine Voraussetzung gilt, jedoch die Folgerung nicht gilt, dann habe ich bereits gezeigt, dass die Implikation nicht richtig sein kann. Es gilt:

SATZ 63. *Es seien A, B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$$

BEWEIS. Die Implikation ist gemäß der Definition 11.0.1 genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Damit hätte ich den Satz bereits bewiesen. Damit alles seine Richtigkeit besitzt, möchte ich den Beweis noch tabellarisch beweisen. Diesen Beweis habe ich in den Tabellen 262 und 263 sowie 265 und 265 abgelegt. Die Verweise habe ich in der Tabelle 266 sowie 267 abgelegt. ■

20.39. Satz der Trivialität

Nun, den Namen dieses Satzes gibt es nicht. Zumindest habe ich dessen Namen noch nie gelesen. Ob er sinnvoll ist, ist noch einmal eine

TABELLE 263. 2. Teil 1. Beweis des Satzes der Negation der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$A \wedge \neg B$	$\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$
1	1	0	1
2	0	0	1
3	1	1	1
4	0	0	1

TABELLE 264. 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Negation der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \Rightarrow B)$
1	$A \Rightarrow B$	$\neg(\neg(A \Rightarrow B))$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg(\neg(A \Rightarrow B))$
3	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(A \Rightarrow B)$
4	$A \Rightarrow B$	$\neg(\neg(A \Rightarrow B))$

TABELLE 265. 2. Teil 2. Beweis des kleinen Lemmas der Äquivalenz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$A \wedge \neg B$	$\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$
1	$\neg B$	$\neg(A \wedge \neg B)$	$\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg(A \wedge \neg B)$	$\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$
3	$\neg B$	$A \wedge \neg B$	$\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg(A \wedge \neg B)$	$\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$

TABELLE 266. 1. Teil Verweise Beweis des Satzes der Negation der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 267. 2. Teil Verweise Beweis des Satzes der Negation der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile

TABELLE 268. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
46	Existenz nicht wahrer Aussagen

andere Frage. Aber ich kann ihn zumindest formulieren und beweisen. Er lautet:

SATZ 64. *Es seien A sowie B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$(\neg A \wedge A) \Rightarrow B$$

BEWEIS. Ich habe den Beweis des Satzes in den Tabellen 269 sowie 270 abgelegt. Die Verweise des Beweises habe ich in der Tabelle 271 aufgeschrieben. Es gibt jedoch auch einen kurzen sprachlichen Beweis. Gemäß dem Satz 46 muss $\neg A \wedge A$ eine nicht wahre Aussage sein. Das bedeutet jedoch, dass gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage

$$\neg(\neg A \wedge A)$$

wahr ist. Gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation ist damit jedoch die Implikation bereits bewiesen. Da alles seine Richtigkeit haben soll, habe ich in den Tabellen 269 einerseits sowie 270 den Beweis noch tabellarisch erbracht. In der Tabelle 271 habe ich die Verweise des Beweises aufgeschrieben. Damit hoffe ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende darum an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 268 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Und bevor Du Dich maßlos darüber aufregst, dass ich diesen Satz formuliert und bewiesen habe: Der Satz wird noch verwendet. Aber ich

TABELLE 269. 1. Beweis Satz der Trivialität

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg A \wedge A$	Behauptung
1	1	0	1
2	1	0	1
3	0	0	1
4	0	0	1

TABELLE 270. 2. Beweis Satz der Trivialität

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$\neg A \wedge A$	Behauptung
1	$\neg A$	$\neg A \wedge A$	$\neg A \wedge A \Rightarrow B$
2	$\neg A$	$\neg A \wedge A$	$\neg A \wedge A \Rightarrow B$
3	$\neg(\neg A)$	$\neg A \wedge A$	$\neg A \wedge A \Rightarrow B$
4	$\neg(\neg A)$	$\neg A \wedge A$	$\neg A \wedge A \Rightarrow B$

TABELLE 271. Verweise Satz der Trivialität

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

Trottell habe in einer früheren Fassung einen falschen Verweis hingeschrieben. Doch die ganze Sache dient mir auch als Vorwand, um auf eine wichtige Funktion von Mathematik hinzuweisen: Die Mathematik dient auch als „Gerümpelkammer“ für Ideen. Da werden Probleme und dazugehörige Lösungen aufgeschrieben. Und richtige Mathematikerinnen und Mathematiker untersuchen bei eigenen Problemstellungen oft auch in diesen Sammlungen - „Literatur“ genannt - ob ihr Problem auch schon beschrieben oder sogar gelöst wurde. Wenn das der Fall ist, dann haben sie je nachdem Glück oder Pech gehabt. Glück haben sie dann gehabt, falls das gesuchte Problem ein Teilproblem eines anderen Problems war, welches sie eigentlich lösen wollten. Pech haben sie dann gehabt, falls sie dieses Problem hätten lösen und darüber in einer Fachzeitschrift²⁷ oder sonst wo etwas hätten schreiben sollen.

²⁷Also einer Zeitschrift, in welcher Wissenschaftlerinnen und Wissenschaftlich für andere Fachpersonen schreiben (so kompliziert, dass es üblicherweise nur ihresgleichen lesen können).

20.40. Mit Implikationen Äquivalenzen beweisen

Angenommen, Du hast mindestens drei Aussagen A, B sowie C und Du möchtest beweisen, dass alle drei Aussagen äquivalent sind. Gibt es da eine elegantes Verfahren? Ja, das gibt es. Ich möchte es kurz zeigen:

SATZ 65. *Es seien A, B und C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage:*

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B \wedge B \Leftrightarrow C)$$

BEWEIS. Kleine Vorbemerkung: Gemäß dem Satz 40 ist die Konjunktion assoziativ. Darum kommt es für die Auswertung des Wahrheitsgehalts nicht darauf an, ob ich die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge ((B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A))$$

oder die Aussage

$$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \wedge (C \Rightarrow A)$$

betrachte. Nun möchte ich aber versuchen, den Beweis des zu beweisenden Satz mit sprachlichen Mitteln zu erbringen. Gilt eine der drei Aussagen

$$A \Rightarrow B$$

$$B \Rightarrow C$$

$$C \Rightarrow A$$

nicht, dann ist gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion die gesamte Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

nicht wahr. Da es sich hier um einen Basistext handelt, möchte ich das noch weiter ausführen: Ist die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

nicht wahr, dann ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge ((B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A))$$

und damit die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

nicht wahr. Hier habe ich erneut vom Satz 40 der Assoziativität der Konjunktion Gebrauch gemacht. Ist die Aussage $B \Rightarrow C$ nicht wahr, dann ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$$

wiederum nicht wahr. Gemäß dem gleichen Minimumprinzip 10 der Konjunktion ist dann die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

ebenfalls nicht wahr. Ist schlussendlich die Aussage

$$C \Rightarrow A$$

nicht wahr, dann ist zum dritten Mal gemäß dem Minimumprinzip gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \wedge (C \Rightarrow A)$$

und somit gemäß dem Satz 40 der Assoziativität der Konjunktion die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

wiederum nicht wahr. Also ist die gesamte Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

nicht wahr, falls eine der drei Aussagen

$$A \Rightarrow B$$

$$B \Rightarrow C$$

$$C \Rightarrow A$$

nicht wahr ist. Ist dies der Fall, dann ist gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage jedoch wahr. Sind jedoch alle drei Implikationen

$$A \Rightarrow B$$

$$B \Rightarrow C$$

$$C \Rightarrow A$$

wahr, dann kann ich gemäß dem Satz 15 der Transitivität der Implikation schließen, dass gelten muss

$$B \Rightarrow A$$

da ja gilt

$$B \Rightarrow C \wedge C \Rightarrow A$$

Also kann ich jetzt schreiben, dass gilt

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$$

Also kann ich gemäß dem Satz 50 der Äquivalenz von Äquivalenz und Implikationen schreiben, dass gilt:

$$B \Leftrightarrow A$$

Da nun die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich daraus folgern, dass ebenfalls gelten muss

$$A \Leftrightarrow B$$

Auf genau die gleiche Art kann ich beweisen, dass

$$B \Leftrightarrow C$$

sein muss. Da

$$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A)$$

TABELLE 272. 1. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
1	1	1	1
2	1	1	0
3	1	0	1
4	1	1	0
5	0	1	1
6	0	1	1
7	1	0	1
8	1	1	1

gilt und die Konjunktion gemäß dem Satz 35 immer noch kommutiert, muss auch gelten:

$$(C \Rightarrow A) \wedge (A \Rightarrow B)$$

Somit muss gemäß dem Satz 15 der Transitivität der Implikation schließen, dass gilt:

$$C \Rightarrow B$$

Zusammen mit der Voraussetzung $B \Rightarrow C$, welche gemäß Voraussetzung wahr sein muss, kann ich also wiederum gemäß dem Korollar 50 des Satzes 23 schreiben, dass gilt:

$$C \Leftrightarrow B$$

Da nun die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich daraus folgern, dass ebenfalls gelten muss

$$B \Leftrightarrow C$$

Somit kann ich wiederum folgern, dass gilt

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

Aus diesem Grund bin ich der Meinung, dass ich den ganzen Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe.

Nun möchte ich gerne wiederum den Beweis mit Hilfe von Wahrheitstafeln erbringen. Die Wahrheitstafeln, welche mit Hilfe von Zahlen den Satz beweisen, sind in den Tabellen 272, 273 sowie 274 abgelegt. Die Wahrheitstafeln, welche mit Hilfe von Aussagen den Satz beweisen, sind in den Tabellen 275, 276, 277 sowie 278 abgelegt. Die Verweise der Beweise sind in den Tabellen 279, 280 sowie 281 abgelegt.

Falls Du den tabellarischen Beweis überfliegt, dann wirst Du sehen, dass dieser extrem aufwändig ist. Darum kann es unter Umständen Sinn machen, den sprachlichen Beweis zu verwenden, da dieser zwar auch aufwändig ist, jedoch immerhin noch eine gewisse Übersicht besitzt.

TABELLE 273. 2. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$
1	1	1	1
2	1	0	1
3	0	0	0
4	1	0	0
5	0	0	0
6	0	0	0
7	0	0	1
8	1	1	1

TABELLE 274. 3. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge$ $(B \Leftrightarrow C)$	Behauptung
1	1	1	1
2	0	0	1
3	0	0	1
4	1	0	1
5	1	0	1
6	0	0	1
7	0	0	1
8	1	1	1

TABELLE 275. 1. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
1	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
2	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$\neg(C \Rightarrow A)$
3	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$C \Rightarrow A$
4	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$\neg(C \Rightarrow A)$
5	$\neg(A \Rightarrow B)$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
6	$\neg(A \Rightarrow B)$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
7	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$C \Rightarrow A$
8	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$

Nun bin ich an der Stelle, an welcher ich zu meinen glaube, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 276. 2. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$
1	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$
2	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$A \Leftrightarrow B$
3	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C))$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$
4	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$
5	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C))$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$
6	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C))$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$
7	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C))$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$A \Leftrightarrow B$
8	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$

In der Tabelle 282 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte an dieser Stelle übrigens noch bemerken, dass der Satz nicht aussagt, dass alle Aussagen A, B und C wahr sein müssen. Es ist auch möglich, dass alle Aussagen nicht wahr sind. Jedoch sagt der Satz sehr wohl aus, dass alle Aussagen in diesem Fall wahr sind, sobald eine der Aussagen wahr ist. Auch kann keine Aussage wahr sein, falls eine der Aussagen nicht wahr ist.

Der vorhergehende Satz kann übrigens noch verschärft werden:

SATZ 66. *Es seien A, B sowie C Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei*

TABELLE 277. 3. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
2	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
3	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
4	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
5	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
6	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
7	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
8	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$

TABELLE 278. 4. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
2	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
3	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
4	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
5	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
6	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
7	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
8	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$

TABELLE 279. 1. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	3. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 280. 2. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
2	4. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
5	2. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
6	2. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
7	3. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

seien. Dann gilt die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

BEWEIS. Die Hälfte des Beweises habe ich ja bereits im vorhergehenden Satz 66 erbracht, in welchem ich gezeigt habe, dass eine Äquivalenz aus zyklischen Implikationen folgt. Formal aufgeschrieben habe ich also bereits gezeigt, dass gelten muss:

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

TABELLE 281. 3. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
6	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
7	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 282. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
15	Transitivität Implikation
15	Transitivität Implikation
23	Äquivalenz Äquivalenz Implikation Replikation
35	Kommutation Konjunktion
39	Kommutation Äquivalenz
39	Kommutation Äquivalenz
40	Assoziativität Konjunktion
40	Assoziativität Konjunktion
40	Assoziativität Konjunktion
50	Äquivalenz Äquivalenz zwei Implikationen
50	Äquivalenz Äquivalenz zwei Implikationen

Angenommen die umgekehrte Richtung der Behauptung sei falsch. Zuerst einmal kann gemäß dem Satz 24 über die Äquivalenz von Implikation und Replikation schreiben, dass gilt

$$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, muss daher auch gelten:

$$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Leftrightarrow ((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A))$$

Nun möchte ich mir überlegen, ob die Implikation

$$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A))$$

nicht wahr sein könnte. Dies wäre gemäß der dritten Zeile der Definition [11.0.1](#) dann der Fall, falls die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

wahr, die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

jedoch nicht wahr wäre. Angenommen, die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

wäre nicht wahr. Dann müsste mindestens eine Aussage der Aussagen

$$A \Rightarrow B$$

$$B \Rightarrow C$$

$$C \Rightarrow A$$

nicht wahr sein. Ansonsten wäre die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

eben (im Widerspruch zur Voraussetzung) wahr. Wäre die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

nicht wahr, dann würde dies gemäß der dritten Zeile der Definition [11.0.1](#) der Implikation bedeuten, dass gilt

$$A \wedge \neg B$$

Daraus würde gemäß der dritten Zeile der Definition [14.0.1](#) der Äquivalenz jedoch folgen, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr ist. Also wäre gemäß dem Minimumprinzip [42](#) der Konjunktion folgen, dass die gesamte Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr wäre. Somit wäre gemäß der Abkürzungsregel [11](#) der Implikation die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

eben doch wahr. Genau auf die gleiche Art kann ich argumentieren, falls die Aussage

$$B \Rightarrow C$$

nicht wahr wäre: Wäre die Aussage

$$B \Rightarrow C$$

nicht wahr, dann würde dies gemäß der dritten Zeile der Definition [11.0.1](#) der Implikation bedeuten, dass gilt

$$B \wedge \neg C$$

Daraus würde gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz jedoch folgen, dass die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

nicht wahr ist. Also wäre gemäß dem Minimumprinzip 42 der Konjunktion folgen, dass die gesamte Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr wäre. Somit wäre gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

eben doch wahr.

Wäre nun die Aussage $C \Rightarrow A$ nicht wahr, dann müsste gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation gelten, dass gilt

$$C \wedge \neg A$$

Dann könnte jedoch die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$$

ebenfalls nicht gelten. Somit wäre gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

eben doch wahr.

Denn wäre die Aussage A nicht wahr, dann müsste die Aussage B auch nicht wahr sein. Ansonsten wäre gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr und somit gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die gesamte Aussage nicht wahr. Wäre jedoch die Aussage B nicht wahr, dann wäre gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

nicht wahr. Also wäre wiederum gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$$

nicht wahr. Somit wäre gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

eben doch wahr.

Zusammenfassend kann ich schreiben, dass ich keine Aussagen mit dem Symbolen A, B und C finden kann, welche in sich und in Bezug

TABELLE 283. 1. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
1	1	1	1
2	1	1	0
3	1	0	1
4	1	1	0
5	0	1	1
6	0	1	1
7	1	0	1
8	1	1	1

auf die anderen Symbole des Lemmas widerspruchsfrei sind und für welche die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)$$

nicht wahr gemäß dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten meine ich nun schreiben zu können, dass diese Aussage für alle Aussagen gelten muss. Also kann ich auch gemäß dem Satz 24 über die Äquivalenz von Implikation und Replikation schreiben, dass gilt

$$\begin{aligned} ((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A)) &\Leftrightarrow \\ ((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) & \end{aligned}$$

Gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung kann ich also folgern, dass gilt:

$$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$$

Da ich bereits gezeigt habe, dass gilt:

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

kann ich gemäß dem Satz 50 kann ich nun schließen dass also gilt:

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

Auch diesen Beweis möchte noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstafeln erbringen. Die Wahrheitstafeln, welche mit Hilfe von Zahlen den Satz beweisen, sind in den Tabellen 283, 284 sowie 285 abgelegt. Die Wahrheitstafeln, welche mit Hilfe von Aussagen den Satz beweisen, sind in den Tabellen 286, 287, 288 sowie 289 abgelegt. Die Verweise der Beweise sind in den Tabellen 290, 291 sowie 292 abgelegt. ■

Nebenbemerkung: Das Aufschreiben dieses Beweises hat mir wieder einmal vor Augen geführt, dass Mathematik bisweilen ziemlich harte Arbeit ist. Aber auf eine andere Art, als ich dies üblicherweise in der mathematischen Literatur zu lesen glaube: Die Arbeit besteht darin,

TABELLE 284. 2. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$
1	1	1	1
2	1	0	1
3	0	0	0
4	1	0	0
5	0	0	0
6	0	0	0
7	0	0	1
8	1	1	1

TABELLE 285. 3. Teil 1. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge$ $(B \Leftrightarrow C)$	Behauptung
1	1	1	1
2	0	0	1
3	0	0	1
4	1	0	1
5	1	0	1
6	0	0	1
7	0	0	1
8	1	1	1

TABELLE 286. 1. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
1	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
2	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$\neg(C \Rightarrow A)$
3	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$C \Rightarrow A$
4	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$\neg(C \Rightarrow A)$
5	$\neg(A \Rightarrow B)$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
6	$\neg(A \Rightarrow B)$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$
7	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$C \Rightarrow A$
8	$A \Rightarrow B$	$B \Rightarrow C$	$C \Rightarrow A$

so präzise wie möglich Dinge aufzuschreiben, welche als sowieso wahr gelten.

TABELLE 287. 2. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$
1	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$
2	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$A \Leftrightarrow B$
3	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C))$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$
4	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$
5	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C))$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$
6	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C))$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$
7	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C))$	$\neg(((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A))$	$A \Leftrightarrow B$
8	$(A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)$	$((A \Rightarrow B) \wedge$ $(B \Rightarrow C)) \wedge$ $(C \Rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$

20.41. Kommutativität der NAND-Verknüpfung

Obwohl es nach dem ersten Blick auf die Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung schnell klar wird, dass die NAND-Verknüpfung kommutativ ist, möchte ich gerne die Behauptung noch einmal erbringen:

SATZ 67. *Es seien A sowie B Symbole für Aussagen. Dann ist*

$$A \bar{\wedge} B \Leftrightarrow B \bar{\wedge} A$$

BEWEIS. Ich möchte den Beweis mittels Wahrheitstafeln führen. In den Tabellen 294 sowie 295 habe ich den Beweis, in der Tabelle 296 habe ich die Verweise aufgelistet. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 293 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 288. 3. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
2	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
3	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
4	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
5	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
6	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
7	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
8	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$

TABELLE 289. 4. Teil 2. Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
2	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
3	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
4	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
5	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
6	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
7	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
8	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$

TABELLE 290. 1. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	3. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 291. 2. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
2	4. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
5	2. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
6	2. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
7	3. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

Nun möchte ich mir überlegen, wieso die NAND-Verknüpfung so heißt?

20.42. Zusammenhang Konjunktion und NAND-Verknüpfung

Was ist der Zusammenhang von NAND-Verknüpfung und Konjunktion? Es ist nicht schwierig, einen solchen herzustellen. Eigentlich hätte ich als Titel schreiben wollen: Warum ist die NAND-Verknüpfung die Negation einer Konjunktion? Als ersten Satz dieses Kapitels hätte ich schreiben wollen: Weil das so definiert ist. Aber der Titel wurde zu lang. Jedoch nützt es wenig, wenn ich das so sage, dass die Negation der Konjunktion die NAND-Verknüpfung ist und ich es jedoch nicht

TABELLE 292. 3. Teil Verweise Beweis Satz Äquivalenzen aus Implikationen

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
6	2. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
7	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 293. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
115	2. Substitutionssatz NAND Verknuepfung
115	2. Substitutionssatz NAND Verknuepfung

TABELLE 294. 1. Beweis der Kommutativität der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \bar{\wedge} B$	$B \bar{\wedge} A$	$A \bar{\wedge} B \Leftrightarrow B \bar{\wedge} A$
1	1	1	1
2	1	1	1
3	1	1	1
4	0	0	1

TABELLE 295. 2. Beweis Kommutativität der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \bar{\wedge} B$	$B \bar{\wedge} A$	$A \bar{\wedge} B \Leftrightarrow B \bar{\wedge} A$
1	$A \bar{\wedge} B$	$B \bar{\wedge} A$	$A \bar{\wedge} B \Leftrightarrow B \bar{\wedge} A$
2	$A \bar{\wedge} \bar{B}$	$B \bar{\wedge} \bar{A}$	$A \bar{\wedge} B \Leftrightarrow B \bar{\wedge} A$
3	$A \bar{\wedge} B$	$B \bar{\wedge} A$	$A \bar{\wedge} B \Leftrightarrow B \bar{\wedge} A$
4	$\neg(A \bar{\wedge} B)$	$\neg(B \bar{\wedge} A)$	$A \bar{\wedge} B \Leftrightarrow B \bar{\wedge} A$

zeigen kann, wieso es so ist. Diese Situation kommt übrigens noch ab und zu in der Mathematik vor. Es werden verschiedene Dinge definiert und es wird damit gearbeitet. Und mit der Zeit wird klar, dass beide Definitionen nur unterschiedliche Ansichten des gleichen Sachverhaltes

TABELLE 296. Tabelle Verweise Beweis der Kommutativität der NAND-Verknüpfung

Definition/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	1. Zeile

sind. Dann stellt sich die Frage, wieso dann beide Definition beibehalten werden und nicht eine Definition aufgegeben wird. Die Antwort ist, dass jede Beschreibung ihre Vor- und Nachteile besitzt. Darum ist es manchmal von Vorteil, beide Definitionen zu verwenden und sich Gedanken darüber zu machen, wann die eine Beschreibung besser ist und wann die andere.

Doch zurück zur Aussage. Der nachfolgende Satz könnte auch als disjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung betrachtet werden (auch wenn der Satz keine einzige Disjunktion enthält):

SATZ 68. *Es seien A respektive B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$(A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow \neg(A \wedge B)$$

BEWEIS. Jetzt möchte ich endlich einmal den Satz 50 verwenden. Ich möchte also zeigen, dass aus der Aussage

$$A \overline{\wedge} B$$

die Aussage

$$\neg(A \wedge B)$$

und aus der Aussage

$$\neg(A \wedge B)$$

die Aussage

$$A \overline{\wedge} B$$

folgt. Zur ersten Behauptung: Ich möchte mir überlegen, ob es Aussagen mit den Symbolen A sowie B derart gibt, dass die Aussage

$$A \overline{\wedge} B \Rightarrow \neg(A \wedge B)$$

nicht gilt. Dies wäre dann gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation dann der Fall, falls die Aussage $A \overline{\wedge} B$ wahr, die Aussage $\neg(A \wedge B)$ jedoch nicht wahr wäre. Die Aussage $\neg(A \wedge B)$ ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation dann nicht wahr, falls die Aussage $A \wedge B$ wahr ist. Die Aussage $A \wedge B$ ist gemäß der

vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr ist. Sind sowohl die Aussagen A wie auch B wahr, dann ist jedoch gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Funktion (Sheffer Notation) die Aussage $A\bar{B}$ ebenfalls nicht wahr. Da nun sowohl die Aussagen $A\bar{B}$ wie auch $\neg(A \wedge B)$ nicht wahr sind, ist gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation in diesem Fall die Behauptung

$$A\bar{B} \Rightarrow \neg(A \wedge B)$$

eben doch wahr. Also ist es nicht möglich, dass die Behauptung für irgendwelche (genügend „vernünftige“) Aussagen nicht wahr ist. Darum kann ich schließen, dass für alle Aussagen, welche mit den Symbolen A sowie B bezeichnet werden die Aussage

$$A\bar{B} \Rightarrow \neg(A \wedge B)$$

wahr ist.

Die umgekehrte Richtung kann ich auf die haargenau gleiche Art beweisen. Ich habe dementsprechend den obigen Abschnitt kopiert und angepasst. Ich hoffe, dass dies Dich nicht stört. Ich möchte mir überlegen, ob es Aussagen mit den Symbolen A sowie B derart gibt, dass die Aussage

$$\neg(A \wedge B) \Rightarrow A\bar{B}$$

nicht gilt. Dies wäre dann gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation dann der Fall, falls die Aussage $\neg(A \wedge B)$ wahr, die Aussage $A\bar{B}$ jedoch nicht wahr wäre. Die Aussage $A\bar{B}$ ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND - Funktion nicht wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr sind. Sind jedoch die Aussagen A und B wahr, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage $A \wedge B$ wahr. Da nun die Aussage $A \wedge B$ wahr ist, ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation in diesem Fall die Aussage $\neg(A \wedge B)$ jedoch nicht wahr. Das bedeutet, dass in diesem Fall weder die Aussage

$$\neg(A \wedge B)$$

noch die Aussage

$$A\bar{B}$$

wahr sind. Gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation ist in diesem Fall die Behauptung

$$\neg(A \wedge B) \Rightarrow A\bar{B}$$

eben doch wahr. Also ist es nicht möglich, dass die Behauptung für irgendwelche (genügend „vernünftige“) Aussagen nicht wahr ist. Darum kann ich schließen, dass für alle Aussagen, welche mit den Symbolen A sowie B bezeichnet werden die Aussage

$$\neg(A \wedge B) \Rightarrow A\bar{B}$$

TABELLE 297. 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \overline{\wedge} B$	$\neg(A \wedge B)$	Behauptung
1	0	1	1	1
2	0	1	1	1
3	0	1	1	1
4	1	0	0	1

TABELLE 298. 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \overline{\wedge} B$
1	$\neg(A \wedge B)$	$A \overline{\wedge} B$
2	$\neg(A \wedge B)$	$A \overline{\wedge} B$
3	$\neg(A \wedge B)$	$A \overline{\wedge} B$
4	$A \wedge B$	$\neg(A \overline{\wedge} B)$

wahr ist. Da ich nun gezeigt habe, dass für alle in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen widerspruchsfreien Aussagen sowohl gilt

$$A \overline{\wedge} B \Rightarrow \neg(A \wedge B)$$

wie auch

$$\neg(A \wedge B) \Rightarrow A \overline{\wedge} B$$

kann ich gemäß dem Satz 50 der Äquivalenz von Äquivalenz und zwei Implikationen folgern, dass die beiden Aussagen $A \overline{\wedge} B$ sowie $\neg(A \wedge B)$ äquivalent sind. Es gilt also

$$A \overline{\wedge} B \Leftrightarrow \neg(A \wedge B)$$

Genau dies wollte ich jedoch beweisen. Ich habe den Beweis ebenfalls mittels Wahrheitstafeln erbracht. Dieser ist in den Tabellen 297 respektive 298 sowie 299 abgelegt. Die Verweise des Beweises habe ich in den Tabellen 300 sowie 301 aufgeschrieben. Darum glaube ich an dieser Stelle, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grunde an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Und was kommt jetzt? Richtig: Wenn ich schon mit viel zu vielen Worten zu erklären versucht habe, wieso die NAND-Verknüpfung so heißt, wie sie eben heißt, möchte ich nun beschreiben, wieso die NOR-Verknüpfung so heißt, wie sie eben heißt.

TABELLE 299. 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg(A \wedge B)$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
1	$\neg(A \wedge B)$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
2	$\neg(A \wedge B)$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
3	$\neg(A \wedge B)$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
4	$\neg(\neg(A \wedge B))$	$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$

TABELLE 300. 1. Teil Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 301. 2. Teil Verweise Beweis des Satzes der Äquivalenz von NAND und der Negation einer Konjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	1. Zeile

20.43. Zusammenhang NOR-Verknüpfung und Disjunktion

Dieser Abschnitt dient zur Abrundung der Zusammenhänge. Ich möchte gerne zeigen, dass die NOR-Verknüpfung wirklich als Negation einer Disjunktion betrachtet werden kann, so wie es eigentlich durch die Definition 17 behauptet wurde.

SATZ 69. Für alle Aussagen mit den Symbolen A respektive B gilt:

$$(A \overline{\vee} B) \Leftrightarrow \neg(A \vee B)$$

BEWEIS. Wieder schreibe ich den Beweis einfach auf (siehe Tabellen 302 sowie 303 und 304, Verweise siehe Tabellen 305 sowie 306).

TABELLE 302. 1. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$A \vee B$	$\neg(A \vee B)$	Behauptung
1	1	0	1	1
2	0	1	0	1
3	0	1	0	1
4	0	1	0	1

TABELLE 303. 1. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$A \vee B$
1	$A \nabla B$	$\neg(A \vee B)$
2	$\neg(A \nabla B)$	$A \vee B$
3	$\neg(A \nabla B)$	$A \vee B$
4	$\neg(A \nabla B)$	$A \vee B$

TABELLE 304. 2. Teil 2. Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$\neg(A \vee B)$	Behauptung
1	$\neg(A \vee B)$	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow A \nabla B$
2	$\neg(\neg(A \vee B))$	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow A \nabla B$
3	$\neg(\neg(A \vee B))$	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow A \nabla B$
4	$\neg(\neg(A \vee B))$	$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow A \nabla B$

TABELLE 305. 1. Teil Verweise des Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 17 der NOR- Verknüpfung	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

Ich möchte versuchen, den Beweis mit sprachlichen Mittel zu finden.
Es geht mir um die Frage, in welchem Fall (es ist wirklich nur einer)

TABELLE 306. 2. Teil Verweise des Beweis des Satzes der Äquivalenz von NOR und der Negation einer Disjunktion

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile

die Aussage

$$\neg(A \vee B)$$

nicht wahr ist. Da die Aussage

$$A \vee B$$

gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion genau dann nicht wahr ist, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B nicht wahr ist, ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage

$$\neg(A \vee B)$$

genau dann wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage B wahr ist. Wenn ich jetzt die Definition 17 der NOR-Verknüpfung anschau, dann ist auch die Aussage

$$A \nabla B$$

auch genau dann wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage B wahr ist. Also kann ich schließen, dass in allen möglichen Fällen die Aussage

$$\neg(A \vee B)$$

genau dann wahr, falls die Aussage

$$A \nabla B$$

wahr ist. Also meine ich, daraus schließen zu können, dass die beiden Aussagen äquivalent sind. Damit ist meines Erachtens der Beweis für die Richtigkeit dieses Satzes erbracht und ich beende an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

20.44. Schlussbemerkungen über logische Sätze

Ich möchte jetzt einen Schnitt machen und diesen Teil abschließen. Ich hoffe, dass Du Dich gegebenenfalls an dem Fundus der logischen Sätze bedienen kannst.

Und jetzt, nach der vielen Plackerei, möchte ich Dir mitteilen, dass wir eigentlich uns die Bemühungen hätten ersparen können. Denn es ist

auch möglich, die Überprüfung von Sätzen der naiven Logik an Computer zu delegieren. Ich habe das entsprechende Kapitel mit der Bezeichnung „Logische Aussagen mit dem Computer überprüfen“ unter 45 eingefügt. Diese machen die Berechnungen schneller und zuverlässiger. Trotzdem waren die obigen Sätze nicht ohne Nutzen. Denn einerseits sollen sie Dir eine Einführung in das logische Denken ermöglichen. Andererseits findet der Compi nicht einfach Sätze und gibt ihnen dazu sprechende Namen. Darum ist die obige Auflistung nicht ganz ohne Nutzen.

Im Folgenden möchte ich jedoch trotzdem weitere logische Sätze formulieren und beweisen. Aber die Sätze werden einen anderen Charakter besitzen. Die nachfolgenden Sätze werden wohl nicht mehr oft als solche verwendet werden, sondern dienen dazu, Eigenschaften von logischen Aussagen zu beschreiben. Aber das tönt wahrscheinlich „vielsagend nichtssagend“. Ich will damit schreiben, dass das vielleicht so aussieht, als hätte ich gar nicht wirklich wichtiges zu schreiben. Das kann sein. Am besten, ich beginne gleich mit meinen Bemühungen.

KAPITEL 21

Normalformen logischer Aussagen

Normalformen helfen, das Leben übersichtlicher zu machen. Anstatt mit beliebigen Aussagen zu hantieren, kannst Du Dich im Fall der konjunktiven Normalform damit begnügen, Dich mit der Negation, der Konjunktion und der Disjunktion zu beschäftigen. Im Moment sehe mich nicht in der Lage, die Normalformen in der gewünschten Gründlichkeit zu beschreiben. Ich werde erst später mich tiefer mit kon- und disjunktiven Normalform herumschlagen (siehe dazu Kapitel 40). Jedoch habe ich bereits ein paar Normalformen formuliert und bewiesen. Ein Beispiel hierfür ist der Satz 54 bezüglich der disjunktiven Normalform der Implikation. Ein anderes Beispiel ist der Satz 68, welcher die NAND-Verknüpfung auf die Negation einer Konjunktion zurückführt.

Grundsätzlich wird mit konjunktiven und disjunktiven Aussagen versucht, beliebige logische Aussagen in einer bestimmten Weise auf Negationen, Konjunktion und Disjunktionen von Aussagen zurückzuführen.

In der Elektrotechnik wird mit konjunktiven und disjunktiven Normalformen versucht, digitale Schaltungen zu vereinfachen. Das Prinzip ist dabei relativ simpel: Je weniger logische Elemente („Gatter“ genannt) eine elektronische Schaltung enthält, desto billiger wird deren Herstellung. Und desto weniger wird die Umwelt durch die Herstellung der logischen Schaltungen strapaziert. Doch diese Beschreibung der Definition ist an dieser Stelle sehr wage. Und ich werde auch nicht versuchen, diese Beschreibung weiter auszuführen. Stattdessen werde ich ein paar wenige Normalformen formulieren und zu beweisen versuchen:

SATZ 70. Es seien A und B Symbole für Aussagen. Dann ist die konjunktive Normalform der Implikation

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \neg A \vee B$$

In Worten: Die Aussage B folgt genau dann aus der Aussage A , falls die Aussage A nicht wahr oder die Aussage B wahr ist.

BEWEIS. Zuerst möchte ich versuchen, den Beweis mit sprachlichen Mitteln zu erbringen. Die Implikation ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 genau dann nicht wahr, falls die Aussage A nicht wahr, jedoch die Aussage B wahr ist. Die Aussage

$$\neg A \vee B$$

TABELLE 1. 1. Beweis der konjunktiven Normalform der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$\neg A$	$\neg A \vee B$	Behauptung
1	1	1	1	1
2	1	1	1	1
3	0	0	0	1
4	1	0	1	1

TABELLE 2. 2. Beweis der konjunktiven Normalform der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$\neg A$	$\neg A \vee B$	$\neg A \vee B \Leftrightarrow A \Rightarrow B$
1	$A \Rightarrow B$	$\neg A$	$\neg A \vee B$	$\neg A \vee B \Leftrightarrow A \Rightarrow B$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg A$	$\neg A \vee B$	$\neg A \vee B \Leftrightarrow A \Rightarrow B$
3	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg A \vee B)$	$\neg A \vee B \Leftrightarrow A \Rightarrow B$
4	$A \Rightarrow B$	$\neg(\neg A)$	$\neg A \vee B$	$\neg A \vee B \Leftrightarrow A \Rightarrow B$

ist gemäß der Definition 13.0.1 der Disjunktion genau dann nicht wahr, falls sowohl die Aussagen $\neg A$ wie auch B nicht wahr sind. Die Aussage $\neg A$ ist gemäß der Definition 8.0.2 der Negation genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr ist. Zusammengefasst ist also die Aussage

$$\neg A \vee B$$

genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr ist. Das ist jedoch genau dann der Fall, wenn die Implikation

$$A \Rightarrow B$$

nicht wahr ist. Gemäß dem Äquivalenz-Negation-Satz 60 ist dann die Aussage

$$\neg A \vee B$$

genau dann wahr, wenn die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wahr ist. Also sind beide Aussagen äquivalent. Damit meine ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. Ich möchte den Satz ebenfalls mit Hilfe von Wahrheitstafeln erbringen. In den Tabellen 1 sowie 2 habe ich die Beweise aufgeschrieben. In den Tabellen 3 sowie 4 habe ich die Verweise der Tabelle abgelegt.

Da ich nun meine, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung auf zwei verschiedene Arten erbracht zu haben, beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 3. 1. Teil der Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 4. 2. Teil der Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	3. Zeile	4. Zeile
2	4. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile

Zur Bezeichnung: Ich schreibe zwar von einer konjunktiven Normalform. Jedoch gibt es in der Aussage keine einzige Konjunktion. Das ist jedoch nicht etwa ein Versehen, sondern aus der Definition der konjunktiven Normalform erklärbar. Eine typische konjunktive Normalform habe ich unter dem Satz 74 über die konjunktive Normalform der Äquivalenz aufgeschrieben. Das Besondere an der konjunktiven Normalform der Implikation besteht darin, dass die Aussagen nicht mittels Konjunktionen gekoppelt sind. Ich könnte als konjunktive Normalform der Implikation ebenso angeben:

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B \vee \neg A \wedge B \vee A \wedge B)$$

Diese konjunktive Normalform hätte dann Konjunktionen.

Vielleicht fragst Du Dich, welches dann die disjunktive Normalform der Implikation ist. Diese habe ich bereits aufgeschrieben, und zwar unter dem gleichnamigen Satz 54. Zur Erinnerung: Die disjunktive Normalform der Implikation lautet (wobei wie gewohnt A und B Symbole von Aussagen seien, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien):

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \neg(A \wedge \neg B)$$

Und nun möchte ich daran gehen, aus der konjunktiven Normalform der Implikation Folgerungen abzuleiten:

TABELLE 5. 1. Beweis konjunktive Normalform Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$\neg B$	$A \vee \neg B$	Behauptung
1	1	1	1	1
2	0	0	0	1
3	1	1	1	1
4	1	0	1	1

KOROLLAR 71. *Es seien $A, B \in \Omega$, also (um es erneut zu betonen) A, B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich der anderen Symbolen in der Behauptung widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow A \vee \neg B$$

BEWEIS. Es ist gemäß dem Satz 24, welcher den Zusammenhang von Replikation und Implikation beschreibt:

$$(B \Rightarrow A) \Leftrightarrow (A \Leftarrow B)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, kann ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung schließen, dass auch gelten muss:

$$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (B \Rightarrow A)$$

Gemäß dem vorhergehenden Satz 70 kann ich darum schreiben:

$$(B \Rightarrow A) \Leftrightarrow (\neg B \vee A)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, erhalte ich die Aussage:

$$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \vee A)$$

Zu meinem Glück ist die Disjunktion gemäß dem Satz 37 wiederum kommutativ. Und so muss gelten:

$$(\neg B \vee A) \Leftrightarrow (A \vee \neg B)$$

Wiederum kann ich vom Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz Gebrauch machen und erhalte die Aussage:

$$(A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (A \vee \neg B)$$

Damit glaube ich, den Beweis für die Richtigkeit dieses Korollars erbracht zu haben. Weil es mir wichtig ist, dass die Sachen so ausführlich wie möglich dargelegt werden, werde ich den Beweis wiederum tabellarisch auflisten. In den Tabellen 5 sowie 6 habe ich die Beweise aufgeschrieben. In der Tabelle 7 sowie 8 habe ich die Verweise aufgeschrieben. ■

TABELLE 6. 2. Beweis konjunktive Normalform Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$\neg B$	$A \vee \neg B$	$A \vee \neg B \Leftrightarrow (A \Leftarrow B)$
1	$A \Leftarrow B$	$\neg B$	$A \vee \neg B$	$A \vee \neg B \Leftrightarrow (A \Leftarrow B)$
2	$\neg(A \Leftarrow B)$	$\neg(\neg B)$	$\neg(A \vee \neg B)$	$A \vee \neg B \Leftrightarrow (A \Leftarrow B)$
3	$A \Leftarrow B$	$\neg B$	$\neg A \vee B$	$A \vee \neg B \Leftrightarrow (A \Leftarrow B)$
4	$A \Rightarrow B$	$\neg(\neg B)$	$\neg A \vee B$	$A \vee \neg B \Leftrightarrow (A \Leftarrow B)$

TABELLE 7. Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Replikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	3. Zeile

TABELLE 8. Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Replikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile
2	1. Zeile
3	4. Zeile
4	4. Zeile

Der Abschnitt könnte an dieser Stelle beendet sein - ist es jedoch noch nicht. Denn es gibt noch zwei Behauptungen aufzuschreiben und zu beweisen. Diese Behauptungen sind gleichbedeutend mit den Abkürzungsregeln 11 der Implikation. Ich beginne mit dem ersten Korollar:

KOROLLAR 72. *Es seien A sowie B Bezeichnungen von logischen Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Behauptungen des Korollars widerspruchsfrei seien. Dann gilt die folgende*

TABELLE 9. 1. Beweis des ersten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \Rightarrow B$	Behauptung
1	1	1	1
2	1	1	1
3	0	0	1
4	0	1	1

Aussage:

$$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

BEWEIS. Angenommen, der Satz würde nicht stimmen. Dann müsste es Aussagen, welche mit den Buchstaben A sowie B bezeichnet werden, derart geben, dass die Behauptung des Korollars nicht gilt. Dies wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation dann der Fall, falls die Aussage $\neg A$ wahr, die Aussage $A \Rightarrow B$ jedoch nicht wahr wäre. Die Aussage $A \Rightarrow B$ ist jedoch gemäß der genau gleichen Zeile (drei) der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr wäre. Ist jedoch die Aussage A wahr, dann ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ nicht wahr. Also ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 in diesem Fall die gesamte Aussage

$$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

im Widerspruch zur Annahme eben doch wahr. Also glaube ich gezeigt zu haben, dass es keine Aussagen mit den Bezeichnungen A sowie B derart geben kann, dass die Aussage

$$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

nicht wahr ist. Gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation folgere ich daraus, dass der Satz für alle derartigen Aussagen wahr sein muss.

Ich möchte den Satz noch einmal mittels Wahrheitstafeln beweisen. Dieser habe ich in Tabelle 9 sowie 10 abgelegt. Die Beweise habe ich in der Tabelle 11 abgelegt. ■

Dies war der erste Streich - und der nächste folgt zugleich¹:

SATZ 73. *Es seien A, B Symbole von Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Korollars widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$B \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

¹das ist ein frei zitierter Vers aus dem Buch „Max und Moritz“ von Wilhelm Busch, welches ich für derbste Erwachsenenliteratur halte.

TABELLE 10. 2. Beweis des ersten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \Rightarrow B$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
1	$\neg A$	$A \Rightarrow B$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
2	$\neg A$	$A \Rightarrow B$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
3	$\neg(\neg A)$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
4	$\neg(\neg A)$	$A \Rightarrow B$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$

TABELLE 11. Verweise des ersten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

BEWEIS. Angenommen, das Korollar sei nicht wahr. Dann würde es demnach Aussagen geben, welche mit A und B bezeichnet werden könnten und für welche gelten würde, dass die Aussage

$$B \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

nicht wahr ist. Dies wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation dann der Fall, falls die Aussage B wahr, die Implikation

$$A \Rightarrow B$$

jedoch nicht wahr wäre. Die Aussage $A \Rightarrow B$ wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation jedoch nur dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr wäre. Das wäre jedoch ein Widerspruch zur Bedingung, dass die Aussage B wahr wäre. Also meine ich folgern zu können, dass es keine Aussagen, welche mit A und B bezeichnet werden können, derart gibt, dass die Behauptung nicht wahr ist. Gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation folgere ich nun, dass die Behauptung für alle Aussagen, welche mit A und B bezeichnet werden können, wahr ist.

Ich möchte den Satz noch einmal mittels Wahrheitstabellen beweisen. Dieser habe ich in Tabelle 12 sowie 13 abgelegt. Die Beweise habe ich in der Tabelle 14 abgelegt.



TABELLE 12. 1. Beweis des zweiten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	0	1
4	1	1

TABELLE 13. 2. Beweis des zweiten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
1	$A \Rightarrow B$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
3	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$
4	$A \Rightarrow B$	$\neg A \Rightarrow (A \Rightarrow B)$

TABELLE 14. Verweise des ersten Korollars der konjunktiven Normalform der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

21.1. Konjunktive Normalform der Äquivalenz

An dieser Stelle möchte ich eine konjunktive Normalform der Äquivalenz formulieren und beweisen:

SATZ 74. *Es seien A, B Symbole von Aussagen, welche in selbst und bezüglich den anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B)$$

BEWEIS. Ich möchte mir überlegen, unter welchen Bedingung die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B$$

wahr ist. Diese Aussage ist gemäß der letzten drei Zeilen der Definition [13.0.1](#) der Disjunktion genau dann wahr, falls die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B$$

TABELLE 15. 1. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \wedge \neg B$
1	1	1	1	1
2	0	1	0	0
3	0	0	1	0
4	1	0	0	0

wahr ist oder die Aussage

$$A \wedge B$$

wahr ist. Die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B$$

ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion genau dann wahr, falls sowohl die Aussagen $\neg A$ wie auch $\neg B$ wahr sind. Die Aussage $\neg A$ ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation genau dann wahr, falls die Aussage A nicht wahr ist. Die Aussage $\neg B$ ist gemäß der gleichen ersten Zeile der gleichen Definition 8.0.2 der Negation genau dann wahr, falls die Aussage B nicht wahr ist. Zusammengefasst ist die Aussage $\neg A \wedge \neg B$ genau dann nicht wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage B wahr ist. Die Aussage $A \wedge B$ ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion genau dann wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr ist.

Ich fasse zusammen: Die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B$$

ist genau dann wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage B wahr ist oder aber sowohl die Aussage A und die Aussage B wahr ist. Das ist jedoch genau dann der Fall, falls die Äquivalenz von A und B wahr ist. Darum meine ich, dass der Beweis der Richtigkeit der Behauptung erbracht ist.

Damit alles seine Richtigkeit hat, bemühe ich wiederum Wahrheitstafeln, um den Beweis für die Korrektheit der Behauptung noch einmal zu erbringen. Diese Beweise lege ich in den Tabellen 15 und 16 sowie 17 und 18 ab. Die Verweise habe ich in den Tabellen 19, 20 sowie 21 abgelegt. ■

In einer vorhergehenden Version hatte ich den Beweis auf ca. 4 Seiten ausgewalzt. Jedoch habe ich das Gefühl, dass dieser Beweis nicht derart zwingend ist, wie er sein sollte. Darum habe ich mich entschieden, eine sehr vereinfachte Form des Beweises aufzuschreiben.

TABELLE 16. 2. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B$	Behauptung
1	0	1	1
2	0	0	1
3	0	0	1
4	1	1	1

TABELLE 17. 1. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \wedge \neg B$
1	$A \Leftrightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \wedge \neg B$
2	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg A$	$\neg(\neg B)$	$\neg(\neg A \wedge \neg B)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg B$	$\neg(\neg A \wedge \neg B)$
4	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$	$\neg(\neg A \wedge \neg B)$

TABELLE 18. 2. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B)$
1	$\neg(A \wedge B)$	$\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B)$
2	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B)$
3	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B)$
4	$A \wedge B$	$\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B \vee A \wedge B)$

21.2. Konjunktive Normalform der Antivalenz

Die konjunktive Normalform ist gewissermaßen das Gegenstück für die konjunktive Normalform der Äquivalenz:

TABELLE 19. 1. Teil Verweise des Beweises der konjunk-tiven Normalform der Äquivalenz

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 20. 2. Teil Verweise des Beweises der konjunk-tiven Normalform der Äquivalenz

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	4. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

TABELLE 21. 3. Teil Verweise des Beweises der konjunk-tiven Normalform der Äquivalenz

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	3. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile

SATZ 75. *Es seien A sowie B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow \neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B$$

BEWEIS. Wieder gilt es, zu überlegen, wann die Aussage

$$\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B$$

wahr ist. Gemäß der letzten dritten Zeilen der Definition 13.0.1 der Disjunktion ist das der Fall, falls die Aussage

$$\neg A \wedge B$$

TABELLE 22. 1. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$	$\neg A \wedge B$
1	0	1	1	0
2	1	1	0	1
3	1	0	1	0
4	0	0	0	0

oder die Aussage

$$A \wedge \neg B$$

wahr ist. Die Aussage $\neg A \wedge B$ ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion genau dann wahr, falls sowohl die Aussage $\neg A$ wie auch die Aussage B wahr ist. Die Aussage $\neg A$ ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation genau dann wahr, falls die Aussage A nicht wahr ist. Also ist die Aussage $\neg A \wedge B$ wahr, falls die Aussage A nicht wahr, die Aussage B jedoch wahr ist. Auf der anderen Seite ist die Aussage $A \wedge \neg B$ gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 genau dann wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage $\neg B$ wahr sind. Die Aussage $\neg B$ ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation nicht wahr, falls die Aussage B nicht wahr ist. Also ist die Aussage $A \wedge \neg B$ genau dann wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist.

Somit kann ich zusammenfassen: Die Aussage

$$\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B$$

ist genau dann wahr, falls die Aussage A nicht wahr, die Aussage B jedoch wahr ist oder aber falls die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr ist. Das sind jedoch genau diejenigen Fälle, in welchen die Antivalenz von A und B wahr ist. Darum meine ich, gezeigt zu haben, dass beide Aussagen äquivalent sind.

Ich werde den Beweis noch einmal mit Hilfe der Wahrheitstabellen führen. Diese Beweise lege ich in den Tabellen 22 und 23 sowie 24 und 25 ab. Die Verweise habe ich in den Tabellen 26, 27 sowie 28 abgelegt. Da ich der Meinung bin, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung auf zwei unterschiedliche Arten erbracht habe, erlaube ich mir an dieser Stelle, die Beweisführung an dieser Stelle zu beenden. ■

21.3. Konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung

Ich möchte noch die konjunktiven Normalformen der NAND-aufschreiben. Ich glaube, dass ich diesmal einen wunderhübschen Beweis präsentieren kann.

TABELLE 23. 2. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge \neg B$	$\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B$	Behauptung
1	0	0	1
2	0	1	1
3	1	1	1
4	0	0	1

TABELLE 24. 1. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \not\leftrightarrow B$	$\neg A$	$\neg B$	$A \wedge \neg B$
1	$\neg(A \leftrightarrow B)$	$\neg A$	$\neg B$	$\neg(A \wedge \neg B)$
2	$A \not\leftrightarrow B$	$\neg A$	$\neg(\neg B)$	$A \wedge \neg B$
3	$A \not\leftrightarrow B$	$\neg(\neg A)$	$\neg B$	$\neg(A \wedge \neg B)$
4	$\neg(A \leftrightarrow B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$	$\neg(A \wedge \neg B)$

TABELLE 25. 2. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \wedge B$	$\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B$	$(A \not\leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B)$
1	$\neg(\neg A \wedge B)$	$\neg(\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B)$	$(A \not\leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B)$
2	$\neg(\neg A \wedge B)$	$\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B$	$(A \not\leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B)$
3	$\neg A \wedge B$	$\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B$	$(A \not\leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B)$
4	$\neg(\neg A \wedge B)$	$\neg(\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B)$	$(A \not\leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B)$

SATZ 76. Es seien A sowie B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$A \wedge B \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$$

TABELLE 26. 1. Teil Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Antivalenz

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 27. 2. Teil Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Antivalenz

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	3. Zeile	2. Zeile
2	4. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile

TABELLE 28. 3. Teil Verweise des Beweises der konjunktiven Normalform der Äquivalenz

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	1. Zeile	1. Zeile

BEWEIS. Es gilt gemäß dem Satz 68 der Verknüpfung der NAND-Verknüpfung und der Konjunktion

$$(A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow \neg(A \wedge B)$$

Weiter gilt gemäß dem Satz 45 über die Negation der Konjunktion, sofern A und B Symbole von in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen widerspruchsfreien Aussagen sind:

$$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$$

Weiter kann ich gemäß dem Satz der Transitivität der Äquivalenz schließen, dass gelten muss

$$(A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$$

TABELLE 29. 1. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform
NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \overline{\wedge} B$	$\neg A$	$\neg B$
1	1	1	1
2	1	1	0
3	1	0	1
4	0	0	0

TABELLE 30. 2. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform
der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \vee \neg B$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	1	1
4	0	1

TABELLE 31. 1. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform
der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \overline{\wedge} B$	$\neg A$	$\neg B$
1	$A \overline{\wedge} B$	$\neg A$	$\neg B$
2	$A \overline{\wedge} B$	$\neg A$	$\neg(\neg B)$
3	$A \overline{\wedge} B$	$\neg(\neg A)$	$\neg B$
4	$\neg(A \overline{\wedge} B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$

Dies ist jedoch gerade die Behauptung. Darum meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben.

Der Vollständigkeit halber habe ich den Beweis noch mittels Wahrheitstabeln aufschreiben. Die Beweise sind einerseits in den Tabellen 29 sowie 30 und 31 sowie 32 andererseits aufgeschrieben. Die Verweise habe ich in den Tabellen 33 sowie 34 abgelegt.

Also bin ich der Meinung, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe und beende somit die weitere Beweisführung an dieser Stelle. ■

In der Tabelle 35 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

TABELLE 32. 2. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \vee \neg B$	$A \overline{B} \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$
1	$\neg A \vee \neg B$	$A \overline{B} \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$
2	$\neg A \vee \neg B$	$A \overline{B} \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$
3	$\neg A \vee \neg B$	$A \overline{B} \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$
4	$\neg(\neg A \vee \neg B)$	$A \overline{B} \Leftrightarrow \neg A \vee \neg B$

TABELLE 33. 1. Teil Verweise Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 34. 2. Teile Verweise Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	1. Zeile	1. Zeile

TABELLE 35. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
68	Konjunktion NAND Satz
45	Negation Konjunktion

TABELLE 36. 1. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$\neg A$	$\neg B$
1	1	1	1
2	0	1	0
3	0	0	1
4	0	0	0

TABELLE 37. 2. Teil 1. Beweis konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \wedge \neg B$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	0	1
4	0	1

21.4. konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung

Auch die konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung kann meines Erachtens gut abgeleitet werden.

SATZ 77. *Es seien A und B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$A \nabla B \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$$

BEWEIS. Es gilt gemäß dem Satz 69 der Verknüpfung der NOR-Verknüpfung mit der Disjunktion

$$A \nabla B \Leftrightarrow \neg(A \vee B)$$

Gemäß dem Satz 47 der Negation der Disjunktion gilt:

$$\neg(A \vee B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz folgern, dass gilt:

$$A \nabla B \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$$

Damit hätte ich diesen logischen Satz auch schon wieder bewiesen. Ich werde jedoch den Beweis des Satzes erneut mit Hilfe von logischen Tabellen erbringen. Diese sind einerseits unter den Tabellen 36 sowie 37 und andererseits unter den Tabellen 38 sowie 39 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 40 sowie 41 abgelegt. Somit bin ich der Meinung, dass ich den Beweis für die Richtigkeit des Satzes erbracht

TABELLE 38. 1. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$\neg A$	$\neg B$
1	$A \nabla B$	$\neg A$	$\neg B$
2	$\neg(A \nabla B)$	$\neg A$	$\neg(\neg B)$
3	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg B$
4	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg(\neg B)$

TABELLE 39. 2. Teil 2. Beweis konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A \wedge \neg B$	$A \nabla B \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$
1	$\neg A \wedge \neg B$	$A \nabla B \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$
2	$\neg(\neg A \wedge \neg B)$	$A \nabla B \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$
3	$\neg(\neg A \wedge \neg B)$	$A \nabla B \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$
4	$\neg(\neg A \wedge \neg B)$	$A \nabla B \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$

TABELLE 40. 1. Teil Verweise Beweis konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 41. 2. Teile Verweise Beweis konjunktive Normalform der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	1. Zeile	1. Zeile

habe und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Ich möchte nun an dieser Stelle dieses Kapitel abschließen. Ich nehme an, dass sich der Sinn des Ganzen (also der konjunktiven und disjunktiven Normalformen) für Dich wahrscheinlich noch nicht ganz erschließt. Und da habe ich keine geringe Mitschuld daran. Ich werde wahrscheinlich versuchen, später auf diese Thematik noch einmal zurück zu kommen. Ich möchte mich nun einem weiteren sinnlosen Kapitel zuwenden. Aber Du musst es ja nicht lesen, falls Du dies nicht möchtest.

KAPITEL 22

Minimumsätze und Maximumsätze der Logik

Dieser Abschnitt ist meines Erachtens auch ein wenig seltsam. Denn es geht mir darum, die Binsenwahrheiten der Logik aufzuschreiben. Als da wären:

LEMMA 78. *Es seien A, B Symbole von Aussagen welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen dieses Lemmas widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$A \wedge (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow B \wedge \neg B$$

$$A \wedge (B \vee \neg B) \Leftrightarrow A$$

$$A \vee (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow A$$

$$A \vee (B \vee \neg B) \Leftrightarrow B \vee \neg B$$

$$B \wedge \neg B \Rightarrow A$$

$$A \Rightarrow B \vee \neg B$$

In Worten:

Aus einer Aussage, welche nicht wahr ist, folgt jede Aussage.

Die Konjunktion einer beliebigen Aussage mit einer nicht wahren Aussage ist nicht wahr.

Die Konjunktion einer Aussage A mit einer wahren Aussage ist genau dann wahr, falls die Aussage A wahr ist.

Die Disjunktion einer Aussage A mit einer nicht wahren Aussage ist genau dann wahr, falls die Aussage A wahr ist.

Die Disjunktion einer beliebigen Aussage mit einer wahren Aussage ist wahr.

Aus jeder Aussage folgt eine Aussage, welche wahr ist.

TABELLE 1. Auflistung der Beweise der Minimum- und Maximumsätze der Logik

Zeile Nummer	erster Beweis	zweiter Beweis
1	Tabelle 3	Tabelle 4
2	Tabelle 6	Tabelle 7
3	Tabelle 10	Tabelle 11
4	Tabelle 14	Tabelle 15
5	Tabelle 18	Tabelle 19
6	Tabelle 22	Tabelle 23

TABELLE 2. Auflistung der Verweise der Minimum- und Maximumsätze der Logik

Zeile Nummer	erste Tabelle Verweise	zweite Tabelle Verweise
1	Tabelle 3	Tabelle 4
2	Tabelle 8	Tabelle 9
3	Tabelle 12	Tabelle 13
4	Tabelle 16	Tabelle 17
5	Tabelle 20	Tabelle 21
6	Tabelle 22	Tabelle 23

BEWEIS. Ich habe in der Tabelle 1 die Verweise auf die Wahrheitstafeln hineingeschrieben, welche für den tabellarischen Beweis der Behauptungen des Lemmas der Minimal- und Maximalsätze in der Logik verwendet werden können. Die Verweise auf die Tabellen mit der Verweisen, welche in den Wahrheitstafeln verwendet wurden, habe ich in der Tabelle 2 aufgeschrieben. Ich möchte nun mit sprachlichen Mitteln zu zeigen versuchen, dass die einzelnen in der Behauptung formulierten Aussagen wahr sein müssen.

Zum Beweis des Satzes, dass aus nicht wahren Aussagen eine Aussage folgt: Gemäß dem Satz 46 kann die Aussage

$$B \wedge \neg B$$

nicht wahr sein. Ist eine Aussage nicht wahr, dann kann gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation gefolgert werden, dass die nichtwahre Aussage eine beliebige andere Aussage folgt.

Gemäß dem Satz 46 über nicht wahre Aussagen kann die Aussage $B \wedge \neg B$ nicht wahr sein, wohingegen gemäß dem Satz 14 der schwachen Form des ausgeschlossenen Dritten die Aussage $B \vee \neg B$ wahr sein muss. Bezüglich der ersten Aussage: Da die Aussage $B \wedge \neg B$ nicht wahr ist, kann auch gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion auch die Aussage $A \wedge (B \wedge \neg B)$ nicht wahr sein. Aufgrund der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ist darum die Aussage

$$A \wedge (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow B \wedge \neg B$$

wiederum wahr. Damit wäre die erste Aussage bereits bewiesen. Bezüglich der letzten Behauptung

$$A \vee (B \vee \neg B) \Leftrightarrow B \vee \neg B$$

Diese Aussage lässt sich aus dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion ableiten, da die Aussage $B \vee \neg B$ ja wahr ist. Also gilt gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz, dass die Behauptung

$$A \vee (B \vee \neg B) \Leftrightarrow B \vee \neg B$$

gilt. Im Fall der Aussage

$$A \wedge (B \vee \neg B) \Leftrightarrow A$$

reicht es, den Wahrheitswert von A zu ermitteln (da die Aussage

$$B \vee \neg B$$

gemäß der schwachen Form des Satzes 14 des ausgeschlossenen Dritten bekanntlich wahr ist). Ist A nicht wahr, dann kann gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage $A \wedge (B \vee \neg B)$ nicht wahr sein. Also ist eben auch gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die ganze Aussage

$$A \wedge (B \vee \neg B) \Leftrightarrow A$$

wiederum wahr. Ist hingegen A eine wahre Aussage, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion auch die Aussage

$$A \wedge (B \vee \neg B)$$

wiederum wahr. Ebenso ist gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ebenfalls die Aussage

$$A \wedge (B \vee \neg B) \Leftrightarrow A$$

wiederum wahr. Somit glaube ich an dieser Stelle gezeigt zu haben, dass die Aussage

$$A \wedge (B \vee \neg B)$$

genau dann wahr ist, falls es die Aussage A ist. Also meine ich, den Beweis für die diesbezügliche Behauptung erbracht zu haben.

Im Fall der Aussage

$$A \vee (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow A$$

reicht es ebenfalls, den Wahrheitswert von A zu ermitteln (da die Aussage

$$B \wedge \neg B$$

bekanntlich nicht wahr ist). Ist A wahr, dann muss gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion die Aussage $A \vee (B \wedge \neg B)$ bereits wahr sein. Also ist eben auch gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die ganze Aussage

$$A \vee (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow A$$

wiederum wahr. Ist hingegen A eine Aussage, welche nicht wahr ist, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion auch die Aussage

$$A \vee (B \wedge \neg B)$$

auch nicht wahr. Also ist gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ebenfalls die Aussage

$$A \vee (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow A$$

wiederum wahr. Somit hätte ich endlich auch den Beweis der letzten Aussage erbracht und kann darum an dieser Stelle die Beweisführung beenden.

TABELLE 3. 1. Beweis Implikation Aussage aus nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \wedge \neg B$	Behauptung
1	1	0	1
2	0	0	1
3	1	0	1
4	0	0	1

TABELLE 4. 1. Beweis Implikation Aussage aus nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \wedge \neg B$	$(B \wedge \neg B) \Rightarrow A$
1	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$(B \wedge \neg B) \Rightarrow A$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$(B \wedge \neg B) \Rightarrow A$
3	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$(B \wedge \neg B) \Rightarrow A$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$(B \wedge \neg B) \Rightarrow A$

TABELLE 5. 1. Teil Verweise des Beweises der Implikation Aussage aus nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	2. Zeile

Zum Beweis, dass aus einer Aussage eine wahre Aussage folgt: Gemäß dem schwachen Satz 14 des ausgeschlossenen Dritten, kann ich folgern, dass die Aussage

$$B \vee \neg B$$

wahr sein muss. Ist eine Aussage wahr, dann kann ich gemäß dem zweiten Teil der Abkürzungsregel 11 (die zweite Aussage ist wahr) folgern, dass die gesamte Aussage wahr ist.

■

Ich muss Dir etwas gestehen: Ich kann diese Sätze nicht „bestimmungsgemäß“ verwenden. Denn das ist meines Erachtens gar nicht so möglich. Eventuell könnte ich versuchen, die Sätze so zu formulieren:

TABELLE 6. 1. Beweis Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \wedge \neg B$	$A \wedge (B \wedge \neg B)$	Behauptung
1	1	0	0	1
2	0	0	0	1
3	1	0	0	1
4	0	0	0	1

TABELLE 7. 2. Beweis Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \wedge \neg B$	$A \wedge (B \wedge \neg B)$	Behauptung
1	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \wedge (B \wedge \neg B))$	$A \wedge (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \wedge (B \wedge \neg B))$	$A \wedge (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$
3	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \wedge (B \wedge \neg B))$	$A \wedge (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \wedge (B \wedge \neg B))$	$A \wedge (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$

TABELLE 8. 1. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile

TABELLE 9. 2. Teil Verweise des Beweises des Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile
4	3. Zeile	1. Zeile

TABELLE 10. 1. Beweis Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \wedge \neg B$	$A \vee (B \wedge \neg B)$	Behauptung
1	1	0	0	1
2	0	0	0	1
3	1	0	1	1
4	0	0	1	1

TABELLE 11. 2. Beweis Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \wedge \neg B$	$A \vee (B \wedge \neg B)$	Behauptung
1	$\neg B$	$\neg (B \wedge \neg B)$	$\neg (A \vee (B \wedge \neg B))$	$A \Leftrightarrow A \vee (B \wedge \neg B)$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg (B \wedge \neg B)$	$\neg (A \wedge (B \wedge \neg B))$	$A \Leftrightarrow A \vee (B \wedge \neg B)$
3	$\neg B$	$\neg (B \wedge \neg B)$	$A \vee (B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow A \vee (B \wedge \neg B)$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg (B \wedge \neg B)$	$A \vee (B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow A \vee (B \wedge \neg B)$

TABELLE 12. 1. Teil der Verweise Beweises Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile

TABELLE 13. 2. Teil der Verweise des Beweis Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile
4	3. Zeile	4. Zeile

TABELLE 14. 1. Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \wedge (B \wedge \neg B)$	Behauptung
1	1	1	0	1
2	0	1	0	1
3	1	1	1	1
4	0	1	1	1

TABELLE 15. 2. Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \wedge (B \vee \neg B)$	Behauptung
1	$\neg B$	$\neg (B \vee \neg B)$	$\neg (A \wedge (B \vee \neg B))$	$A \Leftrightarrow A \wedge (B \vee \neg B)$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg (B \wedge \neg B)$	$\neg (A \wedge (B \vee \neg B))$	$A \Leftrightarrow A \wedge (B \vee \neg B)$
3	$\neg B$	$\neg (B \vee \neg B)$	$A \wedge (B \vee \neg B)$	$A \Leftrightarrow A \wedge (B \vee \neg B)$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg (B \vee \neg B)$	$A \wedge (B \vee \neg B)$	$A \Leftrightarrow A \wedge (B \vee \neg B)$

TABELLE 16. 1. Teil Verweise Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile

TABELLE 17. 2. Teil Verweise Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	2. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	4. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 18. 1. Beweis Disjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \vee (B \wedge \neg B)$	Behauptung
1	1	1	1	1
2	0	1	1	1
3	1	1	1	1
4	0	1	1	1

TABELLE 19. 2. Beweis Disjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \vee (B \vee \neg B)$	Behauptung
1	$\neg B$	$\neg (B \vee \neg B)$	$A \vee (B \vee \neg B)$	$(B \vee \neg B) \Leftrightarrow A \wedge (B \vee \neg B)$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg (B \wedge \neg B)$	$A \vee (B \vee \neg B)$	$(B \vee \neg B) \Leftrightarrow A \wedge (B \vee \neg B)$
3	$\neg B$	$\neg (B \vee \neg B)$	$A \vee (B \vee \neg B)$	$(B \vee \neg B) \Leftrightarrow A \wedge (B \vee \neg B)$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg (B \vee \neg B)$	$A \vee (B \vee \neg B)$	$(B \vee \neg B) \Leftrightarrow A \wedge (B \vee \neg B)$

TABELLE 20. 1. Teil Verweise Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile

TABELLE 21. 2. Teil Verweise Beweis Konjunktion mit wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	2. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile
3	4. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 22. 1. Beweis Implikation wahre Aussage aus Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	Behauptung
1	1	1	1
2	0	1	1
3	1	1	1
4	0	1	1

TABELLE 23. 1. Beweis Implikation wahre Aussage aus Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Rightarrow (B \vee \neg B)$
1	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Rightarrow (B \vee \neg B)$
2	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$A \Rightarrow (B \vee \neg B)$
3	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Rightarrow (B \vee \neg B)$
4	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$A \Rightarrow (B \vee \neg B)$

TABELLE 24. 1. Teil Verweise des Beweises des Satzes
der Implikation wahre Aussage aus Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
2	2. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile

LEMMA 79. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen dieses Lemmas widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$$

$$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$$

$$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$$

$$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$$

In Worten:

Die Konjunktion einer beliebiger Aussage mit einer Aussage, welche nicht wahr ist, ist selbst wieder nicht wahr.

Die Konjunktion einer beliebigen Aussage A mit einer wahren Aussage ist genau dann wahr, falls die Aussage A wahr ist.

Die Disjunktion einer beliebigen Aussage A mit einer Aussage, welche nicht wahr ist, ist genau dann wahr, falls die Aussage A wahr ist.

Die Disjunktion einer beliebigen Aussage mit einer wahren Aussage ist wiederum wahr.

BEWEIS. Zuerst möchte ich gerne den sprachlichen Beweis erbringen. Zuerst möchte ich die Aussage

$$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$$

beweisen. Ist die Äquivalenz

$$A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$$

nicht wahr, dann ist gemäß den ersten zwei Zeilen der Definition der Implikation die zu beweisende Aussage bereits wahr. Also kann ich im folgenden annehmen, dass die Äquivalenz wahr sei. Dann kann jedoch die Aussage A nicht wahr sein, da die Aussage

$$B \wedge \neg B$$

gemäß dem Satz 46 nicht wahr ist. Das bedeutet jedoch, dass sowohl die Aussage A wie auch die Aussage $C \wedge A$ nicht wahr sein können (die Aussage $C \wedge A$ ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion nicht wahr). Also muss auch in diesem Fall gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$(A \Leftrightarrow C \wedge A)$$

wahr sein. Somit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$$

wiederum wahr. Somit hätte ich zumindest bewiesen, dass die erste Aussage des Lemmas ein logischer Satz ist.

Nun möchte ich gerne die zweite Aussage des Lemmas beweisen: Ist die Aussage

$$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B))$$

nicht wahr, dann ist die Behauptung gemäß der ersten und zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation richtig. Ist jedoch die Voraussetzung

$$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$$

wahr, dann muss auch die Aussage A wahr sein, da die Aussage

$$B \vee \neg B$$

gemäß dem schwachen Satz 14 des ausgeschlossenen Dritten immer wahr ist. Ist nun die Aussage C nicht wahr, dann ist auch die Aussage $C \wedge A$ gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion nicht wahr. Also ist gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$C \Leftrightarrow C \wedge A$$

wiederum wahr. Somit muss gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die gesamte Aussage

$$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$$

wahr sein. Ist jetzt die Aussage C wahr, dann muss gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$C \wedge A$$

wiederum wahr sein. Also ist auch die Aussage

$$C \Leftrightarrow C \wedge A$$

gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz wiederum wahr. Also ist auch in diesem Fall gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die gesamte Aussage

$$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$$

wiederum wahr. Auf diese Art meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der zweiten Zeile des Lemmas erbracht zu haben.

Nun möchte ich versuchen, den Beweis für die Richtigkeit der dritten Zeile des Lemmas zu erbringen:

$$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$$

Ist die Voraussetzung

$$A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$$

nicht wahr, dann ist die Behauptung gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation wahr. Ist jedoch die Voraussetzung

$$A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$$

wahr, dann kann die Aussage A nicht wahr sein, da gemäß dem Satz 46 die Aussage $B \wedge \neg B$ nicht wahr sein kann. Ist die Aussage C nicht wahr, dann kann gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage $C \vee A$ nicht wahr sein. Also ist gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$C \Leftrightarrow C \vee A$$

trotzdem wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$$

wahr. Ist jedoch die Aussage C wahr, dann ist gemäß der dritten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$C \vee A$$

wahr. Ebenso ist die Aussage

$$C \Leftrightarrow C \vee A$$

gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz wahr. Also ist die gesamte Aussage gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1

der Implikation wiederum richtig. Somit glaube ich, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der dritten Behauptung erbracht habe.

Schlussendlich möchte ich den Beweis für die Richtigkeit der vierten Aussage erbringen:

$$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$$

Es gilt wieder die gleiche Art der Überlegung: Ist die Voraussetzung

$$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$$

nicht wahr, dann ist gemäß der ersten zwei Zeilen der Definition 11.0.1 der Implikation die ganze Behauptung wahr. Es bleibt also noch den Fall zu untersuchen, in welchem die Voraussetzung

$$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$$

wahr ist. In diesem Fall muss die Aussage A wahr sein, da gemäß dem schwachen Satz 14 des ausgeschlossenen Dritten die Aussage

$$(B \vee \neg B)$$

für alle genügend in sich selbst und gegenüber anderen Aussagen hinreichend widerspruchsfreien Aussagen wahr ist. Wäre nun die Aussage A nicht wahr, dann wäre gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$$

nicht wahr. Ist die Aussage A jedoch wahr, dann ist die Aussage

$$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$$

gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz wahr. Und da ich annehme, dass diese Aussage wahr wäre, muss also folgerichtig die Aussage A in diesem Fall wahr sein. In diesem Fall ist gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion die Behauptung

$$C \vee A$$

wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile der Definition 13.0.1 der Äquivalenz die Behauptung

$$(A \Leftrightarrow C \vee A)$$

und endlich auch gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Behauptung

$$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$$

wahr. Also hätte ich den Beweis für die Richtigkeit der vierten Zeile des Lemmas und somit den Beweis für die Richtigkeit des gesamten Lemmas meines Erachtens glücklicherweise erbracht.

Falls Du meine Behauptungen nicht folgen kannst, nicht folgen willst oder Du (wider Erwarten) eine Schwäche für Wahrheitstafeln hast, habe ich die Beweise der Sätze wiederum in Wahrheitstafeln abgefüllt. Und wieder gibt es derart viele Wahrheitstafeln, dass es sich

TABELLE 25. Auflistung der ersten Beweise der erweiterten Minimum- und Maximumsätze der Logik

Zeile Nummer	1. Teil	2. Teil
1	28	29
2	34	35
3	40	41
4	46	47

TABELLE 26. Auflistung der zweiten Beweise der Minimum- und Maximumsätze der Logik

Zeile Nummer	1. Teil	2. Teil
1	30	31
2	36	37
3	42	43
4	48	49

TABELLE 27. Auflistung der Verweise der Minimum- und Maximumsätze der Logik

Zeile Nummer	erste Tabelle Verweise	zweite Tabelle Verweise
1	32	33
2	38	39
3	44	45
4	50	51

lohnt, ein Verzeichnis derselben in Form von zwei Tabellen abzulegen. Die Verweise auf die Tabellen der Beweise habe ich in der Tabelle [25](#) sowie [26](#) abgelegt. Die Verweise auf die Tabellen, in welchen die Verweise der Beweise abgelegt wurden (was für ein Durcheinander) habe ich in der Tabelle [27](#) abgelegt.



TABELLE 28. 1. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$(B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow B \wedge \neg B$
1	1	0	1
2	1	0	1
3	0	0	1
4	0	0	1
5	1	0	0
6	1	0	0
7	0	0	0
8	0	0	0

TABELLE 29. 2. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge A$	$A \Leftrightarrow C \wedge A$	Behauptung
1	0	1	1
2	0	1	1
3	0	1	1
4	0	1	1
5	0	0	1
6	1	1	1
7	0	0	1
8	1	1	1

TABELLE 30. 1. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \wedge \neg B$	$A \Leftrightarrow B \wedge \neg B$
1	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow B \wedge \neg B$
2	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow B \wedge \neg B$
3	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow B \wedge \neg B$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow B \wedge \neg B$
5	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \Leftrightarrow B \wedge \neg B)$
6	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \Leftrightarrow B \wedge \neg B)$
7	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \Leftrightarrow B \wedge \neg B)$
8	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \Leftrightarrow B \wedge \neg B)$

TABELLE 31. 2. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge A$	$A \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$
1	$\neg(C \wedge A)$	$A \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$
2	$\neg(C \wedge A)$	$A \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$
3	$\neg(C \wedge A)$	$A \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$
4	$\neg(C \wedge A)$	$A \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$
5	$\neg(C \wedge A)$	$\neg(A \Leftrightarrow C \wedge A)$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$
6	$C \wedge A$	$A \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$
7	$\neg(C \wedge A)$	$\neg(A \Leftrightarrow C \wedge A)$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$
8	$C \wedge A$	$A \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \wedge A)$

TABELLE 32. 1. Teil Verweise des Beweises des erweiterten Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
6	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
7	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile

TABELLE 33. 2. Teil Verweise des Beweises des erweiterten Satzes der Konjunktion mit nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
5	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 34. 1. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \wedge \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$
1	1	0	1
2	1	0	1
3	0	0	1
4	0	0	1
5	1	0	0
6	1	0	0
7	0	0	0
8	0	0	0

TABELLE 35. 2. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee A$	$C \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$
1	0	1	1
2	1	1	1
3	0	1	1
4	1	1	1
5	1	0	1
6	1	1	1
7	1	0	1
8	1	1	1

TABELLE 36. 1. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \wedge \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$
1	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$
2	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$
3	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)$
5	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B))$
6	$\neg B$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B))$
7	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B))$
8	$\neg(\neg B)$	$\neg(B \wedge \neg B)$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B))$

TABELLE 37. 2. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee A$	$C \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$
1	$\neg(C \vee A)$	$C \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$
2	$C \vee A$	$C \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$
3	$\neg(C \vee A)$	$C \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$
4	$C \vee A$	$C \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$
5	$C \vee A$	$\neg(C \Leftrightarrow C \vee A)$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$
6	$C \vee A$	$C \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$
7	$C \vee A$	$\neg(C \Leftrightarrow C \vee A)$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$
8	$C \vee A$	$C \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \wedge \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \vee A)$

TABELLE 38. 1. Teil der Verweise des Beweises des erweiterten Satzes der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
6	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
7	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile

TABELLE 39. 2. Teil Verweise des Beweises des erweiterten Satzes der Disjunktion mit nicht wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 40. 1. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$
1	1	1	0
2	1	1	0
3	0	1	0
4	0	1	0
5	1	1	1
6	1	1	1
7	0	1	1
8	0	1	1

TABELLE 41. 2. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge A$	$C \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$
1	0	1	1
2	0	0	1
3	0	1	1
4	0	0	1
5	0	1	1
6	1	1	1
7	0	1	1
8	1	1	1

TABELLE 42. 1. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$
1	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B))$
2	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B))$
3	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B))$
4	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B))$
5	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$
6	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$
7	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$
8	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$

TABELLE 43. 2. Teil 2. Beweis erweiterter Satz der Konjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge A$	$C \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$
1	$\neg(C \wedge A)$	$C \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$
2	$\neg(C \wedge A)$	$\neg(C \Leftrightarrow C \wedge A)$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$
3	$\neg(C \wedge A)$	$C \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$
4	$\neg(C \wedge A)$	$\neg(C \Leftrightarrow C \wedge A)$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$
5	$\neg(C \wedge A)$	$C \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$
6	$C \wedge A$	$C \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$
7	$\neg(C \wedge A)$	$C \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$
8	$C \wedge A$	$C \Leftrightarrow C \wedge A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (C \Leftrightarrow C \wedge A)$

TABELLE 44. 1. Teil Verweise Beweis erweiterter Satz
der Konjunktion mit wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
6	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
8	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile

TABELLE 45. 2. Teil Verweise Beweis erweiterter Satz
der Konjunktion mit wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
5	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
6	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 46. 1. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow$ $(B \vee \neg B)$
1	1	1	0
2	1	1	0
3	0	1	0
4	0	1	0
5	1	1	1
6	1	1	1
7	0	1	1
8	0	1	1

TABELLE 47. 2. Teil 1. Beweis erweiterter Satz der Disjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee A$	$A \Leftrightarrow$ $C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow$ $(A \Leftrightarrow C \vee A)$
1	0	1	1
2	1	0	1
3	0	1	1
4	1	0	1
5	1	1	1
6	1	1	1
7	1	1	1
8	1	1	1

TABELLE 48. 1. Teil 2. Beweis erweiterter Satz Disjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$
1	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B))$
2	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B))$
3	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B))$
4	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$\neg(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B))$
5	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$
6	$\neg B$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$
7	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$
8	$\neg(\neg B)$	$B \vee \neg B$	$A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)$

TABELLE 49. 2. Teil 2. Beweis erweiterter Satz Disjunktion mit wahrer Aussage

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee A$	$A \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$
1	$\neg(C \vee A)$	$A \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$
2	$C \vee A$	$\neg(A \Leftrightarrow C \vee A)$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$
3	$\neg(C \vee A)$	$A \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$
4	$C \vee A$	$\neg(A \Leftrightarrow C \vee A)$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$
5	$C \vee A$	$A \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$
6	$C \vee A$	$A \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$
7	$C \vee A$	$A \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$
8	$C \vee A$	$A \Leftrightarrow C \vee A$	$(A \Leftrightarrow (B \vee \neg B)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C \vee A)$

TABELLE 50. 1. Teil Verweise Beweis erweiterter Satz
Disjunktion mit wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
6	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
8	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile

TABELLE 51. 2. Teil Verweise erweiterter Satz Beweis
erweiterter Satz der Disjunktion mit wahrer Aussage

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
5	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
6	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

KAPITEL 23

Erzeugendensysteme in der Logik

Dieses Kapitel ist für sich selber eigentlich ungenießbar. Denn die einzelnen logischen Sätze können eigentlich nicht weiter verwendet werden. Dann stellt sich die Frage, wieso ich mir dann die Mühe mache, die Sätze zu formulieren und zu beweisen? Der Sinn dieser Übung besteht darin, dass ich später die Fragestellung noch einmal bearbeiten möchte, welche ich versucht habe, in der Aussage 20.1.1 zu formulieren. Dazu möchte ich gerne alle anderen logischen Verknüpfungen auf die NAND-Verknüpfung zurückzuführen. Es ist also möglich, alle andere logischen Verknüpfungen mit NAND-Verknüpfungen zu ersetzen. Nachdem dies geschehen ist, kann ich dann später darauf später zurückkommen. Ich hoffe, dass ich dann die in der Aussage 20.1.1 aufgeworfene Fragestellung dann hoffentlich zufrieden beantworten kann.

Auf der anderen Seite stellt sich die Frage, wieso dann die anderen Verknüpfungen definiert wurden, wenn es nur die NAND-Verknüpfung benötigt? Die Antwort ist einfach: Die anderen Verknüpfungen werden vielfach in der Mathematik verwendet und besitzen ihre eigene Eigenschaften. Darum lohnt es sich, auch die anderen logischen Verknüpfungen kennen zu lernen und ihre Eigenschaften in Form von logischen Sätzen zu studieren. Doch nun möchte ich mit den „Rückführungen“¹ beginnen.

23.1. Zusammenhang Negation und NAND-Verknüpfung

In den folgenden Abschnitten möchte ich daran gehen, alle Verknüpfung auf eine Verknüpfung (der NAND-Verknüpfung, auch Sheffer-Notation genannt) zurückzuführen. Der Grund für diese Untersuchungen besteht darin, dass das Suchen von Verbindungen ebenfalls eine sehr wichtige Beschäftigung in der Mathematik darstellt. Das erlaubt dann beispielsweise, dass Probleme zuerst in eine andere Darstellung übersetzt, in der neuen Darstellung gelöst und anschließend wieder in die ursprüngliche Darstellung zurück übersetzt werden können. So können Probleme gelöst werden, welche ansonsten nicht gelöst oder nur mit einem viel größerem Aufwand gelöst werden könnten.

¹Mit „Rückführungen“ werden heutzutage oft Versuche beschrieben, Menschen dazu zu bringen, dass sie sich an Erlebnisse in früheren Leben erinnern. Ob das möglich ist oder nicht, ist jedoch glücklicherweise nicht Thema dieses Buches.

TABELLE 1. 1. Beweis der Ableitung der Negation von der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A\bar{A}$	Behauptung
1	1	1	1
2	0	0	1

Zuerst suche ich den Zusammenhang von der NAND-Verknüpfung und der Negation. Dieser lautet:

SATZ 80. *Es sei zuerst A das Symbol einer Aussage. Dann muss gelten:*

$$\neg A \Leftrightarrow A\bar{A}$$

BEWEIS. Ich möchte den Beweis in den Tabellen 1 respektive 2 führen. Die Verweise des Beweises möchte ich der Tabelle 3 auflisten.

Nun, ein tabellarischer Beweis ist schon ein Beweis. Nur ist es nicht so witzig, einen Beweis in Tabellen „zu erschlagen“. Darum möchte ich versuchen, den Beweis auch mit sprachlichen Mitteln zu erbringen. Ist die Aussage A nicht wahr, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ wahr. Ebenfalls gemäß der ersten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung ist die Aussage

$$A\bar{A}$$

ebenfalls wahr. Da nun sowohl die Aussagen $\neg A$ wie auch $A\bar{A}$ wahr sind, ist in diesem Fall gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$\neg A \Leftrightarrow A\bar{A}$$

wiederum wahr. Ist jedoch die Aussage A wahr, dann gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ nicht wahr. Ebenso ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$A\bar{A}$$

nicht wahr. Da nun in diesem Fall die Aussagen $\neg A$ wie auch $A\bar{A}$ nicht wahr sind, ist in diesem Fall gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$\neg A \Leftrightarrow A\bar{A}$$

wiederum wahr. Und da es gemäß dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten alle Aussagen entweder wahr noch nicht wahr sein müssen, behaupte ich an dieser Stelle, den sprachlichen Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. Also beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 2. 2. Beweis der Ableitung der Negation von der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \bar{\wedge} A$	$\neg A \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} A)$
1	$\neg A$	$A \bar{\wedge} A$	$\neg A \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} A)$
2	$\neg(\neg A)$	$\neg(A \bar{\wedge} A)$	$\neg A \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} A)$

TABELLE 3. Tabelle Verweise des Beweises der Ableitung der Negation von der NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile	1. Zeile

TABELLE 4. 1. Beweis der Ableitung der Identität von der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \bar{\wedge} A$	$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)$	Behauptung
1	1	0	1
2	0	1	1

23.2. Zusammenhang Identität und NAND-Verknüpfung

Ich möchte versuchen, die Identität als NAND-Verknüpfung aufzuschreiben.

SATZ 81. *Es sei A das Symbol einer Aussage, dann gilt:*

$$A \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)$$

BEWEIS. Ich möchte dies in den Tabellen 4 sowie 5 tabellarisch überprüfen. In der Tabellen 6 habe ich die Verweise der Beweise aufgeschrieben.

Ich möchte den Beweis auch mit sprachlichen Mitteln zu führen versuchen. Ich kann gemäß dem Satz 80 des Zusammenhangs der Verknüpfung der Negation und der NAND-Verknüpfung schreiben, dass gilt:

$$\neg A \Leftrightarrow A \bar{\wedge} A$$

Gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz 60 kann ich darum folgern, dass gilt

$$\neg(\neg A) \Leftrightarrow \neg(A \bar{\wedge} A)$$

TABELLE 5. 1. Teil 2. Beweis der Ableitung der Identität von der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \bar{\wedge} A$	$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)$	$A \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)$
1	$A \bar{\wedge} A$	$\neg((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A))$	$A \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)$
2	$\neg(A \bar{\wedge} A)$	$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)$	$A \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)$

TABELLE 6. Tabelle Verweise des Beweises der Ableitung der Negation von der NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
2	4. Zeile	1. Zeile	4. Zeile

Gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation kann ich schließen, dass gilt

$$\neg(\neg A) \Leftrightarrow A$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich ebenfalls schließen:

$$A \Leftrightarrow \neg(\neg A)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich also schließen, dass gilt

$$A \Leftrightarrow \neg(A \bar{\wedge} A)$$

Nun kann ich erneut den Satz 80 über den Zusammenhang der Negation und der NAND-Verknüpfung verwenden und erhalte die Aussage

$$\neg(A \bar{\wedge} A) \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 immer noch transitiv ist, kann ich schließen:

$$A \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)$$

Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung noch einmal erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 7 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

TABELLE 7. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
11	doppelte Negation
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
60	Aequivalenz Negations Satz
80	Zusammenhang Negation NAND
80	Zusammenhang Negation NAND

Bitte beachte, dass es mir in diesen Beweisen vor allem darum geht, die Transformationen anwenden zu können. Ein Beweis, welcher sich rein an den Wahrheitstafeln entlang geangelt hätte, wäre ungleich kürzer ausgefallen. Jedoch wirst Du später nicht mehr die tabellarischen Beweise, sondern vor allem die möglichen (aber auch und vor allem die unmöglich scheinenden) Transformationen verwenden. Ich möchte versuchen, an dieser Stelle ein mögliches Grundgerüst bereit zu stellen. Es wäre schön, wenn der Funke auf Dich überspringen würde.

23.3. Zusammenhang Konjunktion und NAND-Verknüpfung

Ich habe bei der Überarbeitung etwa eine Stunde gebraucht, bis ich begriffen habe, dass dieser Abschnitt entgegen meiner ersten Vermutung nicht das gleiche Thema wie der Satz [68](#) über die disjunktive Normalform der NAND-Verknüpfung besitzt. In diesem Abschnitt soll die Konjunktion mit Hilfe der NAND-Verknüpfung formuliert werden.

SATZ 82. *Es seien A, B Symbole von Aussagen. Dann gilt*

$$A \wedge B \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)$$

BEWEIS. Ich möchte meine Behauptung noch tabellarisch überprüfen. Diese Überprüfung habe ich in den Tabellen [8](#), [9](#) sowie [10](#) gemacht. Die Verweise habe ich in den Tabellen [11](#) sowie [12](#) aufgeschrieben. Wiederum möchte ich versuche, einen sprachlichen Beweis zu erbringen.

Es seien A und B Symbole von Aussagen. Da gemäß dem Satz [68](#) gelten muss

$$A \overline{\wedge} B \Leftrightarrow \neg(A \wedge B)$$

muss also auch gemäß dem von mir so getauften Äquivalenz-Negations-Satz [60](#) gelten

$$\neg(A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow A \wedge B$$

das bedeutet jedoch in Worten, dass die Negation der NAND-Verknüpfung tatsächlich äquivalent zur Konjunktion ist.

TABELLE 8. 1. Beweis des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \overline{\wedge} B$	$(A \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)$	Behauptung
1	0	1	0	1
2	0	1	0	1
3	0	1	0	1
4	1	0	1	1

TABELLE 9. 1. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \overline{\wedge} B$
1	$\neg(A \wedge B)$	$A \overline{\wedge} B$
2	$\neg(A \wedge B)$	$A \overline{\wedge} B$
3	$\neg(A \wedge B)$	$A \overline{\wedge} B$
4	$A \wedge B$	$\neg(A \overline{\wedge} B)$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich ebenso gut schreiben:

$$A \wedge B \Leftrightarrow \neg(A \overline{\wedge} B)$$

Der Satz 80 über den Zusammenhang der Negation und der NAND-Verknüpfung lehrt mich, dass für jede Aussage C gilt:

$$\neg C \Leftrightarrow C \overline{\wedge} C$$

Nun kann ich für die Aussage C die Aussage $A \overline{\wedge} B$ einsetzen und ich erhalte

$$\neg(A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)$$

Weiter oben habe ich gesehen, dass die logische Aussage gilt

$$A \wedge B \Leftrightarrow \neg(A \overline{\wedge} B)$$

Eben konnte ich zeigen, dass offenbar die logische Aussage

$$\neg(A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)$$

gelten muss. Nun wende ich den Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz an und erhalte die Aussage

$$A \wedge B \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)$$

Diese Aussage wollte ich jedoch zeigen. Darum erachte ich den Beweis als erbracht und beende an diese Stelle die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 10. 2. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \wedge B) \wedge (A \wedge B)$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \wedge (A \wedge B))$
1	$\neg((A \wedge B) \wedge (A \wedge B))$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \wedge (A \wedge B))$
2	$\neg((A \wedge B) \wedge (A \wedge B))$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \wedge (A \wedge B))$
3	$\neg((A \wedge B) \wedge (A \wedge B))$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \wedge (A \wedge B))$
4	$(A \wedge B) \wedge (A \wedge B)$	$(A \wedge B) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \wedge (A \wedge B))$

TABELLE 11. Verweise Beweis Satz des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	3. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 12. Verweise Beweis Satz des Zusammenhangs von Konjunktion und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	1. Zeile
2	4. Zeile	1. Zeile
3	4. Zeile	1. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

23.4. Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung

Ich möchte die Disjunktion auf die NAND-Verknüpfung zurückführen.

SATZ 83. *Es seien A sowie B sind Symbole von Aussagen. Dann gilt die Aussage:*

$$A \vee B \Leftrightarrow (A \wedge A) \wedge (B \wedge B)$$

TABELLE 13. 1. Teil 1. Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$A \overline{\wedge} A$	$B \overline{\wedge} B$
1	0	1	1
2	1	1	0
3	1	0	1
4	1	0	0

TABELLE 14. 2. Teil 1. Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	Behauptung
1	0	1
2	1	1
3	1	1
4	1	1

TABELLE 15. 1. Teil 2. Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$A \overline{\wedge} A$	$B \overline{\wedge} B$
1	$\neg(A \vee B)$	$A \overline{\wedge} A$	$B \overline{\wedge} B$
2	$A \vee B$	$A \overline{\wedge} A$	$\neg(B \overline{\wedge} B)$
3	$A \vee B$	$\neg(A \overline{\wedge} A)$	$B \overline{\wedge} B$
4	$A \vee B$	$\neg(A \overline{\wedge} A)$	$\neg(B \overline{\wedge} B)$

Somit habe ich also auch die Disjunktion auf die NAND-Verknüpfung zurückgeführt.

BEWEIS. In den Tabellen 14 bis 18 habe ich den Beweis des Zusammenhangs von Disjunktion und NAND-Verknüpfung noch einmal ausgerechnet.

Nun möchte ich trotzdem noch einmal mit sprachlichen Mitteln zu begründen versuchen, wieso den Satz für richtig halte. Ich möchte überlegen, wann die Aussage

$$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$$

nicht wahr ist. Diese Aussage ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 nur dann nicht wahr, falls die Aussagen $A \overline{\wedge} A$ sowie $B \overline{\wedge} B$ wahr sind. Die Aussage $A \overline{\wedge} A$ sowie $B \overline{\wedge} B$ sind gemäß des Satzes 80 über den Zusammenhang der Negation mit der NAND-Verknüpfung genau dann wahr, falls die Aussagen $\neg A$ sowie $\neg B$ wahr sind. Die Aussagen $\neg A$

TABELLE 16. 2. Teil 2. Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \wedge A) \wedge (B \wedge B)$	$(A \vee B) \Leftrightarrow ((A \wedge A) \wedge (B \wedge B))$
1	$\neg((A \wedge A) \wedge (B \wedge B))$	$(A \vee B) \Leftrightarrow ((A \wedge A) \wedge (B \wedge B))$
2	$(A \wedge A) \wedge (B \wedge B)$	$(A \vee B) \Leftrightarrow ((A \wedge A) \wedge (B \wedge B))$
3	$(A \wedge A) \wedge (B \wedge B)$	$(A \vee B) \Leftrightarrow ((A \wedge A) \wedge (B \wedge B))$
4	$(A \wedge A) \wedge (B \wedge B)$	$(A \vee B) \Leftrightarrow ((A \wedge A) \wedge (B \wedge B))$

TABELLE 17. 1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 18. 2. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Disjunktion und NAND-Verknüpfungs

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

sowie $\neg B$ sind gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation genau dann wahr, falls die Aussagen A wie auch B nicht wahr sind. Zusammengefasst ist also die Aussage

$$(A \wedge A) \wedge (B \wedge B)$$

genau dann nicht wahr, falls die Aussagen A und B nicht wahr sind. Das bedeutet jedoch, dass diese Aussage genau dann nicht wahr ist, falls die Aussage $A \vee B$ nicht wahr ist. Weiter bedeutet dies gemäß des Äquivalenz-Negationssatz 60, dass die Aussage $(A \wedge A) \wedge (B \wedge B)$ genau

TABELLE 19. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
60	Äquivalenz Negations Satz
80	Zusammenhang Negation NAND

dann wahr ist, falls die Aussage $A \vee B$ wahr ist. Das ist jedoch gerade die Behauptung. Damit meine ich, noch einmal mit sprachlichen Mitteln den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [19](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Gerne hätte ich noch folgenden Beweis ins Feld geführt: Es ist gemäß dem Satz [80](#) des Zusammenhangs von Negation und der NAND-Verknüpfung gelten die Aussagen

$$A \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} A)$$

$$B \Leftrightarrow (B \overline{\wedge} B)$$

Weiter ist gemäß dem Satz [47](#) der Negation der Disjunktion

$$\neg(A \vee B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$$

und somit gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz [60](#)

$$\neg(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow \neg(\neg A \wedge \neg B)$$

Gemäß dem Satz [11](#) der doppelten Negation gilt weiter

$$\neg(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow A \vee B$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz [39](#) kommutiert, gilt weiter

$$A \vee B \Leftrightarrow \neg(\neg(A \vee B))$$

Und da die Äquivalenz gemäß dem Satz [16](#) transitiv ist, gilt weiter

$$A \vee B \Leftrightarrow \neg(\neg A \wedge \neg B)$$

Dann kann ich weiter die obigen Äquivalenzen der Negationen von A und B einsetzen und erhalte

$$A \vee B \Leftrightarrow \neg((A \overline{\wedge} A) \wedge (B \overline{\wedge} B))$$

Schlussendlich kann ich den Satz [68](#) verwenden und erhalte die Aussage

$$\neg((A \overline{\wedge} A) \wedge (B \overline{\wedge} B)) \Leftrightarrow ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

Wenn ich schlussendlich noch einmal den Satz [16](#) der Äquivalenz verwende, erhalte ich die finale Aussage

$$A \vee B \Leftrightarrow ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

Ende gut, alles gut? Leider nein. Weißt Du, wo ich es nicht herleiten kann? Das ist beim Abschnitt „Dann kann ich weiter die obigen Äquivalenzen der Negationen von A und B einsetzen“. Das kann ich eben nicht. Es liegt zwar auf der Hand, dass dem so ist. Aber ich kann es nicht beweisen. Ich muss das später noch zeigen, dass dieser Schritt möglich ist. Jedoch muss ich meines Erachtens zuerst das Konzept der natürlichen Zahlen noch entwickeln, bevor ich mich an diese Verknüpfung wagen kann. Vorher ist das „Kaffeesatzleserei“ und darum nicht seriös.

23.5. Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung

Und wenn ja, für was soll dieser gut sein? Wieder geht es vor allem darum Klarheit zu schaffen (und um Computer bauen zu können, welche alle logischen Verknüpfungen nachbilden kann). Es seien A und B Symbole von beliebigen Aussagen. Dann gilt ja gemäß dem Satz 54:

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \neg(A \wedge (\neg B))$$

Das ist bereits fast die Behauptung: Es ist

$$\neg B \Leftrightarrow B \bar{\wedge} B$$

Das bedeutet jedoch, dass gilt:

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B))$$

So, das war jetzt der „Beweis“ in dem Sinn, dass er zwar das richtige Ergebnis liefert - jedoch nicht vollständig ist. Ich werde den Beweis in Form von Wahrheitstafeln nachfolgend erbringen. Es gilt also der

SATZ 84. *Es seien A sowie B Symbole von Aussagen. Dann gilt:*

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B))$$

BEWEIS. Wieder ist die Asymmetrie irgendwie stoßend, aber halt einfach vorhanden. Bedenke jedoch, dass die Implikation als „ $\leq$ “ (kleiner oder gleich Beziehung) in der Logik verstanden werden kann (vergleiche mit der entsprechenden Kronecker-Beziehung, welche im Lemma 269 zu zeigen versuche). Ich habe den Beweis ebenfalls mit Hilfe der Wahrheitstafeln aufgeschrieben. Dieser ist in den Tabellen 20 einerseits und 21 sowie 22 andererseits abgelegt. Die Verweise des Beweises habe ich in den Tabellen 23 sowie 24 aufgeschrieben.

Aber ich kann den Beweis trotzdem so nicht stehen lassen. Denn ein Beweis bloß mit Wahrheitstafeln zu erbringen ist irgendwie trostlos und kalt. Darum werde noch einen „wasserdichten“ (vollständigen) Beweis mit sprachlichen Mitteln nachliefern.

Ich möchte mir überlegen, unter welchen Umständen die Aussage $A \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)$ nicht wahr ist. Dies ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung dann der Fall, falls die Aussage A wie

TABELLE 20. 1. Beweis Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \wedge B$	$A \wedge (B \wedge B)$	Behauptung
1	1	1	1	1
2	1	0	1	1
3	0	1	0	1
4	1	0	1	1

TABELLE 21. 1. Teil 2. Beweis Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \wedge B$
1	$A \Rightarrow B$	$B \wedge B$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \wedge B)$
3	$\neg(A \Rightarrow B)$	$B \wedge B$
4	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \wedge B)$

TABELLE 22. 2. Teil 2. Beweis Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge (B \wedge B)$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge B)$
1	$A \wedge (B \wedge B)$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge B)$
2	$A \wedge (B \wedge B)$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge B)$
3	$\neg(A \wedge (B \wedge B))$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge B)$
4	$A \wedge (B \wedge B)$	$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge B)$

TABELLE 23. 1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Implikation und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

auch die Aussage $B \wedge B$ wahr ist. Ist die Aussage B wahr, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition [16.0.1](#) der NAND-Verknüpfung die Aussage $B \wedge B$ nicht wahr. Ist jedoch die Aussage B nicht wahr, dann ist gemäß der erste Zeile der Definition [16.0.1](#) der NAND-Verknüpfung

TABELLE 24. 2. Teil Verweise Beweis

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	2. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	4. Zeile
3	4. Zeile	1. Zeile
4	3. Zeile	4. Zeile

TABELLE 25. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
60	Aequivalenz Negations Satz
269	Implikation als kleiner oder gleich Beziehung

die Aussage $B \bar{\wedge} B$ jedoch wahr - so wie es die Voraussetzung über die Aussage $B \bar{\wedge} B$ fordert. Zusammenfassend kann ich also schreiben, dass die Aussage $A \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)$ also genau dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Dies ist jedoch gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation genau dann der Fall, falls die Implikation $A \Rightarrow B$ nicht wahr ist. Gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz 60 schließe ich daraus, dass die Aussage $A \Rightarrow B$ genau dann wahr ist, falls es auch die Aussage $A \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)$ ist. Somit kann ich schließen, das beide Aussagen äquivalent sind. Das war jedoch gerade zu beweisen. Aus diesem Grund erachte ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung als erbracht und ich beende aus diesem Grund hiermit an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 25 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

23.6. Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung

Ich versuche in den folgenden Zeilen, den Zusammenhang zwischen der Antivalenz und der NAND-Verknüpfung zu formulieren und zu beweisen. Ursprünglich wollte ich den Satz mittels logischen Transformationen herleiten. Das möchte ich nun auf später verschieben. Also versuche ich, den Satz über den Zusammenhang von Antivalenz und NAND-Verknüpfung zu formulieren und zu beweisen:

SATZ 85. *Es seien A, B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$(A \nleftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} B) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B))$$

BEWEIS. Angenommen, der Satz sei nicht wahr. Dann müsste es Aussagen A und B derart geben müsste, dass

$$A \not\leftrightarrow B$$

wahr, die Aussage

$$((A \wedge A) \wedge B) \wedge (A \wedge (B \wedge B))$$

jedoch nicht wahr ist oder umgekehrt die Aussage

$$((A \wedge A) \wedge B) \wedge (A \wedge (B \wedge B))$$

wahr ist und die Aussage

$$A \not\leftrightarrow B$$

nicht wahr ist. Angenommen, die Aussage

$$A \not\leftrightarrow B$$

sei wahr. Dann ist die Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr oder umgekehrt die Aussage A ist nicht wahr und die Aussage B ist wahr. Im ersten Fall ist gemäß der ersten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$B \wedge B$$

wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile der gleichen Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$A \wedge (B \wedge B)$$

nicht wahr. Da die Aussage $A \wedge (B \wedge B)$ nicht wahr ist, ist gemäß der ersten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$((A \wedge A) \wedge B) \wedge (A \wedge (B \wedge B))$$

auf jeden Fall wahr. Ist jedoch die Aussage A nicht wahr und die Aussage B wahr, dann kann aus ähnlichen Gründen die Aussage

$$(A \wedge A) \wedge B$$

nicht wahr sein. Denn die Aussage

$$A \wedge A$$

muss gemäß der ersten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung wahr sein. Da nun sowohl

$$A \wedge A$$

wie auch B wahr sind, kann gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung dann auch die Aussage

$$(A \wedge A) \wedge B$$

nicht wahr sein. Darum muss gemäß der ersten und der zweiten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$((A \wedge A) \wedge B) \wedge (A \wedge (B \wedge B))$$

wahr sein. Also habe ich gezeigt, dass es keine Aussagen A, B derart geben kann, dass die Aussage

$$A \nleftrightarrow B$$

wahr, die Aussage

$$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

jedoch nicht wahr ist. Somit hätte ich gezeigt, dass gilt

$$(A \nleftrightarrow B) \Rightarrow ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

Damit hätte ich lang fädig die erste Hälfte der Behauptung bewiesen. Nun möchte ich endlich die zweite Hälfte der Behauptung beweisen.

Ich möchte überlegen, ob es Aussagen A, B derart geben kann, dass die Aussage

$$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

wahr ist und die Aussage

$$A \nleftrightarrow B$$

nicht wahr ist. Die Aussage

$$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

ist nur dann nicht wahr, falls sowohl die Aussage

$$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B$$

wie auch die Aussage

$$A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$$

wahr sind. In allen übrigen Fällen ist die Aussage

$$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

wahr. Die übrigen Fälle sind diejenigen, in welchen die Aussage

$$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B$$

nicht wahr ist oder die Aussage

$$A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$$

nicht wahr ist.

Die Aussage

$$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B$$

ist gemäß der vierten Zeile der Definition [16.0.1](#) der NAND-Verknüpfung dann nicht wahr, falls nicht sowohl die Aussage

$$A \overline{\wedge} A$$

wahr wie auch die Aussage B wahr sind. Die Aussage

$$A \overline{\wedge} A$$

ist gemäß der ersten Zeile der Definition [16.0.1](#) der NAND-Verknüpfung dann wahr, falls die Aussage A nicht wahr ist. Zusammengefasst kann

also nicht die Aussage A nicht wahr und muss die Aussage B wahr sein, damit die Aussage

$$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B$$

nicht wahr ist.

Nun möchte ich mir überlegen, unter welchen Umständen die Aussage

$$A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$$

nicht wahr ist. Dies ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung dann der Fall, falls die Aussage A und die Aussage $B \overline{\wedge} B$ wahr sind. Die Aussage $B \overline{\wedge} B$ ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung dann wahr, falls die Aussage B nicht wahr ist. Also kann die Aussage A nicht wahr oder muss die Aussage B wahr sein, damit die Aussage

$$A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$$

nicht wahr ist.

Ich fasse zusammen: Die Aussage

$$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

ist dann wahr, falls die Aussage

$$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B)$$

nicht wahr ist oder die Aussage

$$(A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

nicht wahr ist. Also kann die Aussage A nicht wahr sein und die Aussage B muss wahr sein oder aber die Aussage A muss wahr sein und die Aussage B kann nicht wahr sein. Gemäß der zweiten und der dritten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz sind das genau diejenigen Fälle, in welchen die Antivalenz

$$A \nleftrightarrow B$$

wahr ist. Damit meine ich gezeigt zu haben, dass gilt

$$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \Rightarrow A \nleftrightarrow B$$

Gemäß dem Satz 50 über den Zusammenhang von Äquivalenz und zwei Implikationen kann ich nun schließen, dass gilt

$$(A \nleftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$$

Also hätte ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht.

Damit Du erkennen kannst, dass die Behauptung richtig ist, habe ich den Beweis noch einmal in Wahrheitstafeln aufschreiben. Erneut habe ich den Beweis ebenfalls mit Hilfe der Wahrheitstafeln aufgeschrieben. Dieser ist in den Tabellen 26 sowie 27 einerseits und 28 sowie 29 andererseits abgelegt. Die Verweise des Beweises habe ich in den Tabellen 30 sowie 31 aufgeschrieben. ■

TABELLE 26. 1. Teil 1. Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$A \bar{\wedge} A$	$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} B$	$B \bar{\wedge} B$
1	0	1	1	1
2	1	1	0	0
3	1	0	1	1
4	0	0	1	0

TABELLE 27. 2. Teil 1. Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)$	$((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} B) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B))$	Behauptung
1	1	0	1
2	1	1	1
3	0	1	1
4	1	0	1

TABELLE 28. 1. Teil 2. Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$A \bar{\wedge} A$	$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} B$	$B \bar{\wedge} B$
1	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$A \bar{\wedge} A$	$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} B$	$B \bar{\wedge} B$
2	$A \nleftrightarrow B$	$A \bar{\wedge} A$	$\neg((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} B)$	$\neg(B \bar{\wedge} B)$
3	$A \nleftrightarrow B$	$\neg(A \bar{\wedge} A)$	$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} B$	$B \bar{\wedge} B$
4	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$\neg(A \bar{\wedge} A)$	$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} B$	$\neg(B \bar{\wedge} B)$

23.7. Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Ach, hört das dann nie auf? Wieder ein Zusammenhang, welcher so gezeigt werden soll, jedoch immer noch nicht klar ist, für was dies gut sein soll.

SATZ 86. *Es seien A, B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$(A \leftrightarrow B) \leftrightarrow (((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} B))$$

BEWEIS. Ich möchte auch diesen Satz nicht mit logischen Transformationen beweisen sondern mittels anderer Überlegungen. Ich möchte gerne den Satz gemäß dem alternativen Satz 51 der Äquivalenz als zwei Implikationen beweisen. Es sei also zuerst die Aussage

$$A \leftrightarrow B$$

TABELLE 29. 2. Teil 2. Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$	$(A \nleftrightarrow B) \Leftrightarrow (((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$
1	$A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$\neg (((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$	$(A \nleftrightarrow B) \Leftrightarrow (((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$
2	$A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$	$(A \nleftrightarrow B) \Leftrightarrow (((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$
3	$\neg (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$	$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$	$(A \nleftrightarrow B) \Leftrightarrow (((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$
4	$A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$\neg (((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$	$(A \nleftrightarrow B) \Leftrightarrow (((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} B) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$

TABELLE 30. 1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 15.0.1 der Antivalenz	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung
1	1. Zeile	1. Zeile	3. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 31. 2. Teil Verweise Beweis Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung
1	1. Zeile	2. Zeile
2	4. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	3. Zeile

wahr. Gemäß der ersten und der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ist dies der Fall, falls sowohl die Aussagen A wie auch B nicht wahr oder beide Aussagen wahr sind. Sind beide Aussagen

TABELLE 32. 3. Teil Verweise Beweis Beweis Zusammenhang Antivalenz und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	1. Zeile

nicht wahr, dann sind gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussagen

$$A \bar{\wedge} A$$

und

$$B \bar{\wedge} B$$

wie auch

$$A \bar{\wedge} B$$

wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 ist die Aussage

$$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)$$

nicht wahr und gemäß der dritten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$(((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} B))$$

wahr. Sind jetzt jedoch beide Aussagen A wie auch B wahr, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$A \bar{\wedge} B$$

nicht wahr. Also ist die Aussage

$$((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} B)$$

gemäß der Abkürzungsregel 16 der NAND-Verknüpfung wahr. Also ist auch in diesem Fall die Behauptung wahr.

Nun möchte ich mir den Fall überlegen, in welchem die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr ist. In diesem Fall ist gemäß der zweiten und dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage A nicht wahr und die Aussage B wahr oder aber die zweite Aussage A wahr und die Aussage B nicht wahr. Ist die Aussage A nicht wahr wahr und die Aussage B wahr, dann ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage $(A \bar{\wedge} B)$ wahr. Da die Aussage B wahr

ist, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$B \bar{\wedge} B$$

nicht wahr. Also ist gemäß der Abkürzungsregel 9 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)$$

wahr. Somit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} B)$$

nicht wahr. Auf die gleiche Art kann ich zeigen, dass die gleiche Aussage nicht wahr ist, falls die Aussage A wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Denn in diesem Fall ist die Aussage

$$A \bar{\wedge} B$$

gemäß der dritten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung wahr. Weiter ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$A \bar{\wedge} A$$

nicht wahr. Also ist gemäß der Abkürzungsregel 9 die Aussage

$$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)$$

wahr. Darum ist auch in diesem Fall die Aussage

$$((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} B)$$

nicht wahr. Also habe ich gezeigt, dass diese Aussage nicht wahr sein kann, falls eine der beiden Aussagen A und B nicht wahr und die andere wahr ist, also die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

nicht wahr ist. Damit habe ich jedoch gemäß dem alternativen Satz 51 der Äquivalenz als zwei Implikationen gezeigt, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

äquivalent zur Aussage

$$((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} B)$$

ist. Damit glaube ich jedoch, den Beweis für die Richtigkeit der Aussage erbracht zu haben. Damit ich auch wirklich sicher bin, dass die hergeleitete Aussage auch tatsächlich richtig ist (und ich Dich hoffentlich ein kleines bisschen überzeugen kann, dass dem so ist), habe ich den Beweis sowie dessen Verweise ebenfalls in Tabellenform aufgelistet. Der Beweis ist einerseits in den Tabellen 33, 34 sowie 35 abgelegt. Andererseits ist in der Tabellen 36, 37 sowie 38 aufgeschrieben. Die Verweise habe ich in den Tabellen 39, 40 sowie 40 verstaute. ■

TABELLE 33. 1. Teil 1. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \overline{\wedge} A$	$B \overline{\wedge} B$
1	1	1	1
2	0	1	0
3	0	0	1
4	1	0	0

TABELLE 34. 2. Teil 1. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$A \overline{\wedge} B$
1	0	1
2	1	1
3	1	1
4	1	0

TABELLE 35. 3. Teil 1. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	0	1
4	1	1

TABELLE 36. 1. Teil 2. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \overline{\wedge} A$	$B \overline{\wedge} B$
1	$A \Leftrightarrow B$	$A \overline{\wedge} A$	$B \overline{\wedge} B$
2	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \overline{\wedge} A$	$\neg(B \overline{\wedge} B)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \overline{\wedge} A)$	$B \overline{\wedge} B$
4	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \overline{\wedge} A)$	$\neg(B \overline{\wedge} B)$

Und wie kommt frau oder man auf diese Behauptung? Ich habe sie Online gefunden - ich hätte sie nicht selbst herausgefunden.

TABELLE 37. 2. Teil 2. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$A \overline{\wedge} B$
1	$\neg((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$	$A \overline{\wedge} B$
2	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$A \overline{\wedge} B$
3	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$A \overline{\wedge} B$
4	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$\neg(A \overline{\wedge} B)$

TABELLE 38. 3. Teil 2. Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)$	$\begin{matrix} (A \Leftrightarrow B) \\ ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \\ (A \overline{\wedge} B) \end{matrix} \begin{matrix} \Leftrightarrow \\ \overline{\wedge} \end{matrix}$
1	$\neg(((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B))$	$\begin{matrix} (A \Leftrightarrow B) \\ ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \\ (A \overline{\wedge} B) \end{matrix} \begin{matrix} \Leftrightarrow \\ \overline{\wedge} \end{matrix}$
2	$((((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B))$	$\begin{matrix} (A \Leftrightarrow B) \\ ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \\ (A \overline{\wedge} B) \end{matrix} \begin{matrix} \Leftrightarrow \\ \overline{\wedge} \end{matrix}$
3	$((((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B))$	$\begin{matrix} (A \Leftrightarrow B) \\ ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \\ (A \overline{\wedge} B) \end{matrix} \begin{matrix} \Leftrightarrow \\ \overline{\wedge} \end{matrix}$
4	$\neg(((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} B))$	$\begin{matrix} (A \Leftrightarrow B) \\ ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \\ (A \overline{\wedge} B) \end{matrix} \begin{matrix} \Leftrightarrow \\ \overline{\wedge} \end{matrix}$

TABELLE 39. 1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 40. 2. Teil Verweise Beweis Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung
1	4. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

TABELLE 41. 3. Teil Verweise Beweis Beweis Zusammenhang Äquivalenz und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	2. Zeile	4. Zeile
2	4. Zeile	1. Zeile
3	4. Zeile	1. Zeile
4	3. Zeile	4. Zeile

23.8. Zusammenhang von NOR und NAND-Verknüpfung

Nun kommt sozusagen das „pièce de résistance“². Ich möchte die NOR-Verknüpfung aus der NAND-Verknüpfung herleiten.

SATZ 87. *Es seien A sowie B Symbole von Aussagen, welche weder in sich selbst noch bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widersprüchlich seinen. Dann gilt*

$$(A \vee B) \Leftrightarrow (((A \wedge A) \wedge (B \wedge B)) \wedge ((A \wedge A) \wedge (B \wedge B)))$$

Dieser Satz bedeutet, dass die NOR-Verknüpfung als NAND-Verknüpfung dargestellt werden kann.

BEWEIS. Ich überlege mir wiederum, wann die Aussage

$$(((A \wedge A) \wedge (B \wedge B)) \wedge ((A \wedge A) \wedge (B \wedge B)))$$

wahr ist. Diese ist dann wahr, falls die Aussage

$$(A \wedge A) \wedge (B \wedge B)$$

nicht wahr ist. Denn ist die Aussage

$$(A \wedge A) \wedge (B \wedge B)$$

²der schwierigste Teil

wahr, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$(((A\bar{A}) \bar{\wedge} (B\bar{B})) \bar{\wedge} ((A\bar{A}) \bar{\wedge} (B\bar{B})))$$

nicht wahr. Die Aussage

$$(A\bar{A}) \bar{\wedge} (B\bar{B})$$

ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung genau dann nicht wahr, falls sowohl die Aussage $A\bar{A}$ wie auch $B\bar{B}$ wahr sind. Die Aussagen

$$A\bar{A}$$

wie auch

$$B\bar{B}$$

sind gemäß ersten Zeile der Definition genau dann wahr, falls die Aussagen A und B nicht wahr sind. Denn ist die Aussage A nicht wahr, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$A\bar{A}$$

wahr. Ist jedoch die Aussage A wahr, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$A\bar{A}$$

nicht wahr.

Wenn ich $A \equiv B$ setze, kann ich ebenso folgern, dass die Aussage

$$B\bar{B}$$

genau dann wahr, falls die Aussage B nicht wahr ist. Denn ist die Aussage B nicht wahr, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$B\bar{B}$$

wahr. Ist jedoch die Aussage B wahr, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$B\bar{B}$$

nicht wahr. Zusammengefasst kann ich also folgern, dass die Aussage

$$((A\bar{A}) \bar{\wedge} (B\bar{B})) \bar{\wedge} ((A\bar{A}) \bar{\wedge} (B\bar{B}))$$

genau dann wahr ist, falls die Aussagen A und B nicht wahr sind. Das ist jedoch genau derjenige Fall, in welchem die Aussage $A\bar{B}$ wahr ist. Damit meine ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben.

So, und jetzt hätte ich den Satz des Zusammenhangs der NOR- und der NAND-Verknüpfung wiederum mehr oder weniger präzise hergeleitet. Nun möchte ich diesen Satz wiederum mittels Wahrheitstabellen herleiten. Dieser ist in den Tabellen 42, 43 sowie 44 einerseits und 45,

TABELLE 42. 1. Teil 1. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$A \overline{\wedge} A$	$B \overline{\wedge} B$
1	1	1	1
2	0	1	0
3	0	0	1
4	0	0	0

TABELLE 43. 2. Teil 1. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$
1	0	1
2	1	0
3	1	0
4	1	0

TABELLE 44. 3. Teil 1. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Behauptung
1	1
2	1
3	1
4	1

TABELLE 45. 1. Teil 2. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$A \overline{\wedge} A$	$B \overline{\wedge} B$
1	$A \nabla B$	$A \overline{\wedge} A$	$B \overline{\wedge} B$
2	$\neg(A \nabla B)$	$A \overline{\wedge} A$	$\neg(B \overline{\wedge} B)$
3	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(A \overline{\wedge} A)$	$B \overline{\wedge} B$
4	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(A \overline{\wedge} A)$	$\neg(B \overline{\wedge} B)$

46 sowie 47 andererseits abgelegt. Die Verweise des Beweises habe ich in den Tabellen 48, 49 sowie 50 aufgeschrieben. ■

TABELLE 46. 2. Teil 2. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$
1	$\neg((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$	$((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$
2	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$\neg(((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$
3	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$\neg(((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$
4	$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)$	$\neg(((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)))$

TABELLE 47. 3. Teil 2. Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \overline{\vee} B$ $((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$
1	$A \overline{\vee} B$ $((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$
2	$A \overline{\vee} B$ $((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$
3	$A \overline{\vee} B$ $((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$
4	$A \overline{\vee} B$ $((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \overline{\wedge} ((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B))$

TABELLE 48. 1. Teil Verweise Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 17 der NOR- Verknüpfung	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

23.9. Zusammenhang von NAND und NOR-Verknüpfung

Ich habe im vorhergehenden Abschnitt die NOR-Verknüpfung als NAND-Verknüpfung dargestellt. Nun möchte ich den umgekehrten Weg gehen. Damit ich ich das machen kann, möchte im Unterschied zu den

TABELLE 49. 2. Teil Verweise Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung
1	4. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

TABELLE 50. 3. Teil Verweise Beweis Zusammenhang NOR- und NAND-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile
2	1. Zeile
3	1. Zeile
4	1. Zeile

vorhergehenden Abschnitte mehrere Sätze im gleichen Abschnitt auf-führen. Ich möchte aus dem Satz 69 heraus starten.

SATZ 88. *Es sei A das Symbol einer Aussage, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei sei. Dann gilt*

$$\neg A \Leftrightarrow A \nabla A$$

BEWEIS. Ist A nicht wahr, dann gilt gemäß der ersten Zeile der Definition 17 der NOR-Verknüpfung

$$A \nabla A$$

Ist jedoch A wahr, dann gilt gemäß der vierten Zeile der Definition 17 der NOR-Verknüpfung

$$\neg(A \nabla A)$$

Zusammengefasst ist die Aussage

$$A \nabla A$$

also genau dann wahr, falls die Aussage

$$\neg A$$

wahr ist. Also kann ich folgern, dass gilt

$$A \nabla A \Leftrightarrow \neg A$$

TABELLE 51. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
89	Zusammenhang Konjunktion NOR Verknuepfung

Darum glaube an dieser Stelle den Beweis erbracht zu haben und beende darum an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [51](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nun möchte ich daran gehen, den Zusammenhang der Disjunktion mit der NOR-Verknüpfung zu finden.

SATZ 89. Es seien A und B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt

$$A \wedge B \Leftrightarrow (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$$

BEWEIS. Ich möchte mir überlegen, unter welchen Umständen die Aussage

$$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$$

wahr ist. Dies ist gemäß der ersten Zeile der Definition [17](#) der NOR-Verknüpfung dann der Fall, falls sowohl die Aussagen

$$A \nabla A$$

wie auch

$$B \nabla B$$

nicht wahr sind. Gemäß dem vorhergehenden Satz [88](#) sind die Aussagen

$$A \nabla A$$

wie auch

$$B \nabla B$$

genau dann nicht wahr, falls die Aussagen A wie auch B wahr sind. Also ist die Aussage

$$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$$

genau dann wahr, falls die Aussagen A wie auch B wahr sind. Also kann ich daraus schließen, dass die beiden Aussagen Äquivalent sind. Darum meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. Wiederum möchte ich den Beweis noch mittels Wahrheitstafeln ebenfalls führen. Dieser ist einerseits in den Tabellen [52](#) sowie [53](#) andererseits jedoch in den Tabellen [54](#) sowie [55](#) niedergeschrieben. Die Verweise des Beweises ist in den Tabellen [56](#) und [56](#) abgelegt. ■

Nun bin ich fast am Ziel:

TABELLE 52. 1. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \nabla A$	$B \nabla B$
1	0	1	1
2	0	1	0
3	0	0	1
4	1	0	0

TABELLE 53. 2. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$	Behauptung
1	0	1
2	0	1
3	0	1
4	1	1

TABELLE 54. 1. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \nabla A$	$B \nabla B$
1	$\neg(A \wedge B)$	$A \nabla A$	$B \nabla B$
2	$\neg(A \wedge B)$	$A \nabla A$	$\neg(B \nabla B)$
3	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \nabla A)$	$B \nabla B$
4	$A \wedge B$	$\neg(A \nabla A)$	$\neg(B \nabla B)$

TABELLE 55. 2. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$	$A \wedge B \Leftrightarrow (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$
1	$\neg((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$	$A \wedge B \Leftrightarrow (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$
2	$\neg((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$	$A \wedge B \Leftrightarrow (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$
3	$\neg((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$	$A \wedge B \Leftrightarrow (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$
4	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$	$A \wedge B \Leftrightarrow (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$

TABELLE 56. 1. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 17 der NOR- Verknüpfung	Definition 17 der NOR- Verknüpfung
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 57. 2. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der Konjunktion und der NOR-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 17 der NOR- Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

SATZ 90. *Es seien A, B Symbole, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$A \wedge B \Leftrightarrow ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$$

BEWEIS. Ich möchte mir überlegen, unter welchen Umständen die Aussage

$$((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$$

nicht wahr ist. Diese Aussage ist dann nicht wahr, falls die Aussage

$$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$$

wahr ist. Denn ist die Aussage

$$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$$

nicht wahr, dann ist gemäß der ersten Zeile der Definition 17 die Aussage

$$((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$$

wahr. Ist jedoch die Aussage

$$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$$

wahr, dann ist gemäß der vierten Zeile der Definition 17 die Aussage

$$((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$$

nicht wahr. Gemäß dem vorhergehenden Satz 89 ist die Aussage

$$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$$

TABELLE 58. 1. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von NAND- und NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \overline{\wedge} B$	$A \nabla A$	$B \nabla B$
1	1	1	1
2	1	1	0
3	1	0	1
4	0	0	0

äquivalent zur Konjunktion

$$A \wedge B$$

Also ist die Aussage

$$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$$

genau dann wahr, falls die Aussagen A und B wahr sind. Also kann ich folgern, dass die Aussage

$$((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$$

genau dann nicht wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B wahr sind. Gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz 60 kann ich dann folgern, dass die Aussage

$$((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$$

genau dann wahr ist, falls die Aussage

$$\neg(A \wedge B)$$

wahr ist. Gemäß dem Satz 68 ist die Aussage

$$\neg(A \wedge B)$$

auch äquivalent zur Aussage

$$A \overline{\wedge} B$$

Da die Äquivalenz transitiv ist, kann ich daraus folgern, dass auch die Aussage

$$((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$$

äquivalent zur Aussage

$$A \overline{\wedge} B$$

ist. Somit bin ich jetzt an meinem Ziel angekommen und habe Dich, liebe Leserin oder lieber Leser, hoffentlich überzeugt, dass ich den Nachweis für die Richtigkeit der Behauptung des Satzes erbracht habe. Bevor ich den Satz wiederum beende, möchte ich den Satz wiederum mit Wahrheitstafeln beweisen. Der Beweis des Satzes ist einerseits in den Tabellen 58, 59 sowie 60 abgelegt. Andererseits habe ich den Beweis in den Tabellen 61, 62 sowie 63 aufgeschrieben. Die Verweise des Beweises sind in den Tabellen 64, 65 sowie 66 festgehalten. ■

TABELLE 59. 2. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der NAND und der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$	$((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$
1	0	1
2	0	1
3	0	1
4	1	0

TABELLE 60. 3. Teil 1. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von NAND- und NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Behauptung
1	1
2	1
3	1
4	1

TABELLE 61. 1. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs der NAND- und der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \bar{\wedge} B$	$A \nabla A$	$B \nabla B$
1	$A \bar{\wedge} B$	$A \nabla A$	$B \nabla B$
2	$A \bar{\wedge} B$	$A \nabla A$	$\neg(B \nabla B)$
3	$A \bar{\wedge} B$	$\neg(A \nabla A)$	$B \nabla B$
4	$\neg(A \bar{\wedge} B)$	$\neg(A \nabla A)$	$\neg(B \nabla B)$

TABELLE 62. 2. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von NAND- und NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B) \nabla (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$
1	$\neg((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B) \nabla (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$
2	$\neg((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B) \nabla (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$
3	$\neg((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B) \nabla (A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$
4	$(A \nabla A) \nabla (B \nabla B)$	$\neg((A \nabla A) \nabla (B \nabla B) \nabla (A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$

TABELLE 63. 3. Teil 2. Beweis des Satzes des Zusammenhangs von NAND- und NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B \Leftrightarrow ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$
1	$A \wedge B \Leftrightarrow ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$
2	$A \wedge B \Leftrightarrow ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$
3	$A \wedge B \Leftrightarrow ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$
4	$A \wedge B \Leftrightarrow ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B))$

TABELLE 64. 1. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der NAND- und der NOR-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der NAND- Verknüpfung	Definition 17 der NOR- Verknüpfung	Definition 17 der NOR- Verknüpfung
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 65. 2. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der NAND- und der NOR-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 17 der NOR- Verknüpfung	Definition 17 der NOR- Verknüpfung
1	4. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	1. Zeile	4. Zeile

TABELLE 66. 2. Teil Verweise des Satzes des Zusammenhangs der NAND- und der NOR-Verknüpfung

Defintion/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	4. Zeile
2	4. Zeile
3	4. Zeile
4	1. Zeile

Wenn ich übrigens die folgenden Sätze der Äquivalenzen gegenüberstelle (wobei ich wie immer voraussetzen kann, dass A und B Symbole für Aussagen seien, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien):

$$\begin{aligned} A \nabla B &\Leftrightarrow ((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)) \bar{\wedge} ((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (B \bar{\wedge} B)) \\ A \bar{\wedge} B &\Leftrightarrow ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \nabla ((A \nabla A) \nabla (B \nabla B)) \end{aligned}$$

dann sehe ich zu meiner Verblüffung, dass die beiden Aussagen rein durch Ersetzung der Symbole durch die jeweils andere Aussage erzeugt werden können. Dabei ist die erste Aussage vorher der Satz 87 des Zusammenhangs von NOR- und NAND-Verknüpfung und die zweite Aussage der Satz 90 des Zusammenhangs von NAND- und NOR-Verknüpfung.

Ersetze ich in der ersten Äquivalenz jedes Symbol der NOR-Verknüpfung (∇) durch das Symbol der NAND-Verknüpfung ($\bar{\wedge}$) und gleichzeitig jedes Symbol der NAND-Verknüpfung wiederum durch das Symbol der NOR-Verknüpfung, dann erhalte ich die zweite Äquivalenz. Und die zweite Äquivalenz kann durch die genau gleiche Prozedur in die erste Äquivalenz umgewandelt werden. Dieses Paar von Aussagen kann mit dem folgenden Paar von Aussagen verglichen werden (wobei wiederum $A, B \in \Omega$ sei):

$$\begin{aligned} \neg(A \vee B) &\Leftrightarrow \neg(\neg(\neg A \wedge \neg B)) \\ \neg(A \wedge B) &\Leftrightarrow \neg(\neg(\neg A \vee \neg B)) \end{aligned}$$

Dabei ist die erste Aussage der Satz 47 der Negation der Disjunktion und die zweite Aussage der Satz 45 der Negation der Konjunktion. Es mag eine Spielerei sein oder das Tor zu einer komplett neuen, faszinierenden Welt? Ich weiß es nicht. Aber ich möchte mich jetzt einer anderen Frage zuwenden. Der Frage nämlich: Wie viele logischen Operationen sind nötig, damit die restlichen logischen Operationen daraus erzeugt werden können? Es ist genau eine. Dabei kann es sich beispielsweise um die NAND- oder die NOR-Operation handeln. Aber ich vermute, dass es auch noch mindestens eine weitere Operation gibt, welche das Gleiche leistet.

23.10. NAND-Verknüpfung als besondere Implikation

Ich habe diesen Abschnitt geschrieben, weil ich zeigen möchte, dass es noch weitere Arten der Verknüpfung geben muss, welche alle anderen logischen Verknüpfung erzeugen kann:

SATZ 91. *Es seien A, B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien.. Dann gilt*

$$A \bar{\wedge} B \Leftrightarrow (A \Rightarrow (\neg B))$$

TABELLE 67. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
60	Aequivalenz Negations Satz

BEWEIS. Ich möchte mir überlegen, unter welchen Bedingungen sowohl die NAND-Verknüpfung wie auch die Aussage

$$A \Rightarrow (\neg B)$$

nicht wahr sind. Bei der NAND-Verknüpfung ist dies gemäß ihrer Definition [16.0.1](#) dann der Fall, falls sowohl A wie auch B wahr sind. Bei der Aussage $A \Rightarrow (\neg B)$ ist dies gemäß der Definition [11.0.1](#) dann der Fall, falls die Aussage A wahr, die Aussage $\neg B$ jedoch nicht wahr ist. Die Aussage $\neg B$ ist wiederum gemäß der Definition [8.0.2](#) der Negation dann nicht wahr, falls die Aussage B wahr ist. Wenn ich das zusammenfasse, dann ist also die Aussage

$$A \Rightarrow (\neg B)$$

genau dann nicht wahr, falls A wahr und B nicht wahr sind. Das heißt, dass dies in genau den gleichen Fällen zutrifft, in welchen auch die NAND-Verknüpfung der beiden Aussagen nicht wahr ist. Somit muss (auch gemäß dem Äquivalenz-Negation-Satz [60](#)) die NAND-Verknüpfung der beiden Aussagen genau dann wahr sein, falls die Aussage

$$A \Rightarrow (\neg B)$$

wahr ist. Also bin ich der Meinung, dass in allen Fällen die Äquivalenz der beiden Aussagen erbracht ist. Also meine ich, den Beweis für die Richtigkeit des Satzes gezeigt zu haben.

Ich werden den Beweis jedoch ebenfalls mit Wahrheitstafeln erbringen. Die Beweise habe ich einerseits in den Tabellen [68](#) sowie [69](#) abgelegt. Andererseits ist er in den Tabellen [70](#) sowie [71](#) abgelegt. Die Verweise der Tabelle kannst Du in den Tabelle [72](#) sowie [73](#) nachlesen - falls Du das möchtest! ■

In der Tabelle [67](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

23.11. NOR-Verknüpfung als besondere Implikation

Wenn ich gerade dabei bin, möchte ich mir überlegen, ob auch die NOR-Verknüpfung noch zu einem anderen logischen Ausdruck äquivalent sein muss, welcher auf den ersten Blick wenig mit der NOR-Verknüpfung zu tun hat. Ich probiere es mit dem folgenden Satz:

TABELLE 68. 1. Teil 1. Beweis des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \overline{\wedge} B$	$\neg B$
1	1	1
2	1	0
3	1	1
4	0	0

TABELLE 69. 2. Teil 1. Beweis des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow \neg B$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	1	1
4	0	1

TABELLE 70. 1. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \overline{\wedge} B$	$\neg B$
1	$A \overline{\wedge} B$	$\neg B$
2	$A \overline{\wedge} B$	$\neg(\neg B)$
3	$A \overline{\wedge} B$	$\neg B$
4	$\neg(A \overline{\wedge} B)$	$\neg(\neg B)$

TABELLE 71. 2. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow \neg B$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
1	$A \Rightarrow \neg B$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
2	$A \Rightarrow \neg B$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
3	$A \Rightarrow \neg B$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
4	$\neg(A \Rightarrow \neg B)$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$

TABELLE 72. 1. Teil der Verweise des Beweises des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 8.0.2 der Negation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 73. 2. Teil der Verweise des Beweises des Zusammenhangs der NAND-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	2. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	4. Zeile
3	4. Zeile	4. Zeile
4	3. Zeile	1. Zeile

SATZ 92. *Es seien A, B Symbolen von Aussage, welche in sich selbst sowie in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$A \nabla B \Leftrightarrow \neg(\neg A \Rightarrow B)$$

BEWEIS. Ich möchte mir überlegen, unter welchen Umständen die Aussage

$$\neg(\neg A \Rightarrow B)$$

wahr ist. Dies ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation dann der Fall, falls die Aussage

$$\neg A \Rightarrow B$$

nicht wahr ist. Diese Aussage ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 dann der Fall, falls die Aussage $\neg A$ wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Die Aussage $\neg A$ ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation dann wahr, falls die Aussage A nicht wahr ist. Wenn ich die Voraussetzungen zusammensetze, dann ist die Aussage

$$\neg(\neg A \Rightarrow B)$$

genau dann wahr, falls sowohl die Aussage A wie auch die Aussage B nicht wahr sind. Das ist jedoch genau derjenige Fall, in welchem die

TABELLE 74. 1. Teil 1. Beweis des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$\neg A$	$\neg A \Rightarrow B$
1	1	1	0
2	0	1	1
3	0	0	1
4	0	0	1

TABELLE 75. 2. Teil 1. Beweis des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg(A \Rightarrow \neg B)$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	0	1
4	0	1

TABELLE 76. 1. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$\neg A$	$\neg A \Rightarrow B$
1	$A \nabla B$	$\neg A$	$\neg(\neg A \Rightarrow B)$
2	$\neg(A \nabla B)$	$\neg A$	$\neg A \Rightarrow B$
3	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg A \Rightarrow B$
4	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(\neg A)$	$\neg A \Rightarrow B$

NOR-Verknüpfung der beiden Aussagen wahr ist. Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Aussage erbracht zu haben.

Jedoch werde ich den Beweis noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstafeln zu erbringen versuchen, damit ich einigermaßen sicher sein kann, dass der Satz wirklich richtig ist. Der Beweis ist einerseits in den Tabellen 74 und 75 sowie den Tabellen 75 und 77 andererseits abgelegt. Die Beweise sind in den Tabellen 77 sowie 77 abgelegt. Nun beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

23.12. Erzeugendensysteme der Logik - Zusammenfassung

Für was soll das wieder gut sein? Ich vermute, dass es eine der wichtigen Aufgaben der Mathematik ist, die Dinge möglichst einfach

TABELLE 77. 2. Teil 2. Beweis des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow \neg B$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
1	$A \Rightarrow \neg B$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
2	$A \Rightarrow \neg B$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
3	$A \Rightarrow \neg B$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$
4	$\neg(A \Rightarrow \neg B)$	$\neg(A \Rightarrow \neg B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$

TABELLE 78. 1. Teil der Verweise des Beweises des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND- Verknüpfung	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile	3. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile

TABELLE 79. 2. Teil der Verweise des Beweises des Zusammenhangs der NOR-Verknüpfung und einer erweiterten Form der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile

darzustellen. Da gibt es beeindruckende Entsprechungen in der Welt der Wissenschaft. Eine, welche ich erwähnen möchte, ist das Periodensystem der Atome. Obwohl es sehr verschiedene Materialien (wie Gesteinsarten und Kunststoffe) und Zustandsformen (wie flüssig, gasförmig, plasmaförmig, fest, kristallin) gibt, konnten Forscherinnen und Forscher im Laufe der Zeit entschlüsseln, dass praktisch alle diese Stoffe aus verschiedenen chemischen Elementen entstehen, welche sich in

bestimmter Art und Weise zu diesen Erscheinungsformen zusammenfinden. Zwar sind diese chemischen Elemente nicht „einfach“, jedoch „einfacher“ als all diese verschiedenen Erscheinungsformen.

Aber auch die menschliche Sprache und Erkenntnis ist voll von Bemühungen, die Dinge zu vereinfachen, indem sie in geeigneter Art und Weise geordnet werden. Beispielsweise sind Kühe Wiederkäuer und als solche Säugetiere und als solche Tiere und als solche Lebewesen. Es geht jedoch auch technischer und weniger geheimnisvoll. Ein Auto ist ein vierrädriges Fahrzeug mit Antrieb. Diese Beispiele mögen zeigen, dass es hilfreich sein kann, Ordnung in das Leben zu bringen (auch wenn es wahrscheinlich oftmals nur ein frommer Wunsch ist, ein geordnetes Leben leben zu können).

In der Logik kann jetzt gefragt werden, ob alle logischen Verknüpfungen völlig unabhängig voneinander sind. Und wie ich bereits in den Kapiteln 16 respektive 17 vollmundig verkündet habe: Nein, das sind sie nicht. Sie können auseinander erzeugt werden. Es reicht im Prinzip eine logische Verknüpfung, damit die anderen aus ihr erzeugt werden kann. Das ist dann nützlich, um damit Computer und ähnliche Maschinen zu bauen (wie die sogenannten „Smartphones“). Aber eine direkte Anwendung in der Mathematik kenne ich nicht. Sei's drum. Ich finde es trotzdem interessant.

Doch welche Verknüpfungen sind überhaupt abzuleiten? Es sind dies:

- die Negation
- die Identität
- die Konjunktion
- die Disjunktion
- die Implikation
- die Äquivalenz
- die Antivalenz
- die NOR-Verknüpfung

sowie

- die NAND-Verknüpfung

Nun habe ich in den Abschnitten 23.1 bis 23.8 zu zeigen versucht, dass alle anderen Verknüpfungen als NAND-Verknüpfungen aufgefasst werden können. Also können alle logischen Verknüpfungen als NAND-Verknüpfungen aufgefasst werden. Das mag irgendwie abgehoben tönen. Und als ich den Text zum ersten Mal geschrieben hatte, dann hatte ich das Gefühl ebenfalls. Jedoch hat sich dieses Gefühl bei mir in der Zwischenzeit wieder gelegt, dann mir ist in den Sinn gekommen, dass gemäß dem Satz 68 die NAND-Verknüpfung als Verkettung einer Konjunktion, gefolgt von einer Negation aufgefasst werden kann.

Es muss also gelten, wobei $A, B \in \Omega$ sein soll:

$$(A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow \neg (A \wedge B)$$

Wenn also jetzt jede logische Verknüpfung als Verkettung von NAND-Verknüpfungen aufgefasst werden kann, dann bedeutet dies jedoch, dass jede logische Verknüpfung auch als Verkettungen von Konjunktionen und Negationen aufgefasst werden kann. Das tönt vielleicht für Deine Ohren immer noch sehr abstrakt und vage. Aber die Bedeutung dessen finde ich zumindest recht anschaulich - jedoch auch ziemlich banal: Es gibt keine logische Aussage, welche nicht darauf zurückgeführt werden könnte auf das, was gilt und was nicht gilt. Wobei ich wiederum präzisieren muss: Wenn ich sage, dass etwas nicht gilt, dann meine ich nicht, dass ich immer zeigen kann, dass etwas falsch wäre. Vergleiche dazu mit der Einführung in das Kapitel über die 8 der Negation.

Aber damit nicht genug: Gemäß dem Satz 45 kann die Konjunktion wiederum als Kombination von Disjunktion und Negation erzeugt werden. Also kann die NAND-Verknüpfung ebenfalls wiederum als Kombination von Disjunktion und Negation erzeugt werden. Das bedeutet jedoch:

SATZ 93. Alle logischen Verknüpfungen auch als Kombinationen von Negationen und Disjunktionen dargestellt werden können.

Dies kannst Du auch daran ablesen, dass die NAND-Verknüpfung ihrerseits als Verkettung von NOR-Verknüpfungen dargestellt werden kann (vergleiche mit dem Satz 90). Welche anderen Erzeugendensysteme in der Logik vorhanden sind, kann ich so nicht sagen. Wahrscheinlich sind jedoch solche vorhanden. Ein interessanter Kandidat ist die Implikation. Ich habe in den Sätzen 91 sowie 92 zu zeigen versucht, dass die NAND- und die NOR-Verknüpfung wiederum als Kombination von Negation und Implikation verstanden werden kann. Ich würde es jetzt gerne Dir überlassen, darüber zu forschen, welche Erzeugendensysteme sonst noch möglich wären. Aber ich denke nicht, dass es viele Lorbeeren diesbezüglich zu holen gäbe. Ich kann nicht sagen, ob es diesbezüglich schon Untersuchungen gab. Trotzdem möchte ich das an dieser Stelle aufschreiben, da es das erste Mal wäre, wo ich etwas aus freien Stücken nicht weiter ausführen möchte.

KAPITEL 24

Substitutionssätze

Das mit den Substitutionssätzen ist so eine Sache. Wo ich sie auch immer hinstelle, ist es nicht so gut. Doch um was geht es bei diesen Sätzen? Im vorhergehenden Kapitel habe ich mich gefragt, wieso etwas so sein muss. Denke beispielsweise an den Satz der Schlussfolgerung: Sind A und B Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Aussagen widerspruchsfrei sind, so gilt:

$$A \wedge (A \Rightarrow B) \Rightarrow B$$

Da war es mir wichtig, zu zeigen, dass ich diesen logischen Satz beweisen konnte. In diesem Kapitel geht es mir jedoch um etwas anderes: Es geht mir um die Frage, wie logische Umformungen vorgenommen werden können. Auch wenn ich mir bewusst bin, dass dies wahrscheinlich noch nicht die letzte Fassung dieser Art ist, werde ich trotzdem versuchen, eine erste Fassung zu schreiben.

Bezüglich den Substitutionssätzen ist es auch darum eine Sache, weil die eigentlich fast alle Sätze sofort intuitiv klar sind (außer dem ersten Substitutionssatz 94 der Negation unten). Jedoch geht es mir eben gerade nicht darum, zu zeigen, was ich zeigen kann und was nicht, sondern vor allem, wie ich darauf komme. Und dieses Kapitel ist aus einer veritablen Krise meinerseits entstanden. Ich habe verschiedene Sachen ausprobiert - und eigentlich nichts hat richtig funktioniert. Darum mache ich an dieser Stelle noch einmal einen Anlauf und hoffe, dass es dann jetzt endlich klappt.

24.1. Substitutionssatz der Negation

Ich starte zuerst mit diesem Substitutionssatz:

SATZ 94. *Es seien $A, B \in \Omega$, also Symbole von Aussagen, welche weder in sich selbst noch bezüglich anderen Aussagen und Symbolen widersprüchlich seien. Dann gilt die Aussage*

$$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$$

BEWEIS. Ich möchte zuerst versuchen, den Beweis mit sprachlichen Mitteln zu erbringen. Bezüglich der Aussage

$$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$$

Ist die Aussage $\neg A$ oder die Aussage $B \Rightarrow A$ nicht wahr, dann ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B)$$

nicht wahr. Da die Aussage

$$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B)$$

ist in diesem Fall die Aussage

$$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$$

gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation wahr. Also kann ich im folgenden annehmen, dass die Aussagen $\neg A$ wie auch die Aussage $B \Rightarrow A$ wahr sind. Ist die Aussage $\neg A$ wahr, dann kann gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage A nicht wahr sein. Ist jedoch die Aussage A nicht wahr, dann auch die Aussage B nicht wahr sein. Denn in diesem Fall ist gemäß der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$B \Rightarrow A$$

wahr. Wäre die Aussage B wahr, dann wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$B \Rightarrow A$$

nicht wahr. Da nun die Aussage B nicht wahr sein kann, muss die Aussage B gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation wahr sein. Also muss auch in diesem Fall die Aussage

$$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$$

wahr sein. Somit glaube ich gezeigt zu haben, dass es nicht möglich ist, Aussagen A und B derart zu finden, dass die Aussage

$$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$$

nicht wahr ist. Darum muss gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation diese Aussage wahr sein. Somit glaube ich, die Beweis für die Richtigkeit des Satzes erbracht zu haben und beende an dieser Stelle... Stopp! Fast hätte ich es vergessen. Ich möchte den Satz noch mittels Wahrheitstafeln beweisen. In den Tabellen 1 sowie 2 einerseits und 3 sowie 4 andererseits habe ich den Beweis aufgeschrieben. Die Verweise der Beweise habe ich in den Tabellen 5 sowie 6 abgelegt. Nun glaube ich behaupten zu können, dass ich den Beweis für die Richtigkeit des Satzes erbracht habe und beende aus diesem Grund die weitere Beweisführung. ■

Nun kommt der zweite Substitutionssatz der Negation:

TABELLE 1. 1. Teil 1. Beweis Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$B \Rightarrow A$	$\neg A \wedge (B \Rightarrow A)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	1	0
4	0	1	0

TABELLE 2. 2. Teil 1. Beweis Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	0	1

TABELLE 3. 1. Teil 2. Beweis Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$B \Rightarrow A$	$\neg A \wedge (B \Rightarrow A)$
1	$\neg A$	$B \Rightarrow A$	$\neg A \wedge (B \Rightarrow A)$
2	$\neg A$	$\neg(B \Rightarrow A)$	$\neg(\neg A \wedge (B \Rightarrow A))$
3	$\neg(\neg A)$	$B \Rightarrow A$	$\neg(\neg A \wedge (B \Rightarrow A))$
4	$\neg(\neg A)$	$B \Rightarrow A$	$\neg(\neg A \wedge (B \Rightarrow A))$

TABELLE 4. 2. Teil 2. Beweis Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$
1	$\neg B$	$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$
3	$\neg B$	$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg A \wedge (B \Rightarrow A) \Rightarrow \neg B$

SATZ 95. Es seien A, B Symbole für Aussagen, welche nicht in sich selbst oder in Bezug auf die anderen den Symbolen des Satzes widersprüchlich seien. Dann gilt die Aussage

$$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$$

BEWEIS. Angenommen, die Aussage sei nicht wahr. Dann müsste es gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation Aussagen A, B derart geben, dass die Aussage $\neg B$ nicht wahr, die Aussage

$$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B)$$

TABELLE 5. 1. Teil Verweise Beweis Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 6. 2. Teile Verweise Beweis Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile

jedoch wahr wäre. Da die Aussage $\neg B$ nicht wahr sein könnte, müsste gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage B wahr sein. Denn wäre die Aussage B selbst nicht wahr, dann wäre die Aussage $\neg B$ gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation wahr. Da die Aussage

$$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B)$$

wahr sein müsste, müsste gemäß dem Satz 55, welcher besagt, dass aus der Konjunktion die Aussage folgt, die Aussage $\neg A$ wahr sein. Somit könnte die Aussage A nicht wahr sein. Denn wäre die Aussage A wahr, dann wäre gemäß der zweiten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage A nicht wahr. Wäre jedoch die Aussage A nicht wahr, dann wäre gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg A$ wahr. Nun hätte ich zusammengefasst also die Situation, dass die Aussage A nicht wahr sein könnte, die Aussage B jedoch wahr sein müsste. Jedoch wäre in diesem Fall die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz nicht wahr. Somit wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B)$$

TABELLE 7. 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \Leftrightarrow B$	$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	0	0
4	0	1	0

TABELLE 8. 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	0	1

nicht wahr. Also wäre die gesamte Aussage

$$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$$

wiederum wahr. Also meine ich damit gezeigt zu haben, dass es keine Aussagen mit der Bezeichnung A sowie B geben kann, so dass die Aussage

$$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$$

nicht wahr ist. Also meine ich gemäß dem abgeschwächten Satz 12 der doppelten Negation folgern zu können, dass für alle Aussagen, welche mit den Symbolen A wie auch B bezeichnet werden, die Aussage

$$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$$

wahr ist. Damit meine ich, die Richtigkeit des Beweises erbracht zu haben und schreibe den Beweis zur Sicherheit noch tabellarisch auf. In den Tabellen 8 sowie 7 einerseits und 9 sowie 10 andererseits habe ich den Beweis aufgeschrieben. Die Verweise der Beweise habe ich in den Tabellen 11 sowie 12 abgelegt. Somit glaube ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung dieses Satzes erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

24.2. Substitutionssätze der Konjunktion

Auch dieser Satz ist sozusagen der Gipfel der Einfaltlosigkeit. Darum werde ich ihn ohne weitere Umschweife an dieser Stelle formulieren und beweisen.

TABELLE 9. 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A$	$A \Leftrightarrow B$	$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B)$
1	$\neg A$	$A \Leftrightarrow B$	$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B)$
2	$\neg A$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B))$
3	$\neg(\neg A)$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B))$
4	$\neg(\neg A)$	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B))$

TABELLE 10. 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg B$	$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$
1	$\neg B$	$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$
2	$\neg(\neg B)$	$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$
3	$\neg B$	$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$
4	$\neg(\neg B)$	$\neg A \wedge (A \Leftrightarrow B) \Rightarrow \neg B$

TABELLE 11. 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutions-
satz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 14.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 12. 2. Teile Verweise Beweis 2. Substitutions-
satz der Negation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile

SATZ 96. *Es seien $A, B, C \in \Omega$, also Symbole von Aussagen, welche weder in sich selbst noch bezüglich anderen Aussagen und Symbolen widersprüchlich seien. Dann gilt die Aussage*

$$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

BEWEIS. Ist die Aussage $A \wedge B$ oder die Aussage $A \Rightarrow C$ nicht wahr, dann ist die Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C)$$

gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion nicht wahr. Da die letzte Aussage in diesem Fall nicht wahr ist, ist in diesem Fall aufgrund der der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

bereits wahr. Ist die Aussage A oder B nicht wahr, dann ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$A \wedge B$$

nicht wahr. Also ist wiederum gemäß der der Abkürzungsregel 11 der Implikation die zu beweisende Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

bereits wahr. Also kann ich im folgenden davon ausgehen, dass die Aussagen A, B sowie $A \Rightarrow C$ wahr sind. Denn in allen anderen Fällen ist die zu beweisende Aussage bereits wahr. Ist die Aussage A wahr, dann muss aufgrund der als wahr angenommen Aussage

$$A \Rightarrow C$$

sowie aufgrund des Satzes 17 der Schlussfolgerung die Aussage C ebenfalls wahr sein. Denn wäre die Aussage C nicht wahr, dann wäre die Implikation

$$A \Rightarrow C$$

aufgrund der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nicht wahr. Da nun jedoch sowohl die Aussagen A und B wie auch die Aussage C wahr sind, ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$C \wedge B$$

ebenfalls wahr. Somit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 die gesamte Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

wiederum wahr. Also meine ich gezeigt zu haben, dass in allen denkbaren Fällen die Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

wahr ist und der Beweis für die Richtigkeit des Satzes somit erbracht ist. Ich habe den Beweis wiederum ebenfalls in Form von Wahrheitstafeln erbracht. In den Tabellen 13 sowie 14 einerseits und 15 sowie 16 andererseits habe ich den Beweis aufgeschrieben. Die Verweise der Beweise habe ich in den Tabellen 17 sowie 18 abgelegt. Somit behaupte ich, den Beweis für die Richtigkeit der Aussage an dieser Stelle

TABELLE 13. 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \Rightarrow C$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	1	0
3	0	1	0
4	0	1	0
5	0	0	0
6	0	1	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 14. 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge B$	Behauptung
1	0	1
2	0	1
3	0	1
4	1	1
5	0	1
6	0	1
7	0	1
8	1	1

TABELLE 15. 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \Rightarrow C$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C)$
1	$\neg(A \wedge B)$	$A \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C))$
2	$\neg(A \wedge B)$	$A \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C))$
3	$\neg(A \wedge B)$	$A \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C))$
4	$\neg(A \wedge B)$	$A \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C))$
5	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \Rightarrow C)$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C))$
6	$\neg(A \wedge B)$	$A \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C))$
7	$A \wedge B$	$\neg(A \Rightarrow C)$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C))$
8	$A \wedge B$	$A \Rightarrow C$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C)$

erbracht habe und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Nun möchte ich den zweiten Substitutionssatz (des zweiten Arguments) der Konjunktion formulieren und beweisen;

TABELLE 16. 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge B$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
1	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
2	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
3	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
4	$C \wedge B$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
5	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
6	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
7	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
8	$C \wedge B$	$A \wedge B \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$

TABELLE 17. 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionsatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 18. 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionsatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	1. Zeile
7	2. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

SATZ 97. *Es seien $A, B, C \in \Omega$, also Symbole von Aussagen, welche weder in sich selbst noch bezüglich anderen Aussagen und Symbolen widersprüchlich seien. Dann gilt die folgende Aussage:*

$$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow A \wedge C$$

BEWEIS. Ist die Aussage $A \wedge B$ oder die Aussage $B \Rightarrow C$ nicht wahr, dann ist die Aussage

$$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C)$$

gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion nicht wahr. Also ist in diesem Fall die gesamte Aussage

$$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

aufgrund der Abkürzungsregel 11 der Implikation bereits wahr. Ist die Aussage A oder B nicht wahr, dann ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$A \wedge B$$

nicht wahr. Also ist wiederum gemäß der der Abkürzungsregel 11 der Implikation die zu beweisende Aussage

$$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

bereits wahr. Also kann ich im folgenden davon ausgehen, dass die Aussagen A, B sowie $B \Rightarrow C$ wahr sind. Denn in allen anderen Fällen ist die zu beweisende Aussage bereits wahr. Ist die Aussage B wahr, dann muss aufgrund der als wahr angenommen Aussage

$$B \Rightarrow C$$

sowie aufgrund des Satzes 17 der Schlussfolgerung die Aussage C ebenfalls wahr sein. Denn wäre die Aussage C nicht wahr, dann wäre die Implikation

$$B \Rightarrow C$$

aufgrund der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nicht wahr. Da nun jedoch sowohl die Aussagen A und B wie auch die Aussage C wahr sind, ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$C \wedge B$$

ebenfalls wahr. Somit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die gesamte Aussage

$$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

wiederum wahr. Also meine ich gezeigt zu haben, dass in allen denkbaren Fällen die Aussage

$$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

wahr ist. Ich habe den Beweis wiederum ebenfalls in Form von Wahrheitstabellen erbracht. In den Tabellen 19 sowie 20 einerseits und 21 sowie

TABELLE 19. 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$B \Rightarrow C$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	1	0
3	0	0	0
4	0	1	0
5	0	1	0
6	0	1	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 20. 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge C$	Behauptung
1	0	1
2	0	1
3	0	1
4	0	1
5	0	1
6	1	1
7	0	1
8	1	1

TABELLE 21. 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$B \Rightarrow C$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C)$
1	$\neg(A \wedge B)$	$B \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C))$
2	$\neg(A \wedge B)$	$B \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C))$
3	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$\neg(A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C))$
4	$\neg(A \wedge B)$	$B \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C))$
5	$\neg(A \wedge B)$	$B \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C))$
6	$\neg(A \wedge B)$	$B \Rightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C))$
7	$A \wedge B$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$\neg(A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C))$
8	$A \wedge B$	$B \Rightarrow C$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C)$

[22](#) andererseits habe ich den Beweis aufgeschrieben. Die Verweise der Beweise habe ich in den Tabellen [23](#) sowie [24](#) abgelegt. Somit behaupte ich an dieser Stelle, den Beweis für die Richtigkeit der Aussage an dieser Stelle erbracht habe und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 22. 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge C$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
1	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
2	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
3	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
4	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
5	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
6	$A \wedge C$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
7	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
8	$A \wedge C$	$A \wedge B \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$

TABELLE 23. 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 24. 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

Nun komme ich zum dritten von sage und schreibe vierten Substitutionssatz der Konjunktion:

SATZ 98. *Es seien A, B und C Symbole von Aussagen, welche in sich und gegenüber von anderen Aussage widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

BEWEIS. Falls die Aussage $A \wedge B$ oder die Aussage $A \Leftrightarrow C$ nicht wahr sind, dann ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr und somit gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

wahr. Also kann ich im folgenden annehmen, dass die Aussagen

$$A \wedge B$$

und

$$A \Leftrightarrow C$$

wahr seien. Da die Aussage $A \wedge B$ wahr sein soll, muss auch die Aussage A wahr sein. Vergleiche mit dem Satz 55, welcher besagt, dass aus der Konjunktion die Aussage folgt. Da die Aussage A wahr ist und die Aussage C gleichbedeutend zur Aussage A ist, muss auch die Aussage C wahr sein. Ansonsten wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

nicht wahr - was jedoch ein Widerspruch wäre zur Annahme, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

sein soll. Wäre nun die Aussage B nicht wahr, dann könne gemäß der dritten Zeile 10.0.2 der Konjunktion die Aussage $A \wedge B$ auch nicht wahr sein. Also muss die Aussage B auch wahr sein. Damit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$C \wedge B$$

ebenfalls wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

ebenfalls wahr. Also meine ich gezeigt zu haben, dass in allen denkbaren Fällen (in denen die Aussage A, B sowie C jedoch in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien) die Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

TABELLE 25. 1. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \Leftrightarrow C$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	0	0
3	0	1	0
4	0	0	0
5	0	0	0
6	0	1	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 26. 2. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge B$	Behauptung
1	0	1
2	0	1
3	0	1
4	1	1
5	0	1
6	0	1
7	0	1
8	1	1

TABELLE 27. 1. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$A \Leftrightarrow C$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$\neg(A \wedge B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
2	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$\neg(A \wedge B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
4	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
5	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
6	$\neg(A \wedge B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
7	$A \wedge B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg(A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$A \wedge B$	$A \Leftrightarrow C$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C)$

wahr. Somit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit des Satzes erbracht zu haben. Ich habe ebenfalls den tabellarischen Beweis erbracht. Dieser ist unter den Tabelle 25 und 26 sowie 27 und 28 abgelegt. Die Verweise sind unter den Tabellen 29 sowie 30 abgelegt. Also beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 28. 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge B$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
1	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
2	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
3	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
4	$C \wedge B$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
5	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
6	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
7	$\neg(C \wedge B)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
8	$C \wedge B$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$

TABELLE 29. 1. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionsatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 30. 2. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionsatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	1. Zeile
7	2. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

Alle guten Dinge wären zwar drei. Jedoch formuliere ich noch einen vierten Substitutionssatz der Konjunktion und versuche diesen anschließend zu beweisen:

SATZ 99. *Es seien A, B und C Symbole von Aussagen, welche in sich und gegenüber von anderen Aussage widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \wedge C$$

BEWEIS. Falls die Aussage $A \wedge B$ oder die Aussage $B \Leftrightarrow C$ nicht wahr sind, dann ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr und somit gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

wahr. Also kann ich im folgenden annehmen, dass die Aussagen

$$A \wedge B$$

und

$$A \Leftrightarrow C$$

wahr seien. Da die Aussage $A \wedge B$ wahr sein soll, muss auch die Aussage A wahr sein. Wäre die Aussage A nicht wahr, dann wäre gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage $A \wedge B$ nicht wahr. Da die Aussage B wahr ist und die Aussage C gleichbedeutend zur Aussage A ist, muss auch die Aussage C wahr sein. Ansonsten wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

nicht wahr - entgegen der Annahme, dass die Aussage $A \Leftrightarrow C$ wahr sein soll. Wäre nun die Aussage A nicht wahr, dann könne gemäß der zweiten Zeile 10.0.2 der Konjunktion die Aussage $A \wedge B$ auch nicht wahr sein. Also muss die Aussage A auch wahr sein. Damit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$A \wedge C$$

ebenfalls wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

ebenfalls wahr. Also meine ich gezeigt zu haben, dass in allen denkbaren Fällen (in denen die Aussage A, B sowie C jedoch in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien) die Aussage

$$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$$

wahr ist. Somit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit des Satzes erbracht zu haben. Ich habe ebenfalls den tabellarischen Beweis erbracht.

TABELLE 31. 1. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$B \Leftrightarrow C$	$A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	0	0
3	0	0	0
4	0	1	0
5	0	1	0
6	0	0	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 32. 2. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge C$	Behauptung
1	0	1
2	0	1
3	0	1
4	0	1
5	0	1
6	1	1
7	0	1
8	1	1

TABELLE 33. 1. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge B$	$B \Leftrightarrow C$	$A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	$\neg(A \wedge B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$
2	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$
3	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$
4	$\neg(A \wedge B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$
5	$\neg(A \wedge B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$
6	$\neg(A \wedge B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$
7	$A \wedge B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$
8	$A \wedge B$	$B \Leftrightarrow C$	$A \wedge B \wedge (B \Leftrightarrow C)$

Dieser ist unter den Tabelle 31 und 32 sowie 33 und 34 abgelegt. Die Verweise sind unter den Tabellen 35 sowie 36 abgelegt. Also beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Nun lasse ich es aber gut sein und wende mich den von mir aus gesehen interessanteren Substitutionssätzen der Disjunktionen zu.

TABELLE 34. 2. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge C$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
1	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
2	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
3	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
4	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
5	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
6	$A \wedge C$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
7	$\neg(A \wedge C)$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$
8	$A \wedge C$	$A \wedge B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \wedge B$

TABELLE 35. 1. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionsatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 36. 2. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionsatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

24.3. Substitutionssatz der Disjunktion

Diese Substitutionssätze liegen zwar immer noch auf der Hand. Aber meines Erachtens sind sie ein wenig interessanter als die Substitutionssätze der Konjunktion.

SATZ 100. *Es seien $A, B, C \in \Omega$, also Symbole von Aussagen, welche weder in sich selbst noch bezüglich anderen Aussagen und Symbolen widersprüchlich seien. Dann gelten die Aussage*

$$(A \vee B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$$

BEWEIS. Gilt die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

oder die Aussage

$$A \vee B$$

nicht, dann gilt gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

nicht. Gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation gilt in diesem Fall jedoch die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow C \vee B$$

Aus diesem Grund kann ich annehmen, dass sowohl die Aussage

$$A \vee B$$

wie auch die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

wahr sind. Nun kann ich die folgende Unterscheidung treffen: Ist die Aussage A nicht wahr, dann muss es die Aussage B sein. Denn wäre die Aussage B nicht wahr, dann wäre auch gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$A \vee B$$

ebenfalls nicht wahr. Das wäre jedoch ein Widerspruch zur Annahme, dass die Aussage

$$A \vee B$$

wahr sei. Ist andererseits die Aussage B wahr, dann ist auch gemäß der zweiten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$A \vee B$$

wahr - so wie ich es angenommen habe. Ist jedoch die Aussage B wahr, dann ist gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion die Aussage

$$C \vee B$$

TABELLE 37. 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$A \Rightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Rightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	1	0
3	1	1	1
4	1	1	1
5	1	0	0
6	1	1	1
7	1	0	0
8	1	1	1

wahr. Somit ist gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$$

wahr. Damit hätte ich diesen Fall bewiesen. Ist jedoch die Aussage A wahr, dann muss gemäß der als wahr angenommen Aussage

$$A \Rightarrow C$$

auch die Aussage C wahr sein. Wäre die Aussage C nämlich nicht wahr, dann könnte auch gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

nicht wahr sein - im Widerspruch zur getroffenen Annahme. Ist jedoch die Aussage C wahr, dann ist auch gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion die Aussage

$$C \vee B$$

wahr. Somit kann ich wiederum gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation folgern, dass die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$$

wiederum wahr sein muss. Somit meine ich behaupten zu können, dass keine Aussagen derart geben kann, dass Behauptung nicht wahr ist. Gemäß dem abgeschwächten Satz 14 des ausgeschlossenen Dritten schließe ich daraus, dass für alle möglichen Aussagen A, B sowie C die zu beweisende Aussage wahr sein muss. Darum behaupte ich an dieser Stelle, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben.

Nun möchte ich diese Beweise wiederum mit Hilfe von Wahrheitstafeln erbringen. Diesen habe ich einerseits in den Tabellen 37 sowie 38 und andererseits in den Tabellen 39 sowie 40 abgelegt. Die Verweise des Beweises habe ich in den Tabellen 41 sowie 42 aufgeschrieben. Damit beende ich den weiteren Beweis dieses Satzes an dieser Stelle. ■

TABELLE 38. 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee B$	Behauptung
1	0	1
2	1	1
3	1	1
4	1	1
5	0	1
6	1	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 39. 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$A \Rightarrow C$	$A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$\neg(A \vee B)$	$A \Rightarrow C$	$\neg(A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
2	$\neg(A \vee B)$	$A \Rightarrow C$	$\neg(A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$A \vee B$	$A \Rightarrow C$	$A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C)$
4	$A \vee B$	$A \Rightarrow C$	$A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C)$
5	$A \vee B$	$\neg(A \Rightarrow C)$	$\neg(A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
6	$A \vee B$	$A \Rightarrow C$	$A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C)$
7	$A \vee B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg(A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$A \vee B$	$A \Leftrightarrow C$	$A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C)$

TABELLE 40. 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
1	$\neg(C \vee B)$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
2	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
3	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
4	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
5	$\neg(C \vee B)$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
6	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
7	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
8	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$

Nun kommt, was kommen muss: Der zweite Substitutionssatz der Disjunktion.

SATZ 101. *Es seien A, B sowie C Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien.*

TABELLE 41. 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutions-
satz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 42. 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutions-
satz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile
5	1. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

Dann gilt die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$$

BEWEIS. Angenommen, die Aussage wäre kein logischer Satz. Dann müsste es Aussagen A, B sowie C derart geben, dass die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$$

nicht wahr sein dürfte. Also dürfte gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 die Aussage

$$A \vee C$$

nicht wahr sein. Das würde jedoch bedeuten, dass gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion sowohl die Aussage A wie auch die Aussage C nicht wahr sein dürften. Denn ansonsten wäre die Aussage

$$A \vee C$$

wahr. Dann müsste jedoch ebenfalls die Aussage B wahr sein. Denn wäre die Aussage B nicht wahr, dann wäre gemäß dem gleichen Maximumprinzip 13 der Disjunktion die Aussage

$$A \vee B$$

nicht wahr. Gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion könnte jedoch in diesem Fall die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Rightarrow C)$$

ebenfalls nicht wahr sein. Was bedeuten würde, dass gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$$

eben doch wieder wahr wäre. Falls jedoch die Aussage B wahr wäre, dann wäre (da die Aussage C gemäß der obigen Überlegung nicht wahr sein könnte) die Aussage

$$B \Rightarrow C$$

gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nicht wahr. Also könnte gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Rightarrow C)$$

wiederum nicht wahr sein. Aufgrund der Abkürzungsregel 11 der Implikation wäre wiederum die gesamte Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$$

eben doch wieder wahr. Was ich damit sagen will: Ich kann es drehen und wenden, wie ich will - es kann keine in sich und in Bezug auf die anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfreie Aussagen A, B sowie C geben, für welche die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$$

nicht wahr ist. Es gilt also nicht, dass die Behauptung nicht wahr sein könnte. Also muss sie gemäß dem Satz 11 der doppelten Verneinung die Behauptung eben richtig sein. Somit meine ich, den sprachlichen Beweis für die Richtigkeit der Aussage erbracht zu haben.

In den Tabellen 43 und 44 einerseits sowie 45 und 46 andererseits habe ich den Beweis tabellarisch aufgeschrieben. In den Tabellen 47 sowie 48 habe ich die Verweise der Beweise aufgeschrieben. ■

Jetzt kommen noch die langweiligen zwei Sätze:

SATZ 102. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und gegenüber anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$$

TABELLE 43. 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$B \Rightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Rightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	1	0
3	1	0	0
4	1	1	1
5	1	1	1
6	1	1	1
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 44. 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee C$	Behauptung
1	0	1
2	1	1
3	0	1
4	1	1
5	1	1
6	1	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 45. 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$B \Rightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$\neg(A \vee B)$	$B \Rightarrow C$	$\neg(A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
2	$\neg(A \vee B)$	$B \Rightarrow C$	$\neg(A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$A \vee B$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$\neg(A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
4	$A \vee B$	$B \Rightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
5	$A \vee B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
6	$A \vee B$	$B \Rightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
7	$A \vee B$	$\neg(B \Rightarrow C)$	$\neg(A \vee B \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$A \vee B$	$B \Rightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$

BEWEIS. Angenommen, der Satz sei nicht wahr. Dann müsste es Aussagen A, B sowie C derart geben, dass die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$$

TABELLE 46. 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$
1	$\neg(A \vee C)$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$
2	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$
3	$\neg(A \vee C)$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$
4	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$
5	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$
6	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$
7	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$
8	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee C)$

TABELLE 47. 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 48. 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	4. Zeile
6	4. Zeile	4. Zeile
7	3. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

nicht wahr ist. Dies ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann möglich, falls die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

wahr, die Aussage

$$C \vee B$$

jedoch nicht wahr ist. Die Aussage

$$C \vee B$$

ist ebenfalls gemäß dem Maximumprinzip 13 der Disjunktion nur dann nicht wahr, falls weder die Aussage C noch die Aussage B wahr sind. Denn ansonsten wäre die Aussage

$$C \vee B$$

wahr - im Widerspruch zur Voraussetzung. Damit die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

wahr ist, müssen gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion sowohl die Aussage

$$A \vee B$$

wie auch die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

wahr sein. Nun habe ich weiter oben jedoch gefolgert, dass die Aussage B nicht wahr sein kann, falls die gesamte Aussage nicht gelten soll. Also muss die Aussage A wahr sein. Denn wäre die Aussage A nicht wahr, dann wäre gemäß der ersten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$A \vee B$$

nicht wahr. Ist jedoch die Aussage A wahr, dann ist es gemäß der dritten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion auch die Aussage

$$A \vee B$$

Nun sind jedoch die Wahrheitswerte der Aussagen A , B sowie C festgelegt: Die Aussage A muss wahr, die Aussagen B sowie C können nicht wahr sein. Also kann jedoch die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 ebenfalls nicht wahr sein. Dann ist jedoch ebenfalls gemäß der dritten Zeile der Definition 10.0.2 die Konjunktion auch nicht wahr. Somit muss gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage

$$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$$

trotzdem wieder wahr. Somit meine ich gezeigt haben zu können, dass es keine Aussagen, welche mit A , B sowie C bezeichnet werden, existieren können, für welche die zu beweisende Aussage nicht gilt. Also

TABELLE 49. 1. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	0	0
3	1	1	1
4	1	0	0
5	1	0	0
6	1	1	1
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 50. 2. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee B$	Behauptung
1	0	1
2	1	1
3	1	1
4	1	1
5	0	1
6	1	1
7	1	1
8	1	1

schlieÙe ich gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 14 des ausgeschlossenen Dritten, dass der Satz für alle vernünftigen Aussagen wahr sein muss. Das wollte ich jedoch gerade zeigen. Damit glaube ich den Satz bewiesen zu haben und beende die weitere Beweisführung - nachdem ich den Beweis noch tabellarisch erbracht habe. Ich habe in den Tabellen 49 und 50 einerseits sowie 51 und 52 den Satz tabellarisch aufgeschrieben. Andererseits habe ich die Verweise in den Tabellen 53 sowie 54 aufgeschrieben. ■

Ich werde nun den letzten, vierten Substitutionssatz der Disjunktion aufschreiben und versuchen, zu beweisen:

SATZ 103. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$$

BEWEIS. Weil es mir dies besser gefällt, werde ich wieder versuchen, einen Widerspruchsbeweis aufzuschreiben. Angenommen, die Behauptung sei falsch. Dann müsste es Aussagen, welche mit den Symbolen

TABELLE 51. 1. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$\neg(A \vee B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
2	$\neg(A \vee B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$A \vee B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
4	$A \vee B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
5	$A \vee B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
6	$A \vee B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
7	$A \vee B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$A \vee B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$

TABELLE 52. 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
1	$\neg(C \vee B)$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
2	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
3	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
4	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
5	$\neg(C \vee B)$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
6	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
7	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$
8	$C \vee B$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \vee B)$

TABELLE 53. 1. Teil Verweise Beweis 3. Substitutions-
satz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

A, B sowie C bezeichnet werden, für welche die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$$

TABELLE 54. 2. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionsatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

nicht gilt. Dies ist gemäß der Definition 11.0.1 der Implikation dann der Fall, falls die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

wahr ist, die Aussage

$$A \vee C$$

jedoch nicht wahr ist. Die Aussage $A \vee C$ ist gemäß der Definition 13.0.1 der Disjunktion dann nicht wahr, falls weder die Aussage A noch die Aussage C wahr ist. Die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

ist gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion dann wahr, falls sowohl die Aussage

$$A \vee B$$

wie auch die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

wahr sind. Jetzt kann jedoch die Aussage A nicht wahr sein. Also muss gemäß der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage B wahr sein. Denn wäre die Aussage B nicht wahr, dann wäre auch gemäß der ersten Zeile der Definition der Disjunktion die Aussage

$$A \vee B$$

nicht wahr wäre. Wäre jedoch die Aussage B wahr, dann wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 13.0.1 der Disjunktion die Aussage

$$A \vee B$$

wahr. Also müsste die Aussage B wahr sein, falls der logische Satz nicht wahr sein soll. Damit wäre jedoch gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

TABELLE 55. 1. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	0	0
3	1	0	0
4	1	1	1
5	1	1	1
6	1	0	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 56. 2. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee C$	Behauptung
1	0	1
2	1	1
3	0	1
4	1	1
5	1	1
6	1	1
7	1	1
8	1	1

nicht wahr, da die Aussage C ja nicht wahr sein kann. Somit wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

trotzdem nicht wahr. Gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation wäre dann die gesamte Aussage

$$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$$

trotzdem wahr. Somit schließe ich gemäß der schwachen Form des Satzes 14 des ausgeschlossenen Dritten, dass die Behauptung für alle möglichen Aussagen mit den Bezeichnungen A, B sowie C wahr sein muss. Somit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit des Satzes erbracht zu haben und beende somit die weitere Beweisführung, nachdem ich den Satz noch tabellarisch bewiesen habe. Ich habe den Beweis einerseits in den Tabellen 55 sowie 56 aufgeschrieben. Andererseits habe ich den Beweis in den Tabellen 57 sowie 58 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 59 sowie 60 aufgeschrieben. ■

TABELLE 57. 1. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$\neg(A \vee B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
2	$\neg(A \vee B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$A \vee B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
4	$A \vee B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
5	$A \vee B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
6	$A \vee B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
7	$A \vee B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$A \vee B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \vee B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$

TABELLE 58. 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
1	$\neg(A \vee C)$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
2	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
3	$\neg(A \vee C)$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
4	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
5	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
6	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
7	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$
8	$A \vee C$	$(A \vee B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \vee C$

TABELLE 59. 1. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionsatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 60. 2. Teil Verweise Beweis 3. Substitutions-
satz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	4. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	3. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

24.4. Substitutionssätze der Implikation

Ich möchte mir jetzt überlegen, was ich so beweisen kann - und was nicht. Beachte bitte, dass dieser Satz eine Mogelpackung ist. Wenn ich die Formulierungen von oben weiter verwenden möchte, dann würde für die Voraussetzung (die linke Seite) der Implikation ich schreiben:

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

Aber es ist absehbar, dass dies als Satz nicht funktioniert. Denn falls die Implikation $C \Rightarrow B$ nicht wahr ist, könnten die Implikationen

$$A \Rightarrow B$$

sowie

$$A \Rightarrow C$$

trotzdem wahr sein. Dies wäre dann der Fall, falls die Aussagen A wie auch B nicht wahr wären, die Aussage C jedoch schon. Denn in diesem Fall gilt aufgrund der ersten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

und gemäß der zweiten Zeile die Aussage der gleichen Definition die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

Also wäre gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

wahr. Die Aussage

$$C \Rightarrow B$$

TABELLE 61. 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$C \Rightarrow A$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	1	1	1
4	1	0	0
5	0	1	0
6	0	1	0
7	1	1	1
8	1	1	1

wäre dann gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nicht wahr. Und gemäß der genau gleichen Zeile der gleichen Definition wäre in diesem Fall die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$$

nicht wahr. Aber nun möchte ich einen Satz aufschreiben, welcher funktionieren sollte:

SATZ 104. *Es seien A, B sowie C Symbole, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$$

BEWEIS. Der Satz ist ein billiger Taschenspielertrick. Denn er ist ein verpackter Satz der Transitivität der Implikation. Gemäß dem Satz 35 der Kommutativität der Konjunktion gilt

$$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Leftrightarrow (C \Rightarrow A) \wedge (A \Rightarrow B)$$

Gemäß dem Satz 52, welcher besagt, dass aus der Äquivalenz die Implikation folgt, kann ich schließen, dass gilt:

$$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow A) \wedge (A \Rightarrow B)$$

Nun kann ich gemäß dem Satz 15 der Transitivität der Implikation schließen, dass gilt:

$$(C \Rightarrow A) \wedge (A \Rightarrow B) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$$

Also kann ich gemäß dem gleichen Satz 15 der Transitivität der Implikation schließen, dass gilt

$$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$$

Genau dies wollte ich jedoch beweisen. Ich werde den Beweis noch tabellarisch aufschreiben. Dies habe ich in den Tabellen 61 und 62 einerseits sowie 63 und 64 andererseits gemacht. Die Verweise habe ich in den Tabellen 65 sowie 66 abgelegt. ■

TABELLE 62. 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$C \Rightarrow B$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	1	1
5	1	1
6	0	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 63. 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$C \Rightarrow A$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A)$
1	$A \Rightarrow B$	$C \Rightarrow A$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A)$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg(C \Rightarrow A)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A))$
3	$A \Rightarrow B$	$C \Rightarrow A$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A)$
4	$A \Rightarrow B$	$\neg(C \Rightarrow A)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A))$
5	$\neg(A \Rightarrow B)$	$C \Rightarrow A$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A))$
6	$\neg(A \Rightarrow B)$	$C \Rightarrow A$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A))$
7	$A \Rightarrow B$	$C \Rightarrow A$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A)$
8	$A \Rightarrow B$	$C \Rightarrow A$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A)$

TABELLE 64. 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
1	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
2	$\neg(C \Rightarrow B)$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
3	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
4	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
5	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
6	$\neg(C \Rightarrow B)$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
7	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
8	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$

Somit hätte ich den ersten Substitutionssatz von vier Substitutionssätzen formuliert und bewiesen.

Den zweiten Substitutionssatz der Implikation der Implikation gibt es nicht. Denn der zweite Substitutionssatz der Implikation würde heißen: „Es seien A, B, C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien.

TABELLE 65. 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
5	3. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 66. 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	1. Zeile
7	2. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

Dann gilt die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$$

Nun wäre das zwar ein vernünftiger Substitutionssatz. Jedoch habe ich den bereits formuliert und vielfach angewendet. Denn es handelt sich hierbei um den Satz 15 der Transitivität der Implikation. Irgendwie Pech gehabt. Irgendwie jedoch auch schön. So finde ich jedenfalls.

Nun werde ich versuchen, den dritten Substitutionssatz der Implikation zu formulieren und zu beweisen:

SATZ 105. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$$

BEWEIS. Angenommen, der Satz wäre nicht wahr, dann müsste die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

wahr, die Aussage

$$C \Rightarrow B$$

jedoch nicht wahr sein. Die Aussage

$$C \Rightarrow B$$

ist gemäß der konjunktiven Normalform 70 der Implikation genau dann nicht wahr, falls die Aussage C wahr, die Aussage B jedoch nicht wahr ist. Da die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

wahr sein müsste, müssten gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion sowohl die Aussagen

$$A \Rightarrow B$$

wie auch die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

wahr sein. Da jedoch die Aussage C wahr sein müsste, müsste es auch die Aussage A sein. Denn wäre die Aussage A nicht wahr, dann wäre gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz nicht wahr. Wäre jedoch die Aussage A wahr, dann wäre die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

nicht wahr. Denn wie ich oben zu zeigen versucht habe, könnte die gesamte Aussage nur dann nicht wahr sein, falls die Aussage B nicht wahr wäre. Dies wäre dann jedoch ein Widerspruch zur Voraussetzung, dass die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wahr sein müsste. Also gelingt es mir nicht, zu zeigen, dass es Aussagen A , B wie auch C derart geben müsste, dass die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$$

nicht wahr ist. Gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation kann ich daraus schließen, dass die Aussage wahr sein muss. Genau dies wollte ich jedoch zeigen.

Nun werde ich den Beweis dieses Satzes ebenfalls tabellarisch aufschreiben. Ich habe diesen Beweis in den Tabellen 67 und 68 sowie 69 und 70 aufgeschrieben. Die Verweise habe ich in den Tabellen 71 sowie 72 aufgeschrieben. Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit des Satzes erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Nun geht es an den letzten Substitutionssatz der Implikation:

TABELLE 67. 1. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	1	1	1
4	1	0	0
5	0	0	0
6	0	1	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 68. 2. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$C \Rightarrow B$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	1	1
5	1	1
6	0	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 69. 1. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
4	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
5	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
6	$\neg(A \Rightarrow B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
7	$A \Rightarrow B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$

SATZ 106. *Es seien A, B sowie C Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage:*

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$$

TABELLE 70. 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
1	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
2	$\neg(C \Rightarrow B)$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
3	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
4	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
5	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
6	$\neg(C \Rightarrow B)$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
7	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$
8	$C \Rightarrow B$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Rightarrow B)$

TABELLE 71. 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
5	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 72. 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionsatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	1. Zeile
7	2. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

BEWEIS. Na ja, es ist klar, dass dieser Satz gilt. Die Frage ist bloß, warum? Angenommen, der Satz gelte nicht. Dann müsste es Aussagen, welche mit den Buchstaben A, B sowie C bezeichnet werden, derart geben, dass die Behauptung nicht stimmt. Dies wäre jedoch gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann möglich, falls die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

nicht wahr wäre, die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

jedoch wahr wäre. Die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

ist gemäß der gleichen Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation dann nicht wahr, falls die Aussage A wahr ist, die Aussage C jedoch nicht wahr ist. Die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion dann wahr, falls sowohl die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wie auch die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

wahr sind. Da die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wahr sein soll, müsste die Aussage B wahr sein. Denn wie ich oben zu zeigen versucht habe, müsste die Aussage A wahr sein, falls die gesamte Aussage nicht wahr wäre. Wäre dann die Aussage B nicht wahr, dann wäre die Aussage gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

nicht wahr - im Widerspruch zur Voraussetzung. Wäre jedoch die Aussage B wahr, dann wäre gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wahr. Dann wäre jedoch gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

nicht wahr. Denn die Aussage B muss gemäß der Aussage

$$A \Rightarrow B$$

wahr sein. Die Aussage C kann gemäß der Aussage

$$A \Rightarrow C$$

TABELLE 73. 1. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	1	0	0
4	1	1	1
5	0	1	0
6	0	0	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 74. 2. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow C$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	1	1
4	1	1
5	0	1
6	1	1
7	0	1
8	1	1

nicht wahr sein. Dies ist jedoch ein Widerspruch zur Voraussetzung, dass die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

trotzdem wahr sein muss. Darum glaube ich gezeigt zu haben, dass es keine Aussagen mit den Bezeichnungen A , B sowie C derart geben kann dass die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$$

nicht wahr ist. Also muss aufgrund des abgeschwächten Satzes 13 der doppelten Negation die Aussage für alle möglich Aussagen A , B sowie C wahr sein.

Das habe ich jedoch eben beweisen wollen. Ich möchte den Beweis noch einmal tabellarisch erbringen. Diese Beweise wurden einerseits in den Tabellen 73 und 74 sowie 75 und 76 aufgeschrieben. Die Verweise habe ich unter der Tabellen 77 und 78 abgelegt. Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende somit an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Damit hätte ich die Substitutionssätze der Implikation erschlagen.

TABELLE 75. 1. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$A \Rightarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
2	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
4	$A \Rightarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
5	$\neg(A \Rightarrow B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
6	$\neg(A \Rightarrow B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
7	$A \Rightarrow B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$A \Rightarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$

TABELLE 76. 2. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
1	$A \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
2	$A \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
3	$A \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
4	$A \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
5	$\neg(A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
6	$A \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
7	$\neg(A \Rightarrow C)$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
8	$A \Rightarrow C$	$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$

TABELLE 77. 1. Teil Verweise Beweis 4. Substitutions-
satz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 78. 2. Teil Verweise Beweis 4. Substitutions-
satz der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

24.5. Substitutionssätze der Replikation

Echt jetzt? Braucht es diesen Abschnitt wirklich? Denn die Replikation ist ja ausschließlich eine umgekehrte Implikation, wie uns der Satz 24 zu zeigen versuchte. Doch, ich denke, ich ziehe das durch. Denn Du kannst ja den Abschnitt überlesen, falls Du dies wünschst. Andererseits kannst Du ihn lesen, falls Du ihn lesen willst.

SATZ 107. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$$

BEWEIS. Ich werde den Beweis wiederum recht ruhig angehen. Angenommen, die Behauptung wäre nicht wahr. Dann müsste es Aussagen mit den Symbolen A, B sowie C derart geben, dass die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$$

nicht wahr ist. Dies könnte gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann der Fall sein, falls die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

wahr, die Aussage

$$C \Leftarrow B$$

jedoch nicht wahr wäre. Die Aussage

$$C \Leftarrow B$$

ist jedoch gemäß der zweiten Zeile der Definition 12.0.2 der Replikation nur dann nicht wahr, falls die Aussage C nicht wahr, die Aussage B jedoch wahr wäre. Daraus kann ich jedoch schließen, dass auch die Aussage A nicht wahr sein kann. Denn ansonsten wäre die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

gemäß der dritten Zeile 11.0.1 der Implikation nicht wahr. Dann wäre weiter gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

nicht wahr und gemäß der Abkürzungsregeln 11 der Implikation die gesamte Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$$

eben doch wahr - im Widerspruch zur entsprechenden Voraussetzung. Da gemäß den obigen Überlegungen die Aussage A nicht wahr sein könnte, die Aussage B jedoch wahr sein müsste, wäre in diesem Falls die Aussage

$$A \Leftarrow B$$

nicht wahr. Das würde jedoch gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion bedeuten, dass die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

nicht wahr wäre und gemäß der Abkürzungsregeln 11 der Implikation die gesamte Aussage eben trotzdem wahr wäre. Somit glaube ich hiermit gezeigt zu haben, dass es keine Aussagen A, B sowie C derart geben kann, dass die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$$

nicht wahr ist. Gemäß dem abgeschwächten Satz 13 der doppelten Negation schließe ich daraus, dass für alle Symbole, welche mit den Symbolen A, B sowie C bezeichnet werden und in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei sind, die Behauptung wahr ist. Somit glaube ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben.

Ich möchte den Beweis noch einmal mittels Wahrheitstabellen erbringen. Diese habe ich in den Tabellen 79 und 80 einerseits sowie 81 und 82 andererseits aufgeschrieben. Die Verweise auf die Definitionen habe ich in den Tabellen 83 sowie 83 abgelegt. Also beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Nun möchte ich mich dem nächsten Substitutionssatz der Replikation zuwenden:

SATZ 108. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$$

BEWEIS. Aus dieser Satz ist relativ witzlos, ebenso wie der entsprechende Beweis. Angenommen, die Behauptung sein nicht richtig. Dann müsste es in sich selber und gegenüber den anderen Aussagen des

TABELLE 79. 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$A \Rightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	1	1
3	0	1	0
4	0	1	0
5	1	0	0
6	1	1	1
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 80. 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$C \Leftarrow B$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	0	1
4	1	1
5	1	1
6	1	1
7	0	1
8	1	1

TABELLE 81. 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$A \Rightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$
1	$A \Leftarrow B$	$A \Rightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$
2	$A \Leftarrow B$	$A \Rightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$
3	$\neg(A \Leftarrow B)$	$A \Rightarrow C$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
4	$\neg(A \Leftarrow B)$	$A \Rightarrow C$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
5	$A \Leftarrow B$	$\neg(A \Rightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
6	$A \Leftarrow B$	$A \Rightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$
7	$A \Leftarrow B$	$\neg(A \Rightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$
8	$A \Leftarrow B$	$A \Rightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$

Satzes widerspruchsfreie Aussagen A, B sowie C derart geben, dass die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$$

TABELLE 82. 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
1	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
2	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
3	$\neg(C \Leftarrow B)$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
4	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
5	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
6	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
7	$\neg(C \Leftarrow B)$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
8	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$

TABELLE 83. 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionsatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 84. 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionsatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

nicht wahr ist. Dies wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation dann der Fall, falls die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B)$$

wahr, die Aussage

$$A \Leftarrow C$$

jedoch nicht wahr wäre. Die Aussage

$$A \Leftarrow C$$

ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Replikation genau dann nicht wahr, falls die Aussage A nicht wahr, die Aussage C jedoch wahr ist. Da die Aussage C wahr ist, muss die Aussage B auch wahr sein. Ansonsten wäre die Aussage C auch wahr sein. Ansonsten wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nicht wahr. Dies hätte zur Folge, dass die Konjunktion

$$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B)$$

gemäß dem Minimumprinzip 10 der Implikation nicht wahr und somit die gesamte Aussage gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation wiederum wahr wäre - was ja gemäß Annahme nicht der Fall sein soll. Da jedoch die Aussage A gemäß der obigen Überlegung nicht wahr sein könnte und B jedoch wahr sein müsste, wäre in diesem Fall die Aussage

$$A \Leftarrow B$$

gemäß der zweiten Zeile der Definition 12.0.2 der Replikation eben nicht wahr. Gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion und der Abkürzungsregel 11 der Implikation wäre dann die gesamte Aussage eben trotzdem wieder wahr - was wiederum ein Widerspruch zur Voraussetzung wäre. Also glaube ich schließen zu können, dass es keine Aussagen A, B sowie C derart geben kann, dass die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$$

nicht wahr ist. Somit glaube ich gemäß dem abgeschwächten Satz 12 der doppelten Negation folgern zu können, dass für alle in sich selber und gegenüber den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfreien Aussagen A, B sowie C gelten muss, dass die gesamte Aussage wahr ist.

Damit hätte ich auch diesen Satz endlich bewiesen. Ich habe den Satz noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstabellen erbracht. Diesen habe ich in den Tabellen 85 und 86 einerseits sowie 87 und 88 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 89 sowie 90 abgelegt. Da ich nun meines Erachtens alles geschrieben habe, was im Hinblick auf den korrekten Beweis der Behauptung zu schreiben war, erlaube ich mir an dieser Stelle, die weitere Beweisführung zu beenden. ■

Jetzt kommt der langweiligere dritte Substitutionssatz der Replikation:

TABELLE 85. 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$C \Rightarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	1	0
4	0	1	0
5	1	1	1
6	1	0	0
7	1	1	1
8	1	1	1

TABELLE 86. 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow C$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	0	1
5	1	1
6	1	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 87. 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$C \Rightarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B)$
1	$A \Leftarrow B$	$C \Rightarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B)$
2	$A \Leftarrow B$	$\neg(C \Rightarrow B)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B))$
3	$\neg(A \Leftarrow B)$	$C \Rightarrow B$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B))$
4	$\neg(A \Leftarrow B)$	$C \Rightarrow B$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B))$
5	$A \Leftarrow B$	$C \Rightarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B)$
6	$A \Leftarrow B$	$\neg(C \Rightarrow B)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B))$
7	$A \Leftarrow B$	$C \Rightarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B)$
8	$A \Leftarrow B$	$C \Rightarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B)$

SATZ 109. *Es seien A, B sowie C Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$$

TABELLE 88. 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
1	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
2	$\neg(C \Leftarrow B)$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
3	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
4	$\neg(C \Leftarrow B)$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
5	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
6	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
7	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
8	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (C \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$

TABELLE 89. 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
6	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
7	4. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 90. 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	2. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	3. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

BEWEIS. Der Satz ist darum langweilig, weil er klar sein dürfte. Angenommen, der Satz wäre nicht wahr. Dann müsste es Aussagen geben, welche mit den Buchstaben A, B sowie C bezeichnet werden sollen, so dass die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$$

nicht wahr ist. Dies wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation dann der Fall, falls die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

wahr, die Aussage

$$C \Leftarrow B$$

jedoch nicht wahr wäre. Die Aussage

$$C \Leftarrow B$$

ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 12.0.2 der Replikation genau dann nicht wahr, falls die Aussage C nicht wahr, die Aussage B jedoch wahr ist. Dann könnte die Aussage A jedoch ebenfalls nicht wahr sein. Denn ansonsten wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

ebenfalls nicht wahr. Aufgrund des Minimumprinzip 10 der Konjunktion könnte dann die Konjunktion

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

ebenfalls nicht wahr sein. Also wäre dann gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage der Behauptung wiederum wahr. Da jedoch A ebenfalls nicht wahr sein könnte, die Aussage B jedoch wahr sein müsste, wäre die Aussage

$$A \Leftarrow B$$

gemäß der zweiten Zeile der Definition 12.0.2 der Replikation wiederum nicht wahr. Das wäre jedoch ein Widerspruch zur Voraussetzung. Darum folgere ich, dass es keine Aussagen geben kann, welche mit den Buchstaben A, B sowie C bezeichnet werden sollen, so dass die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$$

nicht gilt. Also folgere ich gemäß dem abgeschwächten Satz 12 der doppelten Negation, dass die Behauptung für alle Aussagen wahr sein muss - sofern die Aussagen A, B und C in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei sind. Also meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben.

Ich möchte gerne versuchen, den Satz ebenfalls noch mit Hilfe von Wahrheitstabellen zu erbringen. Diesen habe ich in den Tabellen 91 und 92 sowie 93 und 94 abgelegt. Die Verweise des Beweises habe ich in den Tabellen 95 sowie 96 abgelegt. Damit habe ich meines Erachtens den

TABELLE 91. 1. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1 ab
2	1	0	0
3	0	1	0
4	0	0	0
5	1	0	0
6	1	1	1
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 92. 2. Teil 1. Beweis 3. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$C \Leftarrow B$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	0	1
4	1	1
5	1	1
6	1	1
7	0	1
8	1	1

TABELLE 93. 1. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$A \Leftarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
2	$A \Leftarrow B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$\neg(A \Leftarrow B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
4	$\neg(A \Leftarrow B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
5	$A \Leftarrow B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
6	$A \Leftarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
7	$A \Leftarrow B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$A \Leftarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$

Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht und beende somit an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Nun schreibe ich noch den letzten Substitutionssatz der Replikation auf und versuche diesen zu beweisen:

TABELLE 94. 2. Teil 2. Beweis 3. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
1	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
2	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
3	$\neg(C \Leftarrow B)$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
4	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
5	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
6	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
7	$\neg(C \Leftarrow B)$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$
8	$C \Leftarrow B$	$(A \Leftarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftarrow B)$

TABELLE 95. 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 96. 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

SATZ 110. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussagen:*

$$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$$

BEWEIS. Ich nehme an, dass es Aussagen gibt, welche mit den Buchstaben A, B sowie C bezeichnet werden sollen, derart existieren, dass die Behauptung eben nicht wahr sei. Gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 kann dies nur der Fall sein, falls die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

wahr ist, die Aussage

$$A \Leftarrow C$$

jedoch nicht wahr ist. Die Aussage A folgt gemäß der zweiten Zeile der Definition 12.0.2 der Replikation genau dann nicht aus der Aussage C , falls die Aussage A nicht wahr, die Aussage C jedoch wahr ist. Da die Aussage A nicht wahr sein kann, kann die Aussage B ebenfalls nicht wahr sein. Denn wäre die Aussage B wahr, dann wäre gemäß der zweiten Zeile 12.0.2 der Replikation die Aussage

$$A \Leftarrow B$$

nicht wahr. Gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion wäre dann die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr - im Widerspruch zur Voraussetzung. Da die Aussage B nicht wahr sein könnte, die Aussage C jedoch wahr sein müsste, könnte jedoch gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

nicht wahr sein. Gemäß dem Minimumprinzip 10 würde dies jedoch wiederum bedeuten, dass die Aussage

$$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

im Widerspruch zur Voraussetzung eben trotzdem nicht wahr wäre. Darum glaube ich gezeigt zu haben, dass es keine derartigen Aussagen, welche mit A, B sowie C bezeichnet werden sollen, geben kann, so dass die Behauptung nicht wahr ist. Gemäß der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation glaube ich darum folgern zu können, dass für alle derartigen Aussagen die Behauptung eben wahr ist.

Eben dies wollte ich jedoch beweisen. Ich möchte den Satz noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstabellen erbringen. Den Beweis habe ich in den Tabellen 97 sowie 98 einerseits sowie in den Tabellen 99 sowie 100 abgelegt. Die Beweise habe ich in den Tabellen 101 sowie 101 abgelegt. Darum erlaube ich mir, an dieser Stelle auf die weitere Beweisführung zu verzichten und den Beweis zu beenden. ■

TABELLE 97. 1. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	0	0
4	0	1	0
5	1	1	1
6	1	0	0
7	1	0	0
8	1	1	1

TABELLE 98. 2. Teil 1. Beweis 4. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow C$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	0	1
5	1	1
6	1	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 99. 1. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	$A \Leftarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
2	$A \Leftarrow B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
3	$\neg(A \Leftarrow B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
4	$\neg(A \Leftarrow B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
5	$A \Leftarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
6	$A \Leftarrow B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
7	$A \Leftarrow B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
8	$A \Leftarrow B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$

Ich hoffe, dass ich nun die Substitutionssätze der Replikation abhaken kann und werde mich darum nun den Substitutionssätzen der Äquivalenz zuwenden.

TABELLE 100. 2. Teil 2. Beweis 4. Substitutionssatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
1	$A \Leftarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
2	$\neg(A \Leftarrow C)$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
3	$A \Leftarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
4	$\neg(A \Leftarrow C)$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
5	$A \Leftarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
6	$A \Leftarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
7	$A \Leftarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$
8	$A \Leftarrow C$	$(A \Leftarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftarrow C)$

TABELLE 101. 1. Teil Verweise Beweis 3. Substitutionsatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 102. 2. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionsatz der Replikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 12.0.2 der Replikation	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	4. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	3. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

24.6. Was ist der Substitutionssatz der Äquivalenz?

Nachfolgend wird der erste Substitutionssatz der Äquivalenz aufgeschrieben und bewiesen:

SATZ 111. *Es seien A, B sowie C Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$$

BEWEIS. Ist die Aussage $A \Leftrightarrow B$ oder $A \Leftrightarrow C$ nicht wahr, dann ist gemäß der Abkürzungsregel 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr und gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$$

wiederum wahr. Also kann ich annehmen, dass sowohl die Aussage

$$A \Leftrightarrow B$$

wie auch die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

wahr sind. Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, kann ich schreiben

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$$

Nun kann ich den dritten Substitutionssatz 98 der Konjunktion verwenden. Und zwar ersetze ich in diesem Satz die Aussage A durch die Aussage $A \Leftrightarrow B$. Die Aussage B ersetze ich mit der Aussage $A \Leftrightarrow C$. Als Aussage C verwende ich die Aussage

$$B \Leftrightarrow A$$

Also kann ich gemäß dem dritten Substitutionssatz 98 der Konjunktionssatz sowie dem Satz 17 der Schlussfolgerung schreiben, dass gilt

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (B \Leftrightarrow A) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

Nun kann ich den Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz auf die Aussage

$$(B \Leftrightarrow A) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

anwenden. Gemäß diesem und wiederum dem Satz 17 der Schlussfolgerung kann ich schließen, dass gilt

$$(B \Leftrightarrow A) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (B \Leftrightarrow C)$$

Und noch einmal kann ich den Satz 39 der Kommutation der Äquivalenz verwenden. Gemäß diesem kann ich schreiben, dass gilt

$$(B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$$

TABELLE 103. 1. Teil 1. Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	1	0
4	0	0	0
5	0	0	0
6	0	1	0
7	1	0	0
8	1	1	1

Da jetzt gilt

$$((B \Leftrightarrow A) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (B \Leftrightarrow C)) \wedge ((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B))$$

kann ich gemäß dem Satz 15 der Transitivität der Implikation und der erneuten Hinzunahme des Satzes 17 der Schlussfolgerung schreiben, dass gilt

$$((B \Leftrightarrow A) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B))$$

Weiter oben habe ich zu zeigen versucht, dass gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (B \Leftrightarrow A) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

Nun habe ich zu zeigen versucht, dass gilt:

$$((B \Leftrightarrow A) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B))$$

Gemäß dem Satz 15 der Transitivität der Implikation und dem Satz 17 der Schlussfolgerung kann ich schreiben, dass gilt

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$$

Nun glaube ich, in allen möglichen Fällen bewiesen zu haben dass die Aussage richtig ist. Ich möchte gerne den Beweis noch einmal tabellarisch beweisen. Diesen Beweis habe ich in den Tabellen 103 und 104 einerseits sowie 105 und 106 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 107 sowie 108 abgelegt. Somit erachte ich diesen Beweis als erbracht und möchte mich nun den Substitutionssätzen der Antivalenz zuwenden. ■

Vielleicht wunderst Du Dich darüber, wieso ich nur von einem Substitutionssatz der Äquivalenz schreibe. Nun: Weil es keinen anderen Substitutionssatz der Äquivalenz gibt. Denn der zweite Substitutionssatz, welcher noch möglich wäre, würde wie folgt lauten: Wären A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst sowie in Bezug

TABELLE 104. 2. Teil 1. Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$C \Leftrightarrow B$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	0	1
4	1	1
5	1	1
6	0	1
7	0	1
8	1	1

TABELLE 105. 1. Teil 2. Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$A \Leftrightarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
2	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
4	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
5	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
6	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
7	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$A \Leftrightarrow B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$

TABELLE 106. 2. Teil 2. Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$C \Leftrightarrow B$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$
1	$C \Leftrightarrow B$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$
2	$\neg(C \Leftrightarrow B)$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$
3	$\neg(C \Leftrightarrow B)$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$
4	$C \Leftrightarrow B$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$
5	$C \Leftrightarrow B$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$
6	$\neg(C \Leftrightarrow B)$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$
7	$\neg(C \Leftrightarrow B)$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$
8	$C \Leftrightarrow B$	$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \Leftrightarrow B)$

auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage:

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$$

TABELLE 107. 1. Teil Verweise Beweis Substitutionssatz der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 108. 2. Teil Verweise Beweis 4. Substitutionsatz der Äquivalenz

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	1. Zeile
7	2. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

Nun, dieser Satz existiert zwar. Jedoch ist er bereits formuliert und bewiesen. Und zwar unter der Bezeichnung „Satz der Transitivität der Äquivalenz“. Ich habe ihn diesen unter dem Satz 16 abgelegt.

Und dann musste ich mir eingestehen, dass es keine Substitutionsätze derart gibt, dass eine Äquivalenz mit einer Implikation verknüpft wird. Denn es gilt: Sind A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole der Behauptung widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow ((A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow \neg(C \Leftrightarrow B))$$

Der Beweis dieser Aussage ist meines Erachtens schnell erbracht. Ist A wahr oder B wahr oder C nicht wahr, dann ist gemäß dem Miniumsatz 44 der Konjunktion mit drei Argumenten die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B \wedge C$$

nicht wahr und somit gemäß der Abkürzungsregel 11 die gesamte Aussage wahr. Ist jedoch weder die Aussage A noch die Aussage B wahr und die Aussage C wahr, dann ist die Aussage $C \Leftrightarrow B$ gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 nicht wahr. Also ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage

$$\neg(C \Leftrightarrow B)$$

wahr. Somit ist wiederum gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Behauptung

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow \neg(C \Leftrightarrow B)$$

wahr und somit gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die ganze Behauptung

$$\neg A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow ((A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow \neg(C \Leftrightarrow B))$$

wiederum wahr. Somit hätte ich in allen denkbaren Fällen den Beweis für die Richtigkeit dieser Behauptung erbracht.

Das ganze Schlamassel passiert auch dann, falls ich die folgende Aussage untersuche: Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst sowie in Bezug auf die anderen Symbole der Behauptung widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow ((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow \neg(A \Leftrightarrow C))$$

Auch diese Behauptung ist nicht allzu schwierig zu beweisen. Denn sind A oder B wahr oder C nicht wahr, dann ist die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B \wedge C$$

dem Miniumsatz 44 der Konjunktion mit drei Argumenten nicht wahr. Gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation ist in allen diesen Fällen die gesamte Behauptung bereits wahr. Sind jedoch sowohl die Aussagen A wie auch B nicht wahr und die Aussage C wahr, dann ist die Aussage $A \Leftrightarrow C$ gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 nicht wahr. Gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation ist dann die Aussage

$$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow \neg(A \Leftrightarrow C))$$

wahr. Und genau gemäß der gleichen Abkürzungsregel ist dann in diesem Fall die gesamte Aussage

$$\neg A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow ((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow \neg(A \Leftrightarrow C))$$

wiederum wahr. Also hätte bereits an dieser Stelle die ganze Behauptung bewiesen, da ich für alle denkbaren Fälle die Behauptung bewiesen habe.

Mit diesen zwei Behauptungen glaube ich gezeigt zu haben, dass diese zwei Substitutionssätze nicht möglich sind. Damit glaube ich jedoch gezeigt zu haben, dass nur ein Substitutionssatz der Äquivalenz sinnvoll ist.

24.7. Substitutionssätze der Antivalenz

Ehrlich geschrieben habe ich noch keine Ahnung, was da auf mich zukommt. Ich beginne mit den zwei offensichtlichen Fällen:

SATZ 112. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst sowie in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$$

BEWEIS. Ich möchte mir überlegen, ob ein Fall vorhanden sein könnte, in welchem die Aussage nicht zutrifft. Dies könnte nur dann der Fall sein, falls die Aussage

$$C \nleftrightarrow B$$

nicht wahr, die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C)$$

hingegen wahr wäre. Da die Aussage

$$C \nleftrightarrow B$$

nicht wahr sein dürfte, müssten gemäß der Definition 15.0.1 der Antivalenz entweder beide Aussagen C wie auch B nicht wahr sein oder aber wahr sein. Wären beide Aussagen nicht wahr, dann dürfte auch die Aussage A nicht wahr sein. Denn andernfalls wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage $A \leftrightarrow C$ nicht wahr. Wäre jedoch die Aussage A nicht wahr, dann wären alle drei Aussagen A, B sowie C nicht wahr. Jedoch wäre in diesem Fall die Aussage

$$A \nleftrightarrow B$$

gemäß der ersten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz ebenfalls nicht wahr. Somit können C und B nicht beide zusammen nicht wahr sein. Wären jedoch sowohl B wie auch C wahr, dann müsste auch A wahr sein. Denn andernfalls wäre die Aussage

$$A \leftrightarrow C$$

gemäß der zweiten Aussage der Definition 14.0.1 der Äquivalenz nicht wahr. Wären jedoch sowohl A wie auch C wahr, dann wären alle drei Aussagen A, B wie auch C wahr. In diesem Fall wäre jedoch die Aussage

$$A \nleftrightarrow B$$

wiederum gemäß der vierten Zeile der Definition 15.0.1 wiederum nicht wahr. Also ist auch dieser Fall nicht möglich. Somit bleibt festzuhalten, dass es keine Aussagen geben kann, welche mit A, B sowie C bezeichnet werden sollen, so dass die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$$

TABELLE 109. 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$A \leftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	0	0
3	1	1	1
4	1	0	0
5	1	0	0
6	1	1	1
7	0	0	0
8	0	1	0

TABELLE 110. 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$C \nleftrightarrow B$	Behauptung
1	0	1
2	1	1
3	1	1
4	0	1
5	0	1
6	1	1
7	1	1
8	0	1

nicht wahr ist. Also glaube ich gemäß dem abgeschwächten Satz der doppelten Negation folgern zu können, dass die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$$

für alle möglichen („vernünftigen“) Aussagen, welche mit den Buchstaben A, B sowie C bezeichnet werden sollen, wahr ist.

Also meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Aussage erbracht zu haben. Ich möchte den Beweis nachfolgend noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstafeln erbringen. Diesen habe ich in den 109 und 110 einerseits sowie 111 und 112 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 113 sowie 114 abgelegt. ■

Nun wird der zweite Substitutionssatz der Antivalenz formuliert und bewiesen:

SATZ 113. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst sowie in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$$

TABELLE 111. 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$A \leftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C)$
1	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$A \leftrightarrow C$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C))$
2	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$\neg(A \leftrightarrow C)$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C))$
3	$A \nleftrightarrow B$	$A \leftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C)$
4	$A \nleftrightarrow B$	$\neg(A \leftrightarrow C)$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C))$
5	$A \nleftrightarrow B$	$\neg(A \leftrightarrow C)$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C))$
6	$A \nleftrightarrow B$	$A \leftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C)$
7	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$\neg(A \leftrightarrow C)$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C))$
8	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$A \leftrightarrow C$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C))$

TABELLE 112. 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$C \nleftrightarrow B$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$
1	$\neg(C \nleftrightarrow B)$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$
2	$C \nleftrightarrow B$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$
3	$C \nleftrightarrow B$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$
4	$\neg(C \nleftrightarrow B)$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$
5	$\neg(C \nleftrightarrow B)$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$
6	$C \nleftrightarrow B$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$
7	$C \nleftrightarrow B$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$
8	$\neg(C \nleftrightarrow B)$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \leftrightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$

TABELLE 113. 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutions-
satz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	Definition 15.0.1 der Antivalenz	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

BEWEIS. Ich überlege mir wiederum, ob es Aussagen gibt, welche mit A, B sowie C bezeichnet werden sollen, und für welche die obige

TABELLE 114. 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionsatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	Definition 15.0.1 der Antivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	3. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	1. Zeile
5	1. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	1. Zeile

Aussage nicht gilt. Diese ist nur dann nicht wahr, falls die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C)$$

wahr, die Aussage

$$(A \nleftrightarrow C)$$

jedoch nicht wahr ist. Die Aussage

$$(A \nleftrightarrow C)$$

ist gemäß der ersten und vierten Zeile der Definition 15.0.1 dann nicht wahr, falls sowohl die Aussagen A wie auch C nicht wahr sind oder beide Aussagen A und C wahr sind. Angenommen, beide Aussagen sind nicht wahr. Ist in diesem Fall die Aussage C ebenfalls nicht wahr, dann kann gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 die Aussage B ebenfalls nicht wahr sein. Denn wäre die Aussage B wahr, dann wäre gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 die Aussage

$$B \leftrightarrow C$$

nicht wahr - im Widerspruch zur Annahme, dass die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C)$$

und somit gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$B \leftrightarrow C$$

ebenfalls wahr wahr sein müsste. Wäre jedoch die Aussage B ebenfalls nicht wahr, dann könnte gemäß der ersten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz nicht wahr sein - im Widerspruch zur Annahme. Also können nicht gleichzeitig A und C nicht wahr sein. Wären jedoch sowohl A wie auch C wahr, dann müsste auch B wahr sein. Andernfalls wäre nämlich die Äquivalenz

$$B \leftrightarrow C$$

TABELLE 115. 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$B \leftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C)$
1	0	1	0
2	0	0	0
3	1	0	0
4	1	1	1
5	1	1	1
6	1	0	0
7	0	0	0
8	0	1	0

gemäß der Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz nicht wahr. Also wäre gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Konjunktion

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C)$$

und somit gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die ganze Behauptung

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$$

wiederum wahr. Da jedoch alle drei Aussagen A, B wie auch C wahr sein müssten, wäre gemäß der vierten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz die Aussage

$$A \nleftrightarrow B$$

ebenfalls nicht wahr - im Gegensatz zur Voraussetzung.

Somit kann ich festhalten, dass es nicht möglich ist, Aussagen mit den Symbolen A, B sowie C derart zu finden, dass die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$$

nicht wahr ist. Also kann ich folgern, dass für alle (widerspruchsfreien) Aussagen mit den Bezeichnungen A, B wie auch C die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$$

wahr sein muss. Somit hätte ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht. Ich möchte den Beweis noch tabellarisch erbringen. Dieser ist in den nachfolgenden Tabellen 115 und 116 sowie 117 und 118 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 119 sowie 120 abgelegt. ■

Es bleibt mir in diesem Abschnitt noch zu zeigen, dass dies die einzigen möglichen Substitutionssätze der Antivalenz sind. Es seien A, B, C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und gegenüber der anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt

$$\neg A \wedge B \wedge C \Rightarrow \neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B))$$

TABELLE 116. 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow C$	Behauptung
1	0	1
2	1	1
3	0	1
4	1	1
5	1	1
6	0	1
7	1	1
8	0	1

TABELLE 117. 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow B$	$B \leftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C)$
1	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$B \leftrightarrow C$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C))$
2	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$\neg(B \leftrightarrow C)$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C))$
3	$A \nleftrightarrow B$	$\neg(B \leftrightarrow C)$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C))$
4	$A \nleftrightarrow B$	$B \leftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C)$
5	$A \nleftrightarrow B$	$B \leftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C)$
6	$A \nleftrightarrow B$	$\neg(B \leftrightarrow C)$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C))$
7	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$\neg(B \leftrightarrow C)$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C))$
8	$\neg(A \nleftrightarrow B)$	$B \leftrightarrow C$	$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C))$

TABELLE 118. 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	$A \nleftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$
1	$\neg(A \nleftrightarrow C)$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$
2	$A \nleftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$
3	$\neg(A \nleftrightarrow C)$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$
4	$A \nleftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$
5	$A \nleftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$
6	$\neg(A \nleftrightarrow C)$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$
7	$A \nleftrightarrow C$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$
8	$\neg(A \nleftrightarrow C)$	$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$

Denn falls A wahr oder B oder C nicht wahr sind, ist gemäß dem Lemma 44 der Konjunktion mit drei Argumenten die Aussage

$$\neg A \wedge B \wedge C$$

nicht wahr. Somit ist der Abkürzungsregel 11 der Implikation die ganze Behauptung wahr. Ist jedoch A nicht wahr und sind sowohl die Aussage B wie auch C wahr, dann ist gemäß der Definition 10.0.2 der

TABELLE 119. 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionsatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	Definition 15.0.1 der Antivalenz	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 120. 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionsatz der Antivalenz

Aussage/ Fall Nr.	Definition 15.0.1 der Antivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	1. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	1. Zeile	1. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	4. Zeile
6	4. Zeile	1. Zeile
7	3. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	1. Zeile

Konjunktion die Aussage

$$(\neg A \wedge B) \wedge C$$

wahr. Genauer: Gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 ist die Aussage $\neg A$ wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion ist die Aussage

$$\neg A \wedge B$$

wahr. Und ebenfalls gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion ist die Aussage

$$(\neg A \wedge B) \wedge C$$

ebenfalls wahr. Gemäß dem Satz 40 der Assoziativität der Konjunktion ist diese Aussage gleichbedeutend zur Aussage

$$\neg A \wedge B \wedge C$$

welche also ebenfalls wahr ist. Weiter ist in diesem Fall die Antivalenz

$$A \nleftrightarrow B$$

gemäß der zweiten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz wahr. Ebenfalls gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 ist die Implikation

$$A \Rightarrow C$$

wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

wahr. Nun ist gemäß der vierten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz die Aussage

$$C \nleftrightarrow B$$

nicht wahr. Gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation ist dann die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B)$$

nicht wahr. Gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 ist dann die Aussage

$$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B))$$

wahr. Insgesamt ist dann gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$\neg A \wedge B \wedge C \Rightarrow \neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \nleftrightarrow B))$$

wahr. Also ist ein entsprechender Substitutionssatz der Antivalenz mittels der Implikation nicht möglich.

Und da die Antivalenz kommutiert (wie aus der Definition der Antivalenz abgelesen werden kann), kann ich auch schließen

$$A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow \neg(((A \nleftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)))$$

Ich möchte das genauer begründen: Ist die Aussage B wahr oder sind eine der beiden Aussagen A oder C nicht wahr, dann ist gemäß dem Lemma 44 der Konjunktion mit drei Argumenten die Aussage

$$A \wedge \neg B \wedge C$$

nicht wahr. Also ist gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die ganze Aussage bereits wahr. Sind jedoch die Aussagen A und C wahr und ist die Aussage B nicht wahr, dann ist sicher gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$A \wedge \neg B \wedge C$$

wahr. Genauer: Gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation ist die Aussage $\neg B$ wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 ist die Konjunktion

$$A \wedge \neg B$$

ebenfalls wahr. Gemäß der gleichen vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion ist die Aussage

$$(A \wedge \neg B) \wedge C$$

wahr. Und da die Konjunktion gemäß dem Satz 40 assoziativ ist, muss vorhergehende Aussage äquivalent zur Aussage

$$A \wedge \neg B \wedge C$$

sein, welche dementsprechend auch wahr sein muss. Weiter ist gemäß der dritten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz die Aussage

$$A \nleftrightarrow B$$

wahr. Gemäß der zweiten Zeile der gleichen Definition 11.0.1 der Implikation ist die Aussage

$$B \Rightarrow C$$

ebenfalls wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion ist die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$$

immer ebenfalls wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz ist die Aussage

$$A \nleftrightarrow C$$

nicht wahr. Somit ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C)$$

nicht wahr. Also ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 die Aussage

$$\neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C))$$

wahr. Somit ist gemäß der vierten Zeile der Definition die Aussage

$$A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow \neg((A \nleftrightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \nleftrightarrow C))$$

wahr. Also hätte ich auch diese Behauptung bewiesen, welche besagt, dass ein entsprechender Substitutionssatz der Antivalenz auch nicht möglich ist. Nun kann ich mich den Substitutionssätzen der NAND-Verknüpfung (Sheffer-Notation) zuwenden.

24.8. Substitutionssätze der NAND-Verknüpfung

Wenn mein Plan aufgeht, dann möchte ich diese Sätze verwenden, damit ich das Konzept der Substitutionssätze weiterverfolgen kann.

Auch für die NAND-Verknüpfung kann ich nur zwei Substitutionssätze formulieren und beweisen:

SATZ 114. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst sowie in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \wedge B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \wedge B)$$

BEWEIS. Ich möchte mir überlegen, ob ein Fall vorhanden sein könnte, in welchem die Aussage nicht zutrifft. Dies könnte gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation nur dann der Fall sein, falls die Aussage

$$C \wedge B$$

nicht wahr wäre, die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

hingegen schon. Da die Aussage

$$C \wedge B$$

nicht wahr sein dürfte, müssten gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung sowohl die Aussagen B wie auch C wahr sein. Dann müsste auch die Aussage A wahr sein. Denn wäre die Aussage A nicht wahr, dann könnte gemäß der zweiten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

auch nicht wahr sein. Dann wäre jedoch gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \wedge B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

ebenfalls nicht wahr - im Gegensatz zur Voraussetzung über diese letzte Aussage. Wäre die Aussage A jedoch wahr, dann wäre die Aussage gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

wiederum wahr. Gemäß dem Satz 13 des ausgeschlossenen Dritten kann ich darum folgern, dass die Aussage A darum wahr sein muss (es gibt keinen dritten Wahrheitswert der Aussage: Entweder ist sie wahr oder aber es gilt nicht, dass sie wahr ist).

Weiter oben habe ich schon bemerkt, dass die gesamte Aussage nur dann nicht wahr sein kann, falls die Aussage B nicht wahr ist. Nun habe ich festgestellt, dass die gesamte Aussage nur dann nicht wahr sein kann, falls die Aussage A auch wahr ist. Ist jedoch die Aussage A wahr, dann kann gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 die NAND-Verknüpfung

$$A \wedge B$$

TABELLE 121. 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A\overline{\wedge}B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A\overline{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	1	1	1
4	1	0	0
5	1	0	0
6	1	1	1
7	1	0	0
8	0	1	0

ebenfalls nicht wahr sein. Also müsste in diesem Fall ebenfalls gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A\overline{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

und somit gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation wiederum wahr ist. Also kann ich daraus schließen, dass es nicht möglich ist, Aussagen mit der Bezeichnungen A, B sowie C derart zu finden, dass die Aussage

$$(A\overline{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C\overline{\wedge}B)$$

nicht wahr. Somit glaube ich wiederum gemäß dem abgeschwächten Satz 12 der doppelten Negation schließen zu können, dass für alle solche Aussagen mit den Symbolen A, B sowie C die Aussage

$$(A\overline{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C\overline{\wedge}B)$$

wahr sein muss. Also meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung des Satzes erbracht zu haben.

Ich möchte den Beweis nachfolgend noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstafeln erbringen. Diesen habe ich in den 121 und 122 einerseits sowie 123 und 124 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 125 sowie 126 abgelegt.

■

Nun möchte ich den zweiten Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung formulieren und beweisen:

SATZ 115. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst sowie in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A\overline{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\overline{\wedge}C)$$

BEWEIS. Ursprünglich hatte ich den Beweis des letzten Satzes kopiert und angepasst. Nun möchte ich mir jedoch den Beweis auf eine andere Art überlegen. Denn ich habe das Gefühl, dass dies besser

TABELLE 122. 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$C \overline{\wedge} B$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	1	1
4	0	1
5	1	1
6	1	1
7	1	1
8	0	1

TABELLE 123. 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \overline{\wedge} B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$A \overline{\wedge} B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
2	$A \overline{\wedge} B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$A \overline{\wedge} B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
4	$A \overline{\wedge} B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
5	$A \overline{\wedge} B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
6	$A \overline{\wedge} B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
7	$\neg(A \overline{\wedge} B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$\neg(A \overline{\wedge} B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg((A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$

TABELLE 124. 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$C \overline{\wedge} B$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$
1	$C \overline{\wedge} B$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$
2	$C \overline{\wedge} B$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$
3	$C \overline{\wedge} B$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$
4	$\neg(C \overline{\wedge} B)$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$
5	$C \overline{\wedge} B$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$
6	$C \overline{\wedge} B$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$
7	$C \overline{\wedge} B$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$
8	$\neg(C \overline{\wedge} B)$	$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$

passt. Ist eine der Aussagen $A \overline{\wedge} B$ oder $B \Leftrightarrow C$ nicht wahr, dann ist

TABELLE 125. 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 126. 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	3. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	4. Zeile
4	4. Zeile	1. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile
7	2. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	1. Zeile

gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$(A \overline{\wedge} B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr und gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation ist in diesem Fall die gesamte Aussage wiederum wahr. Somit kann an dieser Stelle annehmen, dass sowohl die Aussage $A \overline{\wedge} B$ wie auch die Aussage $B \Leftrightarrow C$ wahr ist. Gemäß dem Satz 67 ist die NAND-Verknüpfung kommutativ. Nun kann ich den dritten Substitutionssatz 98 der Konjunktion anwenden. Anstelle von A verwende ich die Aussage $A \overline{\wedge} B$. Anstelle von B verwende ich die Aussage $B \Leftrightarrow C$. Anstelle von C verwende ich die Aussage $B \overline{\wedge} A$. Aufgrund dieses Satzes und des Satzes 17 der Schlussfolgerung kann ich schreiben

$$(A \overline{\wedge} B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \wedge ((A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow (B \overline{\wedge} A)) \Rightarrow (B \overline{\wedge} A) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

Nun kann ich die Aussage $(B\bar{\wedge}A) \wedge (B \Leftrightarrow C)$ in den ersten Substitutionssatz 114 der NAND-Verknüpfung einfügen (wobei ich die Aussagen A und B vertausche). Wiederum gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung kann ich dann schließen

$$(B\bar{\wedge}A) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C\bar{\wedge}A)$$

Nun habe ich als Aussagen

$$(A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (B\bar{\wedge}A) \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

sowie

$$(B\bar{\wedge}A) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C\bar{\wedge}A)$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich darum (wieder unter Zuhilfnahme des Satzes 17 der Schlussfolgerung) schließen, dass gilt

$$(A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (C\bar{\wedge}A)$$

Nun kann ich erneut den Satz 67 der Kommutation der NAND-Verknüpfung zusammen mit dem Satz 17 der Schlussfolgerung anwenden. Ich kann dann schließen, dass gilt:

$$(C\bar{\wedge}A) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$$

Und schlussendlich kann ich noch ein letztes Mal kann ich den Satz 15 der Transitivität der Implikation sowie dem Satz 17 der Schlussfolgerung anwenden. Ich erhalte dann die „finale“¹ Aussage

$$(A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$$

Dies ist jedoch gerade die zu beweisende Aussage.

Ich möchte den Beweis nachfolgend noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstafeln erbringen. Diesen habe ich in den 127 und 128 einerseits sowie 129 und 130 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 131 sowie 132 abgelegt. Da ich der Meinung bin, dass ich nun den Beweis auf zwei unterschiedliche Arten bewiesen habe, erlaube ich mir an dieser Stelle, auf eine weitere Beweisführung zu verzichten und den Beweis an dieser Stelle zu beenden.

■

Wieder möchte ich an dieser Stelle darauf hinweisen, dass es keine anderen Substitutionssätze der NAND-Verknüpfung geben kann - mindestens in diesem Sinn, als dass diese mit einer einfachen Implikation funktionieren würden.

Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst, jedoch auch in Bezug auf die anderen Symbole der Behauptung widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage

$$\neg A \wedge B \wedge C \Rightarrow \neg((A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C\bar{\wedge}B))$$

¹endgültige

TABELLE 127. 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A\bar{\wedge}B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	1	0	0
4	1	1	1
5	1	1	1
6	1	0	0
7	0	0	0
8	0	1	0

TABELLE 128. 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A\bar{\wedge}C$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	1	1
4	1	1
5	1	1
6	0	1
7	1	1
8	0	1

TABELLE 129. 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A\bar{\wedge}B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	$A\bar{\wedge}B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
2	$A\bar{\wedge}B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
3	$A\bar{\wedge}B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
4	$A\bar{\wedge}B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
5	$A\bar{\wedge}B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
6	$A\bar{\wedge}B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
7	$\neg(A\bar{\wedge}B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
8	$\neg(A\bar{\wedge}B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A\bar{\wedge}B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$

Ist A wahr oder B oder C nicht wahr, dann ist gemäß der erweiterten Anwendung des Minimumprinzips 44 der Konjunktion die Aussage

$$\neg A \wedge B \wedge C$$

TABELLE 130. 2. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A\bar{\wedge}C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$
1	$A\bar{\wedge}C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$
2	$A\bar{\wedge}C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$
3	$A\bar{\wedge}C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$
4	$A\bar{\wedge}C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$
5	$A\bar{\wedge}C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$
6	$\neg(A\bar{\wedge}C)$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$
7	$A\bar{\wedge}C$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$
8	$\neg(A\bar{\wedge}C)$	$(A\bar{\wedge}B) \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A\bar{\wedge}C)$

TABELLE 131. 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 132. 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutionsatz der NAND-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	2. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	4. Zeile
6	4. Zeile	1. Zeile
7	3. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	1. Zeile

nicht wahr. Gemäß der Abkürzungsregel 11.0.1 der Implikation ist in diesem Fall die gesamte Aussage wahr. Ist jedoch A nicht wahr und sind die Aussagen B sowie C wahr, dann ist gemäß der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$\neg A \wedge B \wedge C$$

wahr. Genauer: Gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation ist die Aussage $\neg A$ wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 ist die Aussage

$$\neg A \wedge B$$

wahr. Ebenfalls gemäß der vierten Zeile Definition 10.0.2 der Konjunktion ist dann die Aussage

$$(\neg A \wedge B) \wedge C$$

wahr. Und da die Konjunktion gemäß dem Satz 40 assoziativ ist, ist die letzte Aussage äquivalent zur Aussage

$$\neg A \wedge B \wedge C$$

welche darum ebenfalls wahr ist.

Gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung ist weiter die Aussage

$$C \overline{\wedge} B$$

jedoch nicht wahr. Gemäß der zweiten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung ist die Aussage

$$A \overline{\wedge} B$$

wahr. Ebenso ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \Rightarrow C$$

wahr. Somit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

ebenfalls wahr. Jedoch ist gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$(A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B)$$

nicht wahr. Dann ist jedoch gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage

$$\neg((A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B))$$

wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile die gesamte Aussage

$$\neg A \wedge B \wedge C \Rightarrow \neg((A \overline{\wedge} B) \wedge (A \Rightarrow C) \Rightarrow (C \overline{\wedge} B))$$

wiederum wahr. Damit hätte ich diese Aussage bewiesen.

Und ja: Da die NAND-Verknüpfung ist gemäß dem Satz 67 kommutativ. Und darum kann auch kein Substitutionssatz mit dem zweiten Argument auf der Basis einer Implikation bewiesen werden. Es gilt:

$$A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow \neg((A \overline{\wedge} B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \overline{\wedge} C))$$

Denn ist die Aussage B wahr oder eine der Aussagen A oder C nicht wahr, dann ist aufgrund dem Minimumprinzip 44 mit drei Argumenten die Aussage

$$A \wedge \neg B \wedge C$$

nicht wahr. In diesem Fall ist aufgrund der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage wiederum wahr. Sind sowohl die Aussagen A wie auch C wahr und die Aussage B nicht wahr, dann ist die Aussage

$$A \wedge \neg B \wedge C$$

wahr. Genauer: Gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage $\neg B$ wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 ist die Aussage

$$A \wedge \neg B$$

wahr. Ebenfalls gemäß der vierten Zeile Definition 10.0.2 der Konjunktion ist dann die Aussage

$$(A \wedge \neg B) \wedge C$$

wahr. Und da die Konjunktion gemäß dem Satz 40 assoziativ ist, ist die letzte Aussage äquivalent zur Aussage

$$A \wedge \neg B \wedge C$$

welche darum ebenfalls wahr ist.

Die Aussage

$$A \overline{\wedge} C$$

ist gemäß der vierten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung nicht wahr. Jedoch ist gemäß der dritten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$A \overline{\wedge} B$$

wahr. Und die Aussage

$$B \Rightarrow C$$

ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation ebenfalls wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile der Definition 10.0.2 der Konjunktion die Aussage

$$(A \overline{\wedge} B) \wedge (B \Rightarrow C)$$

ebenfalls wahr. Gemäß der dritten Zeile der Definition 11.0.1 ist die Aussage

$$(A \overline{\wedge} B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \overline{\wedge} C)$$

nicht wahr. Also ist gemäß der ersten Zeile der Definition 8.0.2 der Negation die Aussage

$$\neg((A \bar{\wedge} B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \bar{\wedge} C))$$

wahr. Somit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die Aussage

$$A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow \neg((A \bar{\wedge} B) \wedge (B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \bar{\wedge} C))$$

eben wahr. Darum bin ich der Meinung, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. Ich bin der Meinung, dass ich jetzt langsam auf die Zielgerade eingebogen bin, was die Substitutionssätze anbelangt. Ich werde mich nun um die Substitutionssätze der NOR-Verknüpfung (Peirce-Funktion) kümmern.

24.9. Substitutionssätze der NOR-Verknüpfung

Ich möchte nun die zwei Substitutionssätze der NOR-Verknüpfung formulieren und beweisen. Der erste Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung lautet:

SATZ 116. Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die übrigen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$A \bar{\vee} B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \bar{\vee} B$$

BEWEIS. Ist A oder B wahr, dann ist die Aussage

$$A \bar{\vee} B$$

gemäß der Definition 17 der NOR-Verknüpfung nicht wahr. Also ist gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$A \bar{\vee} B \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr und gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage des Satzes wiederum wahr. Somit kann ich im Folgenden annehmen, dass sowohl die Aussage A wie auch B nicht wahr. Ist nun die Aussage C nicht wahr, dann ist gemäß der dritten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

nicht wahr. Also ist wiederum gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$A \bar{\vee} B \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr und gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die gesamte Aussage des Satzes erneut wahr. Somit bleibt noch der Fall übrig, in welchem die Aussage C ebenfalls nicht wahr ist. In diesem Fall ist gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$A \Leftrightarrow C$$

TABELLE 133. 1. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	1	0
4	0	0	0
5	0	0	0
6	0	1	0
7	0	0	0
8	0	1	0

TABELLE 134. 2. Teil 1. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$C \nabla B$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	0	1
4	0	1
5	1	1
6	0	1
7	0	1
8	0	1

wahr. Gemäß der vierten Zeile ist in diesem Fall die Aussage

$$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C)$$

wahr. Jedoch ist (da sowohl die Aussage B wie auch die Aussage C nicht wahr sind), die Aussage

$$C \nabla B$$

gemäß der ersten Zeile der Definition 17 der NOR-Verknüpfung ebenfalls wahr. Somit ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 die gesamte Aussage

$$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$$

ebenfalls wahr. Damit meine ich, in allen sinnvollen Fällen gezeigt zu haben, dass die Aussage wahr ist und ich somit den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe. Ich möchte den Beweis jedoch noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstabellen erbringen. Diese sind in den Tabellen 133 und 134 sowie 135 und 136 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 137 sowie 138 abgelegt.

TABELLE 135. 1. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
1	$A \nabla B$	$A \Leftrightarrow C$	$(A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C)$
2	$A \nabla B$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
3	$\neg(A \nabla B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg((A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
4	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
5	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
6	$\neg(A \nabla B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg((A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
7	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(A \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$
8	$\neg(A \nabla B)$	$A \Leftrightarrow C$	$\neg((A \nabla B) \wedge (A \Leftrightarrow C))$

TABELLE 136. 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$C \nabla B$	$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$
1	$C \nabla B$	$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$
2	$\neg(C \nabla B)$	$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$
3	$\neg(C \nabla B)$	$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$
4	$\neg(C \nabla B)$	$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$
5	$C \nabla B$	$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$
6	$\neg(C \nabla B)$	$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$
7	$\neg(C \nabla B)$	$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$
8	$\neg(C \nabla B)$	$A \nabla B \wedge (A \Leftrightarrow C) \Rightarrow C \nabla B$

TABELLE 137. 1. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionsatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 17 der NOR-Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 138. 2. Teil Verweise Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 17 der NOR-Verknüpfung	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	1. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile
6	2. Zeile	1. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	1. Zeile

■

Nun folgt auch schon der zweite Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung. Dieser könnte relativ leicht aus dem ersten Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung abgeleitet werden, indem darauf aufmerksam gemacht wird, dass die NOR-Verknüpfung kommutiert (vergleiche mit der Definition 17 der NOR-Verknüpfung). Aber das ist mir zu mühsam. Denn ich habe auch nicht streng herleitet, dass die NOR-Verknüpfung nicht kommutiert. Ich habe das einfach so geschrieben. Also möchte ich das wiederum die Ochsentour beschreiten, um den zweiten Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung zu beweisen. Nun, da ist er:

SATZ 117. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$A \nabla B \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \nabla C$$

BEWEIS. Sei mir bitte nicht böse, dass der Beweis haargenau gleich wie derjenige des vorhergehenden Substitutionssatzes aufgebaut ist. Ist eine der Aussagen A oder B der beide zusammen nicht wahr, dann ist die Aussage

$$A \nabla B$$

nicht wahr. Also ist in diesen Fällen gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$A \nabla B \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr und gemäß der Abkürzungsregel 10 der Konjunktion die gesamte zu beweisende Aussage wiederum wahr. Sind jedoch beide Aussagen A und B nicht wahr, dann ist die Aussage

$$A \nabla B$$

TABELLE 139. 1. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A\bar{\vee}B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A\bar{\vee}B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	1	1	1
2	1	0	0
3	0	0	0
4	0	1	0
5	0	1	0
6	0	0	0
7	0	0	0
8	0	1	0

wahr. Dann kann jedoch ebenfalls die Aussage C nicht wahr sein. Denn in diesem Fall ist die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 wahr. Wäre die Aussage C nicht wahr, dann wäre die Aussage

$$B \Leftrightarrow C$$

nicht wahr. Also wäre gemäß dem Minimumprinzip 10 der Konjunktion die Aussage

$$A\bar{\vee}B \wedge (B \Leftrightarrow C)$$

nicht wahr und dann entsprechend der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage wiederum wahr.

Doch zurück zum Fall, in welchem die Aussage C nicht wahr ist. In diesem Fall ist gemäß der ersten Zeile der Definition 17 der NOR-Verknüpfung die Aussage

$$A\bar{\vee}C$$

wahr. Also ist gemäß der vierten Zeile der Definition 11.0.1 der Implikation die gesamte Aussage

$$A\bar{\vee}B \wedge (B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A\bar{\vee}C$$

wahr. Somit bin ich der Meinung, dass ich in allen denkbaren Fällen gezeigt habe, dass die Aussage des Satzes wahr ist. Aus diesem Grund kann ich die weitere Beweisführung an dieser Stelle abbrechen - nachdem ich die Richtigkeit der Aussage noch einmal mittels Wahrheitstabellen erbracht habe. Den Beweis habe ich einerseits in den Tabellen 139 sowie 140 und andererseits in den Tabellen 141 sowie 142 abgelegt. Die Beweise habe ich in den Tabellen 143 sowie 144 abgelegt. Da ich nun meine, den Beweis auf zwei verschiedene Arten bewiesen habe, erlaube ich mir, auf eine weitere Beweisführung zu verzichten und den Beweis somit an dieser Stelle zu beenden.

TABELLE 140. 2. Teil 1. Beweis 2. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla C$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	0	1
5	0	1
6	0	1
7	0	1
8	0	1

TABELLE 141. 1. Teil 2. Beweis 2. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
1	$A \nabla B$	$B \Leftrightarrow C$	$(A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C)$
2	$A \nabla B$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
3	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
4	$\neg(A \nabla B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
5	$\neg(A \nabla B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
6	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
7	$\neg(A \nabla B)$	$\neg(B \Leftrightarrow C)$	$\neg((A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$
8	$\neg(A \nabla B)$	$B \Leftrightarrow C$	$\neg((A \nabla B) \wedge (B \Leftrightarrow C))$

TABELLE 142. 2. Teil 2. Beweis 1. Substitutionssatz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	$A \nabla C$	Behauptung
1	1	1
2	0	1
3	1	1
4	0	1
5	0	1
6	0	1
7	0	1
8	0	1

TABELLE 143. 1. Teil Verweise Beweis 2. Substitutions-
satz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 17 der NOR-Verknüpfung	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	3. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	4. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	2. Zeile

TABELLE 144. 2. Teil Verweise Beweis 2. Substitutions-
satz der NOR-Verknüpfung

Aussage/ Fall Nr.	Definition 17 der NOR-Verknüpfung	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	1. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	1. Zeile
7	3. Zeile	1. Zeile
8	4. Zeile	1. Zeile

24.10. weitere Substitutionssätze

Es ist ein Jammer. Kaum habe ich versucht, die Mengenoperationen weiter auszuführen, musste ich zu meinem Ärger erkennen, dass ich mit dem bestehenden Rüstzeug eben nicht nicht die wirklich wichtigen Sätze beweisen könne. Ich bin mir bewusst, dass ich noch viele Sätze formulieren und beweisen muss. Darum möchte ich gleich beginnen:

SATZ 118. *Es seien A, B sowie C Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow ((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C))$$

BEWEIS. Ist die Aussage C nicht wahr, dann ist gemäß dem Minimumsprinzip 10 der Konjunktion sowohl die Aussage $A \wedge C$ wie auch die Aussage $B \wedge C$ nicht wahr. Somit ist gemäß der ersten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz die Aussage

$$(A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C)$$

wahr. Somit ist gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow ((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C))$$

wahr. Ist jedoch die Aussage C wahr, dann kann ich gemäß der zweiten Zeile des Lemmas der erweiterten Minimums und Maximumsätze 79 der Logik schreiben

$$A \Leftrightarrow A \wedge C$$

sowie auch

$$B \Leftrightarrow B \wedge C$$

Nun kann ich (da die Aussage $A \Leftrightarrow A \wedge C$ wahr ist) und dem zweiten Zeile des Lemmas der erweiterten Minimums und Maximumsätze 79 der Logik schreiben:

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow A \wedge C)$$

Da aus gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz auch die Implikation folgt, kann ich schreiben:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow A \wedge C)$$

Jetzt kann ich den Substitutionssatz 111 der Äquivalenz verwenden und kann dann schließen

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow A \wedge C) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B)$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich aufgrund der letzten beiden Aussagen schließen:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B)$$

Da ich weiter oben bereits schließen konnte, dass gilt:

$$B \Leftrightarrow B \wedge C$$

kann ich gemäß dem zweiten Satz der erweiterten Minimums und Maximumsätze 79 der Logik schreiben

$$(A \wedge C \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Da aus der Äquivalenz folgt, kann ich auch schreiben:

$$(A \wedge C \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Da gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B)$$

sowie

$$(A \wedge C \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow B \wedge C)$$

TABELLE 145. 1. Teil 1. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \wedge C$	$B \wedge C$
1	1	0	0
2	1	0	0
3	0	0	0
4	0	0	1
5	0	0	0
6	0	1	0
7	1	0	0
8	1	1	1

kann ich gemäß dem Satz 15 der Transitivität der Implikation schreiben :

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich nun schließen:

$$(A \wedge C \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow B \wedge C) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Da weiter die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich noch einmal schreiben

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Das bedeutet jedoch, dass die Aussage auch dann stimmt, falls die Aussage C wahr ist. Darum bin ich der Meinung, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung für alle möglichen Aussagen A, B sowie C erbracht habe.

Ich möchte den Satz noch mittels Wahrheitsfakeln beweisen. Diesen habe ich einerseits in den Tabellen 145 sowie 146 und andererseits in den Tabellen 147 sowie 148 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 149 sowie 150 abgelegt.

Da ich nun der Meinung bin, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung auf zwei unabhängige Arten erbracht habe, erlaube ich mir an dieser Stelle, auf eine weitere Beweisführung zu verzichten und den Beweis an dieser Stelle somit zu beenden. ■

SATZ 119. *Es seien A, B sowie C Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$$

TABELLE 146. 2. Teil 1. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	1	1
4	0	1
5	1	1
6	0	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 147. 1. Teil 2. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \wedge C$	$B \wedge C$
1	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
2	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
4	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \wedge C)$	$B \wedge C$
5	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
6	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \wedge C$	$\neg(B \wedge C)$
7	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \wedge C)$	$\neg(B \wedge C)$
8	$A \Leftrightarrow B$	$A \wedge C$	$B \wedge C$

BEWEIS. Ich frage mich, ob es mir gelingen kann, den Beweis dieses Satzes mit Hilfe des vorhergehenden ersten erweiterten Substitutionssatzes 118 der Konjunktion zusammen mit den übrigen Substitutionssätzen zu erbringen. Ich probiere es.

Gemäß dem vorgehenden ersten erweiterten Substitutionssatz 118 der Konjunktion kann ich schließen, dass gilt

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Wenn ich zeigen kann, dass gilt

$$((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C)) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$$

dann habe ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht. Auch dies probiere ich so umzusetzen. Da die Konjunktion gemäß dem Satz 35 kommutiert, kann ich schreiben:

$$A \wedge C \Leftrightarrow C \wedge A$$

Da die letzte Aussage immer wahr sein muss, kann ich darum schreiben (vergleiche mit dem zweiten Satz 79 des erweiterten Lemmas der

TABELLE 148. 2. Teil 2. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$
1	$A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$
2	$A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$
3	$A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$
4	$\neg(A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$
5	$A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$
6	$\neg(A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$
7	$A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$
8	$A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$

TABELLE 149. 1. Teil Verweise Beweis 1. erweitert Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

Minimums und Maximumsätze der Logik):

$$((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C)) \Rightarrow ((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C)) \wedge (A \wedge C \Leftrightarrow C \wedge A)$$

Dann kann ich gemäß dem Substitutionssatz 111 der Äquivalenz schreiben, dass gilt

$$((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C)) \wedge (A \wedge C \Leftrightarrow C \wedge A) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C)$$

TABELLE 150. 2. Teil Verweise Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	1. Zeile
7	1. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich wegen den Aussagen

$$((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C)) \Rightarrow ((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C)) \wedge (A \wedge C \Leftrightarrow C \wedge A)$$

sowie

$$((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C)) \wedge (A \wedge C \Leftrightarrow C \wedge A) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C)$$

folgern, dass auch gelten muss

$$((A \wedge C) \Leftrightarrow (B \wedge C)) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Wie Du siehst, war das jetzt ein mächtiger „Klimmzug“² für ein solch bescheidenes Resultat. Fast die gleiche Überlegung kann ich nun anstellen, um zu zeigen, dass auch die Implikation

$$(C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$$

gilt: Gemäß dem Satz 35 der Kommutation der Konjunktion kann ich schreiben, dass gilt:

$$B \wedge C \Leftrightarrow C \wedge B$$

Da diese Aussage ein logischer Satz und darum immer wahr ist (sofern die Aussagen B und C in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei sind), kann ich gemäß dem zweiten Satz 79 des erweiterten Lemmas der Minimums und Maximumsätze der Logik folgern, dass gilt:

$$(C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C) \wedge (C \wedge B \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich schließen, dass gilt:

$$(C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C) \wedge (B \wedge C \Leftrightarrow C \wedge B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$$

²also eine grosse Anstrengung

TABELLE 151. 1. Teil 1. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$C \wedge A$	$C \wedge B$
1	1	0	0
2	1	0	0
3	0	0	0
4	0	0	1
5	0	0	0
6	0	1	0
7	1	0	0
8	1	1	1

Gemäß dem Satz 15 der Transitivität der Implikation kann ich wegen den letzten Aussagen schließen, dass gilt:

$$(C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$$

Ich fasse zusammen: Weiter oben habe ich gesehen, dass gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Dann habe ich gezeigt, dass die Aussage gilt:

$$(A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich darum schließen, dass auch gilt

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C)$$

Ebenfalls weiter oben habe ich zu zeigen versucht, dass die folgende Aussage ebenfalls wahr ist:

$$(C \wedge A \Leftrightarrow B \wedge C) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$$

Und da die Implikation gemäß dem Satz 15 immer noch transitiv ist, kann ich wiederum folgern, dass gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$$

Das ist jedoch gerade die Behauptung.

Damit alles seine Richtigkeit hat, möchte ich den Satz ebenfalls noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstafeln erbringen. Diesen habe ich einerseits in den Tabellen 151 sowie 152 einerseits sowie 152 sowie 154 andererseits abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 155 sowie 156 abgelegt. Da ich nun glaube, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung auf zwei unabhängige Arten erbracht zu haben, erlaube ich mir, auf eine weitere Beweisführung zu verzichten und den Beweis somit an dieser Stelle zu beenden.

■

TABELLE 152. 2. Teil 1. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	1	1
4	0	1
5	1	1
6	0	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 153. 1. Teil 2. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$C \wedge A$	$C \wedge B$
1	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(C \wedge A)$	$\neg(C \wedge B)$
2	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(C \wedge A)$	$\neg(C \wedge B)$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(C \wedge A)$	$\neg(C \wedge B)$
4	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(C \wedge A)$	$C \wedge B$
5	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(C \wedge A)$	$\neg(C \wedge B)$
6	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$C \wedge A$	$\neg(C \wedge B)$
7	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(C \wedge A)$	$\neg(C \wedge B)$
8	$A \Leftrightarrow B$	$C \wedge A$	$C \wedge B$

Zum obigen Beweis möchte ich anfügen, dass ich mir bewusst bin, dass er extrem langfädig ausgefallen ist. Ob es sich lohnt, Beweise so in aller Ausführlichkeit zu beschreiben, weiß ich nicht. Ich hoffe trotzdem, dass es für etwas gut sein könnte.

Nun möchte ich die nächsten zwei entsprechenden Sätze formulieren und zu beweisen.

SATZ 120. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche sowohl in sich selber wie auch in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow ((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C))$$

BEWEIS. Ist die Aussage C wahr, dann ist bereits die ganze Aussage wahr. Denn gemäß der Abkürzungsregel 11 der Implikation ist in diesem Fall sowohl die Aussage

$$A \vee C$$

TABELLE 154. 2. Teil 2. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$
1	$C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$
2	$C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$
3	$C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$
4	$\neg(C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$
5	$C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$
6	$\neg(C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$
7	$C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$
8	$C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \wedge C \Leftrightarrow B \wedge C)$

TABELLE 155. 1. Teil Verweise Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 10.0.2 der Konjunktion	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	3. Zeile
7	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

wie auch die Aussage

$$B \vee C$$

wahr. Gemäß der vierten Zeile der Definition 14.0.1 der Äquivalenz ist in diesem Fall (da beide Aussagen wahr sind) die Aussage

$$A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$$

TABELLE 156. 2. Teil Verweise Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	4. Zeile
3	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	1. Zeile
5	1. Zeile	2. Zeile
6	3. Zeile	1. Zeile
7	1. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

wahr. Also ist gemäß der Abkürzungsregel 11 die Aussage

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow ((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C))$$

wahr. Im folgenden kann ich darum annehmen, dass die Aussage C nicht wahr ist. Gemäß der dritten Zeile des Lemmas 79 der erweiterten Minimums und Maximumsätze kann ich in diesem Fall jedoch schreiben

$$A \Leftrightarrow A \vee C$$

sowie

$$B \Leftrightarrow B \vee C$$

Da diese Aussagen wahr sind, kann ich gemäß der zweiten Zeile des Lemmas 79 der erweiterten Minimums und Maximumsätze der Logik schreiben

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow A \vee C)$$

Da gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz die Implikation folgt kann ich auch schreiben:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow A \vee C)$$

Gemäß dem Substitutionssatz 111 der Äquivalenz kann ich schreiben:

$$(A \Leftrightarrow B) \wedge (A \Leftrightarrow A \vee C) \Rightarrow ((A \vee C) \Leftrightarrow B)$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich aufgrund der letzten zwei Aussagen schreiben:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow ((A \vee C) \Leftrightarrow B)$$

Weiter oben habe ich gefolgert, dass ich (da die Aussage C nicht wahr ist) die Aussage

$$B \Leftrightarrow B \vee C$$

TABELLE 157. 1. Teil 1. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \vee C$	$B \vee C$
1	1	0	0
2	1	1	1
3	0	0	1
4	0	1	1
5	0	1	0
6	0	1	1
7	1	1	1
8	1	1	1

wahr ist. Gemäß der zweiten Zeile der erweiterten Minimums und Maximumsätze der Logik schreiben

$$(A \vee C \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow B \vee C)$$

Da gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz die Implikation folgt, kann ich auch schreiben:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow B \vee C)$$

Gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich schreiben:

$$(A \vee C \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow B \vee C) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich aufgrund der letzten zwei Aussagen schreiben:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$$

Dies ist jedoch gerade die Behauptung. Darum bin ich der Meinung, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe.

Damit alles seine Richtigkeit hat, möchte ich den Beweis noch einmal mittels Wahrheitstafeln erbringen. Diesen habe ich einerseits in den Tabellen 157 sowie 158, andererseits in den Tabellen 159 wie auch 160 abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 161 sowie 162 abgelegt.

Da ich nun der Meinung bin, zwei Mal auf unterschiedliche Arten den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben, beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung.

■

Ich werde nun versuchen, den zweiten erweiterten Substitutionssatz der Disjunktion formulieren und zu beweisen.

TABELLE 158. 2. Teil 1. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	0	1
4	1	1
5	0	1
6	1	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 159. 1. Teil 2. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$A \vee C$	$B \vee C$
1	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \vee C)$	$\neg(B \vee C)$
2	$A \Leftrightarrow B$	$A \vee C$	$B \vee C$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(A \vee C)$	$B \vee C$
4	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \vee C$	$B \vee C$
5	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \vee C$	$\neg(B \vee C)$
6	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \vee C$	$B \vee C$
7	$A \Leftrightarrow B$	$A \vee C$	$B \vee C$
8	$A \Leftrightarrow B$	$A \vee C$	$B \vee C$

SATZ 121. *Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage*

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$$

BEWEIS. Ich habe den Beweis des vorhergehenden Satzes 119 kopiert und angepasst. Falls Du also merkst, dass der Beweis falsch ist, könnte ein Grund dafür in der Tatsache liegen, dass der Beweis eine angepasste Kopie ist. Ich hoffe jedoch trotzdem, dass der Beweis richtig ist.

Gemäß dem vorgehenden ersten erweiterten Substitutionssatz 120 der Disjunktion kann ich schließen, dass gilt

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$$

Wenn ich zeigen kann, dass gilt

$$((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C)) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$$

TABELLE 160. 2. Teil 2. Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$
1	$A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$
2	$A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$
3	$\neg(A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$
4	$A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$
5	$\neg(A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$
6	$A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$
7	$A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$
8	$A \vee C \Leftrightarrow B \vee C$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$

TABELLE 161. 1. Teil Verweise Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	3. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	3. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

dann habe ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht. Auch dies probiere ich so umzusetzen. Da die Disjunktion gemäß dem Satz 37 kommutiert, kann ich schreiben:

$$A \vee C \Leftrightarrow C \vee A$$

Da die letzte Aussage immer wahr sein muss, kann ich darum schreiben (vergleiche mit dem zweiten Satz 79 des erweiterten Lemmas der

TABELLE 162. 2. Teil Verweise Beweis 1. erweiterter Substitutionssatz der Konjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	4. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

Minimums und Maximumsätze der Logik):

$$((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C)) \Rightarrow ((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C)) \wedge (A \vee C \Leftrightarrow C \vee A)$$

Dann kann ich gemäß dem Substitutionssatz 111 der Äquivalenz schreiben, dass gilt

$$((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C)) \wedge (A \vee C \Leftrightarrow C \vee A) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow B \vee C)$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich wegen den Aussagen

$$((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C)) \Rightarrow ((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C)) \wedge (A \vee C \Leftrightarrow C \vee A)$$

sowie

$$((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C)) \wedge (A \vee C \Leftrightarrow C \vee A) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow B \vee C)$$

folgern, dass auch gelten muss

$$((A \vee C) \Leftrightarrow (B \vee C)) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow B \vee C)$$

Fast die gleiche Überlegung kann ich nun anstellen, um zu zeigen, dass auch die Implikation

$$(C \vee A \Leftrightarrow B \vee C) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$$

gilt: Gemäß dem Satz 22 der Kommutation der Disjunktion kann ich schreiben, dass gilt:

$$B \vee C \Leftrightarrow C \vee B$$

Da diese Aussage ein logischer Satz und darum immer wahr ist (sofern die Aussagen B und C in sich selber und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei sind), kann ich gemäß dem zweiten Satz 79 des erweiterten Lemmas der Minimums und Maximumsätze der Logik folgern, dass gilt:

$$(C \vee A \Leftrightarrow B \vee C) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow B \vee C) \wedge (B \vee C \Leftrightarrow C \vee B)$$

Gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich schließen, dass gilt:

$$(C \vee A \Leftrightarrow B \vee C) \wedge (B \vee C \Leftrightarrow C \vee B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$$

Gemäß dem Satz 15 der Transitivität der Implikation kann ich wegen den letzten Aussagen schließen, dass gilt:

$$(C \vee A \Leftrightarrow B \vee C) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$$

Ich fasse zusammen: Weiter oben habe ich gesehen, dass gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$$

Dann habe ich gezeigt, dass die Aussage gilt:

$$(A \vee C \Leftrightarrow B \vee C) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow B \vee C)$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich darum schließen, dass auch gilt

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow B \vee C)$$

Ebenfalls weiter oben habe ich zu zeigen versucht, dass die folgende Aussage ebenfalls wahr ist:

$$(C \vee A \Leftrightarrow B \vee C) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$$

Und da die Implikation gemäß dem Satz 15 immer noch transitiv ist, kann ich wiederum folgern, dass gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$$

Das ist jedoch gerade die Behauptung. Damit alles seine Richtigkeit hat, möchte ich den Satz ebenfalls noch einmal mit Hilfe von Wahrheitstabellen erbringen. Diesen habe ich einerseits in den Tabellen 163 sowie 164 einerseits sowie 164 sowie 166 andererseits abgelegt. Die Verweise habe ich in den Tabellen 167 sowie 168 abgelegt. Da ich nun glaube, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung auf zwei unabhängige Arten erbracht zu haben, erlaube ich mir, auf eine weitere Beweisführung zu verzichten und den Beweis somit an dieser Stelle zu beenden.



TABELLE 163. 1. Teil 1. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$C \vee A$	$C \vee B$
1	1	0	0
2	1	1	1
3	0	0	1
4	0	1	1
5	0	1	0
6	0	1	1
7	1	1	1
8	1	1	1

TABELLE 164. 2. Teil 1. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee A \Leftrightarrow C \vee B$	Behauptung
1	1	1
2	1	1
3	0	1
4	1	1
5	0	1
6	1	1
7	1	1
8	1	1

TABELLE 165. 1. Teil 2. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$A \Leftrightarrow B$	$C \vee A$	$C \vee B$
1	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(C \vee A)$	$\neg(C \vee B)$
2	$A \Leftrightarrow B$	$C \vee A$	$C \vee B$
3	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$\neg(C \vee A)$	$C \vee B$
4	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$C \vee A$	$C \vee B$
5	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$C \vee A$	$\neg(C \vee B)$
6	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$C \vee A$	$C \vee B$
7	$A \Leftrightarrow B$	$C \vee A$	$C \vee B$
8	$A \Leftrightarrow B$	$C \vee A$	$C \wedge B$

TABELLE 166. 2. Teil 2. Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	$C \vee A \Leftrightarrow C \vee B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$
1	$C \vee A \Leftrightarrow C \vee B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \wedge B)$
2	$C \vee A \Leftrightarrow C \vee B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \wedge A \Leftrightarrow C \wedge B)$
3	$\neg(C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$
4	$C \vee A \Leftrightarrow C \vee B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$
5	$\neg(C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$
6	$C \vee A \Leftrightarrow C \vee B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$
7	$C \vee A \Leftrightarrow C \vee B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (C \vee A \Leftrightarrow C \vee B)$
8	$C \vee A \Leftrightarrow C \vee B$	$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee C \Leftrightarrow B \vee C)$

TABELLE 167. 1. Teil Verweise Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 13.0.1 der Disjunktion	Definition 13.0.1 der Disjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	1. Zeile
2	1. Zeile	3. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	3. Zeile	4. Zeile
5	3. Zeile	2. Zeile	1. Zeile
6	3. Zeile	4. Zeile	3. Zeile
7	4. Zeile	2. Zeile	2. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile	4. Zeile

TABELLE 168. 2. Teil Verweise Beweis 2. erweiterter Substitutionssatz der Disjunktion

Aussage/ Fall Nr.	Definition 14.0.1 der Äquivalenz	Definition 11.0.1 der Implikation
1	1. Zeile	4. Zeile
2	4. Zeile	4. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	2. Zeile
5	3. Zeile	1. Zeile
6	4. Zeile	2. Zeile
7	4. Zeile	4. Zeile
8	4. Zeile	4. Zeile

KAPITEL 25

Was sind Quantoren?

Ich kenne zwei Quantoren: Der eine heißt „ $\exists$ “ und bedeutet: „Es existiert“. Der zweite Quantor heißt „ $\forall$ “ und er bedeutet „für alle“. Doch halt: Eigentlich gibt es drei davon. Der dritte heißt: „ $\exists!$ “. Die Frage an Dich: Was könnte das heißen? Das heißt: „Es existiert genau ein“.

Die Quantoren führe ich darum ein, weil mit diesen Quantoren die mathematischen Ausdrücke flüssiger beschrieben werden können. Ich möchte die Quantoren formal so formulieren:

DEFINITION 122. Es sei M eine nichtleere Menge und A sowie B Symbole von Aussagen. Dann sei definiert:

$$\begin{aligned}(\exists x \in M : A) &\Leftrightarrow x \in M \wedge A \\(\nexists x \in M : A) &\Leftrightarrow \neg(\exists x \in M : A) \\(\exists! x \in M : A) &\Leftrightarrow (\exists x \in M : A) \wedge (\exists y \in M : A \Rightarrow x = y) \\(\forall x \in M : A) &\Leftrightarrow x \in M \Rightarrow A\end{aligned}$$

Dabei werden bedeutet „ $\exists$ “ „es existiert“ und „ $\forall$ “ „für alle“. Die Symbole $\exists$ und $\forall$ werden „Quantoren“ geheißen. Das Symbol „ $\exists$ “ wird als „Existenzquantor“ und das Symbol „ $\forall$ “ wird als „Allquantor“ bezeichnet.

Die erste Zeile kann ausgesprochen werden als „es existiert (mindestens) ein Element x der Menge M , so dass die Aussage A gilt.“

Die zweite Zeile kann ausgesprochen werden als „Es existiert kein Element x der Menge M , so dass die Aussage A gilt.“

Die dritte Zeile kann ausgesprochen werden als „Es existiert genau ein Element x der Menge M derart, dass die Aussage A gilt. Zur dritten Zeile möchte ich noch hinzufügen, dass deren Definition wie folgt zu verstehen ist: Es gibt mindestens ein Element der Menge M , welches mit x bezeichnet werde und für welche die Eigenschaft A zutreffe. Gibt es dann ein weiteres Element, welches mit y bezeichnet werde und ebenfalls zur Menge mit der Bezeichnung M gehört, für welches die Eigenschaft A zutrifft, dann sind x und y identisch. Im Verlauf des Lernens hätte ich gerne Definitionen der Art „Es gibt 4 Elemente der Menge M , für welche die Eigenschaft A zutrifft“, gehabt. Eine solche Definition ist jedoch nicht üblich.

Die vierte Zeile kann ausgesprochen werden als „für alle Elemente x der Menge M gilt die Aussage A “. Der Doppelpunkt („:“) in den Quantoren kann weggelassen werden. Es kann also geschrieben werden:

$$\exists x \in M A$$

$$\nexists x \in M A$$

$$\exists! x \in M A$$

oder

$$\forall x \in M A$$

Ich möchte gerne Beispiele einfügen:

$$\forall n \in \mathbb{N} : \sum_{k=1}^n k = \frac{1}{2} \cdot n \cdot (n+1)$$

bedeutet ausformuliert: Für alle natürlichen Zahlen n (also 1, 2, 3, und so weiter, genauere Definition siehe 219) gilt, dass die Summe von 1 bis n gleich dem Ausdruck

$$\frac{1}{2} \cdot n \cdot (n+1)$$

ist. Falls etwa $n = 4$ ist, dann ist die Behauptung, dass

$$1 + 2 + 3 + 4 = \frac{1}{2} \cdot 4 \cdot (4+1) = 2 \cdot 5 = 10$$

ist. Das wäre ein Beispiel für „für alle“. Ein Beispiel für „es existiert“ wäre die Aussage

$$\exists n \in \mathbb{N} : n^2 = 9$$

Ich möchte noch einen Hinweis geben, dass der Quantor „ $\exists$ “ Dich dazu verleiten könnte, anzunehmen, dass der Ausdruck

$$\exists x \in M : A$$

bedeuten könnte: „Es gibt genau ein Element x aus der Menge M derart, dass die Aussage A zutrifft. Das ist zwar naheliegend - aber nicht ganz zutreffend. Um es ganz genau zu beschreiben, was mit der formalen Aussage gemeint ist, müsste ich schreiben: „Es gibt mindestens ein Element x aus der Menge M derart, dass die Aussage A zutrifft. Ja, es besteht sogar der an und für sich groteske Satz:

SATZ 123. *Es sei M eine nichtleere Menge und A eine Aussage. Dann gilt:*

$$\forall x \in M : A \Rightarrow \exists x \in M : A$$

BEWEIS. Der Beweis ist wiederum leider ein wenig vertrackt. Denn er behandelt eine sogenannte implizite Variablenumbenennung. Darunter verstehe ich die Tatsache, dass das Symbol x in der Aussage

$$\exists x \in M : A$$

nicht bedeuten muss, dass das Element, für welches die Aussage A zutrifft, ein Symbol für das Element ist und nicht der schlussendlich verwendete Name des Elements selbst ist. Also beginne ich mit dem eigentlichen Beweis: Es sei y das Symbol eines Elementes der Menge. y muss vorhanden sein, da die Menge M nach Voraussetzung selbst nicht leer sein kann. Also muss gemäß der Voraussetzung des Satzes gelten, dass die Aussage A in diesem Fall zutreffen muss. Somit kann ich jedoch schließen, dass es ein Element x in der Menge M geben muss (nämlich y), für welche die Aussage A gelten muss. Darum habe ich jedoch die Aussage bewiesen.

Der Satz kann jedoch auch aussagenlogisch bewiesen werden. Als ich den Beweis erbringen wollte, bin ich jedoch ziemlich ins Trudeln gekommen. Ich nehme an, dass es damit zusammenhängt, dass die Menge M nicht leer sein darf.

Darum muss die korrekte Aussage sein:

$$\begin{aligned} & x \in M \wedge \forall x \in M : A \\ \Leftrightarrow & x \in M \wedge x \in M \Rightarrow A \\ \Rightarrow & x \in M \wedge A \end{aligned}$$

Ich möchte das für einmal im Nachhinein begründen:

Die erste Aussage

$$x \in M \wedge \forall x \in M : A$$

bedeutet: x ist ein Element der Menge M und für alle x der Menge M gilt die Aussage A . Gemäß der Definition 122 des Allquantors ist die Aussage

$$\forall x \in M : A \Leftrightarrow x \in M \Rightarrow A$$

per Definition wahr. Nun kann ich den 4. Substitutionssatz der Konjunktion 99 anwenden und daraus schließen, dass gilt

$$x \in M \wedge \forall x \in M : A \Rightarrow x \in M \wedge x \in M \Rightarrow A$$

Gemäß dem alternativen Satz 18 der Schlussfolgerung kann ich schließen, dass gilt

$$x \in M \wedge (x \in M \Rightarrow A) \Leftrightarrow x \in M \wedge A$$

Da gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz die Implikation folgt, kann ich auch schließen, dass gilt

$$x \in M \wedge (x \in M \Rightarrow A) \Rightarrow x \in M \wedge A$$

Nun kann ich gemäß dem Satz 15 der Implikation schlussfolgern, dass gilt

$$\begin{aligned} & (x \in M \wedge \forall x \in M : A \Rightarrow x \in M \wedge (x \in M \Rightarrow A)) \\ & \wedge ((x \in M \wedge (x \in M \Rightarrow A)) \Rightarrow x \in M \wedge A) \\ \Rightarrow & (x \in M \wedge \forall x \in M : A \Rightarrow x \in M \wedge A) \end{aligned}$$

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
18	Aequivalenz Schlussfolgerung Konjunktion
15	Transitivitaet Implikation
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
99	4. Substitutionssatz Konjunktion

Die letzte Aussage ist jedoch genau die Aussage, welche zu beweisen gewesen war: Wenn x ein Element der Menge M ist und für alle Elemente x der Menge M gilt, dass die Aussage A gültig ist, dann gibt es ein Element x der Menge M für welche die Aussage A gültig ist. Diese Aussage konnte ich jedoch nur gewinnen, wenn ich annehme, dass tatsächlich Elemente x der Menge M existieren.

Da ich nun annehme, dass ich auf zwei unterschiedlichen Arten den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbringen konnte, beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 1 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Zum obigen Beweis möchte ich jedoch noch anmerken, dass ich ihn nicht schön finde. Insbesondere den formalen Beweis finde ich im Moment einfach nicht gut. Aber ich weiß nicht, ob ich einmal einen besseren Beweis finden werde.

Ich möchte den Satz an einem Beispiel durchspielen: Es gilt die Aussage

$$\forall n \in \mathbb{N} : n > 0$$

In Worten: Für alle natürlichen Zahlen (also 1, 2, 3 und so weiter, aber für eine formale Definition siehe [219](#)) gilt, dass n größer als 0 ist. Nun ist beispielsweise 34 eine natürliche Zahl. Somit muss auch 34 größer als 0. Also kann ich sagen, dass es eine natürliche Zahl geben muss, für welche gilt, dass diese Zahl größer als 0 ist. Somit hätte ich das Beispiel durchgespielt.

Nun möchte ich ein Beispiel für die Aussage „es existiert genau ein Element, für welches gilt“ aufschreiben:

$$\exists! n \in \mathbb{N} : n^2 = 4$$

In Worten: Es gibt genau eine natürliche Zahl (also die Zahlen 1, 2, 3, ...) so dass gilt: $n \cdot n = 4$ (Die Zahl ist 2, da gilt $2 \cdot 2 = 4$).

25.1. Transformationen von Quantoren

Vielleicht hast Du Dich gewundert, wieso die Definitionen [19.0.1](#) sowie [19.0.2](#) des Allquantors respektive des Existenzquantors zusammen definiert wurde. Der Grund dafür ist, dass es eigentlich nur einen der

beiden Symbole benötigen würde. Das möchte mittels dem folgenden Satz zeigen:

SATZ 124. *Es sei M eine nichtleere Menge und A sowie B Symbole für Aussagen. Dann gilt*

$$\neg(\exists x \in M : A) \Leftrightarrow \forall x \in M : \neg A$$

In Worten: Die Aussage, dass nicht gilt, dass es ein Element der Menge M derart gibt, dass die Aussage A gilt, ist äquivalent zur Aussage, dass für alle Elemente der Menge M die Aussage A nicht gilt.

Weiter gilt:

$$\neg(\forall x \in M : A) \Leftrightarrow \exists x \in M : \neg A$$

In Worten: Die Aussage, dass nicht gilt, dass für alle Elemente der Menge M die Aussage A gilt, ist äquivalent zur Aussage, dass es ein Element der Menge M derart gibt, dass die Aussage A nicht gilt.

BEWEIS. Es ist definiert:

$$\forall x \in M : \neg A \Leftrightarrow x \in M \Rightarrow \neg A$$

Nun kann man gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation gelten

$$(x \in M \Rightarrow \neg A) \Leftrightarrow \neg(\neg(x \in M \Rightarrow \neg A))$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich folgern, dass gilt:

$$\forall x \in M : \neg A \Leftrightarrow \neg(\neg(x \in M \Rightarrow \neg A))$$

Gemäß dem Satz 54 der disjunktiven Normalform der Negation kann ich folgern:

$$\neg(x \in M \Rightarrow \neg A) \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(\neg A)$$

Wiederum gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation kann ich folgern:

$$\neg(\neg A) \Leftrightarrow A$$

Also kann ich gemäß dem zweiten Satz 119 der Konjunktion folgern, dass gelten muss

$$x \in M \wedge \neg(\neg A) \Leftrightarrow x \in M \wedge A$$

Wiederum gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich folgern, dass gelten muss

$$\neg(x \in M \Rightarrow \neg A) \Leftrightarrow x \in M \wedge A$$

Gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz 60 kann ich darum folgern, dass gilt

$$\neg(\neg(x \in M \Rightarrow \neg A)) \Leftrightarrow \neg(x \in M \wedge A)$$

Da die Äquivalenz immer noch transitiv ist, kann ich folgern, dass gilt:

$$\forall x \in M : \neg A \Leftrightarrow \neg(x \in M \wedge A)$$

Gemäß Definition 122 des Existenzquantors gilt

$$\exists x \in M : A \Leftrightarrow x \in M \wedge A$$

Die Äquivalenz ist gemäß dem Satz 39 immer noch kommutativ. Das bedeutet jedoch, dass ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung schließen kann, dass auch gilt:

$$x \in M \wedge A \Leftrightarrow \exists x \in M : A$$

Gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz 60 kann ich schließen, dass dann auch gelten muss

$$\neg(x \in M \wedge A) \Leftrightarrow \neg(\exists x \in M : A)$$

Weiter oben habe ich ja geschrieben, dass gelten muss

$$\forall x \in M : \neg A \Leftrightarrow \neg(x \in M \wedge A)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 immer noch transitiv ist, kann ich darum schließen:

$$\forall x \in M : \neg A \Leftrightarrow \neg(\exists x \in M : A)$$

Und da die Äquivalenz immer noch kommutativ ist, kann ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass auch gelten muss

$$\neg(\exists x \in M : A) \Leftrightarrow \forall x \in M : \neg A$$

Dies ist jedoch gerade die Behauptung.

Dieser Beweis kann wahrscheinlich sprachlich viel einfach bewiesen werden: Zuerst möchte ich die Implikation beweisen, also die Aussage

$$\neg(\exists x \in M : A) \Rightarrow \forall x \in M : \neg A$$

Falls nicht zutrifft, dass es ein Element x der Menge M derart gibt, dass die Aussage A zutrifft, dann kann muss für alle Elemente x der Menge M gelten, dass die Aussage A nicht zutrifft. Denn ansonsten wäre die Voraussetzung eben nicht wahr und ein Widerspruch würde auftreten. Damit wäre bewiesen, dass aus der Aussage, dass nicht gilt, dass es ein Element x der Menge M derart gibt, dass die Aussage A wahr ist, die Aussage folgt, dass für alle Elemente x der Menge M die Aussage A nicht wahr sein kann kann. Damit habe ich die Implikation bewiesen.

Nun möchte ich den Beweis der Replikation erbringen. Wenn für alle Elemente der Menge M gilt, dass die Aussage A nicht zutrifft, dann kann es auch kein Element der Menge M derart gibt, dass die Aussage A zutrifft. Denn ansonsten wäre die Voraussetzung eben nicht wahr.

Da ich die Implikation und die Replikation bewiesen habe, habe ich gemäß dem Satz 23 der Äquivalenz der Äquivalenz von Implikation und Replikation auch die ganze Behauptung bewiesen. Damit bin ich der Meinung, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung

$$\neg(\exists x \in M : A) \Leftrightarrow \forall x \in M : \neg A$$

erbracht habe.

Nun möchte ich den zweiten Teil der Behauptung beweisen, also die Aussage

$$\neg(\forall x \in M : A) \Leftrightarrow \exists x \in M : \neg A$$

Gemäß der Definition 122 Allquantors ist die Aussage

$$\forall x \in M : A \Leftrightarrow x \in M \Rightarrow A$$

wahr. Also muss gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz 60 muss dann auch gelten

$$\neg(\forall x \in M : A) \Leftrightarrow \neg(x \in M \Rightarrow A)$$

Aufgrund der disjunktiven Normalform 54 kann ich schreiben

$$x \in M \Rightarrow A \Leftrightarrow \neg(x \in M \wedge \neg A)$$

Somit kann ich wieder gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz 60 und dem Satz der Schlussfolgerung schreiben, dass auch gilt

$$\neg(x \in M \Rightarrow A) \Leftrightarrow \neg(\neg(x \in M \wedge \neg A))$$

Gemäß dem Satz 11 der doppelten Negation gilt

$$\neg(\neg(x \in M \wedge \neg A)) \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg A$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz schließen, dass auch gelten muss

$$\neg(x \in M \Rightarrow A) \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg A$$

Und durch nochmaliges Anwenden des Satzes 16 der Transitivität der Äquivalenz erhalte ich die Gültigkeit der folgenden Aussage:

$$\neg(\forall x \in M : A) \Leftrightarrow \exists x \in M \wedge \neg A$$

Gemäß der Definition 122 des Existenzquantors gilt die Aussage

$$\exists x \in M : \neg A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg A$$

Gemäß dem Satz 39 der Kommutativität der Konjunktion und dem Satz 17 der Schlussfolgerung kann ich schließen, dass auch gelten muss

$$x \in M \wedge \neg A \Leftrightarrow \exists x \in M : \neg A$$

Gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich darum schreiben, dass gilt

$$\neg(\forall x \in M : A) \Leftrightarrow \exists x \in M : \neg A$$

Dies ist jedoch gerade die Behauptung, welche hiermit bewiesen worden wäre.

Und auch dieser Teil kann sehr schnell auch rein sprachlich bewiesen werden. Ich möchte nun die Implikation der Behauptung beweisen: Wenn nicht gilt, dass für alle Elemente der Menge M die Aussage A gilt, dann kann für mindestens ein Element x der Menge M die Aussage A nicht wahr sein. Andernfalls wäre die Aussage für alle Elemente x der Menge M eben wahr - im Widerspruch zur Voraussetzung. Damit wäre die Implikation bewiesen.

TABELLE 2. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
11	doppelte Negation
11	doppelte Negation
11	doppelte Negation
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
23	Aequivalenz Aequivalenz Implikation Replikation
23	Aequivalenz Aequivalenz Implikation Replikation
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
54	disjunktive Normalform Implikation
54	disjunktive Normalform Implikation
60	Aequivalenz Negations Satz
60	Aequivalenz Negations Satz
60	Aequivalenz Negations Satz
60	Aequivalenz Negations Satz
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion

Nun möchte ich die Replikation der Behauptung beweisen: Wenn es andererseits ein Element x der Menge M derart gibt, dass die Aussage A nicht wahr ist, dann ist es nicht möglich, dass für alle Elemente x der Menge M die Aussage A wahr ist. Andernfalls wäre die Aussage A ja für alle Elemente x der Menge M wahr. Damit hätte ich die Replikation und somit auch die Äquivalenz beweisen.

Denn die Äquivalenz von zwei Aussagen ist ja gemäß dem Satz [23](#) genau dann wahr, falls die Implikation und die Replikation der beiden Aussagen wahr sind.

Damit hätte ich auch die zweite Behauptung

$$\neg(\forall x \in M : A) \Leftrightarrow \exists x \in M : \neg A$$

bewiesen. Da ich nun beide Behauptung bewiesen habe, meine ich, den Beweis für die Richtigkeit des ganzen Satzes erbracht zu haben. Daher beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [2](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

TABELLE 3. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
288	divergente Folge
288	divergente Folge

In der Tabelle [3](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Diese beide Sätze sind bequem, um entweder Aussagen zu beweisen oder zu verwerfen. Ich hoffe, dass mir gelegentlich ein Beispiel für einen solchen Beweis in den Sinn kommt, damit ich an dieser Stelle einen entsprechenden Hinweis auf einen solchen Beweis aufschreiben kann.

So ich glaube, jetzt möchte ich es gut sein lassen mit diesem Teil - und auch mit einem großen Teil der logischen Sätze. Ich hoffe, dass Du den obigen Teil als „Kochbuch“ verwenden kannst, um zu schauen, wie die logischen Sätze aufgebaut sein können und wie diese bewiesen werden können. Weiter hoffe ich, dass Du ein Gefühl bekommen hast, was es mit Symbolen und Variablen auf sich hat, welche Symbole es in etwa gibt, was der Sinn derselben sein könnte.

Das Thema ist jedoch noch nicht zur Gänze erschöpft. Wie ich bereits geschrieben habe, möchte ich gerne mit Hilfe von natürlichen Zahlen und der vollständigen Induktion noch zeigen, wie das in der Aussage [20.1.1](#) zum Ausdruck gebrachte Problem trotzdem noch lösen kann. Aber ich finde das schon noch interessant: Die Beantwortung der Fragestellung wirft weitere Fragen auf. Das ist für mich „Wissenschaft“ im besten Sinn, wenn sie nicht abgeschlossen ist, nicht „problemlos“ ist (also immer noch Fragen aufwirft).

Nun möchte ich mir der Frage zuwenden, wie mit Mengen gerechnet werden kann.

KAPITEL 26

Mengenoperationen

Jetzt hätte ich diesen Teil der Mathematik doch fast glatt vergessen! Ich wollte „schon“ zum nächsten Teil der Einführung gehen wollen und nun merke ich, dass ich die Mengenoperationen noch nicht thematisiert habe. Das hat schon einen Grund: Denn die Mengenoperationen lassen sich praktisch direkt von der Aussagenlogik ableiten. Das ist so ein Moment, welcher durchaus als unschön zu bezeichnen ist: Wenn ich merke, dass all die viele Arbeit, welche ich im Kapitel 20 über logische Sätze gemacht habe, noch einmal gemacht werden sollte. Denn wahrscheinlich können viele Sätze, welche in diesem Kapitel gemacht wurde, in einen Satz der Mengenlehre umgewandelt werden, indem anstelle einer Aussage mit dem „Meta-Metasympol“ A die Aussage $x \in A$ verwendet wird. Ich mache ein Beispiel: Das Distributivgesetz 30 der Konjunktion und Disjunktion lautet:

$$A \wedge (B \vee C) \Leftrightarrow A \wedge B \vee A \wedge C$$

Nun kann ich die Aussagen durch Mengenaussagen wie folgt ersetzen:

$$A = x \in M_1$$

$$B = x \in M_2$$

$$C = x \in M_3$$

Dann lautet dieser Satz

$$\begin{aligned} x \in M_1 \wedge (x \in M_2 \vee x \in M_3) &\Leftrightarrow \\ x \in M_1 \wedge x \in M_2 \vee x \in M_1 \wedge x \in M_3 \end{aligned}$$

Wird dies in die Mengenschreibweise umgesetzt, dann bedeutet dieser Satz

$$M_1 \cap (M_2 \cup M_3) = M_1 \cap M_2 \cup M_1 \cap M_3$$

In Worten übersetzt bedeutet dieser Satz: Die Schnittmenge der Menge M_1 mit der Vereinigungsmenge der Mengen M_2 und M_3 ist gleich Vereinigungsmenge der Schnittmenge der Mengen M_1 und M_2 und der Schnittmenge der Mengen M_1 und M_3 . Darum könnte ich der Versuchung erliegen, die Mengenlehre als Ableitung der Logik zu betrachten und somit mehr oder weniger links liegen zu lassen.

Trotzdem möchte ich an dieser Stelle aufschreiben, was das Neue an der Mengenlehre ist. Die Mengenlehre ist meines Erachtens die erste

Anwendung der Logik. Dabei sind vor allem die Aussage

$$x \in M$$

wichtig. Wobei x die Bezeichnung eines Elements und M die Bezeichnung einer Menge ist. Die Aussage heißt ausformuliert: „ x ist ein Element der Menge M “.

Dann ist das neue Element der Mengenoperationen, dass die Beweise nicht mehr allein mit Wahrheitstafeln gemacht werden können. Das macht es ein wenig schwieriger, die Aussagen zu überprüfen. Jedoch ist die Mengenlehre sozusagen die erste Anwendung der naiven Logik. Darum wird auch der Teil „Logik und elementare Mengenlehre“ geheißen.

26.1. Aussagenlogische Definition der Mengenlehre

Ich möchte die Definition der Menge und der Operationen von Mengen noch einmal definieren. Es ist also:

DEFINITION 125. Es sei M eine wohldefinierte Menge sowie A respektive Symbole, welches in sich widerspruchsfrei seien. Dann sei

$$x \in M \cup \{A\} \Leftrightarrow x \in M \vee x = A$$

Es gelte weiter

$$x \in \{A\} \Leftrightarrow x = A$$

Und zum Schluss dieses Blocks von Definitionen sei S eine Beschreibung von Elementen einer Menge, welche jedoch in sich selbst der bezüglich den anderen Symbolen der Definitionen widerspruchsfrei sein sollen. Es gelte

$$M = \{S\}$$

Dann sei

$$M \cup \{A\} \equiv \{S, A\} = \{S\} \cup \{A\}$$

und

$$M \cup \{A\} \equiv \{S; A\} = \{S\} \cup \{A\}$$

S kann beispielsweise bedeuten:

$$S = D, E, F$$

wobei D, E und F Symbole sind, welche in sich selbst und gegenüber den anderen Symbolen widerspruchsfrei seien.

Das bedeutet jedoch, dass die Mengenschreibweise eigentlich als Verkürzung einer Mengenvereinigung aufgeschrieben werden kann.

Es seien M_1, M_2 Mengen, welche wohldefiniert seien. Dann sei M_1 genau dann in M_2 enthalten, geschrieben

$$(26.1.1) \quad M_1 \subset M_2$$

respektive

$$(26.1.2) \quad M_2 \supset M_1$$

Verknüpfung
Menge und
Aussagenlogik

falls gilt:

$$m \in M_1 \Rightarrow m \in M_2$$

In diesem Fall wird M_1 die Teilmenge und M_2 die Obermenge geheißen. Den Ausdruck

$$M_1 \subset M_2$$

kannst Du lesen als: „Die Menge M_1 ist in der Menge M_2 enthalten.“

$$M_2 \subset M_1$$

kannst Du lesen als: „Die Menge M_2 ist die Obermenge der Menge M_1 “. Es gilt per Definition genau dann

$$M_1 = M_2$$

falls die Aussage

$$m \in M_1 \Leftrightarrow m \in M_2$$

gilt. Dies bedeutet also gemäß dem Satz 23, dass gelten muss

$$(m \in M_1 \Rightarrow m \in M_2) \wedge (m \in M_2 \Rightarrow m \in M_1)$$

oder aber

$$M_1 \subset M_2 \wedge M_2 \subset M_1$$

gilt. Ist $M_1 \subset M_2$, jedoch $M_1 \neq M_2$, dann heiße M_1 eine echte Teilmenge von M_2 , geschrieben

$$M_1 \subsetneq M_2$$

Weiter sei die Schnittmenge $M_1 \cap M_2$ von M_1 und M_2 wie folgt definiert

$$M_1 \cap M_2 \equiv \{m \mid m \in M_1 \wedge m \in M_2\}$$

Die Vereinigungsmenge $M_1 \cup M_2$ von M_1 und M_2 wird definiert als

$$M_1 \cup M_2 \equiv \{m \mid m \in M_1 \vee m \in M_2\}$$

Die Differenzmenge (oder, falls M_1 in M_2 enthalten ist, das Komplement von M_1 bezüglich der Menge M_2) $M_1 \setminus M_2$ sei definiert als

$$M_2 \setminus M_1 \equiv \{m \mid m \in M_1 \vee m \notin M_2\}$$

Schlussendlich sei

$$\mathcal{P}(M_1) \equiv \{M_3 \mid M_3 \subset M_1\}$$

definiert als die Potenzmenge von M_1 . Ist schlussendlich M eine beliebige, jedoch in sich und in Bezug auf die anderen Symbolen der Definition widerspruchsfreie und nichtleere Menge, dann sei

$$(26.1.3) \quad \emptyset \equiv \left\{m \in M \mid m \notin M\right\} \Leftrightarrow x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M \wedge x \notin M$$

Die leere Menge ist insofern widerspenstig, als dass sie meines Erachtens begrifflich nur schwer zu fassen ist. Ich habe es für mich so gelöst, als ich die leere Menge mittels einer nichtleeren Menge definiere. In Worten ausgedrückt bedeutet die Definition der leeren Menge, dass diese dadurch definiert ist, dass diese als Menge aller Elemente definiert ist, welche gleichzeitig einer anderen, nicht leeren Menge M angehören und nicht angehören. Da dies nicht möglich ist, kann die leere Menge eben keine Elemente besitzen. Ich möchte jedoch weiter unten noch einmal zu zeigen versuchen, dass diese Definition zu keinen Widersprüchen führt.

Beachte, dass das Symbol der Vereinigungsmenge ($\cup$) demjenigen der Disjunktion ($\vee$) sowie dasjenige der Schnittmenge ($\cap$) demjenigen der Konjunktion ($\wedge$) ähnelt. Ich denke, diese Ähnlichkeiten sind gewollt - ohne diese Behauptung jedoch beweisen zu können. Auf jeden Fall wird die Vereinigungsmenge mit Hilfe einer Disjunktion und die Schnittmenge wird mit Hilfe einer Konjunktion konstruiert. Wenn also meine Behauptung nicht wahr sein sollte, so ist sie doch zumindest wenigstens eine gute Eselsbrücke.

Wiederum geht es jetzt darum, die entsprechenden Sätze zu formulieren und zu beweisen, welche aus der Definition geschlossen werden können. Wobei schon jetzt klar sein dürfte, dass diese eigentlich sehr gut von den entsprechenden Sätzen der Logik abgeleitet werden können. Ich hatte einen Dozenten (wenn es mich nicht täuscht war es Herr Professor Alfred Huber), welcher gesagt hat: „Es gibt zwei Sorten von Mathematikern. Die eine Sorte spricht über die leere Menge, die andere tut es nicht“. Nun, ich möchte gerne über die leere Menge sprechen.

26.2. Mengengleichheit als Äquivalenzrelation

Nun möchte ich zeigen, dass die obige Definition der Mengengleichheit eine Gleichheit im Sinn der Mathematik ist. Doch was ist eine „Gleichheit im Sinn der Mathematik“? Das kannst Du weiter unten unter dem der Definition 164 einer Äquivalenzrelation nachlesen. Die Mengengleichheit ist identitiv (vergleiche mit der Definition 160), symmetrisch (vergleiche mit der Definition 161) und transitiv (vergleiche mit der Definition 163).

LEMMA 126. *Es sei A das Symbol einer Menge, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Lemmas widerspruchsfrei sei. Weiter sei A nicht leer. Dann gilt*

$$A = A$$

BEWEIS. Es sei A die Bezeichnung einer Menge, welche nicht leer sein. Dann gilt gemäß dem Satz 38 der Identivität der Äquivalenz

$$x \in A \Leftrightarrow x \in A$$

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
38	Identitivitaet Aequivaleanz

TABELLE 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
128	Identivitaet Mengengleichheit

Das bedeutet jedoch gemäß der formalen Definition [125](#) der Mengengleichheit, dass gilt:

$$A = A$$

Damit glaube ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [1](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [2](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Und an dieser Stelle möchte ich zum ersten Mal ausscheren aus der streng formalen Beweisführung. Ich werde versuchen, das vorgehende Lemma zu visualisieren. Dies habe ich in der Abbildung [26.2.1](#) zu zeigen versucht. Dabei sind die Elemente der Menge A vier Namen von Tieren, welche alle mit dem Buchstaben „E“ beginnen.

Wie Du siehst, ist jedes Element, welches in der Menge A enthalten ist, ebenfalls in der Menge A enthalten. Und so wie ich das geschrieben habe, tönt das total wirr. Denn so würdest Du im täglichen Leben einen Sachverhalt wohl nie und nimmer beschreiben. Aber in der Mathematik ist eine solche Beschreibung durchaus zulässig, da diese nicht gegen die Grundannahmen der Logik verstößt.

Ich möchte nun zeigen, dass die leere Menge identisch mit sich selber ist:

LEMMA 127. *Es sei A das Symbol einer Menge, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Lemmas widerspruchsfrei sei. Weiter sei A leer. Dann gilt*

$$A = A$$

BEWEIS. Es sei M eine Menge, welche nicht leer sei. Eine solche muss gemäß dem Lemma [5](#) geben. Dann kann ich schreiben

$$x \in A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz [39](#) kommutiert, kann ich dann auch folgern, dass gilt

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in A$$

ABBILDUNG 26.2.1. nichtleere Menge ist gleich zu sich selber

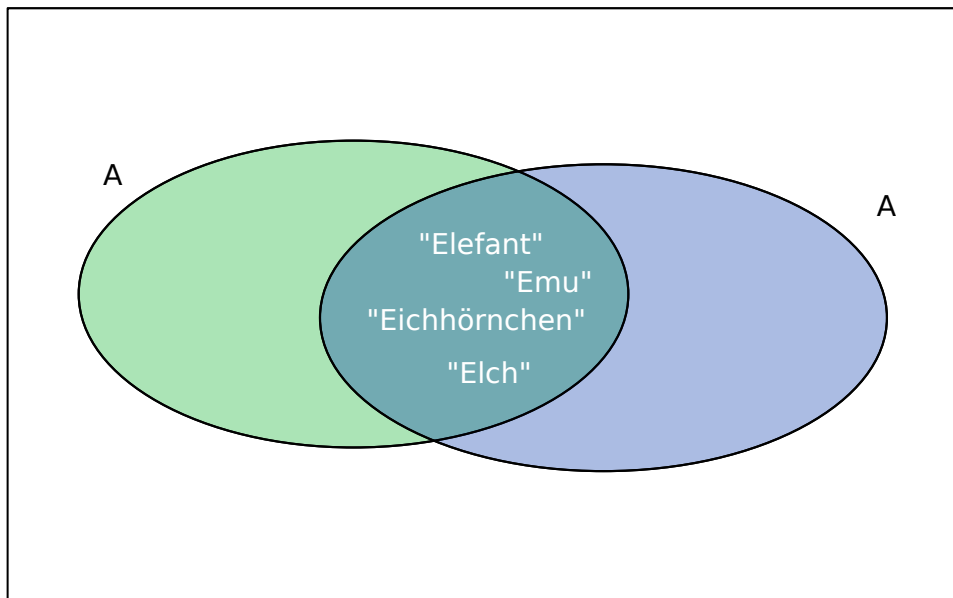


TABELLE 3. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivitaet Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
5	Existenz nichtleere Mengen

TABELLE 4. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
128	Identivitaet Mengengleichheit

Somit kann ich gemäß dem Satz [16](#) der Transitivität der Äquivalenz folgern, dass gilt

$$x \in A \Leftrightarrow x \in A$$

Also kann ich auch in diesem Fall folgern, dass gilt

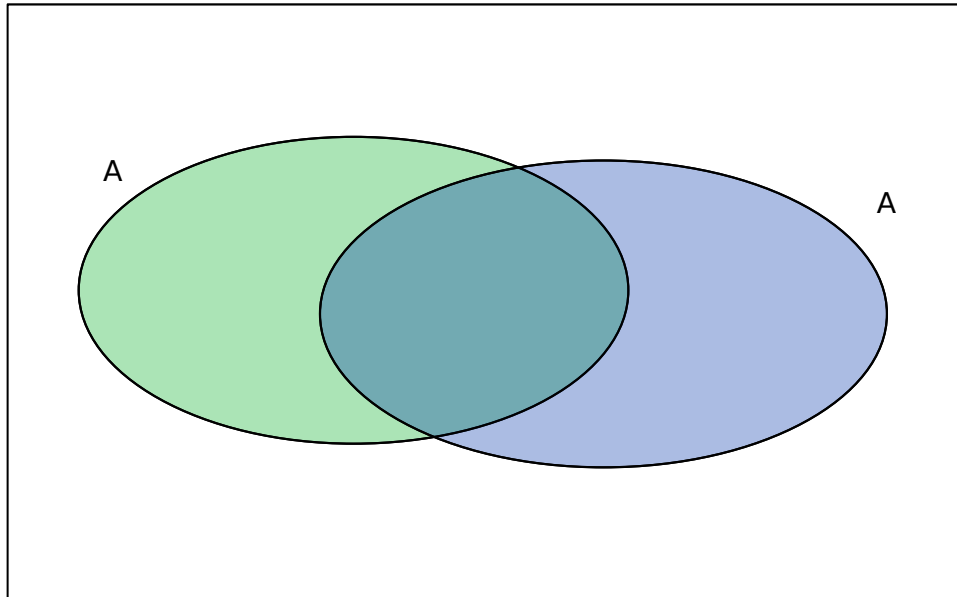
$$A = A$$

Somit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [3](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [4](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

ABBILDUNG 26.2.2. 1. Visualisierung Lemma leere Menge ist gleich zu sich selber



Die Schwierigkeit im Beweis dieses Lemmas besteht für mich in der Tatsache, dass die Aussage $x \in \emptyset$ ja nie wahr sein kann. Jedoch ist auch in diesem Fall die Kommutativität der Äquivalenz gemäß dem Satz 39 und die Transitivität der Äquivalenz gemäß dem Satz 16 wahr. Darum ist es es trotzdem möglich, zu zeigen, dass die leere Menge identitiv zu sich selber ist. Ich möchte auch dieses Lemma visualisieren, und zwar in den Abbildungen 26.2.2 sowie 26.2.3.

Ich finde es bemerkenswert, dass in der Abbildung 26.2.3 die Mengen gleich sind, auch wenn ihre Venn-Diagramme sich gar nicht überschneiden. Das funktioniert meines Erachtens nur darum, weil keine Menge ein Element enthält.

SATZ 128. *Die Mengengleichheit ist identitiv. Genauer: Es sei A das Symbol einer beliebigen Menge. Dann gilt*

$$A = A$$

BEWEIS. Ist die Menge A nicht leer, dann habe ich den Beweis unter dem Beweis des Lemmas 126 aufgeschrieben. Ist die Menge A jedoch leer, dann habe ich den Beweis unter dem Beweis des Lemmas 127 aufgeschrieben. Da ich nun der Meinung bin, dass ich für alle denkbaren Fälle gezeigt habe, dass die Identivität der Mengengleichheit bewiesen habe, behaupte ich nun, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe. Aus diesem Grund beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ABBILDUNG 26.2.3. 2. Visualisierung Lemma leere Menge ist gleich zu sich selber

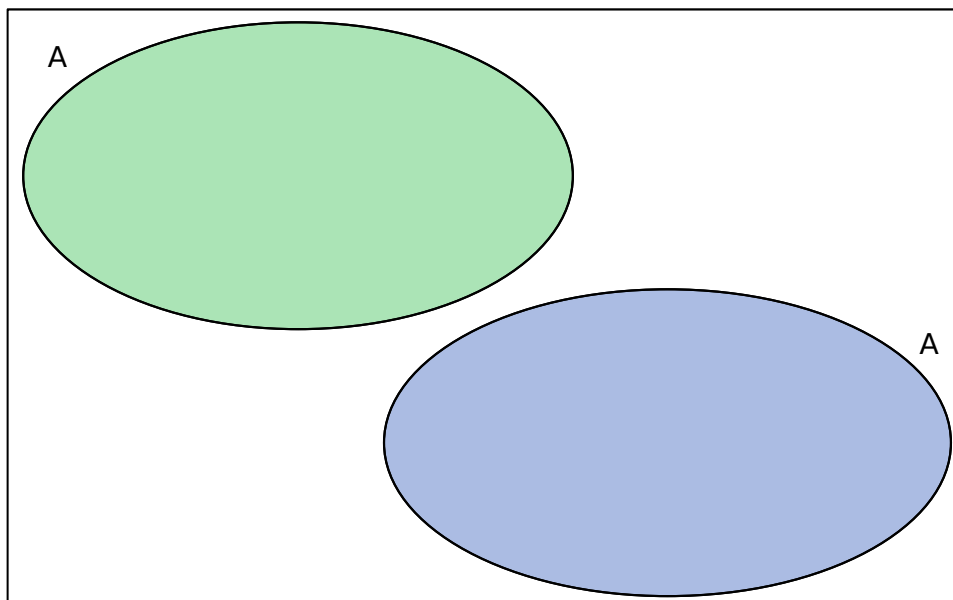


TABELLE 5. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
126	Identitaet Mengengleichheit nichtleere Menge
127	Identitaet Mengengleichheit leere Menge

TABELLE 6. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
135	Mengengleichheit ist Aequivalenzrelation

In der Tabelle [5](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [6](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Weiter möchte ich zeigen, dass die Mengengleichheit von Mengen kommutiert:

LEMMA 129. *Es seien A und B Bezeichnungen von Mengen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Beweises widerspruchsfrei seien. Die Menge A sei nicht leer. Weiter sei $A = B$. Dann ist auch $B = A$.*

TABELLE 7. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
17	Schlussfolgerung
39	Kommutation Aequivalenz

TABELLE 8. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
131	Kommutativitaet Mengengleichheit

BEWEIS. Da nach Voraussetzung $A = B$ ist, muss gemäß der Definition [125](#) der Mengengleichheit gelten

$$x \in A \Leftrightarrow x \in B$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz [39](#) kommutiert, kann ich dann auch (gemäß dem Satz [17](#) der Schlussfolgerung) schreiben, dass gilt:

$$x \in B \Leftrightarrow x \in A$$

Dann kann ich jedoch gemäß der Definition [125](#) der Mengengleichheit gelten

$$B = A$$

Somit bin ich der Meinung, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe und erlaube mir aus diesem Grund, auf die weitere Beweisführung zu verzichten und den Beweis an dieser Stelle zu beenden. ■

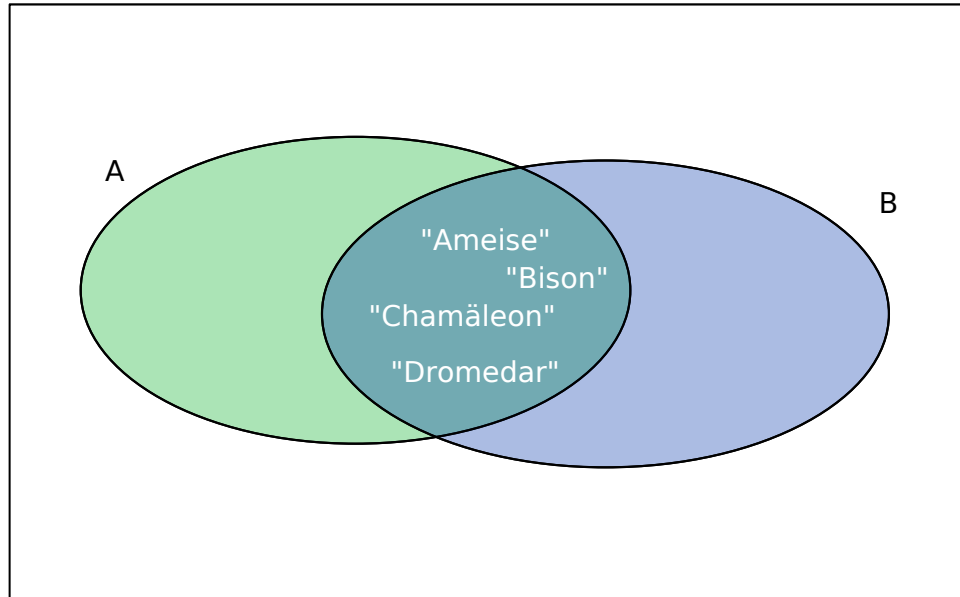
In der Tabelle [7](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [8](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich möchte den Beweis wiederum wiederum als Venn-Diagramm beispielhaft beweisen. Ich habe in der Abbildung [26.2.4](#) zwei Mengen mit den Bezeichnungen A und B gezeichnet. Beide Mengen seien gleich. Denn jedes Element, welches in der Menge A vorhanden ist, ist auch in der Menge B vorhanden. Und jedes Element, welches in der Menge B vorhanden ist, ist auch in der Menge A vorhanden. Wie Du siehst, spielt es keine Rolle, ob ich zuerst ein Element in der Menge A auswähle und dann überprüfe, ob es auch in der Menge B vorhanden ist. Oder ob ich zuerst ein Element in der Menge B auswähle und dann überprüfe, ob es ebenfalls in der Menge A vorhanden ist. Die Hauptsache ist, dass für alle Elemente überprüft wird, ob diese in beiden Mengen vorhanden sind. Damit möchte ich dieses Beispiel beenden.

Nun möchte ich Satz für denjenigen Fall beweisen, in welchem die Menge A leer ist.

ABBILDUNG 26.2.4. Kommutativität der Mengengleichheit von nichtleeren Mengen



LEMMA 130. *Es seien A und B Bezeichnungen von Mengen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Beweises widerspruchsfrei seien. Die Menge A sei leer. Weiter sei $A = B$. Dann ist auch $B = A$.*

BEWEIS. Gemäß der Definition 125 der Mengengleichheit muss gelten

$$x \in A \Leftrightarrow x \in B$$

Es sei M eine Menge, welche nicht leer ist. Eine solche muss gemäß dem Satz 5 existieren. Dann kann ich schreiben:

$$x \in A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

Also kann ich gemäß dem Substitutionssatz 111 der Äquivalenz sowie dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass gilt

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in B$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, kann ich zusammen mit dem Satz 17 der Schlussfolgerung schließen, dass auch gelten muss

$$x \in B \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

Und da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 immer noch kommutiert, kann ich zusammen mit dem Satz 17 der Schlussfolgerung schließen, dass auch gilt

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in B$$

TABELLE 9. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivität Äquivalenz
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
39	Kommutation Äquivalenz
39	Kommutation Äquivalenz
111	Substitutionssatz Äquivalenz
5	Existenz nichtleere Mengen

TABELLE 10. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
131	Kommutativität Mengengleichheit

Somit kann ich gemäß dem Satz [16](#) der Transitivität der Äquivalenz schließen, dass gilt

$$x \in B \Leftrightarrow x \in A$$

Dies ist jedoch gemäß der Definition [6](#) der Mengengleichheit gerade die Aussage

$$B = A$$

Damit habe ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht. Ich beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [9](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [10](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Das Spezielle an dem letzten Lemma ist, dass die Aussage $x \in M \wedge \neg(x \in M)$ ja gemäß dem Satz [46](#) nie wahr ist. Trotzdem ist die gesamte Aussage über die Mengengleichheit wahr.

Und auch dieses Lemma möchte ich mittels zwei Abbildungen illustrieren. Diese Abbildungen sind für einmal umfassend - da die leere Mengen ja einzigartig ist.

Da die leere Menge keine Elemente besitzt, gilt gemäß der Abkürzungsregel [11.0.1](#) der Implikation, dass für alle Elemente der Menge A gilt, dass diese in der Menge B vorhanden sind. Ebenso gilt gemäß der gleichen Abkürzungsregel [11.0.1](#) der Implikation, dass für alle Elemente der Menge B gilt, dass diese in der Menge A vorhanden sind. Die Reihenfolge dieser Überprüfung ist wiederum belanglos. Wichtig ist nur, dass die Überprüfungen durchgeführt werden.

Nun möchte ich die oberen zwei Lemmata zu einem Satz zusammenfügen:

ABBILDUNG 26.2.5. 1. Abbildung Kommutativität der Mengengleichheit von leeren Mengen

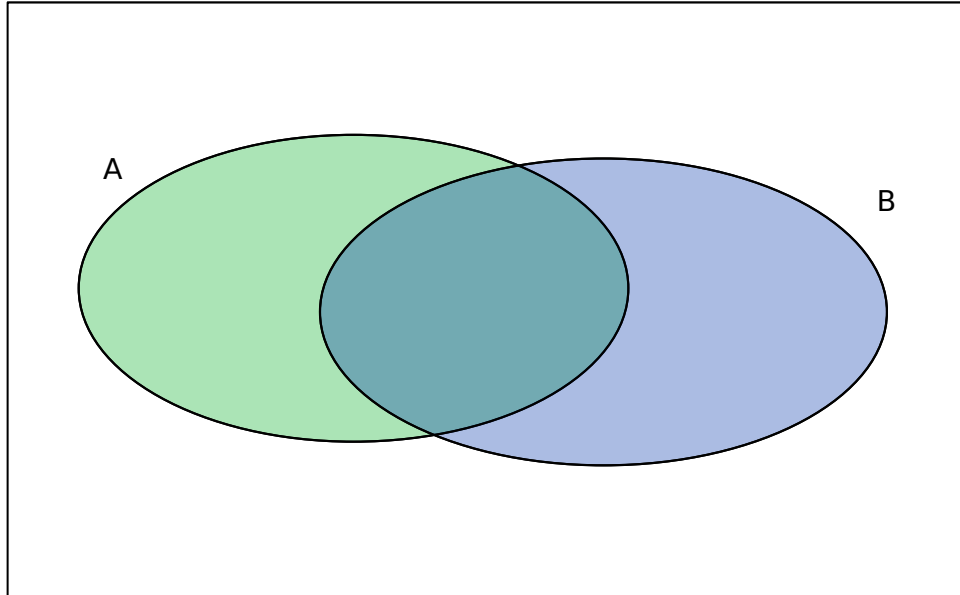


ABBILDUNG 26.2.6. 2. Abbildung Kommutativität der Mengengleichheit von leeren Mengen

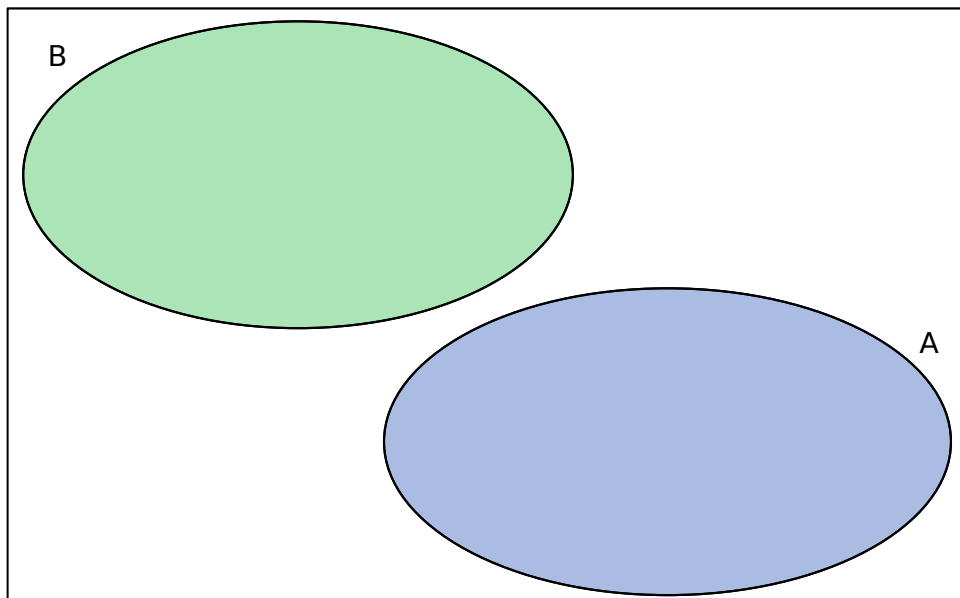


TABELLE 11. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
129	Kommutativität Mengengleichheit A nicht leer
130	Kommutativität Mengengleichheit A leer

TABELLE 12. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
135	Mengengleichheit ist Äquivalenzrelation

SATZ 131. *Es seien A sowie B Bezeichnungen von Mengen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Weiter sei*

$$A = B$$

Dann gilt auch

$$B = A$$

BEWEIS. Ist die Menge A nicht leer, dann habe ich den Beweis im Lemma [129](#) bewiesen. Ist die Menge A leer, dann habe ich den Beweis im Lemma [130](#) bewiesen. Somit habe ich für alle widerspruchsfreien Mengen A die Behauptung bewiesen. Aus diesem Grund bin ich der Meinung, den Beweis für alle Mengen A beweisen zu haben. Da die Menge B jeweils gleich der Menge A ist, muss ich nicht noch speziell für den Beweis für die Menge B führen. Aus diesem Grund bin ich der Meinung, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung an dieser Stelle erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [11](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [12](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nun bleibt mir noch zu zeigen, dass die Mengengleichheit transitiv ist:

LEMMA 132. *Es seien A, B sowie C Symbole von Mengen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Die Menge A sei nicht leer. Weiter gelte*

$$A = B \wedge B = C$$

Dann gilt auch

$$A = C$$

BEWEIS. Da die Menge A nicht leer ist, muss ein Element $x \in A$ existieren. Dann muss gemäß der Definition [125](#) der Mengengleichheit gelten:

$$x \in A \Leftrightarrow x \in B$$

TABELLE 13. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivitaet Aequivalenz
17	Schlussfolgerung

TABELLE 14. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
134	Transitivitaet Mengengleichheit

Das bedeutet jedoch insbesondere, das auch die Menge nicht leer sein kann. Gemäß der Definition der Mengengleichheit [6](#) muss dann ebenfalls gelten

$$x \in B \Leftrightarrow x \in C$$

Gemäß dem Satz [16](#) der Transitivität der Äquivalenz sowie dem Satz [17](#) der Schlussfolgerung kann ich dann auch schreiben, dass gilt:

$$x \in A \Leftrightarrow x \in C$$

Dann kann ich jedoch gemäß der Definition [125](#) schreiben, dass gelten muss

$$A = C$$

Diese Aussage wollte ich jedoch gerade beweisen. Da ich nun der Meinung bin, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben, beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

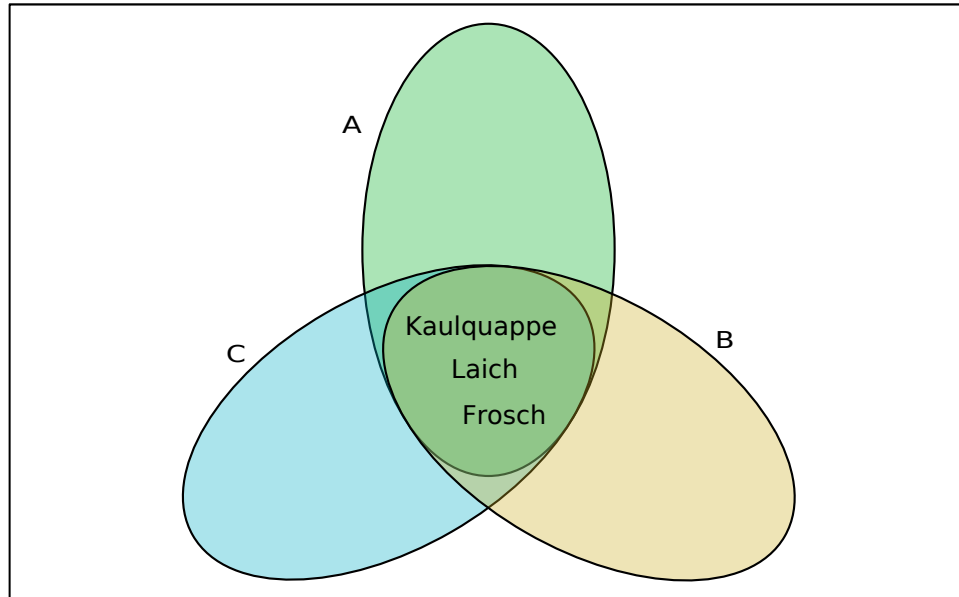
In der Tabelle [13](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [14](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich habe die Transitivität der Mengengleichheit von nichtleeren Mengen in der Abbildung [26.2.7](#) zu zeigen versucht. Die Mengengleichheit der Mengen A und B bedeutet, dass alle Elemente der Elemente mit der Bezeichnung A (also die Elemente mit der Bezeichnungen „Kaulquappe“, „Laich“ und „Frosch“) auch in der Menge mit der Bezeichnung B enthalten sind. Die Mengengleichheit der Mengen B und C bedeutet, dass alle Elemente, welche in der Menge B enthalten sind (also die Elemente mit den Bezeichnungen „Kaulquappe“, „Laich“ sowie „Frosch“) auch in der Menge mit der Bezeichnung C enthalten sind. Somit besagt der Satz der Transitivität der Mengengleichheit von nichtleeren Mengen, dass alle Elemente, welche in der Menge mit der Bezeichnung A vorhanden sind (also die Elemente mit den Bezeichnungen „Kaulquappe“, „Laich“ sowie „Frosch“) ebenfalls in der Menge mit der Bezeichnung C vorhanden sind.

Und falls Du Dich fragst, welche Menge dann hier grob beschrieben wurde: Es sind die verschiedenen Entwicklungsstadien von Fröschen

ABBILDUNG 26.2.7. Abbildung Transitivität der Mengengleichheit von nichtleeren Mengen



(allgemein: von Amphibien). Deren Eier werden als Laich bezeichnet. Anschließend schlüpfen diese Eier und die kleinen Amphibien leben als Kaulquappen im Wasser. Diese durchleben dann (bis auf ganz wenige Ausnahmen) schlussendlich einen Gestaltwandel (also eine Metamorphose) und leben dann als geschlechtsreife erwachsene Tiere auf dem Land.

Nun möchte ich mir denjenigen Fall überlegen, in welchem die Menge mit der Bezeichnung A leer ist:

LEMMA 133. *Es seien A, B sowie C Symbole von Mengen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Die Menge A sei leer. Weiter gelte*

$$A = B \wedge B = C$$

Dann gilt auch

$$A = C$$

BEWEIS. Es sei M eine nichtleere Menge. Eine solche muss gemäß dem Lemma 5 über die Existenz nichtleerer Mengen existieren. Dann gilt gemäß der Definition 26.1.3 der leeren Menge kann ich dann schreiben:

$$x \in A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

Gemäß dem Satz 39 ist die Äquivalenz kommutativ. Dann kann ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung kann ich dann folgern, dass

gilt:

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in A$$

Gemäß der Voraussetzung muss gelten:

$$A = B$$

Das bedeutet, dass gilt

$$x \in A \Leftrightarrow x \in B$$

Da nun gilt:

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in A$$

sowie

$$x \in A \Leftrightarrow x \in B$$

Dann kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz und gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass gilt

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in B$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich zusammen mit dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass gelten muss

$$x \in B \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

Das bedeutet, dass auch die Menge B leer sein muss. Nun kann ich diesen Gedankengang wiederholen. Gemäß Voraussetzung muss gelten

$$B = C$$

Das bedeutet gemäß der Definition 125 gelten:

$$x \in B \Leftrightarrow x \in C$$

Da ich weiter oben folgern konnte, dass gilt:

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in B$$

Nun habe ich eben gezeigt, dass gilt:

$$x \in B \Leftrightarrow x \in C$$

Nun kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz und gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass gilt

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in C$$

Schlussendlich kann ich wiederum die Voraussetzung verwenden, dass die Menge A die leere Menge ist. Gemäß der Definition 26.1.3 kann ich dann schreiben:

$$x \in A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

Weiter habe ich eben gezeigt, dass gilt:

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in C$$

TABELLE 15. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivität Äquivalenz
16	Transitivität Äquivalenz
16	Transitivität Äquivalenz
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
39	Kommutation Äquivalenz
39	Kommutation Äquivalenz
5	Existenz nichtleere Mengen

TABELLE 16. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
134	Transitivität Mengengleichheit

Dann kann ich nochmal ein letztes Mal den Satz [16](#) der Transitivität und den Satz [17](#) der Schlussfolgerungen anwenden und erhalte die Aussage

$$x \in A \Leftrightarrow x \in C$$

Das bedeutet gemäß der Definition [125](#) der Mengengleichheit, dass gilt

$$A = C$$

Dies ist jedoch gerade die Behauptung. Darum bin ich der Meinung, dass ich an dieser Stelle den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [15](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [16](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Wieder besteht die formale Besonderheit darin, dass die Aussage $x \in M \wedge \neg(x \in M)$ ja nie wahr sein kann und trotzdem die Richtigkeit der Transitivität der Mengengleichheit hergeleitet werden kann. Ich habe versucht, den Satz der Transitivität der Mengengleichheit in einer Abbildung darzustellen. Die Mengen mit den Bezeichnungen A und B sind gleich, da beide keine Elemente besitzen. Die Mengen B und C sind gleich, da beide Mengen leer sind. Also sind auch die Mengen A und C gleich, da beide Mengen leer sind.

Nun kann die beiden Lemmata oben wiederum zu einem Satz zusammenfügen:

ABBILDUNG 26.2.8. Abbildung Transitivität der Mengengleichheit von leeren Mengen

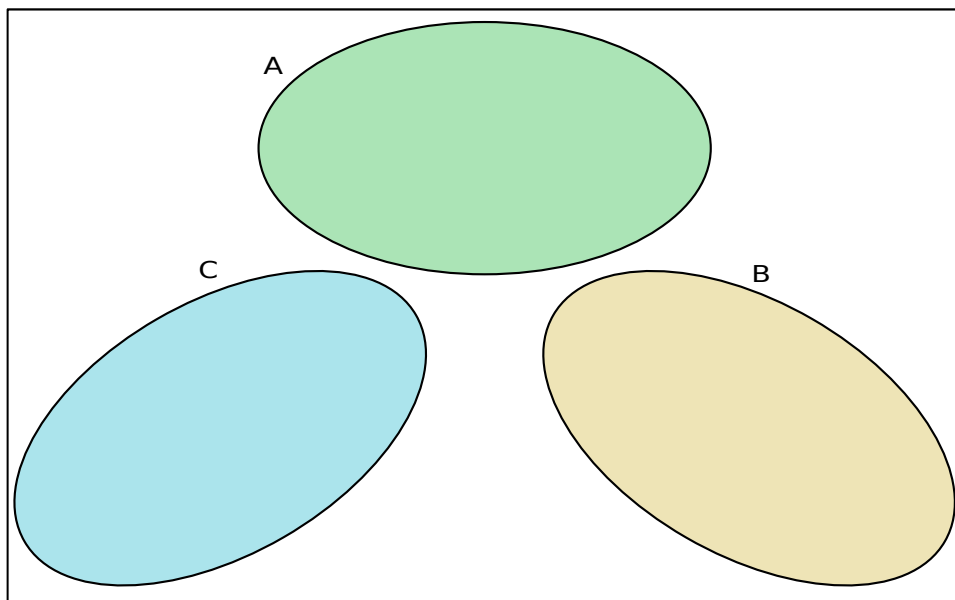


TABELLE 17. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
13	ausgeschlossener Dritter
132	Transitivität Mengengleichheit nichtleere Mengen
133	Transitivität Mengengleichheit leere Mengen

SATZ 134. *Es seien A, B sowie C Mengen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Mengen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$A = B \wedge B = C \Rightarrow A = C$$

BEWEIS. Ist die Menge A nicht leer, dann ist der Beweis im Lemma [132](#) beschrieben. Ist die Menge A jedoch leer, dann ist der Beweis im Lemma [133](#) beschrieben. Da die Menge A jedoch gemäß dem Satz [13](#) nur leer oder nicht leer sein kann, ist der Beweis in allen denkbaren Fällen erbracht. Da ich nun der Meinung bin, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben, beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [17](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [18](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 18. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
135	Mengengleichheit ist Aequivalenzrelation

TABELLE 19. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
128	Identivitaet Mengengleichheit
131	Kommutativitaet Mengengleichheit
134	Transitivitaet Mengengleichheit

SATZ 135. *Die Mengengleichheit von Mengen ist identitiv, kommutativ und transitiv: Das bedeutet, falls A, B sowie C Symbole von beliebigen, jedoch in sich selber und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien, dass gilt:*

$$A = A$$

$$A = B \Rightarrow B = A$$

$$A = B \wedge B = C \Rightarrow A = C$$

BEWEIS. Im Beweis des Satzes [128](#) habe ich zu zeigen versucht, dass die Mengengleichheit identitiv ist. Im Beweis des Satzes [131](#) habe ich zu zeigen versucht, dass die Mengengleichheit kommutativ ist. Im Beweis des Satzes [134](#) habe zu zeigen versucht, dass die Mengengleichheit transitiv ist. Damit meine ich, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht ist. Aus diesem Grund erlaube ich mir an dieser Stelle, die weitere Beweisführung zu beenden. ■

In der Tabelle [19](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

26.3. Eigenschaft der leeren Menge

Ich habe oben die leere Menge definiert als Menge aller Elemente, welcher gleichzeitig einer beliebigen, nicht leeren Menge angehören und nicht angehören. In Worten: Ist M_n eine beliebige, in sich widerspruchsfreie nicht leere Menge, dass gilt

$$\emptyset \equiv \{x \in M_n \mid x \notin M_n\}$$

Jedoch bin ich den Beweis bis jetzt schuldig geblieben, dass diese Definition in sich widerspruchsfrei ist. Aber wie soll ich das überprüfen? Abgesehen davon, dass ein endgültiger Beweis wohl nie erbracht werden kann, da immer ein Widerspruch beim Nachdenken über ein mathematisches Problem auftreten kann, möchte ich nachfolgend zeigen, dass die Definition der leeren Menge unabhängig ist von der verwendeten

TABELLE 20. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivitaet Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
19	Schlussfolgerung entschaerfte Version

Hilfsmenge M_n welche nicht leer, aber in sich selbst widerspruchsfrei sei soll. Dies möchte ich dadurch erreichen, dass ich zeige, dass alle derartig erzeugten Mengen gleich sein müssen. Nun ist das ein relativ hoffnungsloses Unterfangen, falls dies mittels der Anschauung bewiesen werden sollte. Denn die leere Menge besitzt ja keine Elemente. Aber mit Hilfe der Logik kann das relativ leicht erbracht werden. Dazu möchte ich zeigen, dass alle derart erzeugten Mengen zu einer Äquivalenzklasse gehören. Dies kann ich m.E. nur dann relativ einfach machen, wenn ich eine kleine Definition vornehme:

DEFINITION 136. Es sei M_n eine nicht leere Menge, welche in sich selber widerspruchsfrei sei. Dann sei

$$\phi_n \equiv \{x \in M_n \mid x \notin M_n\}$$

die dazu gehörige leere Menge.

Nun möchte ich zeigen, dass gilt:

SATZ 137. *Die in der vorhergehenden Defintion definierten Mengen ϕ_n sind alle bezüglich der Mengengleichheit gleich.*

BEWEIS. Es sei M_n eine beliebige Menge, welche in sich widerspruchsfrei und zudem nicht leer sei. Dann sei die Aussage $x \in \phi$ definiert als

$$x \in \phi \Leftrightarrow x \in M_n \wedge x \notin M_n$$

Da die Äquivalen gemäss dem Satz [39](#) kommutiert, kann ich gemäss dem abgeschwächten Satz [19](#) der Schlussfolgerung schliessen, dass auch gelten muss

$$x \in M_n \wedge x \notin M_n \Leftrightarrow x \in \phi$$

Gemäss dem Satz [16](#) der Transitivität kann ich daraus schliessen, dass gilt

$$x \in \phi \Leftrightarrow x \in \phi$$

■

In der Tabelle [20](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

26.4. Eigenschaften der leeren Menge

Ich möchte jetzt die Mengeneigenschaften von leeren Mengen untersuchen. Jedoch wäre es durchaus möglich, die Beweise der leeren Menge teilweise wegzulassen. Aber ich möchte die Beweise trotzdem formulieren und beweisen, damit Du nicht gelegentlich darüber stolperst, falls die ein entsprechendes Problem über den Weg läuft:

SATZ 138. *Es sei M eine beliebige, jedoch in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Lemmas widerspruchsfreie Menge. Die leere Menge $\emptyset$ besitzt die folgenden Eigenschaften:*

$$\emptyset = \emptyset$$

$$\emptyset \subset M$$

$$\emptyset \cap M = M \cap \emptyset = \emptyset$$

$$\emptyset \cup M = M \cup \emptyset = M$$

$$M \setminus \emptyset = M$$

$$\emptyset \setminus M = \emptyset$$

Da ich beim Beweisen ein Durcheinander gemacht habe, möchte ich die einzelnen Aussagen noch einmal separat formulieren und beweisen:

Ich habe im Lemma 127 formuliert und zu beweisen versucht, dass die leere Menge identisch zu sich selber ist. Darum möchte ich auf den Beweis dieser Aussage an dieser Stelle verzichten.

Nun möchte ich zu zeigen versuchen, dass die leere Menge in sich selber enthalten ist.

LEMMA 139. *Es sei M eine wohldefinierte Menge, welche leer oder nicht leer sein kann. Dann gilt.*

$$\emptyset \subset M$$

BEWEIS. Es sei M_n eine beliebige Menge, welche jedoch nicht leer sein kann. Gemäß dem Lemma 5 muss eine solche Menge existieren. Dann gilt nach Festlegung 26.1.3:

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge x \notin M_n$$

Da gemäß der Definition 5 gilt

$$x \notin M_n \Leftrightarrow \neg(x \in M_n)$$

kann ich gemäß dem zweiten erweiterten Substitutionssatz 119 der Konjunktion folgern, dass gilt

$$x \in M_n \wedge x \notin M_n \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Nun kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz folgern, dass gilt:

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

TABELLE 21. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
15	Transitivitaet Implikation
16	Transitivitaet Aequivalenz
17	Schlussfolgerung
46	Existenz nicht wahrer Aussagen
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
78	Minimum Maximum Saetze Logik
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
5	Existenz nichtleere Mengen

Da gemäß dem Satz [52](#) aus der Äquivalenz auch die Implikation folgt, kann ich gemäß dem Satz [17](#) der Schlussfolgerung folgern, dass auch gilt:

$$x \in \emptyset \Rightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Gemäß dem Satz [46](#) über die Existenz nicht wahrer Aussagen ist die Aussage

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

nicht wahr (als Aussage A habe ich die Aussage $x \in M_n$ verwendet). Also kann ich gemäß dem ersten Satz [78](#) der Minimums- und Maximumssätze der Logik schließen, dass gilt:

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Rightarrow x \in M$$

Dabei habe ich $B \equiv x \in M$ gesetzt und $A \equiv x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$. Da die Implikation transitiv ist, kann ich gemäß dem Satz [15](#) der Implikation folgern, dass auch gilt:

$$x \in \emptyset \Rightarrow x \in M$$

Gemäß der Definition [26.1.1](#) der Teilmenge kann ich also schreiben, dass gilt

$$\emptyset \subset M$$

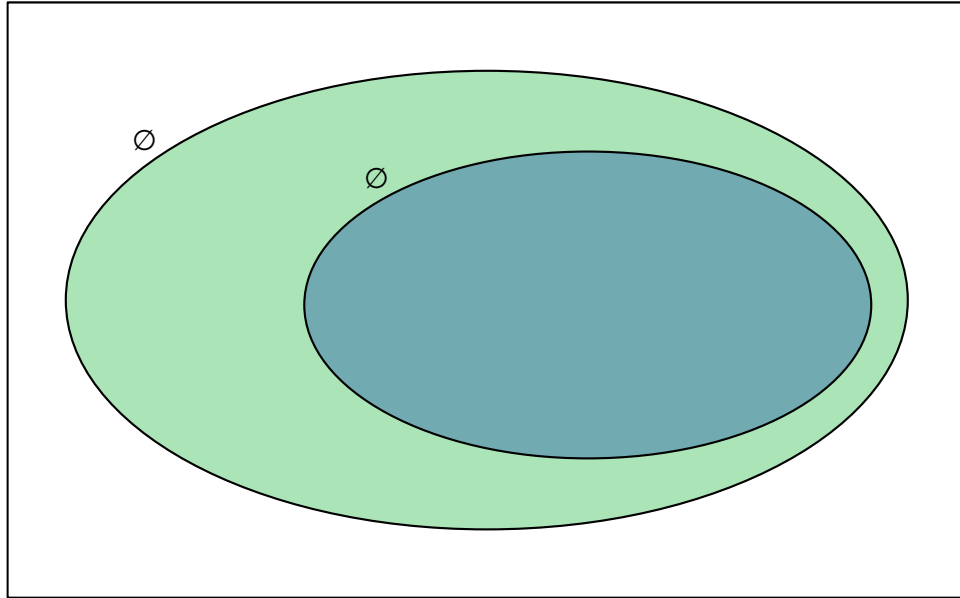
In Worten: Die leere Menge ist eine Teilmenge der Menge M . Das ist jedoch gerade die Behauptung. Somit bin ich der Meinung, dass ich den Beweis der Behauptung auf ziemlich umständliche Art erbracht habe. Auf jeden Fall beende ich an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [21](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte diesen Sachverhalt noch visualisieren. In der Abbildung [26.4.1](#) habe ich zu zeigen versucht, dass die leere Menge in sich selber enthalten ist. In der Abbildung [26.4.2](#) habe ich zu zeigen versucht, dass die leere Menge in der nichtleeren Menge enthalten ist. Und falls Du

ABBILDUNG 26.4.1. Visualisierung leere Menge in sich selbst enthalten



Dich fragst, was das für eine Menge M sein sein, welche die Elemente „Mausi“, „Hasi“ und „Schnecke“ enthält? Das sind Kosenamen. Ob diese Menge sinnvoll ist oder nicht, steht an dieser Stelle zwar nicht zur Debatte. Ich hoffe jedoch, dass dies nicht sexistisch empfunden wird.

Ich möchte nun die nächste Behauptung formulieren und beweisen:

LEMMA 140. *Es sei M eine wohldefinierte Menge. Dann gilt*

$$M \cap \emptyset = \emptyset \cap M = \emptyset$$

BEWEIS. Es sei M_n eine wohldefinierte Menge, welche jedoch nicht leer sein. Eine solche Menge muss gemäß dem Satz 5 existieren. Dann kann ich gemäß der Definition 26.1.3 definieren:

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

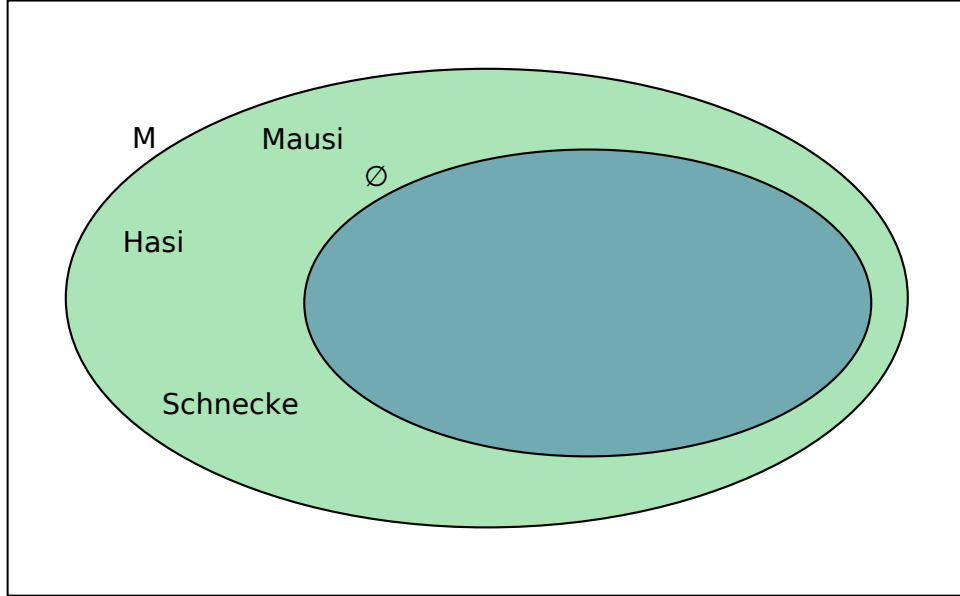
Nun kann ich gemäß dem ersten Miniumsatz 78 der Logik schreiben, dass gilt:

$$x \in M \wedge (x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)) \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Da die Äquivalenz gemäss dem Satz 16 transitiv ist, kann ich gemäss dem Satz der Schlussfolgerung folgern, dass auch gelten muss

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Leftrightarrow x \in M \wedge (x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n))$$

ABBILDUNG 26.4.2. Visualisierung leere Menge in nichtleerer Menge enthalten



Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich wegen der Aussage

$$\begin{aligned} & (x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)) \\ & \wedge (x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Leftrightarrow x \in M \wedge (x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n))) \end{aligned}$$

auch schreiben, dass gilt:

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M \wedge (x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n))$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich gemäß dem entschärften Satz 19 der Schlussfolgerung schreiben, dass auch gilt:

$$x \in M \wedge x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Leftrightarrow x \in \emptyset$$

Gemäß dem zweiten erweiterten Substitutionssatz 119 der Konjunktion kann ich folgern, dass gilt:

$$x \in M \wedge (x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)) \Leftrightarrow x \in M \wedge x \in \emptyset$$

Zurück zur Aussage

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Da die Äquivalenz immer noch gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich schreiben, dass auch gilt:

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M \wedge x \in \emptyset$$

Gemäß der Definition 125 der Schnittmenge kann ich schreiben:

$$x \in M \cap \emptyset \Leftrightarrow x \in M \wedge x \in \emptyset$$

Wiederum aufgrund des Satz 39 der Kommutativität der Äquivalenz kann ich gemäß dem entschärften Satz 19 der Schlussfolgerung schreiben, dass auch gilt:

$$x \in M \wedge x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M \cap \emptyset$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann aus der Aussage

$$\begin{aligned} x \in \emptyset &\Leftrightarrow x \in M \wedge x \in \emptyset \\ \wedge x \in M \wedge x \in \emptyset &\Leftrightarrow x \in M \cap \emptyset \end{aligned}$$

schliessen, dass gilt:

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M \cap \emptyset$$

Gemäß der Definition 125 der Mengengleichheit kann ich darum schreiben, dass gilt:

$$\emptyset = M \cap \emptyset$$

Da die Gleichheit von Mengen gemäß dem Satz 131 kommutativ ist, kann ich gemäß dem entschärften Satz der Schlussfolgerung folgern, dass gilt:

$$M \cap \emptyset = \emptyset$$

Dies entspricht jedoch dem ersten Teil der Behauptung.

Nun möchte ich den zweiten Teil der Behauptung erbringen. Ich möchte also zeigen, dass auch

$$\emptyset = \emptyset \cap M$$

gilt. Es gilt immer noch die Aussage

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M \wedge x \in \emptyset$$

Gemäß dem Satz 35 der Kommutativität der Konjunktion gilt

$$x \in M \wedge x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in \emptyset \wedge x \in M$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 immer noch transitiv ist, kann ich also schließen, dass auch gilt:

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in \emptyset \wedge x \in M$$

Gemäß der Definition 125 der Schnittmenge kann ich schreiben:

$$x \in \emptyset \cap M \Leftrightarrow x \in \emptyset \wedge x \in M$$

Wiederum aufgrund des Satz 39 der Kommutativität der Äquivalenz kann ich gemäß dem entschärften Satz 19 der Schlussfolgerung schreiben, dass auch gilt:

$$x \in \emptyset \wedge x \in M \Leftrightarrow x \in \emptyset \cap M$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich auch schreiben

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in \emptyset \cap M$$

Gemäß der Definition 125 der Mengengleichheit kann ich darum schreiben, dass gilt:

$$\emptyset = \emptyset \cap M$$

Dies entspricht jedoch dem ersten Teil der Behauptung. Da die Gleichheit von Mengen gemäß dem Satz 131 kommutativ ist, kann ich gemäß dem entschärften Satz der Schlussfolgerung folgern, dass gilt:

$$\emptyset \cap M = \emptyset$$

Dies entspricht jedoch dem zweiten Teil der Behauptung.

Ich möchte noch einen anderen Beweis zu beweisen versuchen. Angenommen, die Schnittmenge von

$$\emptyset \cap M$$

wäre nicht leer. Dann müsste es gemäß der Definition 125 der Menge ein Element, welches mit x bezeichnet werde, derart geben, dass

$$x \in \emptyset \cap M$$

wäre. Gemäß der Definition 125 der Schnittmenge bedeutet

$$x \in \emptyset \cap M \Leftrightarrow x \in \emptyset \wedge x \in M$$

Da gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz auch die Implikation folgt, kann ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass auch gilt

$$x \in \emptyset \wedge x \in M$$

Da gemäß dem Satz 55 aus der Konjunktion die Aussage folgt, kann ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass auch gilt:

$$x \in \emptyset$$

Das ist jedoch ein Widerspruch zur Definition der leeren Menge. Denn diese leere Menge kann gemäß Definition 26.1.3 kein Element besitzen. Also kann ich gemäß dem Satz 20 des logischen Widerspruchs folgern, dass die Menge

$$\emptyset \cap M$$

kein Element besitzen kann. Somit muss also gelten

$$\emptyset \cap M = \emptyset$$

Das wäre jedoch gerade die Behauptung. Ähnlich kann ich argumentieren, um zu zeigen, dass auch

$$M \cap \emptyset = \emptyset$$

sein muss. Angenommen, die Schnittmenge von

$$M \cap \emptyset$$

wäre nicht leer. Dann müsste es gemäß der Definition 125 der Menge ein Element, welches mit x bezeichnet werde, derart geben, dass

$$x \in M \cap \emptyset$$

wäre. Gemäß der Definition 125 der Schnittmenge bedeutet

$$x \in M \cap \emptyset \Leftrightarrow x \in \emptyset \wedge x \in M$$

Da gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz auch die Implikation folgt, kann ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass auch gilt

$$x \in M \wedge x \in \emptyset$$

Gemäß dem Satz 35 ist die Konjunktion kommutativ. Es muss also gelten:

$$x \in M \wedge x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in \emptyset \wedge x \in M$$

Gemäß dem entschärften Satz 19 der Schlussfolgerung kann ich schließen, dass gilt:

$$x \in M \cap \emptyset \Leftrightarrow x \in \emptyset \wedge x \in M$$

Weiter oben habe ich angenommen, dass die Aussage

$$x \in M \cap \emptyset$$

wahr sei. Da gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz auch die Implikation folgt, kann ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass auch gilt

$$x \in \emptyset \wedge x \in M$$

Da gemäß dem Satz 55 aus der Konjunktion die Aussage folgt, kann ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass auch gilt:

$$x \in \emptyset$$

Das ist jedoch ein Widerspruch zur Definition der leeren Menge. Denn diese leere Menge kann gemäß Definition 26.1.3 kein Element besitzen. Also kann ich gemäß dem Satz 20 des logischen Widerspruchs folgern, dass die Menge

$$\emptyset \cap M$$

kein Element besitzen kann. Somit muss also gelten

$$\emptyset \cap M = \emptyset$$

Somit behaupte ich, dass die den Beweis für die Richtigkeit der erbracht habe und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 22 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

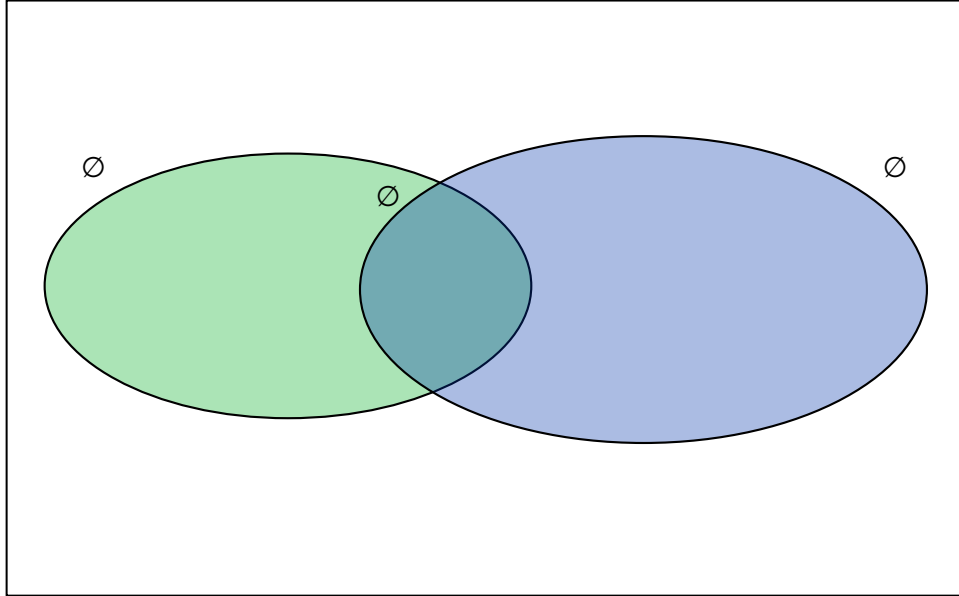
Ich möchte dieses Satz wiederum visualisieren. In der Abbildung 26.4.3 versuchte ich zu zeigen, dass die Schnittmenge der leeren Menge

TABELLE 22. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
55	Implikation Aussage aus Konjunktion
55	Implikation Aussage aus Konjunktion
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
20	logischer Widerspruch Version 1
20	logischer Widerspruch Version 1
35	Kommutation Konjunktion
35	Kommutation Konjunktion
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
78	Minimum Maximum Saetze Logik
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
5	Existenz nichtleere Mengen
131	Kommutativitaet Mengengleichheit
131	Kommutativitaet Mengengleichheit
19	Schlussfolgerung entschaeufte Version
19	Schlussfolgerung entschaeufte Version
19	Schlussfolgerung entschaeufte Version
19	Schlussfolgerung entschaeufte Version

mit sich selber wiederum leer ist. In dieser und ich auch in der folgenden Abbildung gibt es mehrere Mengen, welche mit der leeren Menge bezeichnet werden. Das ist schon speziell. Denn üblicherweise werden verschiedene Objekte mit verschiedenen Symbolen bezeichnet. In der [26.4.4](#) versuchte ich zu zeigen, dass die Schnittmenge einer nichtleeren Menge mit einer leeren Menge wiederum leer sein muss. Ich möchte nicht unerwähnt bleiben, dass ich die Beweisidee für den zweiten Beweis des vorhergehenden Satzes erst dann gehabt habe, als ich diese

ABBILDUNG 26.4.3. Visualisierung Schnittmenge von leerer Menge mit sich selber



zwei Abbildungen gezeichnet habe. Somit halte ich den Beweis für erbracht, dass Zeichnungen, auch wenn sie immer nur Beispiele liefern, ebenso ihre Berechtigung besitzen in der Mathematik wie die rein formalen Beweise.

LEMMA 141. *Es sei M eine wohldefinierte Menge. Dann gilt*

$$M \cup \emptyset = \emptyset \cup M = M$$

BEWEIS. Es sei

$$x \in M \cup \emptyset$$

Gemäß der Definition 125 der Vereinigungsmenge kann ich schreiben

$$x \in M \cup \emptyset \Leftrightarrow x \in M \vee x \in \emptyset$$

Es sei M_n eine wohldefinierte Menge, welche jedoch nicht leer sei. Eine solche muss es gemäß dem Lemma 5 geben. Dann kann ich gemäß der Definition 26.1.3 definieren:

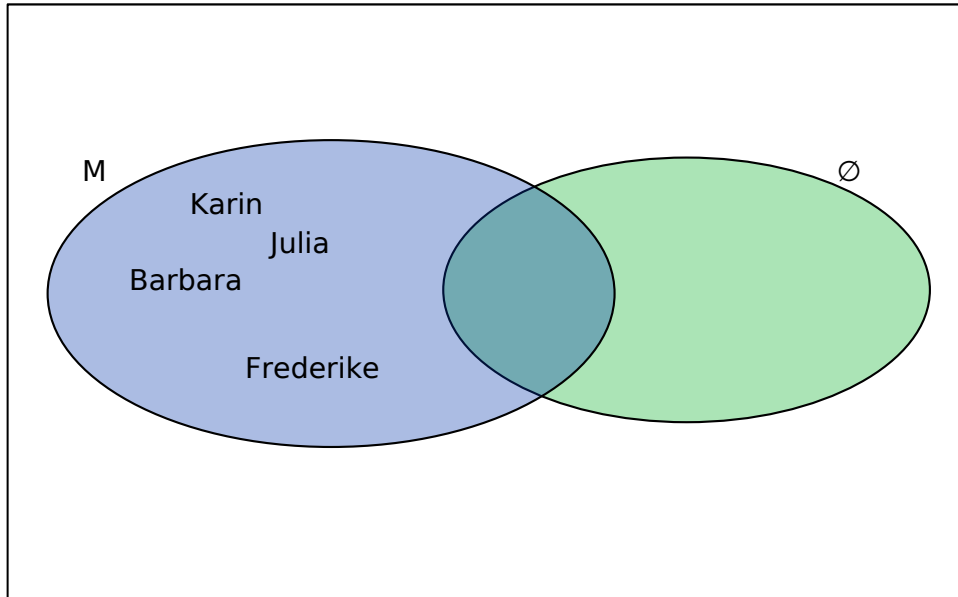
$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Gemäß dem zweiten erweiterten Satz 120 der Disjunktion kann ich dann schreiben, dass gilt:

$$x \in M \vee x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M \vee x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich aufgrund der Aussagen

ABBILDUNG 26.4.4. Visualisierung Schnittmenge von nichtleerer Menge mit leerer Menge



$$x \in M \cup \emptyset \Leftrightarrow x \in M \vee x \in \emptyset$$

$$x \in M \vee x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M \vee x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

schreiben, dass gilt:

$$x \in M \cup \emptyset \Leftrightarrow x \in M \vee x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Dann kann ich gemäß dem ersten Satz 78 der Minimal- und Maximalsätze der Logik schreiben:

$$x \in M \vee x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Leftrightarrow x \in M$$

Und wiederum gemäß dem Satz 16 der Äquivalenz kann ich schreiben, dass gilt

$$x \in M \cup \emptyset \Leftrightarrow x \in M$$

Gemäß der Definition 125 der Mengengleichheit kann ich darum schreiben, dass gilt:

$$M \cup \emptyset = M$$

Das wollte ich jedoch gerade beweisen. Nun möchte ich zeigen, dass auch gilt

$$\emptyset \cup M = M$$

Gemäß der Definition 125 der Vereinigungsmenge kann ich schreiben:

$$x \in \emptyset \cup M \Leftrightarrow x \in \emptyset \vee x \in M$$

Dann kann ich gemäß der Definition 26.1.3 der leeren Menge schreiben

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Somit kann ich gemäß dem ersten erweiterten Satz 120 der Disjunktion schreiben:

$$x \in \emptyset \vee x \in M \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \vee x \in M$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich aufgrund der als wahr erkannten Aussagen

$$\begin{aligned} x \in \emptyset \cup M &\Leftrightarrow x \in \emptyset \vee x \in M \\ x \in \emptyset \vee x \in M &\Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \vee x \in M \end{aligned}$$

schreiben:

$$x \in \emptyset \cup M \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \vee x \in M$$

Da die Disjunktion gemäß dem Satz 37 kommutativ ist, kann ich schreiben:

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \vee x \in M \Leftrightarrow x \in M \vee x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Gemäß dem Satz 16 der Transitivität kann ich wiederum folgern, dass gilt:

$$x \in \emptyset \cup M \Leftrightarrow x \in M \vee x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Dann kann ich gemäß dem ersten Satz 78 der Maximalsätze der Logik schreiben:

$$x \in M \vee x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Leftrightarrow x \in M$$

Und wiederum gemäß dem Satz 16 der Äquivalenz kann ich schreiben, dass gilt

$$x \in M \cup \emptyset \Leftrightarrow x \in M$$

Gemäß der Definition 125 der Mengengleichheit kann ich darum schreiben, dass gilt:

$$M \cup \emptyset = M$$

Dies ist jedoch gerade die Behauptung. Somit habe ich beide Teile der Behauptung bewiesen.

Also bin ich der Meinung, dass ich die Richtigkeit der gesamten Behauptung gezeigt habe und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 23 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Für die Visualisierung des Satzes möchte ich auf die Abbildungen 26.4.3 sowie 26.4.4 verweisen. In der ersten Abbildung siehst Du, dass die Vereinigung zweier leerer Menge wiederum leer ist. In der zweiten Abbildung siehst Du, dass die Vereinigung einer nichtleeren Menge mit einer leeren Menge gleich der nichtleeren Menge ist.

TABELLE 23. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
37	Kommutation Disjunktion
78	Minimum Maximum Saetze Logik
78	Minimum Maximum Saetze Logik
120	1. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
120	1. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
5	Existenz nichtleere Mengen

Nun möchte ich das folgende Lemma formulieren und beweisen:

LEMMA 142. *Es sei M eine wohldefinierte Menge, welche leer oder nicht leer sein kann. Dann gilt*

$$M \setminus \emptyset = \emptyset$$

BEWEIS. Gemäß dem Lemma [5](#) muss es eine Menge M_n derart geben, welche nicht leer ist. Dann kann ich gemäß [26.1.3](#) folgern, dass gilt

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge x \notin M_n$$

wobei gemäß Definition [5](#) schreiben kann:

$$x \notin M_n = \neg(x \in M_n)$$

ist. Also kann ich sicher schreiben:

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Gemäß dem Äquivalenz-Negationssatz [60](#) muss dann auch gelten:

$$\neg(x \in \emptyset) \Leftrightarrow \neg(x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n))$$

Da die Äquivalenz gemäss dem Satz [39](#) kommutiert, kann ich gemäss dem entschärften Satz [19](#) der Schlussfolgerung folgern, dass auch die Aussage

$$\neg(x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)) \Leftrightarrow \neg(x \in \emptyset)$$

wahr ist.

Nun kann ich gemäß dem zweiten erweiterten Substitutionssatz [119](#) der Konjunktion folgern, dass gilt:

$$x \in M \wedge \neg(x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)) \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in \emptyset)$$

Aus den Aussagen

$$x \in M \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n))$$

sowie

$$x \in M \wedge \neg(x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)) \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in \emptyset)$$

kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität folgern, dass gilt:

$$x \in M \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in \emptyset)$$

Gemäß der Definition 125 der Differenzmenge kann ich schreiben:

$$x \in M \setminus \emptyset \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in \emptyset)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich gemäß dem entschärften Satz 19 der Schlussfolgerung folgern, dass auch gelten muss:

$$x \in M \wedge \neg(x \in \emptyset) \Leftrightarrow x \in M \setminus \emptyset$$

Und wieder gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich aus den Aussagen

$$x \in M \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in \emptyset)$$

sowie

$$x \in M \wedge \neg(x \in \emptyset) \Leftrightarrow x \in M \setminus \emptyset$$

folgern, dass gilt:

$$x \in M \Leftrightarrow x \in M \setminus \emptyset$$

Das bedeutet gemäß der Definition 125 dass gilt:

$$M = M \setminus \emptyset$$

Da die Mengengleichheit gemäß dem Satz 131 kommutiert, gilt auch:

$$M \setminus \emptyset = M$$

Dies ist jedoch gerade die Behauptung, welche ich beweisen wollte. Somit bin ich der Meinung, dass ich die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 24 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Für die Visualisierung dieses möchte ich auf die Abbildungen 26.4.1 sowie 26.4.2 verweisen. Die erste Abbildung zeigt, dass die Differenzmenge aus der leeren Menge und der leeren Menge wiederum die leere Menge ist. Die zweite Abbildung zeigt, dass die Differenzmenge aus einer nichtleeren Menge und der leeren Menge die nichtleere Menge ist.

TABELLE 24. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
60	Aequivalenz Negations Satz
119	2. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
5	Existenz nichtleere Mengen
131	Kommutativitaet Mengengleichheit
19	Schlussfolgerung entschaeufte Version
19	Schlussfolgerung entschaeufte Version

SATZ 143. *Es sei M eine wohldefinierte Menge, welche leer oder nichtleer sein kann. Dann gilt die Mengengleichheit*

$$\emptyset \setminus M = \emptyset$$

In Worten: Die Differenzmenge aus der leeren Menge und einer beliebigen Menge ist wiederum leer.

BEWEIS. Ist M die leere Menge, dann habe ich also zu zeigen:

$$\emptyset \setminus \emptyset = \emptyset$$

Es sei M_n eine wohldefinierte Menge, welche nicht leer sei. Eine solche Menge muss es gemäß dem Lemma [5](#) geben. Dann kann ich gemäß der Definition [26.1.3](#) schreiben

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Weiter muss gemäß der Definition [125](#) der Differenzmenge gelten

$$x \in (\emptyset \setminus \emptyset) \Leftrightarrow x \in \emptyset \wedge \neg(x \in \emptyset)$$

Gemäß dem ersten erweiterten Substitutionssatz [118](#) der Konjunktion gilt darum auch

$$x \in \emptyset \wedge \neg(x \in \emptyset) \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \wedge \neg(x \in \emptyset)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz [16](#) transitiv ist, kann ich daraus schließen, dass gilt

$$x \in (\emptyset \setminus \emptyset) \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \wedge \neg(x \in \emptyset)$$

Gemäß dem Satz [35](#) ist die Konjunktion kommutativ. Also kann ich schreiben

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \wedge \neg(x \in \emptyset) \Leftrightarrow \neg(x \in \emptyset) \wedge x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Da die Äquivalenz immer noch gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich schreiben

$$x \in (\emptyset \setminus \emptyset) \Leftrightarrow \neg(x \in \emptyset) \wedge x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Gemäß dem Satz 46 der Existenz von nicht wahren Aussagen kann die Aussage

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

nicht wahr sein. Also kann ich gemäß dem ersten Miniumsatz 78 schreiben, dass gilt

$$\neg(x \in \emptyset) \wedge x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Immer noch gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich schreiben, dass gilt:

$$x \in (\emptyset \setminus \emptyset) \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Gemäß der Definition 26.1.3 der leeren Mengen kann ich schreiben, dass gilt

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Da die die Äquivalenz 39 kommutativ ist, muss auch gelten

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Leftrightarrow x \in \emptyset$$

Also kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz folgern, dass gilt

$$x \in (\emptyset \setminus \emptyset) \Leftrightarrow x \in \emptyset$$

Gemäss der Definition 125 der Mengengleichheit ist diese Aussage äquivalent zur Aussage

$$\emptyset \setminus \emptyset = \emptyset$$

Das war jedoch zu beweisen.

Nun möchte ich den Fall beweisen, in welchem die Menge M nicht leer sei.

Es sei M_n eine wohldefinierte Menge, welche nicht leer sei. Eine solche Menge muss es gemäß dem Lemma 5 geben. Dann kann ich gemäß der Definition 26.1.3 schreiben

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Somit muss gemäß der Definition 125 der Differenzmenge gelten

$$x \in (\emptyset \setminus M) \Leftrightarrow x \in \emptyset \wedge \neg(x \in M)$$

Gemäß dem ersten erweiterten Substitutionssatz 118 der Konjunktion gilt darum auch

$$x \in \emptyset \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \wedge \neg(x \in M)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich daraus schließen, dass gilt

$$x \in (\emptyset \setminus M) \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \wedge \neg(x \in M)$$

Gemäß dem Satz 35 ist die Konjunktion kommutativ. Also kann ich schreiben

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow \neg(x \in M) \wedge x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Da die Äquivalenz immer noch gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich schreiben

$$x \in (\emptyset \setminus M) \Leftrightarrow \neg(x \in M) \wedge x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Gemäß dem Satz 46 der Existenz von nicht wahren Aussagen kann die Aussage

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

nicht wahr sein. Also kann ich gemäß dem ersten Miniumsatz 78 der Logik schreiben, dass gilt

$$\neg(x \in M) \wedge x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Immer noch gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz kann ich schreiben, dass gilt:

$$x \in (\emptyset \setminus M) \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Gemäß der Definition 26.1.3 der leeren Mengen kann ich schreiben, dass gilt

$$x \in \emptyset \Leftrightarrow x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n)$$

Da die die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, muss auch gelten

$$x \in M_n \wedge \neg(x \in M_n) \Leftrightarrow x \in \emptyset$$

Also kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz folgern, dass gilt

$$x \in (\emptyset \setminus M) \Leftrightarrow x \in \emptyset$$

Da war jedoch gerade zu beweisen.

Somit meine ich, den Beweis in allen denkbaren Fällen bewiesen zu haben. Aus diesem Grund erachte ich an dieser Stelle den Beweis der Behauptung des Satzes als erbracht und beende folglich die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 25 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Für die Visualisierung der Behauptungen möchte ich auf die Abbildungen 26.4.3 (falls die Menge M leer ist) sowie 26.4.4 (falls die Menge M nicht leer ist) verweisen. In beiden Fällen ist die Differenzmenge der Teil auf der rechten Seite der Abbildung, welcher jedoch keine Elemente besitzt und somit leer ist.

TABELLE 25. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
35	Kommutation Konjunktion
35	Kommutation Konjunktion
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
46	Existenz nicht wahrer Aussagen
46	Existenz nicht wahrer Aussagen
78	Minimum Maximum Saetze Logik
78	Minimum Maximum Saetze Logik
118	1. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
118	1. erweiterter Substitutionssatz Konjunktion
5	Existenz nichtleere Mengen
5	Existenz nichtleere Mengen

26.5. Weitere Eigenschaften von Mengen

Es gibt jetzt viele Sachen im Leben, die geglaubt werden, ohne sich weiter damit auseinander zu setzen. Dies ist in der Regel gar nicht nötig. Ich möchte in diesem Skript jedoch den umgekehrten Weg gehen: So viel wie möglich befragen. Darum auch das nächste

LEMMA 144. *Es seien A, B , welche in sich selbst und gegenüber anderen Symbolen des Lemmas widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$\{A, B\} = \{B, A\}$$

BEWEIS. Gemäß der Definition [125](#) kann ich schreiben

$$x \in \{A, B\} \Leftrightarrow x \in A \vee x \in B$$

Nun ist die Disjunktion gemäß dem Satz [37](#) kommutativ. Darum kann ich schreiben

$$x \in A \vee x \in B \Leftrightarrow x \in B \vee x \in A$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz [15](#) transitiv ist, kann ich schreiben

$$x \in \{A, B\} \Leftrightarrow x \in B \vee x \in A$$

Nun gilt jedoch per Übereinkunft (siehe wiederum Definition [125](#) oben)

$$x \in \{B, A\} \Leftrightarrow x \in B \vee x \in A$$

TABELLE 26. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
17	Schlussfolgerung
37	Kommutation Disjunktion
39	Kommutation Aequivalenz

Und da die Äquivalenz gemäß dem Satz [39](#) kommutativ ist, kann ich gemäß dem Satz [17](#) auch schreiben:

$$x \in B \vee x \in A \Leftrightarrow x \in \{B, A\}$$

Wiederum verwende ich den Satz [15](#) der Transitivität der Äquivalenz und erhalte die Aussage:

$$x \in \{A, B\} \Leftrightarrow x \in \{B, A\}$$

Also kann ich gemäß der formalen Definition [125](#) der Mengengleichheit folgern, dass gilt

$$\{A, B\} = \{B, A\}$$

Genau dies wollte ich jedoch zeigen. Da ich nun meine, den Beweis für die Richtigkeit des Lemmas erbracht zu haben, beende ich nun an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [26](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Also es kann ja irgendwie nicht einfach genug zu und her gehen in meinen Betrachtungen. Der Witz am nachfolgenden Lemma ist, dass ich damit versuche, zu zeigen, dass die Mengenbeschreibung und die Aussagenlogik eigentlich mehr oder weniger dasselbe ist. Obwohl rein anschaulich klar ist, dass dies so gilt, möchte ich mich fragen, ob ich das richtig mit der Logik verknüpfen kann. Und ich hoffe zu zeigen, dass dem tatsächlich so ist.

Darum werde ich noch zu zeigen versuchen:

LEMMA 145. *Es seien A, B Symbole, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt*

$$A \in \{A, B\} \wedge B \in \{A, B\}$$

-

Schlussendlich gilt

$$\{A\} = \{A, A\}$$

BEWEIS. Es ist gemäß der Definition 1 der Gleichheit von Symbolen

$$A = A$$

Gemäß dem Satz 57 kann ich schreiben

$$A = A \Rightarrow (A = A) \vee (A = B)$$

Weiter kann ich gemäß der Definition 125 der Menge mit Hilfe der Aussagenlogik kann ich schreiben:

$$A \in \{A\} \Leftrightarrow A = A$$

sowie

$$A \in \{B\} \Leftrightarrow A = B$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich auch schreiben:

$$A = A \Leftrightarrow A \in \{A\}$$

$$A = B \Leftrightarrow A \in \{B\}$$

Somit kann ich auch gemäß dem 3. Substitutionssatz 102 der Disjunktion schreiben:

$$(A = A) \vee (A = B) \Rightarrow A \in \{A\} \vee A = B$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich aufgrund der Aussagen

$$A = A \Rightarrow (A = A) \vee (A = B)$$

sowie

$$(A = A) \vee (A = B) \Rightarrow A \in \{A\} \vee A = B$$

schreiben:

$$A = A \Rightarrow A \in \{A\} \vee A = B$$

Weiter kann ich gemäß dem 4. Substitutionssatz 103 der Disjunktion schreiben:

$$A \in \{A\} \vee A = B \Rightarrow A \in \{A\} \vee A \in \{B\}$$

Da die Implikation immer noch gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann aufgrund der Aussagen

$$A = A \Rightarrow A \in \{A\} \vee A = B$$

sowie

$$A \in \{A\} \vee A = B \Rightarrow A \in \{A\} \vee A \in \{B\}$$

schreiben:

$$A = A \Rightarrow A \in \{A\} \vee A \in \{B\}$$

Gemäß der Definition 125 der Verknüpfung der Mengenschreibweise mit der Logik kann ich schreiben

$$\{A, B\} = \{A\} \cup \{B\}$$

Gemäß der formalen Definition 125 der Mengengleichheit ist diese Gleichheit definiert als

$$A \in \{A, B\} \Leftrightarrow A \in \{A\} \vee A \in \{B\}$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, kann ich auch schreiben

$$A \in \{A\} \vee A \in \{B\} \Leftrightarrow A \in \{A, B\}$$

Da gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz auch die Implikation folgt, kann ich schreiben

$$A \in \{A\} \vee A \in \{B\} \Rightarrow A \in \{A, B\}$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich aufgrund der Aussagen

$$A = A \Rightarrow A \in \{A\} \vee A \in \{B\}$$

sowie

$$A \in \{A\} \vee A \in \{B\} \Rightarrow A \in \{A, B\}$$

schreiben:

$$A = A \Rightarrow A \in \{A, B\}$$

Weiter kann ich gemäß der Definition 125 der Menge mit Hilfe der Aussagenlogik ist

$$A \in \{A\} \Leftrightarrow A = A$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, kann ich gemäß dem abgeschwächten Satz 19 der Schlussfolgerung schliessen, dass gilt

$$A = A \Leftrightarrow A \in \{A\}$$

Gemäss dem 3. Substitutionssatz 105 der Implikation kann ich darum aus den Aussagen

$$A = A \Rightarrow A \in \{A, B\}$$

sowie

$$A = A \Leftrightarrow A \in \{A\}$$

schliessen, dass gilt

$$A \in \{A\} \Rightarrow A \in \{A, B\}$$

Nun ist gemäß der Definition 1 der Gleichheit von Symbolen die Aussage

$$A = A$$

und somit gemäß der Definition 125 der Verknüpfung der Mengenschreibweise mit der Logikauch die Aussage

$$A \in \{A\}$$

wahr. Also muss es gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung auch die Aussage

$$A \in \{A, B\}$$

sein. Damit wäre der Beweis des ersten Teil dieses kleinen Lemmas erbracht. Nun möchte ich den zweiten Teil beweisen. Gemäß dem bereits bewiesenen gilt

$$B \in \{B, A\}$$

Nun ist gemäß dem Lemma 144 der Unabhängigkeit der Menge von der Reihenfolge der Schreibweise die Aussage

$$\{B, A\} = \{A, B\}$$

wahr. Gemäß der formalen Definition 125 der Mengengleichheit bedeutet dies

$$B \in \{B, A\} \Leftrightarrow B \in \{A, B\}$$

Da aus der Äquivalenz gemäß dem Satz 52 die Implikation folgt, kann ich schreiben

$$B \in \{B, A\} \Rightarrow B \in \{A, B\}$$

Da die Implikation immer noch gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich aufgrund der Aussagen

$$B = B \Rightarrow B \in \{B, A\}$$

sowie

$$B \in \{B, A\} \Rightarrow B \in \{A, B\}$$

schreiben

$$B = B \Rightarrow B \in \{A, B\}$$

Gemäss der 125 der Verknüpfung der Mengenschreibweise mit der Logik ist

$$B \in \{B\} \Leftrightarrow B = B$$

Da die Äquivalenz gemäss dem Satz 39 kommutiert, kann ich gemäss dem abgeschwächten Satz 19 schliessen, dass gilt

$$B = B \Leftrightarrow B \in \{B\}$$

Gemäss dem 3. Substitutionssatz 105 der Implikation kann ich darum aus den Aussagen

$$B = B \Rightarrow B \in \{A, B\}$$

sowie

$$B = B \Leftrightarrow B \in \{B\}$$

schliessen, dass gilt

$$B \in \{B\} \Rightarrow B \in \{A, B\}$$

Da die Aussage

$$B = B$$

und somit auch die Aussage

$$B \in \{B\}$$

per Definition 1 der Gleichheit von Symbolen wahr ist, muss gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung auch die Aussage

$$B \in \{A, B\}$$

wahr sein. Damit ist die Richtigkeit der zweiten Behauptung erbracht.

Zum Beweis der letzten Behauptung des Lemmas:

Ich hatte einen Beweis geschrieben. Der war aber so umständlich, dass ich ihn verworfen habe. Ich probiere es noch einmal. Gemäss der Definition 125 der Menge mit Hilfe der Aussagenlogik kann ich schreiben:

$$x \in \{A\} \Leftrightarrow x = A$$

Gemäss dem Satz 32 der Äquivalenz von Disjunktion und Aussage gilt die Aussage

$$x = A \Leftrightarrow x = A \vee x = A$$

Da die Äquivalenz gemäss dem Satz 16 transitiv ist, kann ich nun gemäss dem Satz 16 schreiben, dass gilt

$$x \in \{A\} \Leftrightarrow x = A \vee x = A$$

Gemäss der Definition 125 der Menge mit Hilfe der Aussagenlogik kann ich wiederum schreiben, dass gilt:

$$x \in \{A, A\} \Leftrightarrow x = A \vee x = A$$

Da die Äquivalenz gemäss dem Satz 39 kommutiert, kann ich nun gemäss dem abgeschwächten Satz 19 folgern, dass gilt

$$x = A \vee x = A \Leftrightarrow x \in \{A, A\}$$

Da die Äquivalenz gemäss dem Satz 16 immer noch transitiv ist, kann ich nun gemäss dem Satz 16 schreiben, dass gilt

$$x \in \{A\} \Leftrightarrow x \in \{A, A\}$$

Gemäss der Definition 6 kann ich nun schreiben

$$\{A\} = \{A, A\}$$

Das war jedoch gerade zu beweisen. Darum bin ich der Meinung, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Der Letzte Teil der Behauptung

$$\{A\} = \{A, A\}$$

des vorhergehenden Satz finde ich schon bemerkenswert. Denn irgendwie erscheint er mir seltsam („kontraintuitiv“, also entgegen der eigenen Vorstellung). Denn es gilt ja, sofern ich „A“ als widerspruchsfreies Metasymbol definiere

$$A \neq AA$$

Aber es sind eben zwei verschiedene Dinge, ob ich das Metasymbol als Element einer Menge oder als Element einer Zeichenkette definiere.

26.6. Eigenschaften von Schnittmengen

Nun möchte ich die Eigenschaften von Schnittmengen beschreiben.

LEMMA 146. *Es seien A, B Mengen, welche in sich selber und in Bezug auf die anderen Mengen nicht widersprüchlich seien. Dann gilt:*

$$A \cap B = B \cap A$$

BEWEIS. Zuerst nehme ich an, dass sowohl A wie auch B nicht leer seien. Dann gilt gemäß der Definition 125 oben, insbesondere die Definition der Schnittmenge:

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B$$

Gemäß dem Satz 35 der Kommutation der Konjunktion gilt

$$x \in A \wedge x \in B \Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich aufgrund der Aussagen

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B$$

sowie

$$x \in A \wedge x \in B \Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A$$

dann schreiben:

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A$$

Dann gilt gemäß der Definition 125 der Menge oben, insbesondere die Definition der Schnittmenge wiederum:

$$x \in B \cap A \Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A$$

Gemäß dem Satz 39 der Kommutativität der Äquivalenz kann ich gemäß dem abgeschwächten Satz 19 der Schlussfolgerung folgern, dass auch gilt

$$x \in B \wedge x \in A \Leftrightarrow x \in B \cap A$$

Nun habe ich weiter oben gezeigt, dass gilt

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz folgern, dass gilt

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in B \cap A$$

Gemäß der Definition 125 der Menge, insbesondere der Mengengleichheit, bedeutet diese jedoch, dass gilt:

$$A \cap B = B \cap A$$

Damit hätte ich die Behauptung zumindest für nichtleere Mengen bewiesen.

TABELLE 27. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
35	Kommutation Konjunktion
39	Kommutation Aequivalenz
19	Schlussfolgerung entschaerfte Version
138	leere Menge Eigenschaften

Ich möchte jetzt den Satz in demjenigen Fall beweisen, in welchem die Menge A oder die Menge B (oder natürlich beide Mengen) leer sind. Dann ist gemäß dem Satz [138](#)

beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [27](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte dieses Lemma in einer (nicht ganz ernst gemeinten) Abbildung [26.6.1](#) habe ich anhand eines Beispiels versucht, die Kommutativität der Schnittmengenbildung zu illustrieren. Die Schnittmenge der Mengen mit den Bezeichnungen A und B sowie der Mengen mit den Bezeichnungen B und A sind identisch. Dabei seien die beiden Mengen mit den Bezeichnungen A sowie B wie folgt definiert:

$$\begin{aligned}
 A &= \{ \text{"hat Flügel"}, \text{"singt"}, \text{"plustert sich manchmal auf"}, \\
 &\quad \text{"hat Schnabel"} \} \\
 B &= \{ \text{"singt"}, \text{"hat Mund"}, \text{"plustert sich manchmal auf"}, \text{"hat Arme"} \}
 \end{aligned}$$

Dann gilt

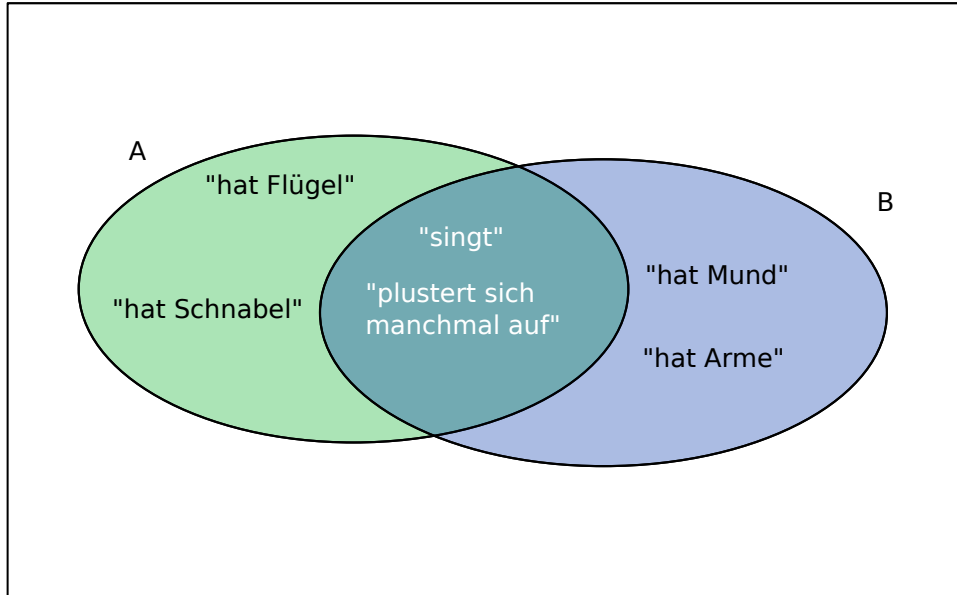
$$\begin{aligned}
 A \cap B &= \{ \text{"singt"}, \text{"plustert sich manchmal auf"} \} \\
 B \cap A &= \{ \text{"singt"}, \text{"plustert sich manchmal auf"} \}
 \end{aligned}$$

Hast Du übrigens erraten, welche Mengen ich da im Sinn hatte? Die Menge mit der Bezeichnung A beinhaltet einzelne Eigenschaften von Vögeln, insbesondere von Singvögeln. Die Menge mit der Bezeichnung B beinhaltet einzelne Eigenschaften von Sängerinnen und Sängern, insbesondere Opernsängerinnen und Opernsängern.

Nun möchte ich den Beweis in demjenigen Fall führen, dass die Menge A leer sei.

LEMMA 147. *Es seien A und B Mengen, welche weder in sich selber noch in Bezug auf die anderen Symbole des Lemmas widersprüchlich seien. Weiter sei die Menge A leer, die Menge B jedoch nicht. Dann*

ABBILDUNG 26.6.1. Abbildung Kommutativität von Schnittmengen



gilt die Aussage

$$A \cap B = B \cap A$$

BEWEIS. Nun sei A die leere Menge. Weiter sei M eine beliebige, jedoch nicht leere Menge. Gemäß dem Lemma 5 muss es eine solche nichtleere Menge M geben. Dann kann ich gemäß der Definition 26.1.3 der leeren Menge schreiben:

$$x \in A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

Somit muss gelten

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B$$

Ich kann gemäß dem ersten erweiterten Substitutionssatz 118 der Konjunktion schreiben:

$$\begin{aligned} (x \in A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)) &\Rightarrow \\ (x \in A \wedge x \in B \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M) \wedge x \in B) \end{aligned}$$

Die Aussage

$$(x \in A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M))$$

ist ja per Definition wahr. Somit kann ich gemäß dem Satz 118 der Schlussfolgerung folgern, dass die Aussage

$$x \in A \wedge x \in B \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M) \wedge x \in B$$

ebenfalls wahr ist. Also kann ich schreiben, dass gilt:

$$\begin{aligned} x \in A \wedge x \in B &\Leftrightarrow \\ x \in M \wedge \neg(x \in M) \wedge x \in B \end{aligned}$$

Beachte, dass ich die Klammern um die Aussage $x \in M \wedge \neg(x \in M)$ weglassen kann, weil die Konjunktion assoziativ ist.

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich schreiben

$$\begin{aligned} (x \in A \cap B &\Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B) \wedge \\ ((x \in A \wedge x \in B) &\Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M) \wedge x \in B) \Rightarrow \\ (x \in A \cap B &\Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M) \wedge x \in B) \end{aligned}$$

Da die Konjunktion gemäß dem Satz 35 kommutativ ist, kann ich dann auch schreiben:

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \wedge x \in B \Leftrightarrow x \in B \wedge x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

Und wiederum gemäß dem Satz 16 Transitivität der Äquivalenz kann ich dann folgern, dass gilt:

$$\begin{aligned} (x \in A \cap B &\Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M) \wedge x \in B) \wedge \\ (x \in M \wedge \neg(x \in M) &\wedge x \in B \Leftrightarrow x \in B \wedge x \in M \wedge \neg(x \in M)) \Rightarrow \\ (x \in A \cap B &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in M \wedge \neg(x \in M)) \end{aligned}$$

Da die die Aussage

$$x \in A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

als wahr angenommen wird und die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich gemäß dem Satz 11 der Schlussfolgerung schreiben, dass auch gilt:

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in A$$

Nun kann ich mich wiederum der Aussage

$$x \in B \wedge x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

zuwenden. Gemäß dem zweiten erweiterten Substitutionssatz 119 der Konjunktion kann ich schreiben, dass gilt

$$\begin{aligned} (x \in M \wedge \neg(x \in M) &\Leftrightarrow x \in A) \Rightarrow \\ (x \in B \wedge x \in M \wedge \neg(x \in M) &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A) \end{aligned}$$

Da ich oben geschlossen habe, dass die Aussage

$$x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in A$$

wahr ist, kann ich gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung schließen, dass gilt:

$$x \in B \wedge x \in M \wedge \neg(x \in M) \Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A$$

Und wiederum kann ich gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz schließen, dass gilt:

$$\begin{aligned} (x \in A \cap B &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in M \wedge \neg(x \in M)) \wedge \\ (x \in B \wedge x \in M \wedge \neg(x \in M) &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A) \Rightarrow \\ (x \in A \cap B &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A) \end{aligned}$$

Nun bin ich fast am Ziel meiner Träume¹. Gemäß der Definition der Menge 125, insbesondere derjenigen der Schnittmenge, kann ich schreiben:

$$x \in B \cap A \Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, kann ich schreiben:

$$\begin{aligned} (x \in B \cap A &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A) \Leftrightarrow \\ (x \in B \wedge x \in A &\Leftrightarrow x \in B \cap A) \end{aligned}$$

Gemäß dem Satz 52, welcher besagt, dass aus der Äquivalenz die Implikation folgt, kann ich dann schlussfolgern, dass gilt:

$$\begin{aligned} (x \in B \cap A &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A) \Rightarrow \\ (x \in B \wedge x \in A &\Leftrightarrow x \in B \cap A) \end{aligned}$$

Gemäß dem Satz 17 der Schlussfolgerung kann ich schreiben, dass gilt

$$\begin{aligned} (x \in B \cap A &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A) \wedge \\ ((x \in B \cap A &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A) \Rightarrow \\ (x \in B \wedge x \in A &\Leftrightarrow x \in B \cap A)) \Rightarrow \\ (x \in B \wedge x \in A &\Leftrightarrow x \in B \cap A) \end{aligned}$$

Das heißt, dass ich annehmen kann, dass die Aussage

$$x \in B \wedge x \in A \Leftrightarrow x \in B \cap A$$

wahr ist. Ich kann jetzt schreiben, dass gemäß dem Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz gilt:

$$\begin{aligned} (x \in A \cap B &\Leftrightarrow x \in B \wedge x \in A) \wedge \\ (x \in B \wedge x \in A &\Leftrightarrow x \in B \cap A) \Rightarrow \\ (x \in A \cap B &\Leftrightarrow x \in B \cap A) \end{aligned}$$

Also kann ich schließen, dass die Aussage gilt:

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in B \cap A$$

Dies ist jedoch genau die Aussage, welche ich beweisen wollte. Da ich nun meine, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben, erlaube ich mir an dieser Stelle, auf die weitere Beweisführung zu verzichten und den Beweis an dieser Stelle also zu beenden. ■

¹schön wäre es.

TABELLE 28. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
131	Kommutativitaet Mengengleichheit
147	Kommutation Schnittmenge erste Menge leer

Nun habe ich diesen Fall auch bewiesen. Dann möchte ich denjenigen Fall beweisen in welchem die Menge nicht leer, die Menge B jedoch leer sei.

LEMMA 148. *Es seien A und B Mengen, welche weder in sich selber noch in Bezug auf die anderen Symbole des Lemmas widersprüchlich seien. Weiter sei die Menge A nicht leer, die Menge B jedoch leer. Dann gilt die Aussage*

$$A \cap B = B \cap A$$

BEWEIS. Gemäß dem letzten Lemma [147](#) kann ich mindestens folgern, dass gilt:

$$B \cap A = A \cap B$$

Denn ich habe als Menge mit der Bezeichnung A des letzten Lemmas die Menge mit der Bezeichnung B verwendet und als Menge mit der Bezeichnung B des letzten Lemmas die Menge mit der Bezeichnung A verwendet. Gemäß dem Lemma [131](#) ist die Mengengleichheit kommutativ. Darum kann ich auch schreiben, dass gilt

$$A \cap B = B \cap A$$

Dies ist jedoch gerade die Behauptung. Darum bin ich der Meinung, das ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht und beende aus diesem Grund die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [28](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

LEMMA 149. *Es seien A und B Mengen, welche weder in sich selber noch in Bezug auf die anderen Symbole des Lemmas widersprüchlich seien. Weiter seien sowohl die Mengen A wie auch B leer. Dann gilt die Aussage*

$$A \cap B = B \cap A$$

BEWEIS. Gemäß der Definition [125](#) der Schnittmenge kann ich schreiben, dass gilt:

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B$$

Es sei M eine Menge, welche nicht leer sei. Eine solche Menge muss es gemäß dem Lemma [5](#) geben. Dann kann ich gemäß der Definition [26.1.3](#) der leeren Menge schreiben:

$$x \in A \Leftrightarrow x \in M \wedge \neg(x \in M)$$

TABELLE 29. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivität Äquivalenz
16	Transitivität Äquivalenz
111	Substitutionssatz Äquivalenz
120	1. erweiterter Substitutionssatz Disjunktion
5	Existenz nichtleere Mengen

Gemäß dem ersten erweiterten Substitutionssatz [111](#) der Äquivalenz kann ich schreiben, dass gilt:

$$x \in A \wedge x \in B \Leftrightarrow (x \in M \wedge \neg(x \in M)) \wedge x \in B$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz [16](#) transitiv ist, kann ich schreiben, dass gilt:

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow (x \in M \wedge \neg(x \in M)) \wedge x \in B$$

Weiter kann ich mit der Aussage

$$x \in B \Leftrightarrow (x \in M \wedge \neg(x \in M))$$

und dem zweiten erweiterten Substitutionssatz [120](#) der Konjunktion schreiben, dass gilt:

$$(x \in M \wedge \neg(x \in M)) \wedge x \in B \Leftrightarrow (x \in M \wedge \neg(x \in M)) \wedge (x \in M \wedge \neg(x \in M))$$

Wiederum kann ich von dem Satz [16](#) der Transitivität der Äquivalenz Gebrauch machen und erhalte die Aussage

$$x \in A \cap B \Leftrightarrow (x \in M \wedge \neg(x \in M)) \wedge (x \in M \wedge \neg(x \in M))$$

■

In der Tabelle [29](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

LEMMA 150. *Es seien A und B Bezeichnungen von Mengen, welche weder in sich selber noch in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widersprüchlich seien. Weiter sei die Menge A leer, die Menge B jedoch nicht leer. Dann gilt*

$$A \cap B = B \cap A$$

BEWEIS. Wenn ich die Mengen in das vorhergehenden Lemma einsetze, dann kann ich schreiben, dass gilt:

$$B \cap A = A \cap B$$

Da die Gleichheit von Mengen gemäß dem Lemma [130](#) kommutiert, kann ich darum auch schreiben, dass gilt

$$A \cap B = B \cap A$$

TABELLE 30. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
130	Kommutativitaet Mengengleichheit A leer

dies wollte ich jedoch beweisen. Darum glaube ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [30](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Nun folgt noch das letzte Lemma aus dieser Serie:

Es seien A und B Bezeichnungen, welche in sich selber noch in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Sowohl A wie auch B seien leere Menge. Dann gilt

$$A \cap B = B \cap A$$

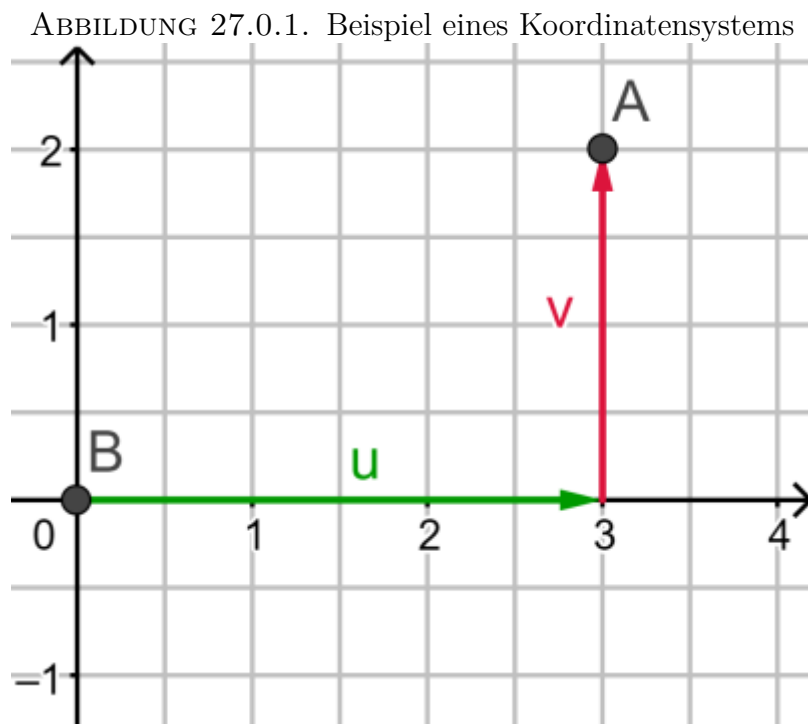
Nun möchte ich die Ausführungen dieses Teil der Mathematik (Logik und elementare Mengenlehre) fürs erste beenden. Es gäbe natürlich noch mehr zu zeigen. Insbesondere hatte ich zuerst die Idee, kon- und disjunktive Normalformen von Aussagen in diesem Teil zu beschreiben. Aber ich denke, das wäre nicht sonderlich hilfreich. Ich möchte weitere logische Sätze in einem späteren Teil wieder hinzufügen. Grund dafür ist, dass ich mich zuerst mit den natürlichen Zahlen beschäftigen möchte. Es ist zwar so, dass natürliche Zahlen keine Hexerei sind. Aber es geht mir darum, nicht Teile zu fest zu mischen, welche nicht unmittelbar zusammen gehören. Ich hoffe, dass ich Dir, lieber Leser, wenigstens das eine oder andere Schmunzeln entlocken konnte oder Du das eine oder andere Aha-Erlebnis hattest. Denn Mathe ist meines Erachtens schön und erstaunlich.

Was ist das kartesische Produkt von Mengen?

Und hat „kartesisch“ etwas mit „Karten“ zu tun? Nein, hat es nicht. „Kartesisch“ hat etwas zu tun mit René Descartes (vergleiche mit dem entsprechenden [Artikel](#) auf Wikipedia). Herr Descartes hat dieses Produkt verwendet, um Punkte im Raum zu beschreiben. Da ich nicht so gut im Raum zeichnen kann, möchte ich zuerst in der Ebene einen Punkt zeichnen (vergleiche mit der Abbildung 27.0.1). Als Zeichenprogramm habe ich [GeoGebra](#) verwendet (Marcel Heer hat mich schon vor Jahren darauf aufmerksam gemacht). Dann besitzt der Punkt mit der Bezeichnung „A“ die Koordinaten

$$\begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

Das bedeutet: „Gehe vom Ursprung (Punkt mit der Bezeichnung B) drei Einheiten nach rechts (grüner Pfeil, mit u bezeichnet) und anschließend zwei Einheiten nach oben (roter Pfeil, mit v bezeichnet).“



Wahrscheinlich wirst Du das nicht interessant finden. Ich für mich würde mich dann fragen, wenn ich das zum ersten Mal sehen würde: „Für was soll das gut sein?“ Und: „Wieso soll ich dann zum Punkt A gehen?“ Das Koordinatensystem selbst ist tatsächlich sehr langweilig. Es wird dann spannend, wenn mit Hilfe von mathematischen Formeln Geometrie gemacht werden soll. Aber ich möchte nicht versuchen, etwas Dir zu erklären, für was ich noch nicht die Möglichkeit habe, dies zu tun.

Jedoch ist bei dieser Beschreibung wesentlich, dass zwei Zahlen geordnet dargestellt werden. Ob diese Zahlen senkrecht oder waagrecht angeordnet werden und ob die Zahlen mittels Komma oder Strichpunkt („Semikolon“) voneinander getrennt werden, ist nebensächlich. Wichtig ist, dass zwei verschiedene solche Anordnungen

$$(a_1, a_2)$$

respektive

$$(b_1, b_2)$$

genau dann gleich seien, falls gilt

$$a_1 = b_1$$

respektive

$$a_2 = b_2$$

Um es genau aufzuschreiben, schreibe ich

DEFINITION 151. Es seien M_1, M_2 wohldefinierte nichtleere Mengen, das bedeutet M_1 und M_2 seien in sich selbst und in Bezug aufeinander nicht widersprüchlich. Zudem seien die Mengen nicht leer. Dann sei die Menge

$$M_1 \times M_2 \equiv \{(m_1, m_2) \mid m_1 \in M_1 \wedge m_2 \in M_2\}$$

genau dann geordnet, falls ich mit $m_1, m_3 \in M_1$ und $m_2, m_4 \in M_2$ folgern kann:

$$(m_1, m_2) = (m_3, m_4) \Rightarrow m_1 = m_3 \wedge m_2 = m_4$$

Und nun stellt Du Dir vielleicht die Frage: Was hat das mit Mengen zu tun? In Mengen sind die Elemente grundsätzlich nicht geordnet. Das bedeutet: Es gilt

$$\{2, 3\} = \{3, 2\}$$

Denn 2 ist auch in der Menge $\{3, 2\}$. Auch 3 ist in der Menge $\{3, 2\}$. Ist also „außer Spesen nichts gewesen?“. Nein, wie aus dem DTV-Atlas der Mathematik gelernt habe¹, kann ich Mengen so anordnen, indem ich definiere:

¹Obwohl es sich die Autoren des DTV-Atlas insofern leicht gemacht haben, indem sie Elemente und Mengen mischen.

DEFINITION 152. Es seien M_1, M_2 zwei beliebige, jedoch in sich selbst und in Bezug auf andere Mengen wohldefinierte Mengen, welche zudem nicht leer seien. Dann sei

$$\begin{aligned} & M_1 \times M_2 \\ \equiv & \left\{ (m_1, m_2) \mid \right. \\ & \left. m_1 \in M_1 \wedge m_2 \in M_2 \Rightarrow (m_1, m_2) \equiv \{\{m_1\}, \{m_1, m_2\}\} \right\} \end{aligned}$$

In Worten: Die Menge $M_1 \times M_2$ sei die Menge aller Mengen

$$\{\{m_1\}, \{m_1, m_2\}\}$$

wobei m_1 ein Element von M_1 und m_2 ein Element der Menge M_2 sei.

Natürlich könnte ich jetzt sagen: Dann ist $M_1 \times M_2$ eine geordnete Menge. Aber ich hoffe, dass sich bei Dir Widerspruch regt und Du Dir jetzt sagst: „Das glaube ich nicht“. Wenn Du schon so gut bist, dass Du den Beweis im Kopf ausführen kannst, gibt es natürlich nichts mehr zu zeigen. Ansonsten möchte ich jetzt den Beweis aufschreiben, wobei ich zugeben muss, dass ich viele Begriffe im Beweis noch gar nicht richtig definiert habe.

SATZ 153. *Es seien M_1, M_2 zwei beliebige, jedoch wohldefinierte Mengen, welche jedoch nicht leer seien. Weiter sei $m_{1,1}, m_{1,2} \in M_1$ sowie $m_{2,1}, m_{2,2} \in M_1$. Dann gilt*

$$(m_{1,1}, m_{1,2}) = (m_{2,1}, m_{2,2}) \Leftrightarrow m_{1,1} = m_{2,1} \wedge m_{1,2} = m_{2,2}$$

In Worten: Dann sind die zwei Elemente

$$(m_{1,1}, m_{1,2})$$

sowie

$$(m_{2,1}, m_{2,2})$$

genau dann gleich, falls gilt

$$m_{1,1} = m_{2,1}$$

sowie

$$m_{1,2} = m_{2,2}$$

BEWEIS. Ich bin so frech und zeige zuerst den leichteren Teil. Es seien $m_{1,1} = m_{2,1} \wedge m_{1,2} = m_{2,2}$. Also muss gelten

$$\begin{aligned} & (m_{1,1}, m_{1,2}) \\ = & \{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,2}\}\} \end{aligned}$$

Also ist $\{m_{1,1}\} = \{m_{2,1}\}$ sowie $\{m_{1,1}, m_{1,2}\} = \{m_{2,1}, m_{2,2}\}$ Somit ist auch

$$\{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,2}\}\} = \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,2}\}\}$$

und darum auch

$$\{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,2}\}\} = (m_{2,1}, m_{2,2})$$

Also kann ich schreiben, dass gelten muss

$$(m_{1,1}, m_{1,2}) = (m_{2,1}, m_{2,2})$$

Nun sei umgekehrt

$$(m_{1,1}, m_{1,2}) = (m_{2,1}, m_{2,2})$$

Also muss gemäß der Definition gelten

$$\{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,2}\}\} = \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,2}\}\}$$

Dabei sind zwei Fälle zu unterscheiden. Ist

$$m_{1,1} = m_{1,2}$$

dann ist

$$\begin{aligned} & \{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,2}\}\} \\ &= \{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,1}\}\} \\ &= \{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}\}\} \\ &= \{\{m_{1,1}\}\} \end{aligned}$$

und somit

$$\{\{m_{1,1}\}\} = \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,2}\}\}$$

Also muss gelten

$$\{m_{1,1}\} = \{m_{2,1}\}$$

und darum ebenfalls

$$m_{1,1} = m_{2,1}$$

Aber es muss auch gelten

$$\begin{aligned} & \{m_{1,1}\} \\ &= \{m_{2,1}, m_{2,2}\} \\ &= \{m_{1,1}, m_{2,2}\} \end{aligned}$$

Also muss auch gelten

$$m_{2,2} \in \{m_{1,1}\}$$

Somit kann ich schreiben:

$$m_{2,2} = m_{1,1}$$

Also ist auch

$$\begin{aligned} & (m_{2,1}, m_{2,2}) \\ &= (m_{1,1}, m_{1,1}) \\ &= (m_{1,1}, m_{1,2}) \end{aligned}$$

Auf der anderen Seite sei $m_{1,1} \neq m_{1,2}$. Dann muss gelten

$$\begin{aligned} & (m_{1,1}, m_{1,2}) \\ &= \{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,2}\}\} \\ &= \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,2}\}\} \end{aligned}$$

Wäre nun $m_{2,1} = m_{2,2}$, dann müsste ebenfalls gelten

$$\begin{aligned} & \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,2}\}\} \\ = & \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,1}\}\} \\ = & \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}\}\} \\ = & \{\{m_{2,1}\}\} \end{aligned}$$

Da nach Annahme

$$\begin{aligned} & \{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,2}\}\} \\ = & \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,2}\}\} \end{aligned}$$

ist, müsste jedes Element von

$$\{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,2}\}\}$$

in der Menge

$$\{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,2}\}\} = \{\{m_{2,1}\}\}$$

vorkommen. Somit müsste gelten

$$\{m_{1,1}\} \in \{\{m_{2,1}\}\}$$

Also müsste

$$\{m_{1,1}\} = \{m_{2,1}\}$$

und somit

$$m_{1,1} = m_{2,1}$$

sein. Es müsste dann jedoch auch gelten

$$\{m_{1,1}, m_{1,2}\} \in \{\{m_{2,1}\}\} = \{\{m_{1,1}\}\}$$

und somit

$$\{m_{1,1}, m_{1,2}\} = \{m_{1,1}\}$$

Das heißt also, das gelten muss:

$$m_{1,2} = m_{1,1}$$

was jedoch ein Widerspruch wäre zur Voraussetzung

$$m_{1,1} \neq m_{1,2}$$

Also muss gelten

$$m_{2,1} \neq m_{2,2}$$

Aus der Gleichung

$$\{\{m_{1,1}\}, \{m_{1,1}, m_{1,2}\}\} = \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,2}\}\}$$

kann ich nun folgern:

$$\{m_{1,1}\} \in \{\{m_{2,1}\}, \{m_{2,1}, m_{2,2}\}\}$$

Es muss wieder gelten

$$\{m_{1,1}\} \neq \{m_{2,1}, m_{2,2}\}$$

Denn ansonsten wäre

$$m_{2,1} = m_{1,1}$$

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
48	Ausschlusssatz
48	Ausschlusssatz

und

$$m_{2,2} = m_{1,1}$$

und somit wieder

$$m_{2,1} = m_{2,2}$$

Aber das wäre wiederum ein Widerspruch zur Tatsache

$$m_{2,1} \neq m_{2,2}$$

Somit kann ich gemäß dem Ausschlusssatz [48](#) folgern, dass gelten muss

$$\{m_{1,1}\} = \{m_{2,1}\}$$

Daraus kann ich ebenfalls schließen, dass gelten muss:

$$m_{1,1} = m_{2,1}$$

Weiter muss ebenfalls gelten

$$\{m_{1,1}, m_{1,2}\} = \{m_{2,1}, m_{2,2}\}$$

Da jetzt $m_{1,1} \neq m_{1,2}$ ist und $m_{2,1} = m_{1,1}$ sein muss, kann ich schreiben

$$\{m_{1,1}, m_{1,2}\} = \{m_{1,1}, m_{2,2}\}$$

Somit kann ich in diesem Beweis das letzte Mal dem Ausschlusssatz [48](#) anwenden, gemäß dessen ich folgern kann: $m_{1,2} = m_{2,2}$. Somit habe ich auch in diesem Fall endlich bewiesen, dass gelten muss

$$m_{1,1} = m_{2,1}$$

$$m_{2,1} = m_{2,2}$$

Somit habe ich zeigt, dass in jedem Fall die Behauptung gültig ist. ■

In der Tabelle [1](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich werde weiter unten ausführen, wie sich dieses Kreuzprodukt weiter verallgemeinern lässt.

KAPITEL 28

weitere Betrachtungen

Ich möchte gerne noch weitere Überlegungen anstellen über die naive Logik.

LEMMA 154. *Ich möchte zeigen, dass die Aussage*

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

ungleich der Aussage

$$A \Rightarrow B \wedge A \Rightarrow C$$

ist.

BEWEIS. Es ist

$$A \Rightarrow B \wedge A$$

gemäß dem Satz 27 gilt

$$A \Rightarrow B \wedge A \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow A))$$

Weiter gilt gemäß dem Satz 33

$$A \Rightarrow A$$

Somit kann ich gemäß dem Lemma 78 schließen, dass gilt:

$$((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow A)) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B)$$

Also kann ich aufschreiben, da gemäß dem Satz 16 die Äquivalenz transitiv ist:

$$(A \Rightarrow B \wedge A \Rightarrow A) \Rightarrow C$$

Somit kann ich schreiben

$$(A \Rightarrow B \wedge A \Rightarrow C) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B \Rightarrow C)$$

Dann gilt es, diese Kette von Implikation aufzubrechen.

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \vee B)$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 70 schreiben:

$$\begin{aligned} & (A \Rightarrow B \Rightarrow C) \\ \Leftrightarrow & ((\neg A \vee B) \Rightarrow C) \\ \Leftrightarrow & \neg(\neg A \vee B) \vee C \\ \Leftrightarrow & (A \wedge \neg B) \vee C \\ \Leftrightarrow & A \wedge C \vee \neg B \wedge C \end{aligned}$$

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivitaet Aequivaleanz
27	Distribution Implikation Disjunktion
33	Implikation Aussage aus Aussage
70	konjunktive Normalform Implikation
78	Minimum Maximum Saetze Logik

Der Einfachheit halber breche ich die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

ebenfalls auf

$$\begin{aligned} & (A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C) \\ \Leftrightarrow & A \Rightarrow B \wedge C \\ \Leftrightarrow & \neg A \vee B \wedge C \end{aligned}$$

Also angenommen, A sei wahr, B sein nicht wahr und C sei wiederum wahr. Dann ist die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

gemäß der dritten Zeile der Definition der Implikation nicht wahr und die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

gemäß dem Minimumprinzip [10](#) der Konjunktion nicht wahr. Jedoch ist die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

nicht wahr und die Aussage

$$(A \Rightarrow A \wedge B) \Rightarrow C$$

wahr, da die Aussage C wahr ist. Also konnte ich mit viel Mühe und Not zeigen, dass die Aussagen

$$(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)$$

sowie

$$A \Rightarrow B \wedge A \Rightarrow C$$

wahr. ■

In der Tabelle [1](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [2](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Sind das jetzt alle logischen Transformationen, welche in der Mathematik eingesetzt werden? Nein, und ich möchte das auch klipp und klar feststellen. Es wird immer wieder logische Umwandlungen und Sätze geben, welche separat formuliert und bewiesen werden müssen.

TABELLE 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
26	Distribution Implikation Konjunktion

Denn auch wenn die Logik gut mittels Maschinen (Rechner) überprüft werden können, ist es nicht so, dass es möglich und sinnvoll ist, alle verwendete Transformationen vorgängig formulieren und ausrechnen zu wollen. Das ist jedoch auch irgendwie tröstlich. Denn das bedeutet, dass auch diese sogenannte „naive Logik“ keineswegs tot ist, sondern dass sie immer wieder angepasst und weiter ausgebaut werden kann.

Teil 2

Was sind natürliche Zahlen?

Im vorhergehenden Abschnitt habe ich mich mit Aussagen und Mengen beschäftigt. Nun möchte ich mich endlich der Definition von Zahlen befassen. Was ist eine Zahl? Und wieso gibt es verschiedene Arten von Zahlen? In diesem Teil möchte ich mich dem Zahlenbegriff auseinandersetzen. Vermutlich wirst Du denken, dass es nichts langweiligeres als eine Zahl gibt. Wahrscheinlich ist es ähnlich wie mit der Ökonomie: Wer kein eigenes Geschäft oder kein eigenes ansehnliches Vermögen hat, der oder dem kann die Buchhaltung ziemlich egal sein. So geht es zumindest mir. Und wieso soll ich wissen, dass $4 \cdot 5 = 20$ ist? Das macht doch der Taschenrechner für mich. Doch der Zahlenbegriff ist für mich viel interessanter, als es vielleicht auf den ersten Blick aussieht. Er ist einerseits eng mit der gesamten Menschheitsgeschichte verbunden, aber es ist immer noch miraculös, wie genau die Zahlen entstanden sind. Und die Definition in der Mathematik ist meines Erachtens nur ein sogenanntes „Reverse-Engineering“. Das bedeutet, dass die Eigenschaften bekannt sind und geschaut wird, wie die Definitionen beschaffen sein müssen, damit die bekannten Eigenschaften als Sätze beweisbar sind. Jedoch finde ich das nicht schön. Denn was auf der Strecke bleibt, bleibt die Anschauung und das Verständnis auf der Strecke. Darum schlage ich eine andere Definition der natürlichen Zahlen vor und leite daraus die übliche Definition der natürlichen Zahlen als Sätze ab.

Wieso können Schulden gut sein?

¹Das nachfolgende Kapitel ist vage. Bei Wikipedia würde es wahrscheinlich nicht durchkommen. Die Gedanken sollen Dich motivieren, Zahlen mit anderen Augen zu betrachten. Die Zahlen, um welche es in diesem Dokument immer und immer wieder geht, sind nicht einfach vom Himmel gefallen, sondern das Resultat einer Entwicklung, welche über Jahrtausende hinweg stattgefunden hat. Eine der verblüffendsten Erkenntnisse, welche ich in der letzten Zeit hatte, war diejenige, dass die Entwicklung der Zahlen im heutigen Sinn untrennbar verknüpft sind mit Schulden. Wie das? Nun, mein Arbeitskollege Zdenek Sulz hatte mir erzählt, dass beispielsweise bei Ausgrabungen von Tempelanlagen auf Kreta an den Außenwänden von Tempeln Schriftzeichen entdeckt worden seien, welche lange nicht hätten entziffert werden können. Die Schriftart der Beschriftungen war wahrscheinlich Linearschrift *B*². Als diese dann unter sehr großem Aufwand entziffert werden konnten, seien viele Forscher enttäuscht gewesen. Denn anstatt über Heldentaten oder Lebensgeheimnisse zu berichten, seien auf den Schriften bloß die Schulden aufgeführt worden, welche Personen anderen Personen geschuldet hätten. Das gleiche Bild hatte sich den Ausgräberinnen und Ausgräbern im Zweistromland im heutigen Irak gezeigt. Dort waren die Schulden auf Tontäfelchen aufgeschrieben worden. Also, da wird ausführlich geschrieben, wer wem wie viel schuldet. Wenn Du glaubst, das sei banal, dann vermute ich, dass Du Dich irrst. Denn das ist eine wahnsinnig komplizierte Leistung, welche da vollbracht wird. Ich denke, es ist kein Zufall, dass die Schulden häufig im Umfeld von Tempelanlagen aufgeschrieben wurden. Denn einerseits waren diese Stätten gewiss Orte, welche relativ häufig besucht wurden (im Gegensatz zu heute, wo Kirchen oft Oasen der Ruhe, jedoch auch der Einsamkeit sind). Jedoch strahlen diese Orte auch einen Geist der Ernsthaftigkeit aus. Wenn Du mir etwas überlässt, dann musst Du mir vertrauen können, dass ich gewillt bin, dir das Überlassene oder einen gleichwertigen Ersatz wieder zurückgeben zu wollen. Dafür braucht es vor allem Öffentlichkeit. Wenn Du mir 1000 Euro in einem schummrigen Hinterhof in einer dunklen

¹Eine der Ideen für das Schreiben war eine Buchrezension des Buchs von David Graeber über die Kulturgeschichte der Schulden (Schulden, die ersten 5000 Jahre, herausgegeben im Klett-Verlag). Ich muss betonen, dass ich das Buch selbst nicht gelesen habe.

²Vergleiche mit dem Wikipedia-Artikel https://de.wikipedia.org/wiki/Linearschrift_B

Nacht übergibst, dann werde ich Dir das Geld nur dann zurückzahlen, wenn Du mich sehr unter Druck setzen kannst. Denn ansonsten werde ich allen Personen erzählen, Du hättest mir nie und nimmer einen solchen Betrag übergeben. Wenn Du jedoch mir das Geld vor Zeugen, beispielsweise vor einem Notar übergibst und von mir eine Unterschrift verlangst, dass ich das Geld auch wirklich erhalten habe, dann werde ich das Geld Dir mit relativ hoher Wahrscheinlichkeit wieder zurückgeben (falls ich dazu in der Lage bin). Der Grund dafür ist jedoch vor allem, weil außer Dir und mir noch andere Personen davon betroffen sind. Und im Fall von Tempeln werden sogar noch höhere Mächte (die Götter) als Zeugen hinzugenommen. Wichtig ist jedoch, dass bei allen beteiligten Personen die Spielregeln klar sind: Schulden müssen früher oder später zurückgezahlt werden (was jedoch nicht immer sicher ist).

Du wirst Dich vielleicht fragen: „Nun gut, aber was haben Zahlen damit zu tun?“ Zu Beginn der schriftlichen Fixierung von Zahlen war das Symbole „5“ verschieden, wenn 5 Ochsen oder 5 Krüge Korn gemeint waren. Erst im Lauf der Jahrhunderte waren vermutlich die Schreiberlinge (vermutlich waren es vor allem Männer, welche sich den Job unter die Fingernägel gerissen haben) faul genug, um die Symbole gleich zu schreiben. Und diese vereinfachte Schreiben von Symbolen darf als die Geburtsstunde von Zahlen betrachtet werden. Jedoch ist das im Nachhinein nur zu vermuten, dass dies wahrscheinlich in dieser Art und Weise abgelaufen ist. Denn das Aufschreiben von Schulden war, und da bin ich mir ziemlich sicher, immer mit einer großen Geheimnis-krämerei verbunden. Die Schriftstücke im alten Babylon waren in einer Sprache verfasst, welche bereits ausgestorben war, als die Schriftstücke geschrieben wurden. Das hatte den Effekt, dass der Vorgang des Lesens und Schreibens nur einer kleinen Elite vorbehalten war, so unter dem Motto („Wissen ist Macht“). Mein Ziel ist es ja, Wissen zu demokratisieren. Und darum ist es mir wichtig, an dieser Stelle festzuhalten, dass der Vorgang des bewussten Verschleierns von Wissen gerade bei der Mathematik untrennbar mit ihrer Entwicklung verknüpft ist. Mir scheint, dass es darum so verdammt schwierig ist, ein gutes Mathebuch zu schreiben, weil Mathe eigentlich gar nicht dazu erschaffen wurde, damit möglichst jede und jeder sie versteht.

Doch zurück zum eigentlichen Thema des Kapitels. Ich persönlich hasse Schulden. Ich finde es widerlich, dass Menschen mittels Schulden geknechtet werden. Dass in unserer Gesellschaft kein Konsens darüber herrscht, dass Menschen, soweit sie die Grenzen der Freiheit nicht missachten, grundsätzlich selbstbestimmt und frei handeln sollen, sondern vorwiegend als Lohnsklaven mit unsichtbaren Ketten handeln müssen, finde ich abstoßend. Dass Geld zusammen mit Sport und Wissenschaft die heutige Religion ist, finde ich barbarisch. Nicht dass ich zurück in die Zeit des Mittelalters gehen möchte, in welchem mittels Religion Menschen andere Menschen unterworfen haben. Jedoch wünsche ich

mir, dass alle interessierten Personen die Möglichkeiten haben, sich mit dem beschäftigen zu können, was ihnen wichtig scheint. Und dass die Arbeiten fair aufgeteilt werden. Dass jedoch die von mir gehassten Schulden indirekt, über sieben Ecken und Enden, den Effekt hatten, dass die Mathematik sich wegen ihnen entwickelt hat, das hat mich zutiefst beeindruckt. Übrigens habe ich keine Kenntnis darüber, welcher Anteil an Schulden je zurückgezahlt wurden. Da sind wir bei der Volkswirtschaft gelandet. Denn als Privatperson kann ich entweder exzellent mit Schulden leben (viele reiche Personen haben noch mehr Schulden, welche mit ihrem Vermögen, also ihren Besitztümern in Form von Naturalien oder Geld gedeckt sind) oder überhaupt nicht. Der zweite Fall tritt dann auf, falls ich zwar Schulden habe, jedoch keine Garantien leisten kann, dass ich die Schulden auch tatsächlich zurückzahlen kann.

Und es gibt noch eine weitere Verflechtung von Schulden. Meines Erachtens ist es nicht zufällig, dass Schuld und Sünde ähnlich tönt. Sünde meint Verschuldung gegeben eine Gottheit. Nicht umsonst wurde im Mittelalter der Ablasshandel erfunden. Da wurde die Vorstellung entwickelt, dass mittels Geld sich Personen von Sünden loskaufen könnten. Wieso ich das alles schreibe: Ich möchte in die Lust „nach mehr“ (Wissen, Erleben, Geschichten) wecken. Egal, wie ich es Dir erzähle: Es geschah auf eine andere Art. Ich möchte Dir also auch Deine Vorstellung von Zahlen aufbrechen und sie in einen anderen, hoffentlich spannenderen Zusammenhang stellen.

In der Entwicklungsbiologie oder der Entwicklungspsychologie gibt es das Schlagwort, welches da in etwa heißt: „Die Ontogenese ist eine verkürzte Phylogenese“. Das will bedeuten: So wie wir Menschen erschafft wurden, so entwickelt sich auch alle Menschen. Nun ist das Problem der Mathematik genau das, dass dies nicht zutrifft.

Um dieses Kapitel mit einem markigen Kernsatz zu beenden: „Religion und Schulden waren maßgebliche Triebfedern für die Entwicklung der Mathematik“.

Nun, was sind Zahlen?

Zuerst einmal: Es gibt nicht „die Zahlen“. Es gibt verschiedene Arten von Zahlen. An dieser Stelle möchte ich diese zuerst aufzählen und beschreiben, wo diese verwendet werden:

- die **natürlichen Zahlen**. Das tönt so harmlos: „natürliche Zahlen“. Was wäre dann das Gegenteil? „Künstliche Zahlen“? „Natürlich“ meint nicht, dass diese Zahlen von Bäumen gepflückt werden könnten oder dass sie sonst in der „Natur“ vorkommen würden. „Natürliche Zahlen“ sind diejenige Zahlen, welche im Laufe der menschlichen Entwicklung zuerst gelernt werden. Natürlich hätte ich Lust, bereits die ganze Litanei herunter zu beten, was dann natürliche Zahlen sind. Aber ich denke, das würde nur verwirren. Also begnüge ich mich damit, Beispielsweise von natürlichen Zahlen aufzuzählen: Es sind dies beispielsweise 2, 1, 7, 8. Ist eine x das Symbol einer natürlichen Zahl, so ist $x + 1$ ebenfalls ebenfalls eine natürliche Zahl. Ist beispielsweise 12034 eine natürliche Zahl, dann ist ebenfalls $12035 = 12034 + 1$ eine natürliche Zahl. Keine natürliche Zahl sind jedoch -4 oder 1.4 , geschweige denn $\sqrt{18}$. Doch zurück zur menschlichen Entwicklung. „Ein Elefant“ kann verstanden werden als Beschreibung eines Dickhäuters, von welchem der Name nicht so wichtig ist. Oder aber „ein Elefant“ ist in dem Sinn gemeint, als dass nicht zwei oder gar 33 Elefanten gemeint sind. Dann ist „ein“ ein Zahlwort. Ich könnte im zweiten Fall schreiben „1 Elefant“. Dann wäre es klarer.
- die **ganzen Zahlen**. Die bekanntesten ganzen Zahlen sind sicher diejenigen, welche in den Wetterprognosen mitgeteilt werden - sofern es im betreffenden Gebiet überhaupt genügend kalt wird und nicht Fahrenheit als Temperatureinheit verwendet wird. Wenn also die Meteorologin im Fernseher mitteilt, dass es -14°C in der Nacht wird, dann meint sie in erster Linie: Wäre es 15°C wärmer, dann wäre es 1°C kalt. Die ganze Zahl, welche nicht gleichzeitig eine natürliche Zahl ist, ist übrigens 0. 0 hat die Eigenschaft, dass $0+1 = 1$ ist. Jede natürliche Zahl ist auch eine ganze Zahl.
- die **rationalen Zahlen**. „Rational“ heißt meines Wissens „vernünftig“. Diese traten früher oft als Kuchendiagramme in der Mathematik auf. Ich hatte zwar Kuchen gerne, jedoch fand

ich diese Kuchendiagramme nicht schön. Irgendwie hatte ich immer das Gefühl, dass mir irgendwie der Speck durch den Mund gezogen würde. Wenn schon Kuchen, dann bitte solche, welche essbar sind! Ich weiß nicht, wie rationale Zahlen heute den Kindern schmackhaft gemacht werden. Noch ein Wort zum Wort „vernünftig“. Vernünftig bedeutet in diesem Fall, dass diese Zahlen überhaupt als Folge von Ziffern darstellbar sind. Das tönt vielleicht für Dich selbstverständlich - ist es jedoch nicht. Jede ganze Zahl ist eine rationale Zahl.

- die **irrationalen Zahlen**. Diese Zahlen sind „unvernünftig“. Die üblichste irrationale Zahl ist $\sqrt{2}$ (ausgesprochen: „Wurzel aus 2“). Sie lässt sich so darstellen: . Die Wurzel aus 2 lässt sich zwar graphisch sehr gut beschreiben (als Länge der beiden Diagonalen von Quadraten). Jedoch mussten bereits die alten Griechen zu ihrem Leidwesen erkennen, dass es keine rationale Zahl gibt, deren Wert exakt $\sqrt{2}$ beträgt. Jede rationale Zahl ist eine irrationale Zahl.
- die **komplexen Zahlen**. Diese Zahlen müssten eigentlich „noch unvernünftiger“ oder „super-irrational“ heißen. Das tun sie jedoch nicht. Aber gibt es solche komplexen Zahlen, welche es „gar nicht gibt“. Der Prototyp einer irrationalen Zahl ist $\sqrt{-1}$. Wenn Du denkst: „Kein Problem, das ist ja 1“, dann würdest Du etwa so denken, wie ich wahrscheinlich gedacht habe, als ich $\sqrt{-1}$ zuerst gesehen habe. Aber es ist nicht 1. Es kann gar keine irrationale Zahl geben, welche die Eigenschaft besitzt, dass ihr Wert gerade gleich demjenigen von $\sqrt{-1}$ entspricht. Jede irrationale Zahl ist eine komplexe Zahl.

Aber es gibt daneben noch weitere Zahlen. Und zwar solche im mathematischen als auch solche im weiteren Sinn. Die übrigen Zahlen im mathematischen Sinn möchte ich an dieser Stelle nicht mehr erwähnen, da diese nicht das Thema dieser Einführung sind. Sie sind doch eher speziell.

Die Zahlen im weiteren Sinn sind zwar überall vorhanden. Jedoch sind werden diese nicht unbedingt als solche verstanden. Mir kommen dabei vor allem Zahlen in der Informatik in den Sinn. Auch wenn dies für Dich ein wenig abwegig erscheinen sollte. Ich möchte dabei ein Beispiel machen: 32-Bit lange ganze Zahlen. Das sind die Zahlen

$$-2^{31} = -2147483648$$

bis

$$2^{31} - 1 = 2147483647$$

Diese Zahlen werden häufig in Computern gebraucht.

Teil 3

Relationen und Funktionen

Bitte beachte: Ab hier ist das Skript noch ein Fragment.

Warum ist die Äquivalenz eine Äquivalenzrelation?

Und was ist eine Relation überhaupt? Eine Relation ist so einfach, dass sie sprachlich fast nicht zu beschreiben ist.

DEFINITION 155. Es seien M_1, M_2 zwei wohldefinierte Mengen. Dann wird jede Teilmenge

$$R \subset M_1 \times M_2$$

eine Relation genannt.

Relation heißt, so weit ich weiß, „Beziehung“. Irgendwie ist die Definition der Relation an Dummheit fast nicht zu überbieten. Aber sie macht durchaus Sinn, wenn auch auf eine andere Art als ich zuerst gedacht habe. Denn eine Relation an und für sich sagt herzlich wenig aus. Erst wenn spezielle Arten von Relationen untersucht werden, dann werden diese praktisch augenblicklich mit „Sinn gefüllt“. Nun möchte ich die Definition zuerst einmal auflisten und dann diskutieren:

DEFINITION 156. Es seien M_1, M_2 zwei wohldefinierte Mengen und R eine Relation derselben genannt. Dann heißt R eine linkstotale Relation, falls gilt, dass es für jedes $m_1 \in M_1$ mindestens ein Element

$$(m_l, m_r) \in R$$

mit $m_l = m_1$ geben muss.

Weiter gelte:

DEFINITION 157. Es seien M_1, M_2 zwei wohldefinierte Mengen und R eine Relation derselben genannt. Dann heißt R eine rechtseindeutige Relation, falls gilt, dass es für jedes $m_1 \in M_1$, welches in R enthalten ist, es genau ein Element $m_2 \in M_2$ mit

$$(m_1, m_2) \in R$$

gibt.

Die obigen Definitionen können zusammengesetzt werden zu

DEFINITION 158. Es seien M_1, M_2 zwei wohldefinierte Mengen, welche jedoch nicht leer sein dürfen. Dann heiße

$$f \subset M_1 \times M_2$$

eine Funktion, falls f linkstotal und rechtseindeutig sei. Die Funktion wird üblicherweise so geschrieben

$$f : M_1 \rightarrow M_2$$

TABELLE 1. Guthaben von Gudrun Gantenbein in der Woche vom 9. - 15. November 2015

Datum	Guthaben in sFr. ²
9.11.2015	25'349.70
10.11.2015	25'322.45
11.11.2015	25'103.90
12.11.2015	24'073.10
13.11.2015	22'957.20
14.11.2015	22'875.40
15.11.2015	22'175.10

Es heie M_1 die Definitionsmenge der Abbildung f und M_2 die Bildmenge oder der Abbildung f . Jedoch ist das Bild $f(M_1)$ von M_1 unter der Abbildung f definiert als

$$f(M_1) \equiv \{f(x) \mid x \in M_1\} \subset M_2$$

Also in Worten: Das Bild $f(M_1)$ von f unter der Abbildung ist definiert als Menge aller Bildpunkte von Elementen von M . Jedoch ist das Urbild der Teilmenge $M_3 \subset M_2$ mit der Bezeichnung $f^{-1}(M_3)$ definiert als

$$f^{-1}(M_3) \equiv \{x \in M_1 \mid f(M_1) \subset M_3\}$$

Beachte brigens, dass die Bezeichnung $f^{-1}(M_3)$ doppeldeutig ist.

Ich mchte jetzt ein Beispiel machen, welche diese Definition einer Funktion demonstrieren soll:

BEISPIEL 159. Du hast wahrscheinlich Besitz in Form von Geld. Dann ist es wahrscheinlich, dass Du in einem gewissen Zeitraum (typischerweise von der Geburt bis zum Tod) jeden Tag einen gewissen Geldbetrag besitzt. Es muss jedoch nicht zwingend das ganze Leben sein. Es reicht, wenn beispielsweise der Zeitraum vom 9. - 15. November 2015 betrachtet wird¹. In der Tabelle 1 habe ich das Vermgen der von mir erfundenen Gudrun Gantenbein fr den Zeitraum vom 9. - 15. November 2015 aufgeschrieben.

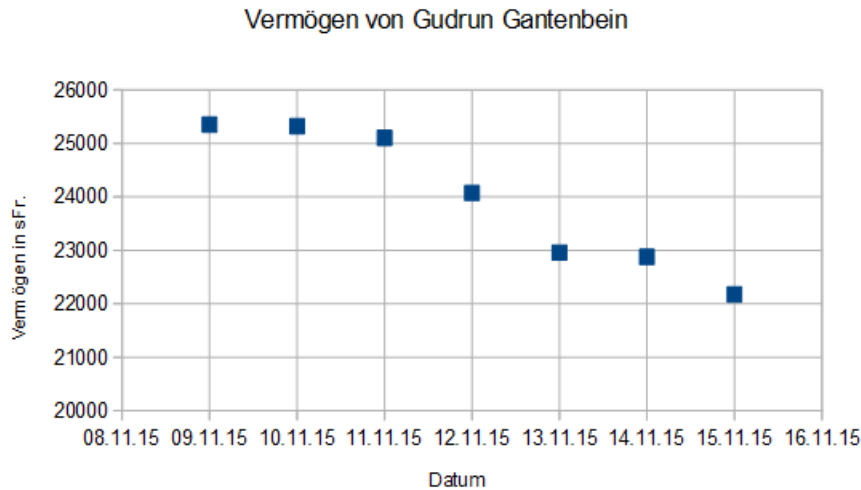
Diese Tabelle entspricht einer Funktion. Denn jedem Tag entspricht genau einem Wert. Auch diese Tabelle kann in einen Graphen umgesetzt werden. Dieser sieht dann aus wie unter der Abbildung 31.0.1 dargestellt. Natrlich darf und muss sogar gefragt werden, warum diese Auflistung berhaupt Sinn macht. Diese Funktion kann dazu dienen, das Chaos in dieser Welt ein bisschen zu verkleinern. Die arme Gudrun knnte beispielsweise erkennen, dass sie in der Zeit vom 11. bis 13. November rund 2000 sFr.³ ausgegeben hat. Hat sie dies in voller Absicht

¹an welchem ich diesen Abschnitt geschrieben habe

²sFr. ist die Abkrzung fr „Schweizer Franken“

³Abkrzung fr „Schweizer Franken“

ABBILDUNG 31.0.1. Graph Vermögen Gudrun Gantenbein



getan, ist nichts dagegen einzuwenden. Hat jedoch eine andere Person unerlaubt von ihrem Konto Geld abgehoben, dann tut Gudrun gut daran, zur Bank zu gehen und abzuklären, ob dieser Diebstahl rückgängig gemacht werden kann.

Die Funktion als Beispiel einer Relation habe ich eingefügt, um ein möglichst sinnvolles Beispiel einer Relation aufzuzeigen. Es geht mir jedoch als nächstes darum, zu definieren, was eine Äquivalenzrelation sein soll. Dazu möchte ich (wen wundert's) erneut andere Definition aufzeigen:

DEFINITION 160. Es sei M eine (in sich widerspruchsfreie) Menge und

$$R_i \subset M \times M$$

eine Relation. Dann heiße R_i identitiv, falls für alle

$$m \in M$$

gelte

$$(m, m) \in R_i$$

Das ist auch eine Relation, welche sozusagen eine Prüfung des guten Geschmacks darstellt, da sie an (scheinbarer) Einfachheit fast nicht zu überbieten ist. Denn sie scheint so etwas von selbstverständlich zu sein. Jedoch ist sie gar nicht so selbstverständlich, wie sie scheint. Denn beispielsweise die Relation

$$< \subset \mathbb{N} \times \mathbb{N}$$

welche die sogenannten „natürlichen Zahlen“ vergleicht (wie auch immer diese definiert seien) ist nicht identitiv. Denn es gilt

$$\neg(1 < 1)$$

oder n als Symbol für eine natürliche Zahl

$$\neg (n < n)$$

Aber es ist

$$1 \leq 1$$

oder ebenfalls Ich muss gestehen, dass ich die Delta-Notation

$$n \leq n$$

Somit ist die Relation

$$\leq$$

identitiv, jedoch die Relation

$$<$$

nicht. Wobei ich streng genommen schreiben müsste

$$(1, 1) \notin <$$

$$(n, n) \notin <$$

$$(1, 1) \in \leq$$

$$(n, n) \in \leq$$

wenn ich die Mengenschreibweise streng umsetzen wollte. Jedoch ist das in der Mathematik meines Wissens nicht üblich.

DEFINITION 161. Es sei M eine (in sich widerspruchsfreie) Menge und

$$R_s \subset M \times M$$

eine Relation. Dann heiße R_s symmetrisch, falls für alle

$$m_1, m_2 \in M$$

aus

$$(m_1, m_2) \in R_s$$

folgt

$$(m_2, m_1) \in R_s$$

Wieder erschließt sich der Sinn dieser Definition nicht unmittelbar. Eine Relation, welche symmetrisch ist, ist beispielsweise

$$d^+ \subset \mathbb{N} \times \mathbb{N}$$

$$(n_1, n_2) \in d^+ \Leftrightarrow n_1 - n_2 \neq 0$$

bestehend aus den Paaren von allen natürlichen Zahlen, welche ungleich sind. Die Bezeichnung der Relation „ d^+ “ ist von mir frei gewählt. Ich habe sie so gewählt: d ist die Abkürzung für das englische Wort „distance“, zu Deutsch „Distanz“ oder eben „Abstand“. „ $+$ “ bedeute, dass der Abstand eben größer als 0 sei. Ich habe eben behauptet, dass die

Relation symmetrisch sei. Das muss ich natürlich zeigen. Folgendes ist mein „Beweis“⁴. Ist

$$n_1 - n_2 \neq 0$$

dann muss gelten

$$n_1 \neq n_2$$

und somit auch

$$n_2 \neq n_1$$

also ebenfalls

$$n_2 - n_1 \neq 0$$

und somit auch

$$(n_2, n_1) \in d^+$$

Das ist jedoch gerade die Behauptung.

Also kann ich zeigen:

SATZ 162. *Es gibt Relationen, welche zwar symmetrisch, jedoch nicht identitiv sind.*

BEWEIS. Die oben definierte Relation d^+ ist zwar symmetrisch, wie ich zu zeigen versucht habe. Jedoch ist sie nicht identitiv. Denn ist $n \in \mathbb{N}$, dann ist $n - n = 0$ und somit ist $(n, n) \notin d^+$. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

DEFINITION 163. Es sei M eine (in sich widerspruchsfreie) Menge und

$$R_t \subset M \times M$$

eine Relation. Dann heie R_t transitiv, falls gilt:

$$\forall m_1, m_2, m_3 \in M : ((m_1, m_2) \in R_t \wedge (m_2, m_3) \in R_t \Rightarrow (m_1, m_3) \in R_t)$$

In Worten: Wenn die Tupel (m_1, m_2) sowie (m_2, m_3) in der Menge R_t enthalten sind, dann ist es auch das Tupel (m_1, m_3) .

Auch wenn diese Relation vielleicht nichtssagend aussieht, ist sie doch chstwahrscheinlich allen vertraut. Denn beispielsweise die $\leq$ -Beziehung von Zahlen ist eine wichtige Beziehung, welche transitiv ist.

Denn sind $m_1, m_2, m_3 \in \mathbb{N}$ und ist $m_1 \leq m_2$ und $m_2 \leq m_3$, so muss auch $m_1 \leq m_3$ sein. Ein Beispiel soll dies verdeutlichen: Ist $m_1 = 5$, $m_2 = 7$ und $m_3 = 57$, dann ist sowohl $5 \leq 7$ und $7 \leq 57$. Und da ich jetzt „wei“, dass die „grer oder gleich“-Beziehung transitiv ist, dann kann ich daraus schlieen, dass $5 \leq 57$ sein muss. Und was ist jetzt also eine quivalenzrelation? Eine solche liegt vor wenn gilt:

⁴Wobei das nicht scharf bewiesen ist.

DEFINITION 164. Es sei M eine (in sich widerspruchsfreie) nicht-leere Menge und

$$R_a \subset M \times M$$

eine Relation. Dann heie R_a eine Äquivalenzrelation, falls R_a identitiv, symmetrisch und transitiv ist.

Irgendwie ist R_a eine „arme Relation“, da R_a sozusagen in ein Korsett gezwängt wird. Jedoch hat diese Definition den Vorteil, dass nicht mehr für jede entsprechende Menge M und die daraus gebildete Äquivalenzrelation einzeln überprüft werden muss, was jetzt gilt. Alle Sätze, welche ich aus dieser Definition ableiten kann, gelten dann automatisch für alle Mengen und die daraus gebildeten Äquivalenzrelationen. Das bedeutet, dass ich sozusagen noch einmal abstrahieren kann von einer Menge (welche ja selbst wieder eine Abstraktion ist). Natürlich ist das reichlich theoretisch. Darum möchte ich gelegentlich zeigen, was aus der Definition hergeleitet werden kann. Dafür werde ich jedoch wiederum weitere Definitionen bemühen:

DEFINITION 165. Es sei M eine (in sich widerspruchsfreie) nicht-leere Menge und

$$R_a \subset M \times M$$

Dann sei definiert

$$x \cong y :\Leftrightarrow (x, y) \in R_a$$

Es wird davon gesprochen, dass x äquivalent zu y sei.

Diese Äquivalenz ist eine Erweiterung des Gleichheitsbegriff. Ich möchte ein Beispiel machen:

BEISPIEL 166. Es sei M_A die Menge aller Autobesitzerinnen, welche genau ein Auto ihr eigen nennen⁵ A_a sei die Äquivalenzrelation, welche wie folgt definiert sei: Sind $x, y \in M_A$ und ist $x \cong y$, dann besitzen x und y genau das gleiche Automodell. Es ist natürlich zu zeigen, dass A_a tatsächlich eine Äquivalenzrelation ist.

BEWEIS. Ist x das Symbol einer Autobesitzerin, dann besitzt x die gleiche Automodell wie x . Somit ist die Relation A_a identitiv. Sind x und y Symbole von Autobesitzerinnen und besitzt x das gleiche Automodell wie y , dann besitzt entsprechend y das gleiche Automodell wie x . Also ist die Relation A_a symmetrisch. Sind schlussendlich x, y, z Symbole für Autobesitzerinnen und besitzt x das gleiche Automodell wie y und y besitzt das gleiche Automodell wie z , dann besitzt also auch x das gleiche Automodell wie z . Damit habe ich gezeigt, dass schlussendlich A_a transitiv ist. Also habe gezeigt, dass A_a wirklich eine Äquivalenzrelation ist - jedoch nur für die gegebene Menge! ■

⁵Ich möchte hiermit eine Lanze für alle Autobesitzerinnen brechen - auch wenn ich kein Autofanatiker und schon gar nicht ein Autobesitzer bin. Ich fahre Mobility®.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

DEFINITION 167. Es sei M eine (in sich widerspruchsfreie) nichtleere Menge und

$$R_a \subset M \times M$$

eine Äquivalenzrelation. Dann heie $\mathbb{P}$ eine Partition, wenn $\mathbb{P} \in \mathcal{P}(M)$ ist und gilt

$$M_T \in \mathbb{P} : \Leftrightarrow \exists x, y \in M : (x, y) \in M_T$$

In Worten: $\mathbb{P}$ ist eine Teilmenge Potenzmenge von M und alle Elemente M_T sind dadurch definiert, dass in ihnen alle Elemente $x, y \in M$ enthalten sind, fr welche gilt, dass $y \cong x$ ist.

Der wichtigste Satz ber Äquivalenzrelationen ist meines Erachtens:

SATZ 168. *Es sei M eine (in sich widerspruchsfreie) nichtleere Menge und*

$$R_a \subset M \times M$$

eine Äquivalenzrelation. Dann muss es ein nichtleeres Mengensystem $\mathbb{M}$ derart geben, dass gilt

$$\bigcup_{M_T \in \mathbb{M}} M_T = M$$

$$\wedge \left(M_1, M_2 \in \mathbb{M} \wedge M_1 \cap M_2 \neq \emptyset \right) \Rightarrow M_1 = M_2$$

BEWEIS. Da R_a identitiv ist, muss fr alle $x \in M$ gelten, dass $(x, x) \in R_a$ ist. Also muss es mindestens die nichtleere Äquivalenzklasse $M_x \equiv \{y \in M \mid (x, y) \in R_a\}$ geben. Also ist mit $x \in M$ ebenso $M_x \subset M$. Somit ist jedes $x \in M$ in einer nichtleeren Äquivalenzklasse

$$M_x \in \mathbb{M}$$

enthalten. Darum ist auch auch

$$\bigcup_{y \in M} M_y \subset M$$

Ebenso muss jedoch gelten

$$M \subset \bigcup_{y \in M} M_y$$

Denn ist $x \in M$, dann ist

$$x \in M_x \subset \bigcup_{y \in M} M_y$$

Somit kann ich schreiben

$$M = \bigcup_{y \in M} M_y$$

Nun seien jedoch

$$M_1, M_2 \in \mathbb{M}$$

und

$$M_1 \cap M_2 \neq \emptyset$$

Es sei nun $x_0 \in M_1 \cap M_2$. Es sei weiter $y \in M_1$ und $z \in M_2$. Also muss gelten

$$y \cong x_0 \cong z$$

Da nun $\cong$ transitiv ist muss auch gelten

$$y \cong z$$

Also muss gelten

$$y \in M_2$$

Darum kann ich folgern:

$$M_1 \subset M_2$$

Ebenso muss jedoch gelten, da $\cong$ symmetrisch ist $z \cong y$. Somit muss auch aus $z \in M_2$ folgern:

$$z \in M_1$$

Insgesamt kann ich darum folgern

$$M_1 = M_2$$

Also habe ich gezeigt, dass

$$\mathbb{M} \equiv \left\{ M_x \equiv \left\{ y \in M \mid (x, y) \in R_a \right\} \right\}$$

eine Partition von M sein muss. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Es gilt jedoch auch der umgekehrte Fall:

SATZ 169. *Es sei M eine in sich widerspruchsfreie, jedoch nichtleere Menge und $\mathbb{P}$ eine Partition derselben. Dann ist die Relation*

$$R_a \subset M \times M : \Leftrightarrow (x, y) \in R_a \Leftrightarrow \exists M_z \in \mathbb{M} : x, y \in M_z$$

eine Äquivalenzrelation.

BEWEIS. Falls ich den Beweis erbringen will, dann muss ich zeigen, dass R_a identitiv, symmetrisch und transitiv ist. Es sei $x \in M$. Da $\mathbb{M}$ eine Partition von M ist, muss es genau eine Menge $M_z \in \mathbb{M}$ derart geben, dass $x \in M_z$ ist. Somit ist $x, x \in M_z$ (auch wenn das sehr seltsam aussieht!). Es ist also $x \in M_z$ und $x \in M_z$. Also ist

$$(x, x) \in R_a$$

Damit habe ich den Beweis erbracht, dass R_a identitiv ist. Nun seien $x, y \in M$ und

$$(x, y) \in R_a$$

Also gibt es genau eine Menge $M_z \in \mathbb{M}$ derart, dass $x, y \in M_z$, was nichts anderes bedeutet, als dass

$$x \in M_z$$

und

$$y \in M_z$$

ist. Dann ist jedoch ebenfalls

$$y \in M_z$$

und

$$x \in M_z$$

Somit ist auch

$$y, x \in M_z$$

also auch

$$(y, x) \in R_a$$

Das bedeutet, dass ich auch in diesem Fall den Beweis erbracht habe. Schlussendlich seien $x, y, z \in M$ und

$$(x, y) \in R_a$$

sowie

$$(y, z) \in R_a$$

Also muss es genau zwei Menge $M_{z,1}$ sowie $M_{z,2}$ derart geben, dass gilt

$$x, y \in M_{z,1}$$

sowie

$$y, z \in M_{z,2}$$

Da nun jedoch y sowohl in $M_{z,1}$ wie auch in $M_{z,2}$ vorhanden ist, muss nach Voraussetzung über die Partition $\mathbb{M}$ von M zutreffen, dass

$$M_{z,1} = M_{z,2}$$

ist. Somit glaube ich schreiben zu dürfen, auch

$$z \in M_{z,1} = M_{z,2}$$

enthalten ist. Also gibt es genau eine Menge $M_{z,3} \equiv M_{z,1} \in \mathbb{M}$ derart, dass

$$x, z \in M_{z,3}$$

enthalten sind. Das bedeutet jedoch dass ebenfalls

$$(x, z) \in R_a$$

sein muss. Also habe ich gezeigt, dass

$$R_a$$

transitiv ist. Da ich nun gezeigt habe, dass R_a sowohl identitiv, symmetrisch wie auch transitiv ist, glaube ich den Beweis erbracht zu haben, dass R_a eine Äquivalenzrelation ist. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Zusammenfassend glaube ich schreiben zu dürfen:

SATZ 170. *Es sei M eine nichtleere Menge. Dann ist die Relation*

$$R_a \subset M \times M$$

genau dann eine Äquivalenzrelation, falls es eine Partition $\mathbb{M}$ von M derart gibt, dass gilt

$$x, y \in M \Rightarrow (x, y) \in R_a \Leftrightarrow \exists M_z \in \mathbb{M} : x, y \in M_z$$

Doch was will dieser Satz Dir, liebe und lieber, geduldige und geduldiger und wissbegierige Leserin und wissbegieriger Leser überhaupt sagen? Die Äquivalenzrelation ist ein verallgemeinerter Gleichheitsbegriff. Und jeder Äquivalenzrelation entspricht genau einer Partition derjenigen Menge, in welcher die Äquivalenzrelation definiert wurde. Der oben hingeschriebene Formalismus mag stupide, hirntötend, langweilig oder abstoßend wirken. Jedoch ist er eine ziemlich präzise formale (symbolische) Beschreibung dessen, was einen verallgemeinerten Gleichheitsbegriff umfasst. Es ist nun nicht so, dass Lebewesen im Allgemeinen Äquivalenzrelationen unbekannt wären. Speziell ist es so, dass Kinder so ca. ab 3 Lebensjahren sich für Klassifikationen sehr interessieren. Es gibt beispielsweise Bären. Nun ist es nicht so, dass jedes Lebewesen ein Bär wäre oder dass es nur genau einen Bären geben würde. Es ist vielmehr so, dass der Gedanke vorhanden ist, dass für jedes Lebewesen genau eine Art zugewiesen werden kann - was jedoch nicht genau zutrifft. Aber ohne diesen Artbegriff wäre es für uns Menschen schlichtweg lebensgefährlich auf dieser Welt. Stelle Dir vor, Du würdest durch kanadische Wälder trampeln und plötzlich würde so ein pelziges, braunes Wesen mit einem Zottelfell und spitzen Zähnen ca. 100 Meter von Dir entfernt quer über den Weg laufen⁶. Würdest Du darüber streiten wollen, dass jetzt vielleicht Vorsicht angebracht wäre? Ich für meinen Teil also überhaupt nicht. In diesem Fall ist es also höchst ratsam, sich zu überlegen: Da ist ein Bär, und jetzt ist Vorsicht angebracht. Das ist also der tiefere Sinn von verallgemeinerten Gleichheitsbeziehungen. Es gibt nicht „den Bär“, aber es ist davon auszugehen, dass Bären bestimmte Eigenheiten gemeinsam haben. Eine davon ist, dass sie aggressiv werden können, falls sich ein Mensch zwischen ihnen und ihren Kindern aufhält. Und dass darum Vorsicht am Platz ist, falls dies der Fall sein sollte. So hilft uns das Denken, am Leben zu bleiben.

Nun jedoch zur eigentlichen Aussage des Kapitels:

SATZ 171. *Die Äquivalenz ist eine Äquivalenzrelation.*

⁶gemeint ist ein Bär, wobei ich mir schon am überlegen bin, ob die Beschreibung passt?

BEWEIS. Es sei A eine Aussage. Ist A nicht wahr, dann ist gemäß der 1. Zeile der Definition der Äquivalenzrelation 2

$$A \Leftrightarrow A$$

Ist jedoch A wahr, dann ist gemäß der 4. Zeile der gleichen Definition der Äquivalenzrelation ebenfalls

$$A \Leftrightarrow A$$

Also ist in jedem Fall

$$A \Leftrightarrow A$$

Somit ist bewiesen, dass die Äquivalenzrelation identitiv ist.

Ich möchte gerne zeigen, dass die Äquivalenzrelation symmetrisch ist. Es seien nun A, B Aussagen, für welche gilt

$$A \Leftrightarrow B$$

Also müssen gemäß der Definition der Äquivalenzrelation 2 entweder beide Aussagen nicht wahr oder aber wahr sein. Gilt

$$\neg A \wedge \neg B$$

So ist auch aufgrund der ersten Zeile der Definition 2 der Konjunktion (Konjunktion), wobei gesetzt werde $C \equiv B$ und $D \equiv A$

$$\neg C \wedge \neg D$$

also auch

$$\neg B \wedge \neg A$$

Also gilt gemäß der ersten Zeile der Äquivalenz wiederum

$$B \Leftrightarrow A$$

Sind jedoch A und B beides wahre Aussagen, so sind auch B und A wahre Aussagen, und es gilt gemäß der vierten Zeile der Definition 2 wiederum

$$B \Leftrightarrow A$$

Also habe ich gezeigt, dass aus

$$A \Leftrightarrow B$$

immer

$$B \Leftrightarrow A$$

folgt. Somit meine ich, gezeigt zu haben, dass die Äquivalenz symmetrisch ist.

Nun möchte ich zeigen, dass die Äquivalenz transitiv ist. Es seien A, B sowie C Symbole von Aussagen. Weiter sei

$$A \Leftrightarrow B \wedge B \Leftrightarrow C$$

TABELLE 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser

Ist A nicht wahr, dann muss auch B nicht wahr sein. Also kann auch C nicht wahr sein. Also muss in diesem Fall gemäß der ersten Zeile der Äquivalenzrelation [2](#) gelten

$$A \Leftrightarrow C$$

Ist jedoch A wahr, so muss auch B wahr sein. Ansonsten wäre nämlich

$$\neg(A \Leftrightarrow B)$$

Ist jedoch B wahr, so muss es auch C sein. Also gilt wiederum gemäß der vierten Zeile der Definition der Äquivalenzrelation [2](#) gelten

$$A \Leftrightarrow C$$

Somit denke ich, dass ich schreiben darf, dass die Äquivalenz tatsächlich transitiv ist.

Da nun jedoch die Äquivalenz symmetrisch, identitiv und transitiv ist, glaube ich, schreiben zu dürfen, dass die Äquivalenzrelation tatsächlich eine Äquivalenzrelation ist. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [2](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nun möchte ich weitere Begriffe definieren:

DEFINITION 172. Es seien M_1, M_2 nichtleere Mengen. Weiter sei die Abbildung f definiert durch

$$f : M_1 \times M_1 \rightarrow M_2$$

Dann heie f kommutativ, falls für alle $x_1, x_2 \in M_1$ gilt

$$f(x_1, x_2) = f(x_2, x_1)$$

Es sei weiter die Abbildung g definiert durch

$$g : M_1 \times M_1 \rightarrow M_1$$

Also heit g assoziativ, falls für alle $x_1, x_2, x_3 \in M_1$ gilt

$$g(g(x_1, x_2), x_3) = g(x_1, g(x_2, x_3))$$

Ich habe lange gemeint, damit eine Abbildung kommutativ sei, müsse sie immer auch assoziativ sein. Dem ist jedoch nicht so, wie ich per Zufall herausgefunden habe. Ich möchte dies als Satz behaupten und beweisen.

SATZ 173. *Es gibt kommutative Abbildungen, welche nicht assoziativ sind.*

BEWEIS. Es seien $A, B, C \in \Omega$, also in Worten: Es seien A, B sowie C Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$\neg A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow ((A \bar{\wedge} B) \bar{\wedge} C \nRightarrow A \wedge (B \bar{\wedge} C))$$

Für den Beweis kann ich annehmen, dass A und B nicht wahr seien, C sei jedoch wahr. In allen anderen Fällen ist die Konjunktion

$$\neg A \wedge \neg B \wedge C$$

nicht wahr und die gesamte Behauptung gemäß der Abkürzungsregel 11 bereits wahr ist. Ist jedoch A und B nicht wahr seien, C jedoch wahr, dann ist gemäß der ersten Zeile 16.0.1 der Definition der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$A \bar{\wedge} B$$

wahr sowie die gemäß der vierten Zeile der gleichen Definition die Aussage

$$(A \bar{\wedge} B) \bar{\wedge} C$$

nicht wahr. Jedoch ist gemäß der zweiten Zeile der Definition 16.0.1 der NAND-Verknüpfung die Aussage

$$B \bar{\wedge} C$$

wahr. Gemäß der ersten Zeile derselben Definition ist die Aussage

$$A \wedge (B \bar{\wedge} C)$$

immer noch wahr. Also ist gemäß der dritten Zeile der Definition 15.0.1 der Antivalenz die Aussage

$$(A \bar{\wedge} B) \bar{\wedge} C \nRightarrow A \wedge (B \bar{\wedge} C)$$

wahr. Somit ist die Aussage

$$\neg A \wedge \neg B \wedge C \Rightarrow ((A \bar{\wedge} B) \bar{\wedge} C \nRightarrow A \wedge (B \bar{\wedge} C))$$

eben auch wahr. Also habe ich eine Verknüpfung gefunden (die NAND-Verknüpfung) welche zwar kommutativ, aber zu meiner eigenen Verwunderung nicht assoziativ ist. Darum glaube ich den Beweis an dieser Stelle beenden zu können. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Und wenn ich gerade am definieren bin:

DEFINITION 174. Es seien M_1, M_2 nichtleere Mengen und es sei

$$f : M_1 \rightarrow M_2$$

Dann wird f surjektiv geheißen, falls gilt:

$$\forall y \in M_2 \exists x \in M_1 : f(x) = y$$

Ich kann abgekürzt schreiben:

$$f(M_1) = M_2$$

und dies sprachlich umschreiben mit: „Das Bild der Menge M_1 unter der Abbildung f ist die Menge M_2 “. Gibt es jedoch eine Abbildung

$$g : M_1 \rightarrow M_2$$

für welche gilt

$$\forall x_1, x_2 \in M_1 : g(x_1) = g(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

dann wird g injektiv geheißen.

Die Abbildung

$$h : M_1 \rightarrow M_2$$

wird bijektiv geheißen, falls sie injektiv und surjektiv ist.

Surjektive und injektive Abbildung spielen eine wichtige Rolle, falls Mächtigkeiten von Mengen definiert werden sollen:

DEFINITION 175. Eine Menge M , welche wohlgeordnet sei, heiße „endlich“, wenn gezeigt werden kann, dass es keine injektive Abbildung von M in eine echte Teilmenge N von M gibt.

Die große Aufgabe besteht natürlich darin zu zeigen, dass es keine injektive Abbildung geben kann.

DEFINITION 176. Es sei M eine wohldefinierte Menge und $M_1 \leq M_2$. Dann sei die Mächtigkeit von M_1 , geschrieben als $|M_1|$ kleiner oder gleich derjenigen von M_2 , wobei die Mächtigkeit von M_2 mit $|M_2|$ bezeichnet werden, falls die Menge M_1 nicht leer ist oder es eine injektive Abbildung

$$f : M_1 \rightarrow M_2$$

gibt. Dies werde geschrieben als

$$|M_1| \leq |M_2|$$

Ich hätte sehr gerne an Stelle von $|M_1|$

$$\aleph(M_1)$$

geschrieben. Denn üblicherweise wird mit $||$ etwas anderes gemeint (der Betrag eine Zahl, also der Abstand einer Zahl von 0). Aber dann musste ich zu meinem Verdruss bemerken, dass $\aleph(M_1)$ nicht definiert ist. Ich habe dann beschlossen, nicht etwas zu definieren, was so nicht üblicherweise definiert wird.

Du kannst Dir den Vergleich der Mächtigkeiten als Paarbildung vorstellen, sofern beide Mengen nicht leer sind und alle Elemente von M_1 und M_2 endlich sind. Du nimmst das erste Element $m_{1,1}$ von M_1 und ordnest es dem ersten Element $m_{2,1}$ von M_2 zu. Sind jetzt alle Elemente vergeben, dann ist der Vergleich beendet. Ansonsten bildest Du

$$\begin{aligned} M_3 &\equiv M_1 \setminus \{m_{1,1}\} \\ M_4 &\equiv M_2 \setminus \{m_{2,1}\} \end{aligned}$$

Und ordnest erneut ein Element $m_{1,2} \in M_3 \subset M_1$ einem solchen Element $m_{2,2} \in M_4 \subset M_2$ zu. Dieser Vorgang wird so lange wiederholt, bis alle Elemente von M_1 einem Element von M_2 zugeordnet sind. Auf diese Weise hast Du eine injektive Abbildung konstruiert und gezeigt, dass die Mächtigkeit von M_1 kleiner oder gleich derjenigen von M_2 ist.

Dieses Prinzip des Vergleichs ist irgendwie urmenschlich - und gleichzeitig hat es schon auch viel Leid in die Welt gebracht! Wie viel verdienst Du, was bist Du wert? Wie teuer ist Dein Auto? Solche Fragen stecken in uns immer und immer wieder drin. Hier ist sozusagen das logische Skelett für den Vergleich abgebildet.

Ich möchte den Beweis noch einmal später aufschreiben, weil ich damit das Prinzip der vollständigen Induktion erläutern möchte.

Und ich möchte noch weitere Definitionen von Eigenschaften von Relationen vorstellen:

SATZ 177. *Es seien M_1, M_2 wohldefinierte Mengen und $M_1 \subset M_2$. Dann ist*

$$|M_1| \leq |M_2|$$

BEWEIS. Ist M_1 leer, dann ist per Definition

$$|M_1| \leq |M_2|$$

Ist jedoch M_1 nicht leer, dann konstruiere ich die Abbildung

$$\begin{aligned} f : M_1 &\rightarrow M_2 \\ x &\mapsto x \end{aligned}$$

Diese Abbildung ist injektiv. Denn ist $x, y \in M_1$ und

$$f(x) = f(y)$$

dann ist

$$x = f(x) = f(y) = y$$

Also auch

$$x = y$$

Somit habe gemäß der Definition 176 gezeigt, dass auch in diesem Fall gilt, dass

$$|M_1| \leq |M_2|$$

ist. Also habe ich den Beweis in diesem Fall ebenfalls erbracht. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Und weiter geht es:

LEMMA 178. *Es sei M_1 eine in sich widerspruchsfreie Menge. Dann ist M_1 eine Menge mit unendlich vielen Elementen, wenn es eine echte Teilmenge M_2 von M_1 derart gibt, dass*

$$|M_1| \leq |M_2|$$

ist.

BEWEIS. M_1 ist nach Definition genau dann unendlich, falls es eine echte Teilmenge M_2 von M_1 derart gibt, dass die Abbildung

$$f : M_1 \rightarrow M_2$$

injektiv ist. Also ist nach Definition der Kardinalität eben auch

$$|M_1| \leq |M_2|$$

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

DEFINITION 179. Es seien M eine nichtleere Menge und $R \subset M \times M$. Dann heie R total, falls fur alle $m_1, m_2 \in M$ gilt

$$(m_1, m_2) \in R \vee (m_2, m_1) \in R$$

Die Bezeichnung „total“ ist ja nicht besonders schon. Denn es gab einmal eine Vorstellung eines „totalen Krieges“⁷, welche jedoch eher als „totaler Sieg“, also uneingeschrnktem Sieg verstanden wurde - jedoch vor allem Leid und Zerstrung huben und drben verursacht hat. Jedoch meint „total“ im Zusammenhang mit Relationen „ganz“. Ein Beispiel einer totalen Relation ist die Ordnungsrelation von ganzen Zahlen. Fur alle natrlichen Zahlen n_1, n_2 gilt

$$n_1 \leq n_2 \vee n_2 \leq n_1$$

Eine Relation, welche nicht total ist, ist das Konzept der Teilmenge. Es sei beispielsweise

$$\mathbb{M} \equiv \mathcal{P}(\mathbb{N})$$

die Menge aller Teilmengen von natrlichen Zahlen. Dann ist die Relation $\subset$, welche in

$$\mathbb{M} \times \mathbb{M}$$

enthalten ist, gerade nicht total.

⁷die Nationalsozialisten haben im 2. Weltkrieg davon getrumt

Bijektive Abbildungen werden auch „ein-eindeutige“ Abbildungen geheißen. Sie sind in der Mathematik wichtig. Denn mit ihrer Hilfe können Probleme von einem Wissensfeld auf das andere abgebildet und dort weiter untersucht werden. Ist dann das Problem im Bild gelöst, dann können sie wieder in das Urbild abgebildet werden.

Es gibt ein meines Erachtens schönen Satz, mit welchem festgestellt werden kann, dass eine Abbildung bijektiv ist.

SATZ 180. *Es seien M_1, M_2 wohldefinierte und nicht in sich widersprüchliche Mengen, welche auch nicht widersprüchlich in Bezug auf die anderen Größen dieses Beweises sind. Weiter sei*

$$f : M_1 \rightarrow M_2$$

eine Abbildung. Dann ist f genau dann bijektiv, falls es eine Abbildung

$$g : M_2 \rightarrow M_1$$

derart gibt, so dass gilt:

$$\forall m \in M_1 \ g \circ f(m) = m \wedge \forall n \in M_2 \ f \circ g(n) = n$$

BEWEIS. Es sei f eine bijektive Abbildung. Dann definiere ich

$$g : M_2 \rightarrow M_1$$

$$m \in M_1 \Rightarrow f(m) \mapsto m$$

Ich muss jedoch zeigen, dass g als Abbildung überhaupt definiert ist. Es sei $n \in M_2$. Da f bijektiv ist, muss f aufgrund der Definition 172 f auch surjektiv sein. Also muss es für jedes $n \in M_2$ mindestens ein $m \in M_1$ derart geben, dass gilt

$$f(m) = n$$

Also ist die Relation g linkstotal.

Da f ebenfalls injektiv ist, kann es höchstens ein $m \in M_1$ derart geben, dass gilt

$$f(m) = n$$

Also ist die Relation g rechtseindeutig. Da die Abbildung linkstotal und rechtseindeutig ist, kann ich gemäß der Definition 158 schreiben, dass g tatsächlich eine Abbildung ist. Nun sei $m \in M_1$. Dann kann ich schreiben

$$g \circ f(m) = g(f(m))$$

Also ist

$$n \equiv f(m)$$

nach Definition von g

$$g(n) = m$$

Es sei nun $n \in M_2$. Dann muss gelten

$$f \circ g(n) = f(g(n))$$

mit

$$p \equiv g(n)$$

muss nach Konstruktion von g gelten, dass

$$f(p) = n$$

ist. Also kann ich schreiben

$$f(p) = f(g(n)) = n$$

Somit habe ich gezeigt:

$$\forall m \in M_1 : g \circ f(m) = m \wedge \forall n \in M_2 : f \circ g(n) = n$$

Damit hätte ich die eine Richtung der Behauptung bewiesen. Nun sei für

$$f : M_1 \rightarrow M_2$$

die Abbildung

$$g : M_2 \rightarrow M_1$$

derart, dass gilt:

$$(31.0.1) \quad \forall m \in M_1 : g \circ f(m) = m \wedge \forall n \in M_2 : f \circ g(n) = n$$

Also möchte ich zeigen, dass f bijektiv ist. Zuerst möchte ich zeigen, dass f surjektiv ist. Zu diesem Zweck sei

$$n \in M_2$$

Dann muss

$$q \equiv g(n)$$

dasjenige

$$q \in M_1$$

sein, für welches gilt

$$f(q) = n$$

Dann es gilt gemäß der Aussage [31.0.1](#)

$$f(q) = f(g(n)) = f \circ g(n) = n$$

Also habe ich gezeigt, dass f surjektiv ist. Nun seien für $n \in M_2$ die Elemente $m_1, m_2 \in M_1$ mit

$$f(m_1) = f(m_2) = n$$

Dann kann ich schreiben:

$$m_1 = g(n) \wedge m_2 = g(n)$$

Aufgrund der Gleichheit der Elemente von Mengen muss auch gelten

$$m_1 = g(n) \wedge g(n) = m_2$$

Da nun die Gleichheit der Elemente von Mengen transitiv ist, muss darum gelten

$$m_1 = m_2$$

Damit hätte ich auch gezeigt, dass f injektiv ist. Also kann ich insgesamt schließen, dass f bijektiv ist. Schlussendlich kann ich schließen, dass somit auch die andere Richtung bewiesen ist und darum auch beide Richtungen der Behauptungen bewiesen sind. Ich erachte darum den Beweis als erbracht. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte noch eine Anwendung des Konzepts der Endlichkeit von Mengen betrachten.

KAPITEL 32

Vorbereitungen zu den natürlichen Zahlen

Manchmal ist es nicht schlecht, die Dinge etwas langsamer anzugehen. In meinem Fall waren es dreieinhalb Jahre. Seit dreieinhalb Jahren habe ich mir immer wieder überlegt, wie ich die natürlichen Zahlen (also die Zahlen 1, 2, 3 und so weiter) begründen könnte. Und nun glaube ich, endlich die lange ersehnte Lösung gefunden zu haben. Beachte bitte, dass ich diesen Teil eigentlich ursprünglich nach der Definition 1 über die Gleichheit von Symbolen aufgeschrieben habe und dass er immer noch dort stehen könnte. Das bedeutend, dass ich eigentlich immer noch auf einem sehr einfachen Niveau argumentiere. Jedoch habe ich in der Zwischenzeit in langwieriger Arbeit die Grundlagen der naiven Logik aufgeschrieben. Somit starten wir hier trotzdem nicht vom Anfang an. Wenn Du Dich im Folgenden über die Umständlichkeit des Geschriebenen wunderst, dann stammt diese davon, weil ich eben noch nicht von der Möglichkeit der natürlichen Zahlen Gebrauch machen kann und will. Mein Ziel ist es eben, die Zahlen als Anzahl der Symbole von Symbolketten mit lauter gleichartigen Symbolen zu motivieren.

Ich habe unter der Definition 1 aufgeschrieben, wann ich zwei Symbole als gleich betrachte. Ich möchte an dieser Stelle versuchen zu zeigen, dass die obige Definition (im Rahmen der Widerspruchsfreiheit von Symbolen) widerspruchsfrei ist :

LEMMA 181. *Es seien A, B Metasymbole von Symbolen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann kann immer festgestellt werden, ob die durch A und B repräsentierten Symbole gleich oder ungleich sind.*

BEWEIS. Bestehen die durch A und B repräsentierten Symbole aus einem einzelnen Symbol, dann kann ich annehmen, dass ich unterscheiden kann, ob die zwei Symbole gleich sind oder nicht¹. Also kann ich in diesem Fall entscheiden, ob die Symbole gleich oder ungleich sind. Besteht das Symbol A aus einem und das Symbol B aus mehreren Symbolen oder A aus mehreren Symbolen und B aus einem Symbol, dann sind diese gemäß der Definition 1 der Gleichheit von Symbolen

¹Vergleiche mit der Bemerkung 195 über die Gleichheit von Symbolen

verschieden. Bestehen die Symbole A wie auch B aus mehreren Symbolen, dann kann wiederum geschrieben werden:

$$\begin{aligned} A &= A_1 A_2 \\ B &= B_1 B_2 \end{aligned}$$

Dabei setze ich voraus, dass A_1 und B_1 je aus einem einzelnen Symbol bestehen. Dann seien die Symbole A und B gleich, falls die Symbole A_1 und B_1 gleich sind und die Symbole A_2 und B_2 gleich sind. Falls $A_1 \neq B_1$ ist, dann weiß ich an dieser Stelle, dass die beiden Symbole ungleich sind. Gilt jedoch $A_1 = B_1$, dann kann ich wiederum untersuchen, ob $A_2 = B_2$ ist. Nun kommt die eigentliche Überlegung dieses kleinen Lemmas: Da sowohl A wie auch B aus endlich vielen Symbolen bestehen müssen, kann ich nach endlich vielen Schritten entscheiden, ob beide Symbole gleich oder ungleich sind. Das bedeutet jedoch, dass ich immer entscheiden kann, ob die beiden Symbole gleich oder ungleich sind. Damit habe ich meines Erachtens den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

Ich habe das folgende Lemma ursprünglich bloß in einem Beweis eines Lemmas aufgeschrieben. Da ich jedoch eine Freunde daran habe, dass mir der Beweis der Transitivität der Identität der Gleichheit von Symbolen gelungen ist, möchte ich den Beweis separat aufschreiben:

LEMMA 182. *Die Gleichheit von Symbolen ist eine Äquivalenzrelation im Sinn der Definition 164 bezüglich der Definition einer Äquivalenz.*

BEWEIS. Was muss ich überhaupt zeigen? Um das zu wissen (falls ich es noch nicht tue), lese ich die Definition 164 noch einmal. In dieser Definition kann ich nachlesen, dass die Gleichheit von Symbolen dann eine Äquivalenzrelation ist, falls diese identitiv, symmetrisch und transitiv ist. Nun, ich weiß nicht, ob ich dadurch schlauer geworden bin. Falls nicht, muss ich halt im Stichwortverzeichnis die Begriffe nachschlagen und die entsprechenden Definitionen lesen.

Ich möchte nun den Begriff der Definition der Identität der Äquivalenzrelation in Bezug auf die Gleichheit von Symbolen noch einmal aufschreiben und beweisen: Wenn ich zeigen möchte, dass die Gleichheit von Symbolen identitiv ist, muss ich zeigen, dass für alle Symbole A , welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien, gilt:

$$A = A$$

Gemäß der Definition 1 der Gleichheit von Symbolen gilt dies per Festlegung, also per Definition. Damit ist gezeigt, dass die Gleichheit von Symbolen identitiv ist. Nun möchte ich zeigen, dass die Gleichheit von Symbolen symmetrisch ist. Falls mit A und B Metasymbole bezeichnet

werden, welche in sich selbst gegenüber den anderen Symbolen widerspruchsfrei seien, und für welche gilt:

$$A = B$$

dann ist zu zeigen, dass also auch gilt:

$$B = A$$

Doch auch dies ist per Festlegung der Fall. Dann gilt noch zu zeigen, dass die Gleichheit von Symbolen transitiv ist. Ich fordere also, dass für alle Metasymbole, welche mit A, B sowie C bezeichnet werden und in sich selbst sowie den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei sein sollen, gilt:

$$A = B \wedge B = C \Rightarrow A = C$$

Besteht das Symbol A aus einem einzelnen Symbol D , dann muss mit $A = B$ auch das Symbol B aus dem Symbol D bestehen. Und da ebenfalls $B = C$ gilt, muss auch das Symbol C aus dem Symbol D bestehen. Also muss dann gemäß der Definition 1 $A = C$ gelten. Besteht das Symbol A aus mehreren Symbolen, dann muss auch das Symbol B aus mehreren Symbolen bestehen. Würde das Symbol C aus bloß einem Symbol bestehen, dann wäre gemäß der Definition 1 der Gleichheit von Symbolen

$$B \neq C$$

im Widerspruch der Definition. Also müsste auch das Symbol C aus mehreren Symbolen bestehen. Also müsste mit geeigneten Metasymbolen A_1, A_2, C_1 sowie C_2 gelten

$$A = A_1 A_2$$

$$C = C_1 C_2$$

wobei die Symbole A_1 und C_1 aus einem und die Symbole A_2 und C_2 aus mehreren Symbolen bestehen müssten. Wiederum kann aufgrund der Definition 1 der Gleichheit von Symbolen mit sich selbst nicht $A_1 \neq C_1$ sein. Das gleiche Argument kann endlich viele Male auf durchgeführt werden, und zwar beginnend mit den Symbolen A_2 und C_2 und so lange, bis das letzte Symbol von A_2 mit dem letzten Symbol von C_2 verglichen ist. Es ist nicht möglich, dass es ein Metasymbol D derart gibt, dass gilt

$$A = D E$$

und

$$C = D$$

oder umgekehrt

$$A = D$$

und

$$C = D E$$

Denn da gilt

$$A = B$$

TABELLE 1. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
186	Ununterscheidbarkeit von Symbolen
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grösser
196	kleiner gleich grösser gleich Äquivalenz
196	kleiner gleich grösser gleich Äquivalenz
202	Minimum endlich vieler Symbolketten gleicher Symbole
203	Minimum Vereinigung Symbolkettenmengen
203	Minimum Vereinigung Symbolkettenmengen

und

$$B = C$$

und somit (da die Gleichheit von Symbolen per Definition per Festlegung symmetrisch ist)

$$C = B$$

müsste in diesem Fall gelten

$$B \neq B$$

Denn das Symbol B müsste, je nachdem welche Gleichheit zuerst betrachtet würde, unterschiedlich viele Symbole besitzen. Somit meine ich, auch in diesem Fall gezeigt zu haben, dass gelten müsste:

$$A = C$$

Somit erachte ich den Beweis als erbracht und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 1 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

LEMMA 183. *Es seien A_1, A_2 sowie B Symbole, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Ist nun $A_1 = A_2$, dann ist sowohl*

$$A_1 B = A_2 B$$

wie auch

$$B A_1 = B A_2$$

BEWEIS. Der Beweis ist zwar einfach, jedoch aufwändig. Denn sowohl die Symbole A_1, A_2 wie auch B können Metasymbole von einfachen Symbolen oder jedoch auch Symbole von Symbolketten darstellen. Da jedoch $A_1 = A_2$ ist, muss genau dann A_1 ein Metasymbol einer Symbolkette sein, falls A_2 ein Metasymbol einer Symbolkette ist. Ist A_1 ein Metasymbol eines einfachen Symbols, dann muss auch A_2 ein Metasymbol eines einfachen Symbols sein. Gemäß der Definition ist

die Zeichenkette $A_1 B$ genau dann gleich der Zeichenkette $A_2 B$, falls $A_1 = A_2$ ist und $B = B$ ist. Die Gleichung $B = B$ ist per Definition wahr. Die Gleichung $A_1 = A_2$ ist nach Voraussetzung wahr. Also ist die ganze Behauptung wahr. Das Gleiche gilt auch für die Gleichung

$$B A_1 = B A_2$$

Unabhängig davon, ob B das Metasymbol eines einzelnen oder von mehreren Symbolen ist, ist diese Gleichung genau dann wahr, falls

$$B = B$$

und

$$A_1 = A_2$$

ist. Das erste ist nach Definition der Gleichheit von Symbolen richtig. Das zweite nach Voraussetzung über A_1 und A_2 . Somit ist auch die Gleichung

$$B A_1 = B A_2$$

Nun seien jedoch A_1 sowie A_2 Metasymbole von Symbolketten. Wesentlich an dieser Stelle ist, dass die Symbolketten über gleich viele Symbole verfügen und die Symbole an den entsprechenden Stellen (der ersten bis letzten Stelle) der jeweils paarweise identisch sind. Das bedeutet, dass auch wiederum das Symbol B mit sich selbst verglichen wird. Also kann ich wiederum folgern, dass aufgrund der Voraussetzung

$$A_1 = A_2$$

wiederum ebenfalls

$$A_1 B = A_2 B$$

gelten muss. Bezüglich der Vergleichbarkeit von

$$B A_1 = B A_2$$

hat sich jedoch in diesem Fall gegenüber demjenigen Fall, in welchem A_1 respektive A_2 aus jeweils einem Symbol bestehen, nichts geändert. Also kann ich schließen, dass diese Gleichung immer noch wahr sein muss. Somit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit dieser Aussage erbracht zu haben und beende darum an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 2 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Das führt mich zur nächsten Fragestellung: Kann gezeigt werden, ob und wenn ja warum die Aneinanderreihung von Symbolen assoziativ ist? Bezüglich der Einführung von Assoziativität siehe etwa Definition 172. Nun habe ich jedoch ein Problem. Denn wenn $A B C$ Metasymbole sind, dann kann ich nicht untersuchen, ob

$$(A B) C = A (B C)$$

TABELLE 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
184	Assoziativität Symbolketten
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich größer
195	kleiner als Symbolvergleich ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
202	Minimum endlich vieler Symbolketten gleicher Symbole
216	Addition natürlicher Zahlen Gleichheit
216	Addition natürlicher Zahlen Gleichheit
228	Addition mit Eins
228	Addition mit Eins
230	Addition natürlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natürlicher Zahlen assoziativ

ist. Denn das wird im Allgemeinen nie der Fall sein. Der Grund dafür ist simpel: Die Klammern sind ja auch Symbole. Also wie mache ich es? Ich versuche es so:

LEMMA 184. *Es seien A, B sowie C Metasymbol, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Lemmas widerspruchsfrei seien. Weiter seien die Metasymbole D sowie E wie folgt definiert:*

$$D = A B$$

$$E = B C$$

Dann gilt

$$D C = A E$$

BEWEIS. Gemäß dem vorhergehenden Lemma [183](#) kann ich schreiben

$$D C = A B C$$

Weiter kann ich gemäß dem gleichen Lemma ebenfalls folgern, dass gilt

$$A E = A B C$$

Da die Gleichheit von Symbolen gemäß dem Lemma [234](#) eine Äquivalenzrelation ist, ist sie gemäß der Definition [164](#) der Äquivalenzrelation symmetrisch. Also kann ich folgern:

$$A B C = A E$$

Weiter muss die Gleichheit von Symbolen transitiv sein, weil sie ja eine gemäß dem Lemma [234](#) eine Äquivalenzrelation ist. Darum kann ich auch schließen

$$D C = A E$$

Das ist jedoch gerade die Behauptung. Also bin ich der Meinung, dass ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe

TABELLE 3. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
183	Gleichheit von Teilsymbolen
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation

TABELLE 4. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
228	Addition mit Eins
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ

und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [3](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [4](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nun bin ich der Meinung, dass ich durchaus gezeigt habe, dass die Verkettung von Symbolen durchaus assoziativ ist. Um einen Beweis der anderen Art, welcher weniger formal, mir aber dafür um so einsichtiger erscheint, möchte ich folgenden Beweis ins Land führen. Angenommen, ich würde ein Buch mit den Kapiteln beschreiben welche mit den Symbolen A , B und C bezeichnet würde. Wäre die Verkettung von Symbolen nicht assoziativ, dann würde es einen Unterschied machen, ob zuerst die Kapitel B und C schreibe und dann zuletzt das Kapitel A vor den anderen beiden Kapiteln hinsetze, oder ob ich die Kapitel A , B sowie C hinschreibe. Das würde meines Erachtens der menschlichen Erfahrung, dass in beiden Fällen am Schluss die gleichen Symbole hingeschrieben werde, grundsätzlich widersprechen. Also folgere ich daraus, dass dies keine Rolle spielen darf und somit die Verkettung von Symbolen tatsächlich assoziativ ist.

Ich möchte jetzt etwas schreiben, was Du vielleicht überflüssig findest.

LEMMA 185. *Es seien A und B Metasymbole, das heißt Symbole von Symbolen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen der Behauptung widerspruchsfrei seien. Dann gilt:*

$$AB \neq A$$

BEWEIS. Ich setze in der Definition [1](#) der Gleichheit von Symbolen die Metasymbole

$$C \equiv AB$$

$$D \equiv A$$

TABELLE 5. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
187	kommutativ Symboladdition
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grösser
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grösser
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole

Dann muss

$$C \neq D$$

sein. Denn dafür müssten gleich viele Symbole vorhanden sein. Das ist jedoch nicht der Fall. Denn besteht das Symbol, welches durch das Metasymbol D und somit durch A symbolisiert wird, aus einem Symbol, dann muss das Symbol, welches durch C und somit durch D symbolisiert wird, aus mindestens zwei Symbolen bestehen. Also kann in diesem Falls die Gleichheit von C und D nicht gelten. Besteht jedoch das durch D und somit A symbolisierte Symbol aus mehreren Symbolen, dann muss es zwei Metasymbole E und F derart geben, dass

$$A = E F$$

ist. Weiter kann ich fordern, das F genau ein Schriftzeichen symbolisiert. Also muss in diesem Fall gelten

$$\begin{aligned} C &= E F B \\ D &= E F \end{aligned}$$

Nun stimmen zwar alle Symbole von E überein, aber gemäß der Vergleichsvorschrift tritt der Fall auf, die beiden Symbole F und $F B$ miteinander zu vergleichen. Also gelange ich wieder an den Punkt, ein Symbol, welches aus mehreren Symbolen besteht ($F B$) mit einem zu vergleichen, welches nur aus einem Symbol besteht (F). Gemäß der Definition 204 müssen diese Symbole jedoch ungleich sein. Damit glaube ich auch in diesem Fall und somit in allen Fällen den Beweis für die Ungleichheit der Symbole erbracht zu haben. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 5 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Pferdefuß
Gleichheit
Symbolen

der
von

Die Definition der Gleichheit von Symbolen hat einen sogenannten Pferdefuß (also eine Unschönheit, welche in Kauf genommen werden muss): Ich habe geschrieben „falls die Symbole A_1 und B_1 gleich sind“. Nun, wann zwei Symbole wie „Pferd“ und „Kuh“ gleich sind und wann nicht, das kann ich so nicht sagen. Natürlich sind die Symbole „Pferd“ und „Kuh“ nicht gleich. Denn wir haben in der Schule gelernt, dass das Symbol „P“ und das Symbol „K“ ungleich sind. Ob ich jedoch auf

Anhieb beispielsweise zwei chinesische Schriftzeichen bezüglich Gleichheit richtig beurteilen könnte, das bezweifle ich. Auch bei tamilischen oder thailändischen Schriftzeichen oder einer anderen Schriftart wie beispielsweise dem kyrillischen wäre ich mir da nicht sicher. Wenn das maschinell erkannt werden kann, habe ich zwar nichts dagegen. Jedoch bleibt mir trotzdem festzuhalten, dass dies etwas ist, was im Rahmen dieser Einführung in die Mathe nicht endgültig zu Ende diskutiert werden kann. Doch wieso walze ich dieses Thema so breit aus? Weil darin auch ein Stück „Magie“ steckt. Weil ich damit beweisen will, dass in der Mathematik eben nicht „alles beweisen werden kann“. Die Mathematik ist meines Erachtens immer eine Beschreibung eines Teilbereichs der „Wirklichkeit“. Was „wirklich“ ist, das kann auch die Mathematik nicht sagen. Es ist sozusagen ein Fischernetz, welches auch „Löcher“ besitzt. Das bedeutet jedoch nicht, sehr verehrte Leserin oder Leser, dass Du Dich nicht mit Mathematik beschäftigen sollst. Es bedeutet jedoch, dass eine gewisse Demut gegenüber dem, was so existiert, durchaus angezeigt ist.

Doch zurück zur Einführung in die Symbole: Ich möchte nun Beispiele für die Überprüfung der Gleichheit von Symbolen machen. Ist A das Symbol für „Kuh“ und B das Symbol für „Kuh“, dann sind beide Symbole gleich. Ist A das Symbol für „Ei“ und B das Symbol für „Ei Ei“, dann sind diese beiden Symbole nicht gleich. Beide Symbole beginnen zwar mit einem „E“, gefolgt von einem „i“. Aber wenn ich schreibe

$$A_1 = 'E'$$

$$A_2 = 'i'$$

$$A_1 A_2 = 'Ei'$$

$$B_1 = 'E'$$

$$B_2 = 'i Ei'$$

$$B_1 B_2 = 'Ei Ei'$$

dann sind zwar $A_1 = B_1$. Jedoch besteht das Symbol A_2 aus einem Symbol, wogegen das Symbol B_2 aus vier Symbolen (sofern ich den Leerschlag mitzähle, ansonsten sind es deren drei), also mehr als einem besteht. Darum ist $A_2 \neq B_2$ und darum auch $A \neq B$. Und noch eine Besonderheit sei aufgeschrieben, obwohl sie so nicht deutsch und deutlich in der Definition steht. Mein Name ist „Markus Demarmels“. Dann sei

$$A = 'Markus'$$

und

$$B = 'Demarmels'$$

Also ist

$$A \neq B$$

da

$$\begin{aligned} A &= A_1 A_2 = \text{'M' 'arkus'} \\ B &= B_1 B_2 = \text{'D' 'emarmels'} \end{aligned}$$

und

$$\text{'M'} \neq \text{'D'}$$

ist. Jedoch können beide Symbole „Markus“ und „Demarmels“ dazu verwendet werden, um meine Person zu beschreiben. Aber wenn ich von Symbolen schreibe, dann meine ich die Symbole an und für sich und nicht die Größen oder Dingen, welche sie damit beschreiben. Zum Schluss noch einfachere Beispiele: Ist A das Symbol für α und B das Symbol für μ , dann ist

$$A = B$$

Ist jedoch A das Symbol für α und B das Symbol für μ , dann ist

$$A \neq B$$

Und nun möchte ich weiter in der Beschreibung der Eigenschaften von Symbolen fahren:

LEMMA 186. *Es sei A ein Symbol und sei B sei ein Metasymbols, welches aus einer beliebigen, jedoch endlichen Anzahl von aneinander gereihten Symbolen A bestehe. Dann gilt*

$$A B = B A$$

BEWEIS. Ist $B = A$, dann kann ich schreiben:

$$A B = A A$$

Nun kann ich mir erlauben, das erste Symbol „ A “ auf der rechten Seite der Gleichung wieder mit dem Symbol B zu bezeichnen und ich erhalte

$$A A = B A$$

Damit hätte ich jedoch auch die Gleichheit

$$A B = B A$$

Nun nehme ich an, dass das Symbol B aus mehr als einem Symbole A bestehe und dass gelte

$$A B \neq B A$$

Da B aus mindestens einem Symbol A besteht, kann ich ein Symbol wegnehmen. Und jetzt kommt das „Kindertrickli“². Wenn ich bei Aneinanderreihung B irgend ein Symbol wegnehme, dann spielt es keine Rolle, welches ich wegnehme. Ob ich es am Anfang, in der Mitte oder am Schluss wegnehme, spielt überhaupt keine Rolle. Wenn ich

²Eigentlich wäre der schweizerdeutsche Ausdruck dafür „Bubentrickli“, also ein „kleiner Trick eines Knaben“. Da jedoch das ungerecht gegenüber den schlaun Mädchen wäre, erlaube ich mir „Kindertrickli“, also „kleiner Trick eines Kindes“ zu schreiben.

die restlichen Symbole am Schluss wieder aneinanderreihe, dann habe ich immer wieder das gleiche zusammengesetzte Symbol. Ich möchte es demonstrieren, falls

$$B = A A A A A$$

sei. Ich verwende dafür die sogenannte „Zipfelmützen-“ oder „Tarnkappennotation“³ Dasjenige Symbol, welches ich herausnehme, bezeichne ich mit einem Dach auf dem Symbol. Nun schreibe ich die einzelnen Symbole auf, wenn ich nacheinander bei den Symbolen ein Symbol „ A “ entferne:

$$\hat{A} A A A A = A A A A$$

$$A \hat{A} A A A = A A A A$$

$$A A \hat{A} A A = A A A A$$

$$A A A \hat{A} A = A A A A$$

$$A A A A \hat{A} = A A A A$$

Das ganze funktioniert darum, weil ich die Zwischenräume zwischen dem Symbol mit der Bezeichnung „ A “ nicht als Symbol betrachte. Also steht es mir frei, das erste Symbol von B zu entfernen. Es muss also ein Symbol C derart geben, dass gilt

$$B = A C$$

Wenn ich nun die Zeichenketten $A B$ und $B A$ vergleiche, dann kann ich zuerst B umschreiben und erhalte

$$B A = A C A$$

Also kann ich die Zeichenketten $A B$ sowie $B A = A C A$ vergleichen. Dann sind bei beiden Zeichenketten das erste Symbol gleich. Also muss ich die beiden Symbole $C A$ sowie B miteinander vergleichen. Nun habe ich ja eben die Betrachtung angestellt, dass es beim Entfernen eines Symbols A aus dem Symbol B nicht darauf ankommt, ob ich das Symbol A aus dem Anfang, der Mitte oder dem Ende von B entferne. Darum schließe ich, dass gelten muss:

$$C A = B$$

Somit kann ich gesamthaft schließen, dass

$$A B = A C A$$

gilt. Da jedoch gemäß Konstruktion von $A C$ gilt, dass

$$A C = B$$

ist, kann ich also folgern, dass dann auch gilt

$$A C A = B A$$

³Beat Streckeisen von der Fachhochschule Nordwestschweiz verwendete meines Wissens diesen Ausdruck.

Mit

$$A B = A C A$$

und

$$A C A = B A$$

muss darum auch gelten, da die Gleichheit von Symbolen gemäß dem Lemma 182 eine Äquivalenzrelation ist:

$$A B = B A$$

Darum glaube zeigen zu können, dass auch

$$A B = B A$$

sein muss und beende somit den Beweis an dieser Stelle. ■

Nachbetrachtung: Würde dieser Satz nicht zutreffen, dann wäre unsere ganze Gesellschaft eine ganz andere! Denn falls beispielsweise ein T-Shirt 17 € (Euro) kosten würde, und die Kundin würde 18 € in einer Reihe von 18 Münzen mit je 1 € auf den Kassentisch legen, dann würde, falls der Satz nicht zutreffen würde, es einen Unterschied machen, ob die Person an der Kasse die erste, vierte oder 14. Euromünze aus der Reihe nehmen und es der Kundin zurückgeben würde. Somit meine ich, dass uns die Alltagserfahrung lehrt, dass in diesem Fall wirklich es keine Rolle spielt, ob ich ein Symbol am Anfang oder am Ende einer Zeichenkette einfügt. Wenn ich ein Symbol am Schluss einer Kette von gleichen Symbolen nehme und ich dieses Symbol an den Anfang der Zeichenkette stelle, dann sind nachher noch gleich viele Symbole vorhanden und die beiden Ketten von Symbolen sind immer noch gleich: Dieses Prinzip erinnert mich auch an die Objektpermanenz, welche kleine Kinder ab dem Alter von ca. 8 Monaten zu beschäftigen beginnt. Es lautet, dass üblicherweise Dinge auch dann noch vorhanden sind, wenn ich diese im Moment nicht sehen kann. Ich vermute, dass auch dies eine Triebfeder für die Formalisierung von Symbolen im Rahmen der Mathematik war.

Es gibt noch eine zweite Nachbetrachtung: In der modernen Quantenphysik wurde die Entdeckung gemacht, dass ganz kleine (subatomare) Teilchen wirklich prinzipiell ununterscheidbar sind. Das hat die Auswirkung, dass nicht mehr davon gesprochen werden kann, dass ein solches Teilchen einen bestimmten Weg zurücklegt. Angenommen, in einem Experiment werde ein Teilchen so manipuliert, dass es bei einer bestimmten Quelle (beispielsweise einem glühenden Draht) ausgesendet wird. An einem anderen anderen Ort werde mittels einem Fühler bestimmt wird, ob es auch wirklich dort angekommen ist. Der zweite Ort werde „Senke“ genannt (so wie ein Bach in einer Talsenke in einem Höhlensystem verschwinden kann). Dann kann nicht mehr genau gesagt werden, welchen Weg das Teilchen von der Quelle zur Senke zurückgelegt hat. Diese Beobachtung war ganz zentral für die heutige Physik. Aber obwohl die Grundannahme - dass Teilchen prinzipiell

nicht mehr voneinander unterschieden werden können - sehr seltsam anmutet: In der Menschheitsgeschichte wurde auf diese Grundannahme schon früher zurückgegriffen. Ich würde nicht auf die Idee kommen, vom „562.“ Auftreten des Buchstabens „t“ in diesem Skript zu schreiben. Alle Buchstaben werden als „eigenschaftslos“ und voneinander „ununterscheidbar“ betrachtet. Weil diese Betrachtung eben „praktisch“, also vorteilhaft für uns Menschen ist. Dieser Gedanke ist es, welchen ich im Versuch des Beweises des kleinen Satzes oben verwendet habe. Es ist jedoch fraglich, ob dieser Versuch des Beweises wirklich angemessen ist. Urteile selbst!

Das vorhergehende Lemma kann erweitert werden:

LEMMA 187. *Es sei A ein Symbol und es seien B, C Metasymbole, welches aus einer beliebigen, jedoch endlichen Anzahl von aneinander gereihten Symbolen A bestehe. Dann gilt*

$$BC = CB$$

BEWEIS. Habe ich die Symbolkette

$$BC$$

dann muss diese aus einer Symbolkette bestehen, welche aus endlich vielen Symbolen A bestehen. Nun kann ich diese Symbole sozusagen beschriften: Das erste werde mit A beschriftet. Das zweite werde mit AA beschriftet. Das dritte werde mit AAA beschriftet. Diese Beschriftung werde für alle Symbole A der Symbolkette so durchgeführt. Gemäß der Definition 1 über die Gleichheit von Symbolen und insbesondere des Lemmas 185 über die Ungleichheit von Symbolen und Symbolen, denen andere Symbole angehängt sind, sind dann alle Beschriftungen ungleich. Nun kann ich diese Beschriftungen beispielsweise auf Steinchen aufschreiben, diese Steinchen in einen Sack werfen, den Sack verschnüren und schütteln. Die Erfahrung der Objektpermanenz (welche fast alle Kinder ab ca. dem 8. Lebensmonat machen) lehrt mich jetzt, dass bei diesem Vorgang weder eine Beschriftung hinzugefügt wird noch weggenommen wird. Anschließend entnehme ich die Steinchen eins nach dem anderen dem Sack und schreibe die Beschriftungen wieder aufs Papier. Dann habe ich die Beschriftungen der Symbole, jedoch nicht die Symbole selbst aufgeschrieben. Also ersetze ich nachher jede Beschriftung der Symbole durch das Symbol, welches sie symbolisieren. Das ist jedoch immer noch in jedem Fall das Symbol A . Am Schluss habe ich wieder eine Symbolkette, bestehend aus endlich vielen Symbolen A . Dann kann ich folgern, dass wieder genau gleich viele Symbole auf dem Papier geschrieben wurden. Da alle Symbole gleich dem Symbol A sind, kann ich daraus folgern, dass die daraus resultierenden Zeichenketten gleich der ursprünglichen Zeichenfolge ist. Also kann ich daraus folgern, dass auch die Zeichenfolge

$$CB = BC$$

sein muss. Denn ich kann ja die beschrifteten Symbole entweder dem Symbol B oder dem Symbol C zuordnen. Durch den oben beschriebenen Vorgang werden die Positionen der Symbole jetzt beliebig vertauscht. Und da alle Vertauschungen offenbar die Gleichheit mit dem ursprünglichen Symbol nicht zerstören, kann ich auch folgern, dass auch

$$C B = B C$$

sein muss. Das wäre der erste Beweisversuch für die Richtigkeit der Behauptung.

Nun möchte ich jedoch noch einen zweiten Beweisversuch aufschreiben: Die resultierende Symbolkette besteht wiederum aus endlich vielen aneinandergereihten Symbolen A . Ich nehme an, es sei etwa

$$\begin{aligned} B &= A A \\ C &= A A A \end{aligned}$$

Dann ist die resultierende Zeichenkette

$$B C = A A A A A$$

Dann entnehme ich der resultierenden Zeichenkette so lange an beliebiger Stelle Symbole A , bis die Symbolkette C resultiert. Dann lehrt mich wiederum die Erfahrung der Objektpermanenz, dass es keine Rolle spielt, welche Symbole entfernt werden, sofern nicht zu viel oder zu wenig Symbole entfernt werden. Es gilt also etwa

$$\begin{aligned} C &= \hat{A} \hat{A} A A A \\ &= \hat{A} A \hat{A} A A \\ &= A \hat{A} \hat{A} A A \\ &= A \hat{A} A \hat{A} A \end{aligned}$$

Dabei habe die zu entfernenden Symbole wiederum mit „Tarnkappen“ bezeichnet. Und so folgere ich eben auch, dass auch gilt

$$\begin{aligned} C &= A A A \hat{A} \hat{A} \\ &= \hat{A} \hat{A} A A A \end{aligned}$$

Dass bedeutet jedoch dass auch wiederum gilt

$$\begin{aligned} C B &= A A A \hat{A} \hat{A} A A \\ &= B C \end{aligned}$$

Denn jedes Symbol A , welches auf der rechten Seite der Zeichenkette

$$C = A A A \hat{A} \hat{A}$$

TABELLE 6. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
185	Ungleichheit angehaengte Symbole

TABELLE 7. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
202	Minimum endlich vieler Symbolketten gleicher Symbole

mittels der „Tarnkappennotation“ entfernt wird, wird anschließend wieder hinzugefügt. Am Schluss resultiert wieder die ursprüngliche Zeichenkette. Und die ist ja

$$BC$$

Somit schließe ich, dass, unabhängig von der Anzahl der Symbole A in den Zeichenkette B sowie C , die Zeichenketten

$$BC$$

sowie

$$CB$$

identisch sein müssen. Damit hoffe ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende darum an dieser Stelle wiederum die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [6](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [7](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nachbemerkung: Eventuell müsste das vorhergehende Lemma als Axiom verwendet werden, da der Beweis eventuell nicht präzise zu führen ist. Ich kann das so nicht sagen. Aber er ist für die weiteren Überlegungen unentbehrlich. Darum nehme ich im Folgenden an, dass das Lemma richtig ist. Ich hoffe inständig, ich liege da nicht falsch.

DEFINITION 188. Es seien A , B sowie C Metasymbole. Dabei sollen per Definition die Metasymbole B wie auch C aus einer beliebigen, jedoch endlichen Folge der durch A repräsentierten Symbole bestehen. Diese Symbole seien in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen der Definition widerspruchsfrei. Um die Dinge nicht unnötig kompliziert zu machen, sei beispielsweise A das Metasymbol für „Brot“. B bestehe aus zwei Symbolen, welche durch A repräsentiert werden. In diesem Fall also

$$\text{Brot Brot}$$

C bestehe aus 4 Symbolen, welche durch das Symbol A repräsentiert werde:

$$\text{Brot Brot Brot Brot Brot}$$

Dann sei das Metasymbol B kleiner als das Metasymbol C (geschrieben als

$$B < C$$

), falls es ein Metasymbol D derart gibt, so dass gilt

$$B D = C$$

Ich nenne D die Differenz der Symbole C und B . Dann sei das Metasymbol B gleich dem Metasymbol C , falls gemäß der Definition 1 gilt:

$$B = C$$

Schlussendlich sei das Metasymbol B größer als das Metasymbol C (geschrieben als

$$B > C$$

, falls es ein Metasymbol E derart gibt, so dass gilt

$$B = C E$$

Wieder sei E die Differenz der Symbole C und B .

Und nun zwei Abkürzungen, welche sich als ungemein nützlich erweisen: Es sei definiert

$$B \leq C \Leftrightarrow B < C \vee B = C$$

respektive

$$B \geq C \Leftrightarrow B = C \vee B > C$$

In Worten: Das Symbol B sei kleiner oder gleich dem Symbol C , falls B kleiner C oder B gleich C ist. Das Symbol B sei größer oder gleich dem Symbol C , falls das Symbol B größer als das Symbol C ist oder das Symbol B gleich dem Symbol C ist.

Beim Vergleich der Länge von zwei Zeichenketten kommt die Gier ins Spiel. Das scheint einmal zuerst abwegig zu sein. Was kratzt Dich das, ob jetzt

Ziege Ziege

mit

Ziege Ziege Ziege

verglichen wird? Aber wenn Du bedenkst, dass die erste Zeile Deine Anzahl der Ziegen sein könnte, und die zweite Anzahl die entsprechende Anzahl der Nachbarin: Was würdest Du dann sagen? Wärest Du immer noch so kühl und "tiefenenspannt"? Darum bleibt mir an dieser Stelle festzuhalten, dass die Mathematik ihre "Unschuld" schon am Anfang verloren hat. Und doch lässt sich wahrscheinlich vermuten, dass das Prinzip des Vergleichens von Besitz oder die Anzahl von Dingen bereits vor den Hochkulturen ein Thema war.

Die Eier kommt auch darum ins Spiel, weil kaum jemand behaupten wollte, dass gilt

Goldstück

sei "kleiner als"

Kieselstein Kieselstein

Wobei ich zugeben muss, dass es schon schwierig genug ist, zwei Goldstücke als gleichwertig anzunehmen. Was, wenn das einige Goldstück nur eine dünne Schicht aus Gold als Überzug besitzt, im Innern jedoch auch Blei besteht? Wogegen ein zweites Goldstück äußerst rein ist, so rein wie nur möglich? Aber Unterschiede in den durch die Symbole repräsentierten Größen werden an dieser Stelle absichtlich außer Acht gelassen. Das einzige, was verglichen wird, sind die Symbole.

Da jedoch kaum jemand behaupten wollte, zwei Kieselsteine seien mehr als ein Goldstück, macht es meines Erachtens nur Sinn, Symbolketten auf deren Länge zu vergleichen, falls beide Symbolketten aus den völlig identischen Symbolen bestehen. Noch frappierender wird es, wenn ich vergleiche

Mensch Mensch Mensch Mensch Mensch

sowie

Erde

Würde nun zugelassen, dass verschiedene Symbole miteinander verglichen würde, dann würde ich wahrscheinlich zum Schluss kommen, dass gelten müsste dass die „Erde kleiner als mehrere Menschen (5, um genau zu sein)“ sein müsste. Nein, das bringt uns in der Diskussion nicht weiter. In der Menschheitsgeschichte wurden meines Erachtens diese Widerwärtigkeiten umgangen, indem mehr oder weniger willkürlich über „Artengrenzen“ ein „Wechselkurs“ festgelegt wurde. Denkbar wäre etwa, dass 20 „Weizenkrüge“⁴ (durch das Metasymbol „K“ bezeichnet) vielleicht einer Ziege (durch das Metasymbol „W“ bezeichnet) entsprachen. Möchte ich dann zwei Ziegen und 63 Weizenkrüge miteinander vergleichen, dann würde nichts anderes übrigbleiben, als

⁴offenbar gemäß dem entsprechenden Artikel der Deutschen Bibelgesellschaft (<https://www.bibelwissenschaft.de/>) über Masse und Gewichte ein Krug mit einem Fassungsvermögen von ca. 1.5 - 2 Liter, welcher mit Weizen gefüllt war. Ich weiß nicht, ob auch der Krug mit verkauft wurde und ob der Käufer, der Verkäufer oder beide gemessen haben.

folgendes zu vergleichen. Zuerst würde ich die beiden folgenden Zeichenketten miteinander vergleichen:

```

W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W

```

ZZ

Weiter könnte ich dann anstelle von einem Symbol für eine Ziege zwanzig Symbole von Weizenkrügen aufschreiben. Also müsste ich die beiden folgenden Symbolketten vergleichen:

```

W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W

```

sowie

```

W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W W W W W W W W
W W W W W W W W W

```

Nun könnte ich erkennen, dass die erste Zeichenkette länger als die zweite Zeichenkette ist.

Jetzt, da ich mich ausgiebig über Beispiele des Vergleichs von zwei Zeichenketten von ausgelassen habe, möchte ich zeigen:

SATZ 189. *Es seien A, B, C Symbole, wobei B und C Metasympbole sein, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen C bestehen sollen. Wie gewohnt (um mir ein wenig die Magie zu bewahren) setze ich voraus, dass alle Symbole in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt genau eine der drei Möglichkeiten:*

$$B < C$$

$$B = C$$

oder

$$B > C$$

Formal bedeutet dies:

$$B < C \vee B = C \vee B > C$$

BEWEIS. Ich habe im Lemma 181 über die Vergleichbarkeit von Symbolen zu zeigen versucht, dass ich immer feststellen kann, ob zwei Symbole gleich oder ungleich sind. Sind die Symbole gleich, dann bin ich schon am Ende mit diesem Beweis. Es sei nun $B \neq C$. Dann ist gemäß dem Lemma 187 über die Kommutativität der Addition von gleichen Symbolen

$$BC = CB$$

Überdies muss gemäß der Definition 188 des Vergleichs von Symbolketten von gleichen Symbolen gelten

$$B < BC$$

$$C < CB = BC$$

Im ersten Fall ist C die Differenz der Symbole BC und B . Im zweiten Fall ist B die Differenz der Symbole BC und C . Nun entferne ich so lange Symbole A von der Symbolkette BC , bis die resultierende Zeichenkette einer der beiden Symbolketten entspricht. Ich nehme an, zuerst sei die resultierende Zeichenkette diejenige des Symbols B . Nun ist C ist ja in allen dieser Symbolketten, welche aus der Abspaltung von einem oder mehreren Symbolen A von der Symbolkette BC entsteht, enthalten. Somit kann ich folgern, dass es eine Symbolketten E geben muss, welche aus einem oder mehreren Symbolen besteht, und für welche gilt:

$$CE = B$$

oder entsprechend

$$B = CE$$

Also muss

$$B > C$$

sein. Entsprechend kann ich argumentieren, falls zuerst die Symbolkette C entsteht, falls der der Symbolkette BC ein oder mehrere Symbole A entnommen werden. Dann muss die Symbolkette B in allen diesen Symbolketten, welche entstehen, falls der Symbolkette BC ein oder mehrere Symbol A entnommen werden, enthalten sein. Somit kann ich folgern, dass es eine Symbolkette F , welche aus lauter Symbolen A besteht, geben muss, so dass gilt:

$$BF = C$$

Also kann ich daraus folgen

$$B < C$$

Somit hoffe ich, dass ich den Beweis für die Richtigkeit dieser Behauptung erbracht habe und beende aus diesem Grund die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 8. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
181	Vergleichbarkeit von Symbolen
187	kommutativ Symboladdition

TABELLE 9. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
191	kleiner grösser gleich Symbole Folgerungen
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grösser

In der Tabelle [8](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [9](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nun, es geht noch plumper:

KOROLLAR 190. *Es seien A, B, C Symbole, wobei B und C Metasymbole sein, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen C bestehen sollen. Weiter seien alle der Symbole A, B sowie C in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen widerspruchsfrei. Dann gilt:*

$$B \leq C \vee B \geq C$$

BEWEIS. Der Beweis basiert rein auf logischen Argumenten. Es gilt gemäß dem vorhergehenden Satz [189](#)

$$B < C \vee B = C \vee B > C$$

Gemäß dem Satz [57](#) kann ich schreiben

$$B = C \Leftrightarrow B = C \vee B = C$$

Also kann ich gemäß dem vierten Substitutionssatz [103](#) der Disjunktion folgern:

$$B < C \vee B = C \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B = C$$

Nun kann ich noch den ersten Substitutionssatz [100](#) der Disjunktion verwenden und erhalte die Aussage

$$\begin{aligned} B < C \vee B = C \vee B > C \\ \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B = C \vee B = C \end{aligned}$$

Weiter gilt per Definition [188](#)

$$B \leq C \Leftrightarrow B < C \vee B = C$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, dann ich auch schreiben

$$B < C \vee B = C \Leftrightarrow B \leq C$$

Somit kann ich gemäß dem dritten Substitutionssatz 102 verwenden und erhalte die Aussage

$$\begin{aligned} B < C \vee B = C \vee B = C \vee B = C \\ \Rightarrow B \leq C \vee B = C \end{aligned}$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich auch schreiben:

$$\begin{aligned} B < C \vee B = C \vee B > C \\ \Rightarrow B \leq C \vee B = C \vee B > C \end{aligned}$$

Nun ja, Du weißt jetzt sicher, wie es weiter geht. Aber da ich die Dinge ganz klar aufschreiben möchte, schreibe ich weiter:

Gemäß der Definition 188 gilt:

$$B \geq C \Leftrightarrow B = C \vee B > C$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, dann ich auch schreiben:

$$B = C \vee B > C \Leftrightarrow B \geq C$$

Also kann ich gemäß dem vierten Substitutionssatz 103:

$$B \leq C \vee B = C \vee B > C \Rightarrow B \leq C \vee B \geq C$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 immer noch transitiv ist, kann ich folgern:

$$\begin{aligned} B < C \vee B = C \vee B = C \vee B > C \\ \Rightarrow B \leq C \vee B \geq C \end{aligned}$$

Ich verwende noch einmal den Satz 15 und folgere:

$$\begin{aligned} B < C \vee B = C \vee B > C \\ \Rightarrow B \leq C \vee B \geq C \end{aligned}$$

So, das wäre jetzt den Beweis für die eine Richtung der Behauptung gewesen. Nun möchte ich gerne den Beweis für die Richtigkeit der anderen Richtung erbringen:

$$B \leq C \vee B \geq C$$

Gemäß der Definition 188 gilt

$$B \leq C \Leftrightarrow B < C \vee B = C$$

Also gilt gemäß dem dritten Substitutionssatz 102

$$\begin{aligned} B \leq C \vee B \geq C \\ \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B \geq C \end{aligned}$$

Gemäß der Definition 188 gilt ebenfalls

$$B \geq C \Leftrightarrow B = C \vee B > C$$

Also gilt gemäß dem vierten Substitutionssatz 102 die Aussage

$$\begin{aligned} B < C \vee B = C \vee B \geq C \\ \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B = C \vee B > C \end{aligned}$$

Somit kann ich schreiben, da die Implikation gemäß dem Satz 15 immer noch transitiv ist:

$$\begin{aligned} B \leq C \vee B \geq C \\ \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B = C \vee B = C \end{aligned}$$

Nun kann ich den Satz 32 verwenden, welcher besagt, dass die Disjunktion einer Aussage äquivalent zur Aussage selbst ist:

$$B = C \Leftrightarrow B = C \vee B = C$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich auch schreiben:

$$B = C \vee B = C \Leftrightarrow B = C$$

Nun kann ich den vierten Substitutionssatz 103 der Disjunktion heranziehen und erhalte die Aussage

$$\begin{aligned} B < C \vee B = C \vee B = C \\ \Rightarrow B < C \vee B = C \end{aligned}$$

Nun kann ich den ersten Substitutionssatz der Disjunktion heranziehen und erhalte die Aussage

$$\begin{aligned} B < C \vee B = C \vee B = C \vee B > C \\ \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B > C \end{aligned}$$

Da die Implikation immer noch gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich schreiben

$$B \leq C \vee B \geq C \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B > C$$

Also meine ich hiermit, gezeigt zu haben, dass gilt

$$B \leq C \vee B \geq C \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B > C$$

Insgesamt meine ich also, gezeigt zu haben dass gilt

$$\begin{aligned} (B < C \vee B = C \vee B > C \Rightarrow B \leq C \vee B \geq C) \\ \wedge (B \leq C \vee B \geq C \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B > C) \end{aligned}$$

Nun setze ich die Aussagen

$$\begin{aligned} D &\equiv B < C \vee B = C \vee B > C \\ E &\equiv B \leq C \vee B \geq C \end{aligned}$$

Dann gilt

$$(D \Rightarrow E) \wedge (E \Rightarrow D)$$

Gemäß dem Satz 50 muss gelten

$$(D \Leftrightarrow E) \Leftrightarrow (D \Rightarrow E) \wedge (E \Rightarrow D)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich auch schreiben:

$$(D \Rightarrow E) \wedge (E \Rightarrow D) \Leftrightarrow (D \Leftrightarrow E)$$

Da gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz die Implikation folgt, kann ich auch schreiben, dass gilt:

$$(D \Rightarrow E) \wedge (E \Rightarrow D) \Rightarrow (D \Leftrightarrow E)$$

Somit kann ich gemäß dem Satz der Schlussfolgerung schreiben:

$$\begin{aligned} & (D \Rightarrow E) \wedge (E \Rightarrow D) \\ & \wedge (D \Rightarrow E) \wedge (E \Rightarrow D) \Rightarrow (D \Leftrightarrow E) \\ & \Rightarrow (D \Leftrightarrow E) \end{aligned}$$

Also kann ich schreiben, dass gilt:

$$\begin{aligned} & (B < C \vee B = C \vee B > C \Rightarrow B \leq C \vee B \geq C) \\ & \wedge (B \leq C \vee B \geq C \Rightarrow B < C \vee B = C \vee B > C) \\ & \Rightarrow (B < C \vee B = C \vee B > C \Leftrightarrow B \leq C \vee B \geq C) \end{aligned}$$

Also kann ich schließen, dass gilt:

$$B < C \vee B = C \vee B > C \Leftrightarrow B \leq C \vee B \geq C$$

Dies wäre jedoch gerade die zu beweisende Behauptung. Aus diesem Grund behaupte ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende also auch die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 10 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 11 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nun kommen ein paar logische Spitzfindigkeiten. Jedoch sind diese ungemein nützlich:

LEMMA 191. *Es seien A, B, C Symbole, wobei B sowie C Metasymbole seien, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen A bestehen sollen. Alle Symbole sind in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann gilt (banalerweise)*

$$\begin{aligned} B < C & \Rightarrow B \leq C \\ B = C & \Rightarrow B \leq C \\ B = C & \Rightarrow B \geq C \\ B > C & \Rightarrow B \geq C \end{aligned}$$

TABELLE 10. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
32	Aequivalenz Aussage und Disjunktion von Aussage
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
57	Implikation Disjunktion aus Aussage
100	1. Substitutionssatz Disjunktion
102	3. Substitutionssatz Disjunktion
102	3. Substitutionssatz Disjunktion
102	3. Substitutionssatz Disjunktion
103	4. Substitutionssatz Disjunktion
103	4. Substitutionssatz Disjunktion
103	4. Substitutionssatz Disjunktion
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole

TABELLE 11. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
193	Equivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser

BEWEIS. Zum Beweis möchte ich bemerken, dass dieser aus rein logischen Elementen besteht. Trotzdem möchte ich ihn der Vollständigkeit halber führen.

Es sei

$$B < C$$

Dann muss gemäß dem Satz [57](#), welcher besagt, dass aus einer Aussage eine Disjunktion mit einer anderen Aussage gilt, gelten:

$$B < C \Rightarrow B < C \vee B = C$$

Weiter gilt per Definition

$$B \leq C \Leftrightarrow B < C \vee B = C$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, muss dann auch gelten

$$B < C \vee B = C \Leftrightarrow B \leq C$$

Gemäß dem Satz 52, welcher besagt, dass aus der Äquivalenz die Implikation folgt, kann ich daraus folgern, dass auch gilt:

$$B < C \vee B = C \Rightarrow B \leq C$$

Und da die Implikation gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich folgern:

$$B < C \Rightarrow B \leq C$$

Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der ersten Aussage erbracht zu haben.

Nun möchte ich versuchen, den Beweis für die Richtigkeit der zweiten Aussage zu erbringen. Ist

$$B = C$$

dann kann ich wieder gemäß dem Satz 57, welcher besagt, dass aus der Aussage die Disjunktion der Aussage mit einer beliebigen Aussage folgt, folgern, dass gilt:

$$B = C \Rightarrow B = C \vee B < C$$

Da die Disjunktion gemäß dem Satz 37 kommutativ ist, folgt daraus:

$$B = C \vee B < C \Leftrightarrow B < C \vee B = C$$

Da gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz die Implikation folgt, kann ich folgern, dass gilt:

$$B = C \vee B < C \Rightarrow B < C \vee B = C$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 16 immer noch transitiv ist, kann ich folgern:

$$B = C \Rightarrow B < C \vee B = C$$

Nun habe ich oben zu zeigen versucht, dass aus der Aussage

$$B < C \vee B = C$$

die Aussage

$$B \leq C$$

folgt. Wenn ich den Satz 16 der Transitivität der Implikation erneut bemühe, kann ich folgern

$$B = C \Rightarrow B \leq C$$

Damit meine ich den Beweis für die Richtigkeit der zweiten Aussage erbracht zu haben.

Zum Beweis der dritten Behauptung: Es sei $B = C$. Da die Gleichheit von Symbolketten gemäß dem Lemma 234 eine Äquivalenzrelation und darum symmetrisch ist, kann ich auch schreiben, dass gilt

$$C = B$$

dann kann ich wieder gemäß dem Satz 57, welcher besagt, dass aus der Aussage die Disjunktion der Aussage mit einer beliebigen Aussage folgt, folgern, dass gilt:

$$B = C \Rightarrow B = C \vee B > C$$

Weiter gilt per Definition

$$B \geq C \Leftrightarrow B = C \vee B > C$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, muss dann auch gelten

$$B = C \vee B > C \Leftrightarrow B \geq C$$

Gemäß dem Satz 52, welcher besagt, dass aus der Äquivalenz die Implikation folgt, kann ich daraus folgern, dass auch gilt:

$$B = C \vee B > C \Rightarrow B \geq C$$

Und da die Implikation gemäß dem Satz 16 transitiv ist, kann ich folgern:

$$B = C \Rightarrow B \geq C$$

Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der zweiten Aussage erbracht zu haben.

Nun möchte ich den Beweis für die Richtigkeit vierte Aussage versuchen zu erbringen: Es sei

$$B > C$$

Dann kann ich wieder gemäß dem Satz 57, welcher besagt, dass aus der Aussage die Disjunktion der Aussage mit einer beliebigen Aussage folgt, folgern, dass gilt:

$$B > C \Rightarrow B > C \vee B = C$$

Da die Disjunktion gemäß dem Satz 37 kommutativ ist, muss gelten:

$$B > C \vee B = C \Leftrightarrow B = C \vee B > C$$

Da der Satz 16 der Transitivität der Implikation immer noch gilt, kann ich folgern

$$B > C \Rightarrow B = C \vee B > C$$

Beim Versuch des Beweises der vorhergehenden Aussage habe ich zu zeigen versucht, dass gilt:

$$B > C \Rightarrow B = C \vee B > C \Rightarrow B \geq C$$

Und da die Implikation gemäß dem Satz 16 immer noch transitiv ist, kann ich folgern:

$$B = C \Rightarrow B \geq C$$

Somit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der vierten Aussage des Satzes und somit aller Aussagen des Satzes erbracht zu haben. Aus diesem Grund verzichte ich auf eine weitere Beweisführung und beende somit den Beweis an dieser Stelle wieder. ■

TABELLE 12. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivität Äquivalenz
16	Transitivität Äquivalenz
16	Transitivität Äquivalenz
16	Transitivität Äquivalenz
16	Transitivität Äquivalenz
16	Transitivität Äquivalenz
37	Kommutation Disjunktion
37	Kommutation Disjunktion
39	Kommutation Äquivalenz
39	Kommutation Äquivalenz
52	Implikation Implikation aus Äquivalenz
52	Implikation Implikation aus Äquivalenz
52	Implikation Implikation aus Äquivalenz
57	Implikation Disjunktion aus Aussage
57	Implikation Disjunktion aus Aussage
57	Implikation Disjunktion aus Aussage
57	Implikation Disjunktion aus Aussage
234	Gleichheit Symbole Äquivalenzrelation

In der Tabelle [12](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [13](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich probiere weiter zu zeigen:

KOROLLAR 192. *Es seien A, B, C Symbole, wobei B und C Metasymbole sein, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen C bestehen sollen. Alle Symbole sind in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann ist genau dann*

$$B < C$$

falls

$$C > B$$

ist.

BEWEIS. Es sei $B < C$. Wäre nun

$$C \leq B$$

dann müsste gelten:

$$(C = B) \vee (C < B)$$

Da

$$B < C$$

TABELLE 13. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
196	kleiner gleich grösser gleich Aequivalenz
196	kleiner gleich grösser gleich Aequivalenz
196	kleiner gleich grösser gleich Aequivalenz
196	kleiner gleich grösser gleich Aequivalenz
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
202	Minimum endlich vieler Symbolketten gleicher Symbole
203	Minimum Vereinigung Symbolkettenmengen
203	Minimum Vereinigung Symbolkettenmengen

ist, muss gelten

$$B \neq C$$

Wäre nun

$$C < B$$

dann müsste ein Metasymbol D , welches aus einer Symbolkette aus einem oder mehreren Symbolen A besteht, existieren, so dass gilt:

$$C D = B$$

Da nun $B < C$ ist, müsste ein Metasymbol E , welches aus einer Symbolkette aus einem oder mehreren Symbolen A besteht, existieren, so dass gilt:

$$B E = C$$

Wenn anstelle von B die Zeichenkette CD verwende, müsste also gelten:

$$C D E = C$$

Das würde jedoch gemäß der Definition [188](#) der Vergleichbarkeit von Metasymbolen von Symbolketten mit gleichen Symbolen bedeuten, dass gelten würde:

$$C < C$$

und insbesondere

$$C \neq C$$

Da dies jedoch ein Widerspruch zur Definition 1 der Gleichheit von Symbolen ist, kann ich daraus folgern, dass nicht gilt, dass C kleiner als D ist. Da jedoch gemäß dem Satz 189 alle endlichen Symbolketten gleicher Symbole miteinander vergleichbar sind, muss gemäß dem Satz 48 der Ausschlusses gelten

$$C > B$$

Der entsprechende Beweis kann ich führen, falls $C > B$ ist. Da $C > B$ ist, muss es ein Symbol D derart geben, dass gilt

$$B D = C$$

Somit kann $B \neq C$ sein. Wäre nun

$$B > C$$

dann müsste es ein Metasymbol F derart geben, dass gilt

$$B = C F$$

Da jedoch gilt

$$C > B$$

muss es ein Metasymbol G derart geben, dass gilt

$$C = B G$$

Also müsste gelten

$$B = B G F$$

somit müsste gemäß der Definition 188 der Vergleichbarkeit von Symbolen gelten

$$B < B$$

Dies wäre jedoch ein Widerspruch zur Definition 1 der Gleichheit von Symbolen. Also kann nicht gelten

$$B > C$$

Da ebenfalls gemäß Voraussetzung nicht gelten kann

$$B = C$$

kann ich wiederum gemäß dem Satz 48 der Ausschlusses folgern, dass gilt

$$B < C$$

Damit hätte ich auch diese Behauptung bewiesen. Langer Rede kurzer Sinn: Ich meine, hiermit den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende darum an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

TABELLE 14. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
48	Ausschlusssatz
48	Ausschlusssatz
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole

TABELLE 15. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
196	kleiner gleich grösser gleich Aequivalenz
196	kleiner gleich grösser gleich Aequivalenz
196	kleiner gleich grösser gleich Aequivalenz
196	kleiner gleich grösser gleich Aequivalenz
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
202	Minimum endlich vieler Symbolketten gleicher Symbole
203	Minimum Vereinigung Symbolkettenmengen
203	Minimum Vereinigung Symbolkettenmengen

In der Tabelle [14](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [15](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Bevor ich die Umkehrung der Ungleichheit abschwäche, indem ich zu zeigen versuche, dass gilt:

$$B \leq C \Rightarrow C \geq B$$

möchte ich folgendes Lemma formulieren und beweisen:

LEMMA 193. *Es seien A, B, C Symbole, wobei B und C Metasymbole sein, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen C bestehen sollen. Alle Symbole sind in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann*

gilt

$$\neg(B \leq C) \Leftrightarrow B > C$$

In Worten: Die Zeichenkette B ist genau dann nicht kleiner als oder gleich der Zeichenkette C , falls diese größer als C ist.

BEWEIS. Ich möchte nun zeigen, dass diese Behauptung gleichbedeutend ist zur Behauptung

$$(B \leq C) \vee (B > C)$$

Gemäß der Definition 188 der Vergleichbarkeit von Symbolketten gleicher Symbole gilt die Festlegung

$$(B \leq C) \Leftrightarrow (B < C) \vee (B = C)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich aus der vorhergehenden Aussage folgern:

$$(B < C) \vee (B = C) \Leftrightarrow (B \leq C)$$

Also kann ich gemäß dem 3. Substitutionssatz 102 der Disjunktion folgern, dass gilt:

$$(B < C) \vee (B = C) \vee (B > C) \Rightarrow (B \leq C) \vee (B > C)$$

Gemäß dem Satz 189 über die Vergleichbarkeit von Symbolketten von gleichen Symbolen muss gelten:

$$(B < C) \vee (B = C) \vee (B > C)$$

Nun kann mit Hilfe des Satzes 17 der Schlussfolgerung folgern

$$\begin{aligned} & ((B < C) \vee (B = C) \vee (B > C)) \\ & \wedge ((B < C) \vee (B = C) \vee (B > C) \Rightarrow (B \leq C) \vee (B > C)) \\ & \Rightarrow (B \leq C) \vee (B > C) \end{aligned}$$

Also habe ich jetzt nicht mehr, aber auch nicht weniger gezeigt, dass gilt

$$(B \leq C) \vee (B > C)$$

Gemäß dem 2. Satz des Lemmas 78 der Minimum- und Maximumsätze (die Aussage $((B \leq C) \vee (B > C))$ ist ja wahr) kann ich folgern:

$$\neg(B \leq C) \wedge ((B \leq C) \vee (B > C)) \Leftrightarrow \neg(B \leq C)$$

Nun ist die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 die Äquivalenz kommutativ ist, kann ich folgern, dass auch gilt:

$$\neg(B \leq C) \Leftrightarrow \neg(B \leq C) \wedge ((B \leq C) \vee (B > C))$$

Und da die Konjunktion gemäß dem Satz 35 kommutativ ist, muss gelten

$$\neg(B \leq C) \wedge ((B \leq C) \vee (B > C)) \Leftrightarrow ((B \leq C) \vee (B > C)) \wedge \neg(B \leq C)$$

Wiederum kann ich auf den Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz zurückgreifen und erhalte die Aussage

$$\neg(B \leq C) \Leftrightarrow ((B \leq C) \vee (B > C)) \wedge \neg(B \leq C)$$

Da aus der Äquivalenz gemäß dem Satz 52 die Implikation folgt, kann ich folgern

$$\neg(B \leq C) \Rightarrow ((B \leq C) \vee (B > C)) \wedge \neg(B \leq C)$$

Dann kann ich den Satz 48 des Ausschlusses verwenden und erhalte die Aussage

$$((B \leq C) \vee (B > C)) \wedge \neg(B \leq C) \Rightarrow B > C$$

Noch ein letztes Mal verwende ich den Satz 16 der Transitivität der Äquivalenz und erhalte die Aussage

$$\neg(B \leq C) \Rightarrow B > C$$

Damit meine ich, den Beweis für die eine Richtung der einen Richtung der Behauptung erbracht zu haben.

Nun muss ich noch die umgekehrte Richtung der Aussage beweisen:

$$B > C \Rightarrow \neg(B \leq C)$$

Es sei also $B > C$. Dann müsste es gemäß der Definition 188 der Vergleichbarkeit von Symbolketten von gleichen Symbolen ein Symbol D derart geben, dass gilt:

$$B = C D$$

Somit kann jedoch aufgrund des Lemmas 185 über die Ungleichheit von angehängten Symbolen $C \neq B$ und darum auch nicht $B = C$ sein. Denn wäre $B = C$, dann müsste, da gemäß dem Lemma 182 die Gleichheit eine Äquivalenzrelation ist, ebenfalls $C = B$ sein - im Widerspruch zur Voraussetzung. Darum bin ich der Meinung, dass

$$B \neq C$$

gelten muss. Wäre

$$B < C$$

dann müsste es ein Symbol E derart geben, dass

$$C = B E$$

wäre. Da ja gemäß Voraussetzung

$$B > C$$

wäre, müsste es ein Metasymbol F derart geben, dass

$$B = C F$$

wäre. Würde jetzt das Symbol C durch das Symbol $B E$ ersetzt (was gemäß dem Lemma 183 möglich ist) dann erhalte ich die Gleichung

$$B = B E F$$

Das würde jedoch gemäß dem Lemma 185 über die Ungleichheit von angehängten Symbolen bedeuten, das

$$B \neq B$$

wäre. Gemäß der Definition 1 der Gleichheit von Symbolen ist dies jedoch nicht möglich. Also kann ich an dieser Stelle den Satz 20 des Widerspruchs verwenden, um zu schlussfolgern, dass auch nicht

$$B < C$$

sein könnte. Darum kann ich schreiben

$$B > C \Rightarrow \neg(B < C) \wedge \neg(B = C)$$

Wenn ich den Satz 20.27 der Negation der Disjunktion verwende, dann kann ich schlussfolgern, dass gilt:

$$\neg(B < C \vee B = C) \Leftrightarrow \neg(B < C) \wedge \neg(B = C)$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, kann ich auch schreiben

$$\neg(B < C) \wedge \neg(B = C) \Leftrightarrow \neg(B < C \vee B = C)$$

Und da aus der Äquivalenz gemäß dem Satz 52 die Implikation folgt, kann ich schreiben:

$$\neg(B < C) \wedge \neg(B = C) \Rightarrow \neg(B < C \vee B = C)$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 15 der Transitivität der Implikation folgern, dass gilt:

$$\begin{aligned} & (B > C \Rightarrow \neg(B < C) \wedge \neg(B = C)) \\ & \wedge (\neg(B < C) \wedge \neg(B = C) \Rightarrow \neg(B < C \vee B = C)) \\ & \Rightarrow B > C \Rightarrow \neg(B < C \vee B = C) \end{aligned}$$

Nun bin ich fast am Ziel. Gemäß der Definition gilt

$$(B \leq C) \Leftrightarrow (B < C \vee B = C)$$

Da die Äquivalenz 39 kommutativ ist, kann ich darum auch schreiben:

$$(B < C \vee B = C) \Leftrightarrow (B \leq C)$$

Darum muss gemäß dem 2. Substitutionssatz 95 der Negation gelten:

$$\neg(B < C \vee B = C) \Rightarrow \neg(B \leq C)$$

Dann kann ich das letzte Mal den Satz 15 der Transitivität der Implikation verwenden und erhalte das wenig überraschende Resultat:

$$B > C \Rightarrow \neg(B \leq C)$$

Da ich nun endlich beide Richtungen der Behauptung bewiesen habe, habe ich gemäß dem Satz 50 beweisen, dass gilt:

$$\neg(B \leq C) \Leftrightarrow B > C$$

TABELLE 16. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
16	Transitivitaet Aequivalenz
16	Transitivitaet Aequivalenz
17	Schlussfolgerung
20	logischer Widerspruch Version 1
35	Kommutation Konjunktion
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
39	Kommutation Aequivalenz
48	Ausschlusssatz
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
78	Minimum Maximum Saetze Logik
95	2. Substitutionssatz Negation
102	3. Substitutionssatz Disjunktion
183	Gleichheit von Teilsymbolen
182	Symbolgleichheit ist Aequivalenzrelation
185	Ungleichheit angehaengte Symbole
185	Ungleichheit angehaengte Symbole
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole

TABELLE 17. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
193	Equivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser

Damit hoffe ich, endlich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und verzichte hiermit (einigermaßen erschöpft) auf die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [16](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [17](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Auch von diesem Lemma gibt es ein kleines Korollar:

KOROLLAR 194. *Es seien A, B, C Symbole, wobei B und C Meta-symbole sein, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen C bestehen sollen. Alle Symbole sind in sich*

TABELLE 18. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
11	doppelte Negation
39	Kommutation Aequivalenz
60	Aequivalenz Negations Satz
171	Aequivalenz Aequivalenzrelation
171	Aequivalenz Aequivalenzrelation
193	Equivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser

selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann gilt

$$\neg(B > C) \Leftrightarrow B \leq C$$

BEWEIS. Gemäß dem Lemma [193](#) gilt

$$\neg(B \leq C) \Leftrightarrow B > C$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz [171](#) eine Äquivalenzrelation ist, muss daher auch gelten:

$$B > C \Leftrightarrow \neg(B \leq C)$$

Gemäß dem Satz [60](#) kann ich dann auch schreiben

$$\neg(B > C) \Leftrightarrow \neg(\neg(B \leq C))$$

Da gemäß dem Satz [11](#) gilt

$$B \leq C \Leftrightarrow \neg(\neg(B \leq C))$$

und gemäß dem Satz [39](#) die Äquivalenz kommutiert, kann ich auch schreiben

$$\neg(\neg(B \leq C)) \Leftrightarrow B \leq C$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz [171](#) eine Äquivalenzrelation ist, muss daher auch gelten

$$\neg(B > C) \Leftrightarrow B \leq C$$

Das wäre jedoch gerade die Behauptung.

Nun möchte ich zeigen: ■

In der Tabelle [18](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [19](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

LEMMA 195. *Es seien A, B, C, D Symbole, wobei B, C sowie C Metasymbole seien, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen C bestehen sollen. Alle Symbole sind in sich*

TABELLE 19. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
193	Äquivalenz Symbolvergleich Negation kleiner gleich grosser

TABELLE 20. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
183	Gleichheit von Teilsymbolen

TABELLE 21. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
181	Vergleichbarkeit von Symbolen
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv

selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann gilt

$$B < C \wedge C < D \Rightarrow B < D$$

In Worten: Die „kleiner als Beziehung“ ist transitiv.

BEWEIS. Es gelte $B < C \wedge C < D$. Somit muss gemäß der Definition der „kleiner als Beziehung“ Metasymbole E sowie F derart geben, dass gilt:

$$B E = C$$

sowie

$$C F = D$$

Ersetze ich nun C in der letzten Gleichung durch BE in der vorletzten Gleichung, dann erhalte (auch gemäß dem Lemma [183](#))

$$B E F = D$$

Somit muss es ein Metasymbol G (mit dem Wert $E F$) derart geben, dass gilt

$$B G = D$$

Das bedeutet jedoch, dass gilt

$$B < D$$

Damit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [20](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [21](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich möchte den Satz der Transitivität des Vergleichs von Symbolen noch ausweiten. Dafür möchte ich jedoch vorgängig noch das folgende Lemma formulieren und beweisen:

LEMMA 196. *Es seien A, B, C Symbole, wobei B und C Metasymbole sein, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen C bestehen sollen. Alle Symbole sind in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann ist genau dann*

$$B \leq C$$

falls

$$C \geq B$$

ist. Formal kann ich das so schreiben

$$B \leq C \Leftrightarrow C \geq B$$

BEWEIS. Es sei

$$B \leq C$$

Dann ist

$$B < C$$

oder

$$B = C$$

Ist $B < C$, dann gilt gemäß dem Korollar 192:

$$B < C \Leftrightarrow C > B$$

Dies bedeutet gemäß dem Satz 52, welcher besagt, dass aus der Äquivalenz einer Aussage deren Implikation folgt:

$$B < C \Rightarrow C > B$$

Gemäß der vierten Aussage des Lemmas 191 kann ich nun schließen, dass gilt:

$$C > B \Rightarrow C \geq B$$

Nun ist die Implikation immer noch gemäß dem Satz 15 transitiv. Darum kann ich endlich schließen:

$$B < C \Rightarrow C \geq B$$

Ist $B = C$, dann ist gemäß dem Lemma 182, welches besagt, dass die Gleichheit von Symbolen eine Äquivalenzrelation ist,

$$B = C \Leftrightarrow C = B$$

Dies bedeutet gemäß dem Satz 52, welcher besagt, dass aus der Äquivalenz einer Aussage deren Implikation folgt:

$$B = C \Rightarrow C = B$$

Gemäß der dritten Aussage des Lemmas 191 kann ich nun schließen, dass gilt:

$$C = B \Rightarrow C \geq B$$

Nun ist die Implikation immer noch gemäß dem Satz 15 transitiv. Darum kann ich endlich schließen:

$$B = C \Rightarrow C \geq B$$

Also kann ich auf jeden Fall zeigen, dass gilt

$$B \leq C \Rightarrow C \geq B$$

Damit habe ich diesen Teil der Behauptung bewiesen.

Nun möchte ich die umgekehrte Richtung zeigen. Es sei

$$C \geq B$$

Dann ist

$$C > B$$

oder

$$C = B$$

Ist $C > B$, dann ist gemäß dem Korollar 192

$$C > B \Leftrightarrow B < C$$

Dies bedeutet gemäß dem Satz 52, welcher besagt, dass aus der Äquivalenz einer Aussage deren Implikation folgt, dass ich daraus schließen kann, dass gilt

$$C > B \Rightarrow B < C$$

Gemäß der ersten Aussage des Lemmas 191 kann ich nun schließen, dass gilt:

$$B < C \Rightarrow B \leq C$$

Nun ist die Implikation immer noch gemäß dem Satz 15 transitiv. Darum kann ich endlich schließen:

$$C \geq B \Rightarrow B \leq C$$

Ist $C = B$, dann ist gemäß dem Lemma 182, welches besagt, dass die Gleichheit von Symbolen eine Äquivalenzrelation ist,

$$C = B \Leftrightarrow B = C$$

Gemäß der zweiten Aussage des Lemmas 191 kann ich nun schließen, dass gilt:

$$B = C \Rightarrow B \leq C$$

Nun ist die Implikation immer noch gemäß dem Satz 15 transitiv. Darum kann ich endlich schließen:

$$C = B \Rightarrow B \leq C$$

Also habe ich hoffentlich den Beweis für die Richtigkeit der umgekehrten Richtung der Behauptung erbracht. Somit habe ich gemäß dem Satz 50 endlich gezeigt, dass gilt

$$B \leq C \Leftrightarrow C \geq B$$

TABELLE 22. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
50	Aequivalenz Aequivalenz zwei Implikationen
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
52	Implikation Implikation aus Aequivalenz
182	Symbolgleichheit ist Aequivalenzrelation
182	Symbolgleichheit ist Aequivalenzrelation
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen

TABELLE 23. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
203	Minimum Vereinigung Symbolkettenmengen



In der Tabelle [22](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [23](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich möchte nun zeigen, dass gilt:

LEMMA 197. *Es seien A, B, C, D Symbole, wobei B, C sowie D Metasymbole seien, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen A bestehen sollen. Alle Symbole sind in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann gilt*

$$B \leq C \wedge C \leq D \Rightarrow B \leq D$$

In Worten: Die „kleiner oder gleich Beziehung“ ist transitiv.

BEWEIS. Es sei B kleiner oder gleich dem Symbol C . Dann muss B gleich C sein oder es muss ein Metasymbol E derart geben, dass gilt

$$B E = C$$

Es sei ebenfalls C kleiner oder gleich dem Symbol D . Dann muss C gleich dem Symbol D sein oder es muss ein Metasymbol F derart geben, dass gilt

$$C F = D$$

Nun existieren vier Fälle, welche (leider) überlegt sein wollen. Ist $B = C$ und $C = D$, dann muss gemäß dem Lemma 234, welches besagt, dass die Gleichheit von Symbolen eine Äquivalenzrelation ist, auch $B = D$ sein. Gemäß dem vorhergehenden Lemma 191 kann ich schließen, dass gilt

$$B \leq D$$

Damit wäre dieser Teil des Beweises erbracht. Ist $B = C$ und $C < D$ dann kann ich gemäß dem Lemma 183 der Gleichheit von Teilsymbolen schreiben:

$$B F = C F = D$$

Da die Gleichheit von Symbolen gemäß dem Lemma 234 eine Äquivalenzrelation und somit transitiv ist, kann ich also schließen, dass gilt:

$$B F = D$$

Also muss gemäß der Definition 188 der Vergleichbarkeit von Metasymbolen von gleichen Symbolen gelten:

$$B < D$$

Somit kann ich gemäß dem Lemma 191 folgern, dass auch gilt:

$$B \leq D$$

ist. Zusammengefasst kann ich also schreiben

$$B = C \wedge C < D \Rightarrow B \leq D$$

Ist andererseits

$$B < C$$

sowie

$$C = D$$

dann kann ich wiederum folgern, dass gilt

$$B E = C = D$$

Gemäß dem Lemma 234, welches besagt, dass die Gleichheit von Symbolen eine Äquivalenzrelation und darum insbesondere transitiv ist, kann ich dann folgern, dass gilt:

$$B E = D$$

Damit gilt gemäß der Definition 188 der Vergleichbarkeit von Metasymbolen:

$$B < D$$

Und wiederum kann ich gemäß dem Lemma 191 folgern, dass gilt:

$$B \leq D$$

Nun kommt noch der letzte und „leichteste Fall“: Ist

$$B < C \wedge C < D$$

TABELLE 24. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
195	kleiner als Symbolvergleich ist transitiv
183	Gleichheit von Teilsymbolen
234	Gleichheit Symbole Äquivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Äquivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Äquivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Äquivalenzrelation
191	kleiner grösser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner grösser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner grösser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner grösser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner grösser gleich Symbole Folgerungen

dann muss gemäß dem Lemma [195](#) bezüglich der Transitivität der Vergleichbarkeit von Symbolketten mit gleichen Symbolen gelten

$$B < D$$

Und erneut kann ich gemäß dem Lemma [191](#), welches besagt, dass aus einer Aussage eine Disjunktion folgt, folgern:

$$B \leq D$$

Schlussendlich seien

$$B = C \wedge C = D$$

Da die Gleichheit von Symbolen gemäß dem Lemma [234](#), welches besagt, dass die Gleichheit von Symbolen eine Äquivalenzrelation und darum insbesondere transitiv ist, kann ich dann folgern, dass gilt:

$$B = D$$

Gemäß der zweiten Aussage des Lemmas [191](#) kann ich wiederum folgern:

$$B \leq D$$

So, damit ist die Fleißarbeit erledigt. Ich habe gezeigt, dass in allen vier denkbaren Fällen gilt, dass unter den gegebenen Voraussetzungen gilt

$$B \leq D$$

und dass somit die „kleiner oder gleich Beziehung“ von Symbolketten von gleichen Symbolen transitiv ist. Damit habe ich meines Erachtens den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht und beende aus diesem Grund an dieser Stelle erneut die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [24](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [25](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 25. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole
203	Minimum Vereinigung Symbolkettenmengen
203	Minimum Vereinigung Symbolkettenmengen

Ich kann nun schreiben:

LEMMA 198. *Es seien A, B sowie C Symbole, wobei B und C Symbolketten aus je endlich vielen Symbolen A seien. Dann gilt*

$$B \leq C \wedge C \leq B \Rightarrow B = C$$

BEWEIS. Ich nehme an, dass $B \neq C$ sei, dann müsste gemäß dem dritten Substitutionssatz [98](#) der Konjunktion gelten:

$$\begin{aligned} B \leq C \wedge B \neq C \wedge (B \leq C \Leftrightarrow B < C \vee B = C) \\ \Rightarrow (B < C \vee B = C) \wedge B \neq C \end{aligned}$$

Weiter ist gemäß die Disjunktion gemäß dem Satz [37](#) kommutativ. Dann ist

$$(B < C \vee B = C) \Leftrightarrow (B = C \vee B < C)$$

Dann gilt wiederum gemäß dem dritten Substitutionssatz [98](#) der Konjunktion:

$$\begin{aligned} (B < C \vee B = C) \wedge B \neq C \\ \wedge ((B < C \vee B = C) \Leftrightarrow (B = C \vee B < C)) \\ \Rightarrow (B = C \vee B < C) \wedge B \neq C \end{aligned}$$

Da die Implikation gemäß dem Satz [15](#) transitiv ist, kann ich schließen:

$$\begin{aligned} B \leq C \wedge B \neq C \wedge (B \leq C \Leftrightarrow B < C \vee B = C) \\ \Rightarrow (B = C \vee B < C) \wedge B \neq C \end{aligned}$$

Nun kann ich gemäß dem Ausschlusssatz [48](#) folgern:

$$\begin{aligned} (B = C \vee B < C) \wedge B \neq C \\ \Rightarrow B < C \end{aligned}$$

Also kann ich wiederum gemäß dem Satz [15](#) der Transitivität der Implikation folgern

$$\begin{aligned} B \leq C \wedge B \neq C \wedge (B \leq C \Leftrightarrow B < C \vee B = C) \\ \Rightarrow B < C \end{aligned}$$

Somit müsste es gemäß der Definition [188](#) der Vergleichbarkeit von Symbolketten gleichen Symbolen ein Symbol D derart geben, dass gilt

$$B D = C$$

TABELLE 26. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
15	Transitivitaet Implikation
15	Transitivitaet Implikation
20	logischer Widerspruch Version 1
37	Kommutation Disjunktion
48	Ausschlusssatz
98	3. Substitutionssatz Konjunktion
98	3. Substitutionssatz Konjunktion
185	Ungleichheit angehaengte Symbole
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv

TABELLE 27. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

Nun ist gemäß der weiteren Voraussetzung über B und C

$$C \leq B$$

Also müsste gelten

$$B D \leq C \leq B$$

Da die Relation „ $\leq$ “ (kleiner oder gleich) jedoch gemäß dem Lemma [197](#) transitiv ist, müsste gelten

$$B D \leq B$$

Da ist jedoch ein Widerspruch zum Lemma [185](#), welches besagt, dass

$$B D > B$$

sein muss. Also kann ich gemäß dem Widerspruchssatz [20](#) folgern, dass eben gelten muss:

$$B = C$$

Damit meine ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [26](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [27](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nun möchte ich das Minimum und das Maximum von zwei Symbolketten von gleichen Symbolen definieren:

DEFINITION 199. (erste Erweiterung des Minimums und des Maximums von Symbolketten gleicher Symbolen) Es seien A, B, C Symbole, wobei B und C Metasymbole sein, welche aus jeweils aus einem oder

mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen C bestehen sollen. Weiter setze ich voraus, dass alle Symbole in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann sei

$$D = \min \{B, C\} \Leftrightarrow D \in \{B, C\} \wedge (E \in \{B, C\} \Rightarrow D \leq E)$$

$$D = \max \{B, C\} \Leftrightarrow D \in \{B, C\} \wedge (E \in \{B, C\} \Rightarrow D \geq E)$$

In Worten: D ist das Minimum der Symbole B und C , falls D in der Menge $\{B, C\}$ enthalten ist und D kleiner oder gleich B sowie D kleiner oder gleich C ist. Andererseits ist D das Maximum der Symbole B und C , falls D in der Menge $\{B, C\}$ enthalten ist und D größer oder gleich B sowie D größer oder gleich C ist.

Beachte bitte, dass die Definition auch dann „funktioniert“, falls die Symbole B und C gleich sind. Ich möchte dies im Korollar 200 weiter unten ausführen.

Ich gebe zu, dass die Definition des Minimum oder des Maximums sinnlos kompliziert ist. Trotzdem ist sie hoffentlich praktisch. Der „Sinn“ der Definition besteht, darin, dass sich die Definition so fast beliebig verallgemeinern lässt.

KOROLLAR 200. *Es seien A, B, C Symbole, wobei B und C Meta-symbole sein, welche aus jeweils aus einem oder mehreren (aber nur endlich vielen) Symbolen C bestehen sollen. Alle Symbole sind in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widerspruchsfrei. Dann existieren*

$$\min \{B, C\}$$

sowie

$$\max \{B, C\}$$

BEWEIS. Gemäß dem vorhergehenden Satz muss einer der drei Fälle gelten:

$$B < C$$

$$B = C$$

$$B > C$$

Das bedeutet, dass in jedem Fall $\min \{B, C\}$ sowie $\max \{B, C\}$ bestimmt werden kann.

Ist $B < C$, dann muss gelten

$$\min \{B, C\} = B$$

Denn es ist

$$B \in \{B, C\}$$

weiter ist per Definition

$$B = B$$

Daraus folgt gemäß der zweiten Aussage des Lemmas 191:

$$B \leq B$$

Da gemäß Voraussetzung gilt

$$B < C$$

kann ich gemäß der ersten Aussage des Lemmas 191 schließen, dass auch gilt

$$B \leq C$$

Somit kann ich festhalten

$$B \in \{B, C\} \wedge B \leq B \wedge B \leq C$$

Das bedeutet jedoch, dass

$$B = \min \{B, C\}$$

ist.

Weiter muss in diesem Fall

$$C = \max \{B, C\}$$

sein. Denn es gilt $C \in \{B, C\}$ und

$$C = C$$

Daraus folgt gemäß der dritten Aussage des Lemmas 191:

$$C \geq C$$

Da gemäß Voraussetzung gilt

$$B > C$$

kann ich gemäß der vierten Aussage des Lemmas 191 schließen, dass auch gilt

$$B \geq C$$

Somit kann ich festhalten

$$C \in \{B, C\} \wedge C \geq C \wedge C \geq B$$

Dies bedeutet jedoch, dass gilt

$$C = \max \{B, C\}$$

Damit habe ich bewiesen, dass die Behauptung gilt, falls $B < C$ ist.

Nun kommt der mühsame Teil: Ist $B = C$, dann kann ich schließen,

$$B = C = \min \{B, C\} = \max \{B, C\}$$

Ich habe „mühsam“ geschrieben, da dieser ziemlich offensichtlich ist. Ist

$$B = C$$

dann muss auch gelten

$$\{B, C\} = \{B\}$$

Denn es gilt:

$$B \in \{B\}$$

Mit $C = B$ muss auch gelten:

$$C \in \{B\}$$

Darum gilt

$$\{B, C\} \subset \{B\}$$

Auf der anderen Seite ist

$$B \in \{B, C\}$$

Also ist auch

$$\{B\} \subset \{B, C\}$$

Darum ist gemäß der Definition 125 der Mengengleichheit

$$\{B\} = \{B, C\}$$

Also muss gelten

$$B = \min \{B\} = \max \{B\}$$

Denn es ist

$$B \in \{B\}$$

Weiter ist gemäß der zweiten und dritten Aussage des Lemmas 191 aus

$$B = B$$

die Aussagen

$$B \leq B$$

sowie

$$B \geq B$$

Darum muss gelten

$$B = \min \{B\} = \min \{B, C\}$$

$$B = \max \{B\} = \max \{B, C\}$$

Also habe ich auch in diesem Fall gezeigt, dass das Minimum respektive das Maximum existieren.

Nun kommt der letzte Fall: Ist $B > C$, dann muss gelten

$$\min \{B, C\} = C$$

Denn es ist

$$C \in \{B, C\}$$

weiter ist per Definition 1 über die Gleichheit von Symbolen

$$C = C$$

Daraus folgt gemäß der zweiten Aussage des Lemmas 191:

$$C \leq C$$

Da gemäß Voraussetzung gilt

$$B > C$$

muss gemäß dem Korollar 192 ebenfalls

$$C < B$$

gelten. Weiter kann ich gemäß der ersten Aussage des Lemmas 191 schließen, dass auch gilt

$$C \leq B$$

Somit kann ich festhalten

$$C \in \{B, C\} \wedge C \leq C \wedge C \leq B$$

Das bedeutet jedoch, dass

$$C = \min \{B, C\}$$

ist. Weiter muss in diesem Fall

$$B = \max \{B, C\}$$

sein. Denn es gilt $C \in \{B, C\}$ und

$$B = B$$

Daraus folgt gemäß der dritten Aussage des Lemmas 191:

$$B \geq B$$

Da gemäß Voraussetzung gilt

$$B > C$$

kann ich gemäß der vierten Aussage des Lemmas 191 schließen, dass auch gilt

$$B \geq C$$

Somit kann ich festhalten

$$B \in \{B, C\} \wedge B \geq B \wedge C \geq B$$

Dies bedeutet jedoch, dass gilt

$$C = \max \{B, C\}$$

Also habe ich auch in diesem Fall bewiesen, dass das Minimum und das Maximum in diesem Fall eindeutig bestimmbar sind.

Somit hätte ich allen denkbaren Fällen bewiesen, dass das Minimum und das Maximum vorhanden ist. ■

In der Tabelle 28 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 29 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Bevor ich weitere Überlegungen mache, möchte ich die Definition von Minima und Maxima von Symbolketten aus einem oder mehreren Symbolen erweitern:

DEFINITION 201. Es seien A ein Symbol, welches in sich selbst und in Bezug auf andere Symbole widerspruchsfrei sei. Weiter sei M eine Menge von Metasymbolen B , wobei jedes dieser Metasymbole aus einer Symbolkette aus einem oder mehreren, jedoch endlich vielen Symbolen A bestehe. Ich kann annehmen, dass für Metasymbole, welche mit

TABELLE 28. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen

TABELLE 29. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

verschiedenen Symbolen bezeichnet werden, auch tatsächlich paarweise verschieden seien. Dann sei

$$\min \{B \mid B \in M\}$$

definiert als dasjenige Metasymbol C für welches gilt: $C \in M$ und für alle $B \in M$ gilt

$$C \leq B$$

Diese Definition ist jedoch nur dann gültig, falls ein solches Metasymbol auch vorhanden ist. Weiter sei

$$\max \{B \mid B \in M\}$$

definiert als dasjenige Metasymbol D für welches gilt: $D \in M$ und für alle $B \in M$ gilt

$$B \leq D$$

Auch diese Definition ist nur dann gültig, falls sichergestellt ist, dass es ein solches D auch geben muss.

$\min \{B \mid B \in M\}$ werde das Minimum $\max \{B \mid B \in M\}$ werde das Maximum der Menge M heißen. Ich möchte diese Definitionen noch einmal formal aufschreiben:

$$\begin{aligned} C &= \min \{B \mid B \in M\} \\ \Leftrightarrow ((C \in M \wedge B \in M) \Rightarrow C \leq B) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} C &= \max \{B \mid B \in M\} \\ \Leftrightarrow ((C \in M \wedge B \in M) \Rightarrow C \geq B) \end{aligned}$$

Das nächste Lemma beschäftigt sich mit dem Minimum und Maximum einer endlichen Menge von Symbolketten von gleichen Symbolen:

LEMMA 202. *Es seien A ein Symbol, welches in sich selbst und in Bezug auf andere Symbole widerspruchsfrei sei. Weiter sei M eine Menge von endlich vielen Metasymbolen B , wobei jedes dieser Metasymbol auf eine Symbolkette aus einem oder mehreren, jedoch endlich vielen Symbolen A bestehe. Der Begriff „endlich viel“ bedeute insbesondere, dass die Menge M mindestens ein Metasymbol enthält. Weiter kann ich annehmen, dass für alle Metasymbole der Menge M , welche mit verschiedenen Symbolen bezeichnet werden, gilt, dass diese auch wirklich paarweise verschieden sind. Dann existiert*

$$\min \{B \mid B \in M\}$$

sowie

$$\max \{B \mid B \in M\}$$

BEWEIS. Besitzt die Menge eine einzelne Zeichenkette A , dann gilt

$$A = \min \{B \mid B \in M\}$$

$$A = \max \{B \mid B \in M\}$$

Denn A ist in M enthalten. Ist $B \in M$, dann muss, da M ein einzelnes Element besitzt, gelten

$$B = A$$

Somit kann ich gemäß dem Lemma 191 folgern

$$A \leq B$$

$$A \geq B$$

Das bedeutet jedoch gemäß der Definition 201, dass gilt

$$A = \min \{B \mid B \in M\}$$

$$A = \max \{B \mid B \in M\}$$

Damit wäre dieser Fall erneut bewiesen. Denn es ist per Definition:

$$B = B$$

Besteht jedoch M aus mehrere Symbolen, dann müssen mindesten zwei verschiedene Metasymbole A und B vorhanden sein. Für die Bestimmung des Minimums können zwei beliebige Elemente B und C von M verglichen werden. Da nach Voraussetzung die beiden Elemente ungleich sein müssen, muss entweder

$$B < C$$

oder

$$B > C$$

sein. Ist $B < C$, dann kann das Minimum der Menge

$$M \setminus \{C\}$$

bestimmt werden. Ist andererseits $B > C$, dann kann das Minimum der Menge

$$M \setminus \{B\}$$

bestimmt werden. Denn wie ich im Lemma 192 zu zeigen versucht habe, muss gelten

$$C < B$$

falls

$$B > C$$

ist. Auf diese Weise kann ich in endlich vielen Schritten ein Element m_1 der Menge M bestimmen, so dass für alle anderen Elemente $C \in M$ gilt, dass $m_1 \leq C$ ist. Dies gilt insbesondere auch darum, weil die Ordnungsrelation „kleiner-als“ transitiv ist. Das entsprechende gilt für die Bestimmung des Maximums: Durch den Vergleich von je zwei Symbolketten B, C kann jeweils bestimmt werden, ob

$$B < C$$

oder

$$B > C$$

ist. Dann wird dasjenige weiterverwendet, welches größer als das andere Element ist. Auf diese Art sollte es möglich sein, nach endlich vielen Schritten festzustellen, welches Element das größte Element der Menge ist. Ich möchte noch einen zweiten Beweis formulieren und aufschreiben:

Den Fall, in welchem M bloß ein Element besitzt, habe ich oben bereits bewiesen. Besitzt die Menge M jedoch mehrere, jedoch endlich vielen Symbolketten, dann muss die Symbolkette S , welche aus der Aneinanderreihung aller Symbolketten B aus M besteht, ebenfalls aus einer Aneinanderreihung von endlich vielen Symbolen A bestehen. Denke beispielsweise wieder an Geldstücke. Wäre das nicht der Fall, dann müsste es eine Kombination von Noten und Münzen derart geben, dass diese unendlich viele Wert hätte. Das widerspricht derart fundamental der Alltagserfahrung, dass ich im weiteren ausschließen kann, dass so etwas existiert. Dann muss für alle Symbolketten $B \in M$ gelten, dass

$$B < S$$

ist. Denn ist mit einem geeigneten Symbol C

$$S = BC$$

dann ist gemäß der Definition 188

$$B < C$$

Ist jedoch mit geeigneten Symbolen C, D

$$S = C B D$$

Dann muss eben auch gemäß dem Lemma 187 gelten

$$C B = B C$$

und gemäß dem Lemma 183

$$C B D = B C D$$

Da die Symbolgleichheit gemäß der 182 gelten

$$S = B C D$$

und somit gemäß der Definition 188

$$B < C$$

Nun kann ich der Symbolkette so lange nacheinander Symbole A entnehmen, bis diese gleich einem Element $m_1 \in M$ entspricht. Dieses Element muss dann dem Maximum m_1 der Menge M entsprechen. Denn es sei $B \in M$ ein beliebiges Element. Gemäß dem Lemma 181 ist dann

$$B < m_1$$

$$B = m_1$$

oder

$$B > m_1$$

An dieser Stelle ist jedoch bloß zu zeigen, dass nicht

$$B > m_1$$

sein kann. Denn wäre $B > m_1$, dann wäre die Konstruktion von m_1 fehlerhaft gewesen, da in diesem bereits in einem der vorhergehenden Schritte hätte $S \in M$ sein müssen. Von dem kann jedoch nicht ausgegangen werden. Also kann nicht

$$B > m_1$$

gelten. Somit muss gemäß dem Korollar 194 gelten

$$B \leq m_1$$

Da dies für alle $B \in M$ gilt habe ich den Beweis erbracht.

Andererseits kann eine zweite Symbolkette T derart bilden, indem anfänglich $T = A$ sei. Ist $T \in M$, dann habe ich bereits das Minimum der Menge M gefunden. Ansonsten füge ich der Symbolkette T wiederum so lange Symbole A derart an, bis $T \in M$ ist. Dies muss nach endlicher Zeit erfolgen, da ich ja annehme, dass alle Elemente $B \in M$ aus Symbolketten von endlich vielen Symbolen A bestehen. Sobald $T \in M$ ist, habe ich dann das Minimum $m_2 \in M$ gefunden. Damit hätte ich einen zweiten Beweis für die Behauptung gefunden.

TABELLE 30. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
183	Gleichheit von Teilsymbolen
182	Symbolgleichheit ist Äquivalenzrelation
181	Vergleichbarkeit von Symbolen
187	kommutativ Symboladdition
191	kleiner grösser gleich Symbole Folgerungen

Auch hier möchte ich zeigen, dass m_2 dem Minimum von M entspricht. Es sei $B \in M$. Wäre

$$m_2 > B$$

dann wäre wiederum das Konstruktionsverfahren von m_2 falsch. Denn es hätte bereits früher $m_2 \in M$ sein müssen. Da dies jedoch nicht ausgegangen werden. Also muss gemäß dem [194](#)

$$m_2 \leq B$$

gelten. Damit hätte ich jedoch auch den Beweis für die Richtigkeit dieses Satzes erbracht. ■

In der Tabelle [30](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Bevor ich zum nächsten Korollar übergehe, möchte ich das folgende Lemma formulieren und beweisen:

LEMMA 203. *Es seien A ein Symbol, welches in sich selbst und in Bezug auf andere Symbole widerspruchsfrei sei. Weiter sei M eine Menge von beliebig vielen Metasymbolen B , wobei jedes dieser Metasymbol auf eine Symbolkette aus einem oder mehreren, jedoch endlich vielen Symbolen A bestehe. Der Begriff „endlich viel“ bedeute insbesondere, dass die Menge M mindestens ein Metasymbol enthält. Weiter kann ich annehmen, dass für alle Metasymbole der Menge M , welche mit verschiedenen Symbolen bezeichnet werden, gilt, dass diese auch wirklich paarweise verschieden sind. Schlussendlich seien P, Q nicht-leere Teilmengen von M , welche jedoch nicht notwendigerweise disjunkt sein müssen, für welche jedoch gilt*

$$M = P \cup Q$$

Dann gilt, sofern die Symbole $\min M$, $\min P$ und $\min Q$ existieren:

$$\min M = \min \{\min P, \min Q\}$$

BEWEIS. Da $\min P$ und $\min Q$ nach Voraussetzung existieren müssen, gilt gemäß dem Lemma [190](#)

$$\min P \leq \min Q \vee \min Q \leq \min P$$

Es sei

$$\min P \leq \min Q$$

Es gilt dann:

$$\min P \in \{\min P, \min Q\}$$

Ebenfalls gilt gemäß der Definition 1 über die Gleichheit von Symbolen:

$$\min P = \min P$$

und somit gemäß der zweiten Zeile des Lemmas 191

$$\min P \leq \min P$$

Weiter gilt nach Voraussetzung:

$$\min P \leq \min Q$$

Somit ist gemäß der Definition 201

$$\min P = \min \{\min P, \min Q\}$$

Weiter ist nach Voraussetzung

$$M = P \cup Q$$

Also ist

$$p \in P \Rightarrow p \in M$$

Somit ist ebenfalls

$$\min P \in P \Rightarrow \min P \in M$$

Ist $m \in M$, dann ist gemäß der Definition von $P \cup Q$

$$m \in P \vee m \in Q$$

Ist $m \in P$, dann ist gemäß der Voraussetzung über das Minimum

$$\min P \leq m$$

Ist $m \in Q$, dann ist gemäß der Voraussetzung über das Minimum

$$\min Q \leq m$$

Weiter ist nach Voraussetzung ebenfalls

$$\min P \leq \min Q$$

Da die $\leq$ (kleiner oder gleich) Relation gemäß dem Lemma 197 transitiv ist, muss dann auch gelten

$$\min P \leq m$$

Also kann ich daraus folgern, dass für alle $m \in M$ folgt, dass gilt

$$\min P \leq m$$

Da die Symbolgleichheit gemäß dem Lemma 182 eine Äquivalenzrelation ist, kann ich aus

$$\min P = \min M$$

und

$$\min P = \min \{\min P, \min Q\}$$

folgern, dass

$$\min M = \min \{\min P, \min Q\}$$

ist.

Damit hätte ich den Satz unter der Voraussetzung bewiesen, dass

$$\min P \leq \min Q$$

ist. Ist jedoch

$$\min P \geq \min Q$$

dann muss gemäß dem Element 196 auch gelten

$$\min Q \leq \min P$$

Somit kann ich die gesamten vorhergehenden Überlegungen mit vertauschten Bezeichnungen noch einmal durchspielen. Ich werde das so aufschreiben. Du kannst jedoch den nachfolgenden Abschnitt getrost überspringen und die Schlussüberlegung wie. Wiederum gilt dann:

$$\min Q \in \{\min P, \min Q\}$$

Ebenfalls gilt gemäß der Definition 1 über die Gleichheit von Symbolen:

$$\min Q = \min Q$$

und somit gemäß der zweiten Zeile des Lemmas 191

$$\min Q \leq \min Q$$

Weiter gilt nach Voraussetzung:

$$\min Q \leq \min P$$

Somit ist gemäß der Definition 201

$$\min Q = \min \{\min P, \min Q\}$$

Weiter ist nach Voraussetzung

$$M = P \cup Q$$

Also ist

$$q \in Q \Rightarrow q \in M$$

Somit ist ebenfalls

$$\min Q \in Q \Rightarrow \min Q \in M$$

Ist $m \in M$, dann ist gemäß der Definition von $P \cup Q$

$$m \in P \vee m \in Q$$

Ist $m \in Q$, dann ist gemäß der Voraussetzung über das Minimum

$$\min Q \leq m$$

Ist $m \in P$, dann ist gemäß der Voraussetzung über das Minimum

$$\min P \leq m$$

TABELLE 31. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
182	Symbolgleichheit ist Äquivalenzrelation
182	Symbolgleichheit ist Äquivalenzrelation
191	kleiner grösser gleich Symbole Folgerungen
191	kleiner grösser gleich Symbole Folgerungen
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
196	kleiner gleich grösser gleich Äquivalenz

Weiter ist nach Voraussetzung ebenfalls

$$\min Q \leq \min P$$

Da die $\leq$ (kleiner oder gleich) Relation gemäß dem Lemma [197](#) transitiv ist, muss dann auch gelten

$$\min Q \leq m$$

Also kann ich daraus folgern, dass für alle $m \in M$ folgt, dass gilt

$$\min Q \leq m$$

Da die Symbolgleichheit gemäß dem Lemma [182](#) eine Äquivalenzrelation ist, kann ich aus

$$\min Q = \min M$$

und

$$\min Q = \min \{\min P, \min Q\}$$

folgern, dass

$$\min M = \min \{\min P, \min Q\}$$

ist.

Damit hätte ich den Satz unter der Voraussetzung bewiesen, dass

$$\min P \geq \min Q$$

ist.

Da ich jetzt annehme, dass ich für alle denkbaren Fälle gezeigt habe, dass gilt

$$\min M = \min \{\min P, \min Q\}$$

meine ich jetzt den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. Darum erlaube ich mir, die weitere Beweisführung an dieser Stelle zu beenden. ■

In der Tabelle [31](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Im folgendes möchte ich etwas besprechen, welches eigentlich ein Unding ist. Aber welches oft verwendet wird: Das Prinzip der Unendlichkeit. Es wird so getan, als ob unendlich viele Elemente behandelt werden könne. Nun, die Kunst besteht darin, dem Konzept der Unendlichkeit möglichst große Widerspruchsfreiheit abzutrotzen.

Nachbemerkung: Vielleicht hast Du Dich gewundert, wieso ich nicht als Vergleichsmengen für die Bestimmung des Minimums etwa

$$\min \{B | B \in M \wedge B < C\}, \min \{B | B \in M \wedge B \geq C\}$$

oder

$$\min \{B | B \in M \wedge B \leq C\}, \min \{B | B \in M \wedge B > C\}$$

verwendet habe. So wie ich es im Beweis verwendet habe, ist es möglich, dass ich für E das Minimum der Menge

$$\{C, C\} = \{C\}$$

bestimmen müsste. Das wäre ja schon ein wenig komisch, oder? Nun, Du hast es sicher herausgefunden, ohne lange darüber nachzudenken. Ansonsten sage ich es Dir natürlich gerne: Das ist, weil ansonsten die Möglichkeit bestehen würde, dass eine der beiden Mengen

$$\{B | B \in M \wedge B < C\}$$

respektive

$$\{B | B \in M \wedge B > C\}$$

leer wäre. Ersteres ($\{B | B \in M \wedge B < C\} = \emptyset$) wäre der Fall, falls ich ein „Mordsglück“ gehabt hätte und per Zufall schon richtig geraten hätte, dass C das Minimum der Menge M wäre. Letzteres ($\{B | B \in M \wedge B > C\} = \emptyset$) wäre der Fall, falls C das Maximum der Menge $\{B | B \in M \wedge B > C\}$ wäre. Und ich habe bis jetzt nicht definiert, was das Minimum der leeren Menge sein könnte. Jedoch kann ich es dir gerne „verraten“: Es wäre ∞A , in Worten „die Symbolkette, welche aus unendlich vielen Buchstaben A bestehen würde“. Wenn ich dann weiter definieren würde, dass jedes jede Symbolkette aus endlich vielen Symbolen A kleiner als die Symbolkette ∞A wäre, dann könnte ich den Beweis „retten“. Denn dann wäre gemäß den vorhergehenden Definitionen im Fall, dass $C = \min \{B | B \in M\}$ wäre:

$$\begin{aligned} & \min \{ \min \{B | B \in M \wedge B < C\}, \min \{B | B \in M \wedge B \geq C\} \} \\ &= \min \{ \infty A, \min \{B | B \in M \wedge B \geq C\} \} \end{aligned}$$

Und nun wäre per Festlegung

$$\begin{aligned} & \min \{ \infty A, \min \{B | B \in M \wedge B \geq C\} \} \\ &= \min \{B | B \in M \wedge B \geq C\} = C \end{aligned}$$

Womit ich die Behauptung ebenfalls ebenfalls bewiesen hätte.

So jetzt wären wir also das erste Mal in diesem Script in Tuchfühlung gekommen mit dem Begriff der „Unendlichkeit“. Ich finde den

Gedanken reizvoll, dass es möglich sein kann, über einen Aspekt von Unendlichkeit nachzudenken, so dass am Ende immer noch etwas herauskommt, was praktische Auswirkungen hat. Dabei geht es um das Prinzip der vollständigen Induktion.

Ich hoffe jedoch keinesfalls, dass ich Dich langweile. Also gehe ich jetzt der nächsten Frage nach:

KAPITEL 33

Wieso sind die natürlichen Zahlen nicht natürlich?

Gemach, gemacht. Zuerst einmal möchte ich die natürlichen Zahlen definieren, bevor ich mich mit dem Titel des Kapitels herumschlage. Um genauer zu sein, sollen es eigentlich zwei Definitionen sein. Die eine Definition soll „Marke Eigenbräu¹“ sein, ist also von mir selbst so gedacht. Die zweite Definition ist diejenige, welche in der Mathematik verwendet wird. Diese wurde vom italienischen Mathematiker Peano entwickelt. Dann möchte ich zeigen, dass meine Definition diejenige von Peano herleiten kann. Aber warum mache ich das so? Es ist nicht so, dass meine Definition „besser“ wäre. Aber ich hoffe, dass sie anschaulicher ist und den Begriff der natürlichen Zahl näher an die Entstehung der natürlichen Zahlen bringt.

DEFINITION 204. Es sei

$$A$$

das Metasymbol eines beliebigen Schriftzeichens, welches wirklich ein Symbol sein muss und nicht leer (oder ein Leerschlag) sein darf. Bitte beachte, dass das Symbol nicht in sich und bezüglich den anderen Symbolen der Definition widersprüchlich sein darf. Insbesondere darf das Symbol A nicht das Metasymbol des Symbols 1 oder eines anderen Zahlzeichen entsprechen. Dann sei die natürlichen Zahl 1 wie folgt definiert:

$$(1) \cdot A \equiv A$$

Nun sei n das Symbol einer beliebigen natürlichen Zahl. Dann ist die Zahl $n + 1$ definiert:

$$(n + 1) \cdot A \equiv n \cdot A A$$

Anstelle

$$(1) \cdot A$$

kann auch

$$1A$$

geschrieben werden. Anstelle

$$(n + 1) \cdot A$$

kann auch

$$(n + 1) A$$

¹also ein von mir selbst entworfener Begriff. Das Wort „Eigenbräu“ kommt meines Erachtens aus der Bierherstellung und bedeutet „selbst gebraut“.

geschrieben werden. Jedoch muss ich fordern, dass nur solche Zahlen $n \in \mathbb{N}$ zugelassen werden dürfen, für welche gilt, dass

$$n \cdot A$$

aus einer endlichen Anzahl von Symbolen A bestehen. Dies beschreibe ich so, das ich fordere, dass es für eine bestimmte natürliche Zahl $n_1 \in \mathbb{N}$ keine Folge $(n_k)_{k \in \mathbb{N}}$ derart geben kann, dass gilt

$$n_k > n_{k+1}$$

Weitere Elemente von $\mathbb{N}$ als die oben definierten seien nicht vorhanden. Zwei natürlichen Zahlen m, n seien genau dann gleich, falls für ein beliebiges (natürliches nicht in sich widersprüchliches) Symbol gilt:

$$m \cdot A = n \cdot A$$

Dadurch ist die Gleichheit von natürlichen Zahlen auf die Gleichheit von Symbolen (vergleiche mit der entsprechenden Definition 1) zurückgeführt. Entsprechend sei

$$m \neq n$$

derart definiert, dass

$$m \cdot A \neq n \cdot A$$

sei.

Ist schließlich

$$m \cdot A = n \cdot A$$

oder gibt es ein $p \in \mathbb{N}$ derart, dass gilt

$$m \cdot A p \cdot A = n \cdot A$$

dann gelte per Definition

$$m \leq n$$

Sind schlussendlich die drei natürlichen Zahlen m, n, p derart gegeben, dass gilt

$$m \cdot A p \cdot A = n \cdot A$$

dann sei

$$m < n$$

Sind nun wiederum $m, n \in \mathbb{N}$, dann sei

$$m \geq n$$

per Definition genau dann wahr, falls gelte:

$$n \leq m$$

Ebenso sei

$$n > m$$

per Definition genau dann wahr, falls gelte

$$m < n$$

Zur Begründung, wieso ich fordere, dass es für eine bestimmte Zahl $n_1 \in \mathbb{N}$ keine Folge

$$(n_k)_{k \in \mathbb{N}}$$

derart geben darf, dass für alle $k \in \mathbb{N}$ gilt

$$n_k > n_{k+1}$$

Tatsächlich lässt sich das m.E. nicht ganz streng beweisen. Auf jeden Fall nicht so, wie es gerne hätte. Die Forderung, dass

$$n_k > n_{k+1}$$

sein muss, hätte zur Folge, dass für ein beliebiges Metasymbol A gelten müsste, dass für ein gegebenes $k \in \mathbb{N}$ es eine natürliche Zahl p_{k+1} derart geben müsste, dass gelten würde

$$n_k \cdot A = n_{k+1} \cdot A p_{k+1} A$$

geben würde. Also müsste die Zeichenkette n_k mindestens ein Symbol A länger als die Zeichenkette n_{k+1} sein. Dies müsste jedoch für alle natürlichen Zahlen k gelten. Somit müsste das Symbol

$$n_1 \cdot A$$

mindestens ein Symbol A mehr als das Symbol

$$n_2 \cdot A$$

besitzen. Wird der ganze Vorgang k Mal ausgeführt, dann bedeutet dies, dass es eine natürliche Zahl n_{k+1} derart geben müsste, dass die Zahl

$$n_1 \cdot A$$

mindestens k Symbole A mehr als das Symbol

$$n_{k+1} A$$

besitzt. Da jedoch k beliebig ist, bedeutet dies, dass die Zahl $n_1 \cdot A$ eben aus beliebig vielen Symbolen A bestehen müsste. Das wäre jedoch ein Widerspruch zur Voraussetzung, dass die Zahl

$$n_1 A$$

aus höchstens endlich vielen Aneinanderreihungen des Symbols A bestehen dürfte.

Damit die Definition der natürlichen Zahlen bereits erfolgt! Ich muss jedoch schreiben, wieso ich diese Definition für sinnvoll halte. Es sei A beispielsweise das Symbol für das Wort „Kuh“. Dann ist

$$1 \cdot \text{Kuh} \equiv \text{Kuh}$$

Ist nun $1 \cdot \text{Kuh}$ definiert, dann sei

$$(1 + 1) \cdot \text{Kuh}$$

$$\equiv 1 \cdot \text{Kuh Kuh}$$

$$= \text{Kuh Kuh}$$

Nun habe ich $(1 + 1) \cdot \text{Kuh}$ definiert. Dann ist

$$\begin{aligned} & (1 + 1 + 1) \cdot \text{Kuh} \\ \equiv & (1 + 1) \cdot \text{Kuh Kuh} \\ = & \text{Kuh Kuh Kuh} \end{aligned}$$

Also habe ich $(1 + 1 + 1)$ definiert. Also ist, um ein weiteres Beispiel zu machen

$$\begin{aligned} & (1 + 1 + 1 + 1) \cdot \text{Kuh} \\ \equiv & (1 + 1 + 1) \cdot \text{Kuh Kuh} \\ = & \text{Kuh Kuh Kuh Kuh} \end{aligned}$$

Und um ein letztes Beispiel zu machen, ist

$$\begin{aligned} & (1 + 1 + 1 + 1 + 1) \cdot \text{Kuh} \\ \equiv & (1 + 1 + 1 + 1) \cdot \text{Kuh Kuh} \\ = & \text{Kuh Kuh Kuh Kuh Kuh} \end{aligned}$$

So weit so gut - oder langweilig. Doch für was soll das gut sein? Es ist eine Abstraktion. Das bedeutet also, es spielt keine Rolle, ob das Symbol „Kuh“ oder „gefüllter Weizenkrug“ oder „gefüllter Bierkrug“ ist. Weiter ist es jedoch auch so, dass durch diese Definition der Boden für eine Verringerung der Schreibarbeit ist. Ich schreibe beispielsweise:

20 Kuh

Das Malzeichen „ $\cdot$ “ habe ich weggelassen. Anstatt „Kühe“ habe ich „Kuh“ geschrieben. Dann besitzt diese Darstellung zusammen mit dem Leerzeichen 7 Zeichen. Schreibe ich jedoch das ganze aus:

Kuh Kuh Kuh Kuh Kuh
Kuh Kuh Kuh Kuh Kuh
Kuh Kuh Kuh Kuh Kuh
Kuh Kuh Kuh Kuh Kuh
Kuh Kuh Kuh Kuh Kuh

dann benötige ich zusammen mit den Leerzeichen $20 \cdot (3 + 1) - 1 = 59$ Zeichen. Das sind ungefähr 8 Mal mehr Zeichen. Ich vermute, dass dies auch der Grund ist, wieso die Zahlen überhaupt erfunden wurden. Denn wenn die Zahlen noch größer werden, können noch viel mehr Zeichen eingespart werden. Jedoch möchte ich dazu ebenfalls schreiben, dass es nicht nur einen Nutzen gibt, wenn Symbole mittels Zahlen geschrieben werden. Es gibt auch Kosten. Denn 50 Mal das Symbol für Kuh aufzuschreiben, das geht auch dann, falls die Schrift und das Rechnen sonst nicht mit viel Mühe und Not gelernt werden. Auf der anderen Seite ist es halt schon ein großer Aufwand, wenn zuerst jahrelang das Lesen und Schreiben sowie das Rechnen gelernt werden muss, damit der Begriff „20 Kuh“ (oder entsprechende 20 Kühe) einen Sinn macht. Zudem war

und ist mit dem Lesen und Schreiben sowie mit dem Rechnen meines Erachtens die Gesellschaft so richtig aufgespalten worden in arme und reiche, in ungebildete (, „eingebildete“²) und gebildete Personen.

Zur Abgrenzung der natürlichen Zahlen von der Logik: In der Logik geht es darum, sich zu überlegen, welche Aussagen aus wahren Aussagen (definiert als Zeichenketten, welche als wahr oder nicht wahr festgelegt oder erkannt werden) wiederum gefolgert werden können. In der naiven Zahlenlehre der natürlichen Zahlen geht es darum, sich die Eigenschaften von Zeichenketten zu überlegen, welche aus lauter gleichen Symbolen bestehen.

In der Definition habe ich noch kein Zahlensystem (wie das duale oder das dezimale, also das Zehnersystem) verwendet. In den Einführungen zur Mathematik wird dieses übrigens nirgends gemacht. Wahrscheinlich wird das in der Ausbildung zu den Mathematiklehrern gelehrt und vielleicht auch ein wenig gelernt. Ich weiß es nicht.

Die Definition der natürlichen Zahlen könnte auch auf eine andere Art aufgeschrieben werden. Es könnte anstatt:

$$1 \cdot A \equiv A$$

aufgeschrieben werden:

$$|A \equiv A$$

Ist nun n ein Symbol für eine natürliche Zahl, dann sei

$$n|A \equiv nA A$$

So kann also beispielsweise $4A$ (wobei 4 gar noch nicht definiert ist, jedoch allen, welche diesen Text aus Versehen lesen, wahrscheinlich klar ist) geschrieben werden

$$4A = ||||A = A A A A$$

Die senkrechten Striche sind eine Anlehnung an die Zählstriche, welche früher oft gebraucht wurden, um Dinge zu zählen. Berühmt sind die Zählstriche bei den Kartenspielen. Dort werden jedoch 4 Striche mit einem 5. Querstrich sozusagen „abgebunden“:



Das wird gemacht, um leichter zählen zu können. Der entscheidende Unterschied von Zahlen zu den Zählstrichen ist derjenige, dass immer diejenige Größe, welche gezählt wird, nämlich die Anzahl der Symbole („ A “), immer angegeben wird. Das erinnert mich an eine Regel, welche ich in der Schule hören musste: „Nicht Äpfel und Birnen zusammen zählen!“ Das kann hier nicht passieren, da immer das Symbol, welches gezählt wird, angegeben wird. Ein anderes Beispiel ist, dass einmal eine Raumsonde auf den Mars abgestürzt ist, weil für die gleiche Größe zwei verschiedene Einheiten verwendet wurden (siehe den entsprechenden [Wikipedia-Eintrag](#)). Das hatte zur Folge, dass der Computer zu starke

²Das sollte ein Witz sein.

Korrekturen vorgenommen hatte und die Sonde zu tief flog. Die Sonde wurde dann durch die Atmosphäre des Mars zerstört. Zum Schluss möchte ich angeben, dass es in der Physik und der Technik gang und gäbe ist, immer eine „Einheit“ bei der Zahl hinzuschreiben. Das einfachste diesbezügliche Beispiel scheint mir die Währung zu sein. Es ist üblich, einen Preis, Kosten oder Erträge in Dollar, Euro, britischem Pfund oder Yen anzugeben. Sinnigerweise gibt es sogar eigene Symbole dafür, so zum Beispiel „\$“ Dollar. So macht es also durchaus einen Unterschied, ob ein Fahrrad 1000\$ oder 1000£ kostet (1000 britische Pfund im zweiten Fall). So weit ich gelesen habe, sind Zahlen erfunden worden, um die Zahlensymbole vor Symbole zu vereinheitlichen. Es wurden also ursprünglich offenbar andere Zahlen verwendet, um Weizenkrüge (also ein Krug mit einem bestimmten Volumen, welcher mit Weizen gefüllt ist) oder Ochsen zu zählen. Das wäre so wie wenn ich schreiben würde

$$\underline{2}\text{Ochsen} \equiv \text{Ochse Ochse}$$

und

$$\tilde{2}\text{Weizenkrüge} \equiv \text{Weizenkrug Weizenkrug}$$

Wenn Du jetzt denkst, dass diese Leute „dumm“ gewesen seien, dann möchte ich zur Vorsicht mahnen. Denn die Zahlen, wie wir sie heute kennen, sind derart komplex, dass ich mir nicht vorstellen kann, dass Du oder ich darauf gekommen wären, ohne dass uns das gelehrt worden wäre. Ich vermute, dass die Zahlen darum entstanden, weil der Lernaufwand für das Schreiben der Zahlen verkleinert wurde. Sozusagen aus Faulheit. Das würde dann bedeuten: Die Zahlen sind aus Schulden und Faulheit entstanden! Lange Zeit wurden einzelne Zahlen durch Zahlwörter abgekürzt. Bei den Römern waren das unter anderem: *I* für 1, *V* für 5, *X* für 10, *L* für 50, *C* für 100, *D* für 500 und *M* für 1000 (ich habe die Zahlwörter dem entsprechenden Wikipedia-Artikel über die römische Zahlwörter). Diese Zahlwörter sind gut und recht - aber zum rechnen leider nicht besonders elegant. Es ist jedoch unüblich, zwei Zahlwörter hintereinander zu verwenden. Natürlich wäre es möglich

$$V(C\text{Weizenkrüge})$$

aufzuschreiben. Das wären dann

$$500\text{Weizenkrüge}$$

was recht gewöhnlich aussieht. Wie wäre es jedoch damit

$$IV(III(VIII\text{Weizenkrüge}))$$

Das sieht so aus, also ob damit

$$438\text{Weizenkrüge}$$

damit bezeichnet würden. Tut es jedoch nicht. Es sind

$$\begin{aligned} &4 \cdot 3 \cdot 8 \text{ Weizenkrüge} \\ &= 12 \cdot 8 \text{ Weizenkrüge} \\ &= 96 \text{ Weizenkrüge} \end{aligned}$$

Doch zurück zur Eingangsfrage: Wieso sind die natürlichen Zahlen nicht natürlich? Der Grund ist ganz einfach: Weil die natürlichen Zahlen zwar definiert, jedoch in ihrer Gesamtheit nie aufgeschrieben werden können. Es gibt unendlich viele davon. Und kein Mensch der Welt kann alle aufschreiben. Denn würde alle bekannte Datenträger verwendet, um eine natürliche Zahl aufzuschreiben, dann wäre diese Zahl zuzüglich 1 immer noch eine natürliche Zahl. Diese wäre jedoch noch nie aufgeschrieben worden. Der berühmte Spruch „Die ganzen Zahlen hat der liebe Gott gemacht, alles andere ist Menschenwerk.“ von Leopold Kronecker (siehe https://de.wikipedia.org/wiki/Leopold_Kronecker) ist meines Erachtens schon einmal falsch. Denn unsere Existenz ist unzweifelhaft an das Endliche gebunden. So auch an endlich viele Zahlen. Also können weder die unendlich vielen natürlichen noch die unendlich vielen ganzen Zahlen existieren. Jedoch können wir trotzdem mit ihnen umgehen. Dafür gibt es zwei Methoden: Einmal, indem nur auf die allgemeinen Eigenschaften von natürlichen Zahlen zurückgegriffen werden. Und das andere Mal, indem auf das Prinzip der vollständige Induktion verwendet wird. Doch davon später.

Anstelle des Unendlichen kommt heute immer mehr das Prinzip des Unschärfen. Denn es stellt sich heraus, dass es kein beliebig Kleines gibt. In der Physik kommt das prominent durch die Heisenbergsche Unschärferelation zum Ausdruck, welches besagt, dass von jeder physikalischen Größe nicht gleichzeitig die Geschwindigkeit (genauer: der Impuls) und der Ort beliebig genau gemessen werden kann. Dennoch werden Zahlen verwendet und das ist sicher auch gut so. Jetzt kommt die zweite große Zumutung: Die natürlichen Zahlen sind nur darum sinnvoll, weil mit ihnen gut gerechnet werden kann, sie also praktisch sind. Nun möchte ich über die Eigenschaften von natürlichen Zahlen nachdenken.

Zu Beginn möchte ich zeigen:

LEMMA 205. *Die Gleichheit von natürlichen Zahlen ist eine Äquivalenzrelation.*

BEWEIS. Und wie zeige ich das? Dazu muss ich zuerst nachschauen, wie dann die Gleichheit von natürlichen Zahlen überhaupt definiert ist. Ich schlage dazu unter der Definition 164 nach und lese, dass ich zeigen muss, dass die Gleichheit von natürlichen Zahlen identitiv, symmetrisch und transitiv ist. Nun denn, dann probiere ich es: Es sei A ein Metasymbol, welches jedoch in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Beweises nicht widersprüchlich sein darf. Weiter sei

$n \in \mathbb{N}$ eine beliebige natürlich Zahl. Da die Gleichheit von Symbolen gemäß dem Lemma 234 ebenfalls eine Äquivalenzrelation ist, kann ich schreiben:

$$n \cdot A = n \cdot A$$

Und somit gemäß der Definition der Gleichheit von natürlichen Zahlen

$$n = n$$

Somit ist die Gleichheit von natürlichen Zahlen zumindest identitiv. Nun seien $m, n \in \mathbb{N}$ und

$$m = n$$

Also muss für A gemäß der Definition der Gleichheit von natürliche Zahlen

$$m \cdot A = n \cdot A$$

Da die Gleichheit von von Symbolen gemäß dem Lemma 234 eine Äquivalenzrelation ist und somit auch symmetrisch ist, kann ich daraus schließen, dass ebenfalls gilt

$$n \cdot A = m \cdot A$$

Somit muss gemäß der Definition der Gleichheit von natürlichen gelten, dass

$$n = m$$

ist. Also habe ich gezeigt, dass die Gleichheit von natürlichen Zahlen reflexiv ist. Schlussendlich seien $m, n, p \in \mathbb{N}$, also natürliche Zahlen und es gelte

$$m = n \wedge n = p$$

Somit muss gemäß der Definition der Gleichheit von natürlichen Zahlen gelten

$$m \cdot A = n \cdot A \wedge n \cdot A = p \cdot A$$

Da die Gleichheit von natürlichen Zahlen gemäß dem Lemma 234 eine Äquivalenzrelation und somit ebenfalls transitiv ist, kann ich daraus schließen, dass gilt:

$$m \cdot A = p \cdot A$$

Gemäß der Definition der Gleichheit kann ich also schreiben:

$$m \cdot A = p \cdot A$$

Darum habe ich endlich auch gezeigt, dass die Gleichheit von natürlichen Zahlen ebenfalls transitiv ist.

Da ich nun gezeigt habe, dass die Gleichheit von natürlichen Zahlen identitiv, symmetrisch und transitiv ist, kann ich also folgern, dass die Gleichheit von natürlichen Zahlen tatsächlich eine Äquivalenzrelation ist. Also glaube ich die Richtigkeit des obigen Satzes und somit den Beweis erbracht zu haben. ■

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation

TABELLE 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
284	Wurzel 2 ist irrational

TABELLE 3. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

In der Tabelle [1](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [2](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich habe natürlich wieder einmal viel zu lange darüber nachgedacht, was die natürlichen Zahlen ausmacht. Aber ich möchte trotzdem nun etwas wagen, was das Ganze aus meiner Sicht auf einen Schlag viel einfacher machen sollte:

SATZ 206. *Die Vergleichsrelation $\leq$ der natürlichen Zahlen ist total.*

BEWEIS. Es seien n_1, n_2 natürliche Zahlen. Dann ist gemäß dem Korollar [190](#)

$$n_1 \cdot A \leq n_2 \cdot A \vee n_1 \cdot A \geq n_2 \cdot A$$

Das bedeutet jedoch gemäß der Definition [204](#), dass gilt

$$n_1 \leq n_2 \vee n_1 \geq n_2$$

Aus diesem Grund kann ich den Beweis an dieser Stelle als bewiesen betrachten und beende an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [3](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nun regt sich jedoch ein kleines Teufelchen in mir. Aber das soll Dich nicht verdrießen. Es ist bloß ein kleines Kopfexperiment, welches uns ein wenig unterhalten sollte. Angenommen, Alice und Bob sitzen im Sandkasten und streiten darüber, wer wohl mehr Sandkörner in ihrer respektive in seiner Sandburg hätte. Meinst Du, die könnten das einfach so auszählen? Ich für mich denke, das wäre wohl ein hoffnungsloses Unterfangen. Oder, um den Gedankengang auf die Spitze zu treiben:

Gemäß Wikipedia ist die Avogadro-Konstante, welche eine reine Zahl ist und den Wert

$$6,022140857(74) \cdot 10^{23} \approx 6022140857000000000000000$$

besitzt, gleich der Anzahl eine bestimmten Sorte von Atomen (Kohlenstoffatomen mit 6 Protonen und 6 Neutronen), welche 12 Gramm schwer ist. Also ist auch hier die Preisfrage: Wie lange würde es gehen, wenn exakt 12 Gramm dieses Kohlenstoffs genommen würde und jedes einzelne Atom abgezählt würde - falls dies überhaupt gehen würde. In der Physik sind (Irrtum vorbehalten) die genauesten Messungen diejenigen, welche mit Zählen zu tun haben. Und hier ist das Messen der Zeit besonders zu erwähnen. Also stelle ich mir folgenden Versuchsaufbau vor: Um zu Messen, wie lange eine Sekunde dauert, wird auf 9'192'631'770 gezählt, falls mittels der Stoffsorte Cäsium eine sogenannte Atomuhr gebaut wird. Angenommen, bei jedem Hochzählen werde gleichzeitig ein Atom abgezählt. Wie lange würde es dauern, bis dann am Schluss die Menge der Atome von 12 Gramm Kohlenstoff der besonderen Sorte 6 Protonen und 6 Neutronen abgezählt wären? Das wären dann

$$\frac{6022140857000000000000000}{9192631770} s \approx 65510519812760 s$$

Und wie lange wären dann diese Anzahl Sekunden in Jahren? Ich habe bei Wikipedia einen Wert von

$$1 y \equiv 31557600 s$$

für ein Jahr gefunden (y ist die Abkürzung für „Jahr“, auf Englisch „Year“). Dann würde es rund 2 Millionen Jahre dauern, bis die Menge abgezählt würde. Hättest Du so lang Zeit? Ich für mich wohl kaum.

Also sieht es so aus, als ob das ganze Gedankengebäude für die Katz wäre. Als dass Zahlen zwar definiert werden könnten. Diese jedoch im Alltag nicht anwendbar seien. Aber das scheint mir ebenfalls übertrieben. Also möchte ich ein drittes und letztes Gedankenexperiment durchführen. Angenommen, die Hirten Markus und Michael möchten gerne wissen, wer mehr Schafe in der Herde hat. Beide haben es jedoch nicht so mit Zählen. Wie können sie trotzdem wissen, wer mehr Schafe (und Böcke) hat? Sie können es so durchführen: Sie nehmen 4 Gehege, wobei je zwei Gehege miteinander durch ein Tor verbunden sind. Ihre Herden haben Sie in getrennten Gehegen, jedoch so, dass je ein Gehege eine Schafherde enthält und das mit ihm verbundene Gehege leer ist. Dann lassen sie immer gleichzeitig genau ein Schaf durch das Tor von einem Gehege in das andere Gehege. Nun wissen sie: Sind die ursprüngliche Gehege gleichzeitig leer, dann besitzen beide Herden gleich viele Schafe. Ist jedoch ein Gehege früher leer als das andere, dann besitzt derjenige Hirte mit derjenige Herde, welche früher

durch das entsprechende Tor von einem Gehege in das andere übergetreten ist, weniger Schafe. Und auch dieses Vorgehen entspricht genau dem Gedankengang des Beweises des vorhergehenden Satzes 206. Und in diesem Fall ist die Einschränkung, dass immer höchstens endlich viele Schafe vorhanden sein müssen, geradezu grotesk. Denn es ist geradezu absurd, sich vorzustellen, dass ein Schafherde unendlich viele Schafe haben könnte. Und auch wenn das Beispiel wohl an den Haaren herbeigezogen ist, kann ich feststellen, dass die Mathematik aus diesen Fragestellungen heraus entstanden ist, also in solchen Gebieten, in welchen die Anwendung der Mathematik unproblematisch ist und kein Kopfzerbrechen bereitet. Aber ich denke, die Mathematik tut gut daran, dass sie ihre Herkunft nicht vergisst. Denn Theorie und Praxis befruchten sich stets immer wieder aufs Neue vortrefflich³. Ich möchte mit dem Satz 206 nun weiter zeigen:

LEMMA 207. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann gilt*

$$n_1 \leq n_2 \wedge n_1 \geq n_2 \Leftrightarrow n_1 = n_2$$

BEWEIS. Es sei A ein beliebiges Symbol, jedoch in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole widerspruchsfrei sei. Weiter seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ und $n_1 = n_2$. Dies ist gemäß der Definition 204 dann der Fall, falls gilt

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A$$

Gemäß dem Satz 57 kann ich daraus folgern (mit dem Satz 17 der Schlussfolgerung), dass daraus folgt

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \Rightarrow n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \vee n_1 \cdot A < n_2 \cdot A$$

Gemäß der Definition 188 gilt

$$n_1 \cdot A \leq n_2 \cdot A \Leftrightarrow n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \vee n_1 \cdot A < n_2 \cdot A$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, kann ich daraus auch schließen, dass auch gilt

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \vee n_1 \cdot A < n_2 \cdot A \Leftrightarrow n_1 \cdot A \leq n_2 \cdot A$$

Da gemäß dem Satz 52 kann ich zusammen mit dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass gilt

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \vee n_1 \cdot A < n_2 \cdot A \Rightarrow n_1 \cdot A \leq n_2 \cdot A$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich folgern, dass gilt:

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \Rightarrow n_1 \cdot A \leq n_2 \cdot A$$

³Bist Du in der Pubertät oder Adoleszenz, dann kann und will ich Dir nicht verübeln, dass Du Dir ein Schmunzeln an dieser Stelle nicht verkneifen kannst. „Be-fruchten“ meint an dieser Stelle nicht „miteinander Sex haben“, sondern „einander zum Wachsen und Gedeihen anregen“.

Weiter kann ich gemäß dem Satz 57 kann ich daraus folgern (mit dem Satz 17 der Schlussfolgerung), dass daraus folgt

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \Rightarrow n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \vee n_1 \cdot A > n_2 \cdot A$$

Gemäß der Definition 188 gilt

$$n_1 \cdot A \geq n_2 \cdot A \Leftrightarrow n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \vee n_1 \cdot A > n_2 \cdot A$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutiert, kann ich daraus auch schließen, dass auch gilt

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \vee n_1 \cdot A > n_2 \cdot A \Leftrightarrow n_1 \cdot A \geq n_2 \cdot A$$

Da gemäß dem Satz 52 kann ich zusammen mit dem Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass gilt

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \vee n_1 \cdot A > n_2 \cdot A \Rightarrow n_1 \cdot A \geq n_2 \cdot A$$

Da die Implikation gemäß dem Satz 15 transitiv ist, kann ich folgern, dass gilt:

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \Rightarrow n_1 \cdot A \geq n_2 \cdot A$$

Insgesamt muss also gelten:

$$\begin{aligned} (n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \Rightarrow n_1 \cdot A \leq n_2 \cdot A) \wedge \\ (n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \Rightarrow n_1 \cdot A \geq n_2 \cdot A) \end{aligned}$$

Ich habe recht lange überlegt, wie ich den nächsten Gedanken aufschreiben muss: Gemäß dem Satz 27 gilt für alle Symbole U, V sowie W , welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien:

$$(U \Rightarrow V \wedge W) \Leftrightarrow ((U \Rightarrow V) \wedge (U \wedge W))$$

Da die Äquivalenz gemäß dem Satz 39 kommutativ ist, kann ich mit Hilfe des Satz 17 der Schlussfolgerung folgern, dass auch gelten muss:

$$((U \Rightarrow V) \wedge (U \wedge W)) \Leftrightarrow (U \Rightarrow V \wedge W)$$

Da aus der Äquivalenz gemäß dem Satz 52 aus der Äquivalenz auch die Implikation folgen muss, muss auch gelten:

$$((U \Rightarrow V) \wedge (U \wedge W)) \Rightarrow (U \Rightarrow V \wedge W)$$

Wenn ich jetzt definiere:

$$\begin{aligned} U &\Leftrightarrow n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \\ V &\Leftrightarrow n_1 \cdot A \leq n_2 \cdot A \\ W &\Leftrightarrow n_1 \cdot A \geq n_2 \cdot A \end{aligned}$$

dann kann ich also schreiben:

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A \Rightarrow n_1 \cdot A \leq n_2 \cdot A \wedge n_1 \cdot A \geq n_2 \cdot A$$

Gemäß der Definition 204 der natürlichen Zahlen kann ich daraus folgern, dass gilt

$$n_1 = n_2 \Rightarrow n_1 \leq n_2 \wedge n_1 \geq n_2$$

Also habe ich die eine Richtung der Behauptung bewiesen.

Nun gelte:

$$n_1 \leq n_2 \wedge n_2 \leq n_1$$

Dann muss gemäß der Definition 204 muss gelten

$$n_1 \cdot A \leq n_2 \cdot A \wedge n_2 \cdot A \leq n_1 \cdot A$$

Dann kann ich gemäß dem Lemma 198 kann ich nun folgern

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A$$

Dies bedeutet jedoch gemäß der Definition 204, dass gilt:

$$n_1 = n_2$$

Damit habe ich die andere Richtung der Behauptung bewiesen. Gemäß dem Satz 50 kann ich aus den Aussagen

$$\begin{aligned} & (n_1 = n_2 \Rightarrow n_1 \leq n_2 \wedge n_1 \geq n_2) \wedge \\ & (n_1 \leq n_2 \wedge n_1 \geq n_2 \Rightarrow n_1 = n_2) \end{aligned}$$

folgern, dass gilt

$$n_1 = n_2 \Leftrightarrow n_1 \leq n_2 \wedge n_1 \geq n_2$$

■

In der Tabelle 4 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 5 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

KOROLLAR 208. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann gilt*

$$n_1 < n_2 \vee n_1 = n_2 \vee n_1 > n_2$$

BEWEIS. Ich habe im Beweis von Satz 206 dass mindestens gelten muss

$$n_1 \leq n_2 \vee n_1 \geq n_2$$

Gemäß der Definition 13.0.1 der Disjunktion muss also gelten

$$\begin{aligned} & (n_1 \leq n_2 \wedge \neg(n_1 \geq n_2)) \vee \\ & (\neg(n_1 \leq n_2) \wedge n_1 \geq n_2) \vee \\ & (n_1 \leq n_2 \wedge n_1 \geq n_2) \vee \end{aligned}$$

Ist nun $n_1 \leq n_2 \wedge \neg(n_1 \geq n_2)$, dann kann nicht $n_1 = n_2$ sein. Dann sonst wäre ebenfalls

$$n_1 \geq n_2$$

TABELLE 4. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
15	Transitivität Implikation
15	Transitivität Implikation
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
17	Schlussfolgerung
27	Distribution Implikation Disjunktion
39	Kommutation Äquivalenz
39	Kommutation Äquivalenz
39	Kommutation Äquivalenz
50	Äquivalenz Äquivalenz zwei Implikationen
52	Implikation Implikation aus Äquivalenz
52	Implikation Implikation aus Äquivalenz
52	Implikation Implikation aus Äquivalenz
57	Implikation Disjunktion aus Aussage
57	Implikation Disjunktion aus Aussage
198	Gleichheit aus kleiner oder gleich Symbole

TABELLE 5. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

Also muss in diesem Fall $n_1 \neq n_2$ sein. Somit ist gemäß der Definition [204](#) der kleiner-gleich Ordnungsrelation und dem Ausschlusssatz [48](#)

$$n_1 = n_2$$

Im zweiten Fall

$$\neg(n_1 \leq n_2) \wedge n_1 \geq n_2$$

kann ich die Rollen von n_1 und n_2 vertauschen. Ich erhalte

$$n_3 \equiv n_2$$

$$n_4 \equiv n_1$$

Dann gilt also

$$n_3 \leq n_4 \wedge \neg(n_3 \geq n_4)$$

wobei ich von der Kommutativität [35](#) der Konjunktion und von der Tatsache Gebrauch gemacht habe, dass

$$n_3 \leq n_4$$

per Definition gleichbedeutend zu

$$n_4 \geq n_3$$

TABELLE 6. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
35	Kommutation Konjunktion
48	Ausschlusssatz
206	kleiner natuerliche Zahlen ist total
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

TABELLE 7. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
207	natuerliche Zahlen gleich groesser Gleichheit

ist. Und dies entspricht ja genau der Voraussetzung

$$n_1 = n_4 \geq n_3 = n_2$$

Somit kann ich nach dem eben Gezeigtem folgern, dass auch in diesem Fall gelten muss

$$n_3 < n_4$$

Also ebenfalls

$$n_2 < n_1$$

Per Definition [204](#) betreffend der natürlichen Zahlen ist die gleichbedeutend zu

$$n_1 > n_2$$

Zuletzt sei

$$(n_1 \leq n_2) \wedge (n_1 \geq n_2)$$

Somit kann ich gemäß dem vorhergehenden Lemma [207](#) schreiben, dass gelten muss:

$$n_1 = n_2$$

Somit glaube ich schreiben zu können, dass für jeden möglichen Wert von n_1 und n_2 gilt:

$$n_1 < n_2 \vee n_1 = n_2 \vee n_1 > n_2$$

Also glaube ich den Beweis für die Richtigkeit meiner Behauptung erbracht zu haben. ■

In der Tabelle [6](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [7](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

DEFINITION 209. Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann sei das Minimum von n_1 und n_2 wie folgt definiert.

$$\min \{n_1, n_2\} \equiv \begin{cases} n_1 & \Leftarrow n_1 < n_2 \\ n_1 & \Leftarrow n_1 = n_2 \\ n_2 & \Leftarrow n_1 = n_2 \end{cases}$$

Zusammen mit dem Satz 206 und dem Korollar 208 kann ich dann schreiben:

KOROLLAR 210. *Es sei $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann ist das Minimum von n_1 und n_2 für alle $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ eindeutig definiert.*

Noch einmal kurz möchte ich innehalten: Natürlich ist es ein totaler „overkill“, also eine total übertriebener Aufwand, wenn ich soviel Platz brauche, bloß um zu zeigen, dass das Minimum von zwei natürlichen Zahlen eindeutig definiert ist. Aber es geht mir vor allem darum, dass Du siehst, wie so etwas gemacht werden kann und dass es wichtig ist, sich zu überlegen, ob aufgrund der getroffenen Annahmen die Schlüsse in sich selbst widerspruchsfrei sind. Ansonsten könnte ich etwas schließen, was völliger Unfug wäre. Und dann wäre es den ganzen Aufwand in keinsten Art und Weise gerechtfertigt.

Ich möchte jetzt einen Satz definieren und zu beweisen, an welchem ich mir lange Zeit schier die Zähne ausgebissen habe:

SATZ 211. *Es sei $M \subset \mathbb{N}$ eine nichtleere Teilmenge der natürlichen Zahlen. Dann besitzt M ein Minimum m_M , welches in M enthalten ist und für welches gilt*

$$\forall n \in M \quad m_M \leq n$$

BEWEIS. Gemäß dem Korollar 208 muss für alle m, n eine der drei Möglichkeiten zutreffen:

$$m < n \vee m = n \vee m > n$$

Angenommen, M würde nicht über ein Minimum verfügen. Das würde bedeuten, dass es für alle $m \in M$ ein $n \in M$ derart geben würde, dass gilt

$$m > n$$

Dann könnte ich eine Folge $(n_k)_{k \in \mathbb{N}}$ derart bilden dass gilt

$$n_1 \equiv m \wedge \forall k \in \mathbb{N} : n_{k+1} \in M \wedge n_k > n_{k+1}$$

Da jedoch alle Elemente in M enthalten wären, müssten diese ebenfalls in $\mathbb{N}$ enthalten sein. Das wäre jedoch ein Widerspruch zur Definition 204 der natürlichen Zahlen. Denn das würde bedeuten, dass für ein beliebiges Metasymbol A die Zeichenkette

$$n \cdot A$$

beliebig viele Symbole A besitzen würde. Also habe ich einen Widerspruch gefunden. Das bedeutet, dass die Annahme nicht wahr sein kann. Also muss es ein $m \in M$ derart geben, dass für alle $n \in M$ gilt

$$m \leq n$$

Wenn ich dieses m in m_M umbenenne, dann habe ich den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung bewiesen. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Somit möchte ich diesen Teil des Kapitels abschließen.

In der Mathematik und auch sonst sind immer zwei Prinzipien vorhanden, welche oft auch miteinander zu tun haben. Das eine Prinzip ist, dass neue Begriffe erfunden werden, damit neu über etwas nachgedacht werden kann. Wie hier der Begriff der natürlichen Zahl. Oder der Begriff eines Punktes in einem Bild. Oder Begriff eines Hauses. Bevor Menschen sesshaft wurden, gab es wohl ausschließlich den Begriff der Höhle, nicht jedoch denjenigen des Hauses. Das andere Prinzip, welches verwendet wird, ist dasjenige des Zurückführens der neuen Begriffe auf auf bereits bestehende Begriffe. Bei den natürlichen Zahlen bietet sich an, zu versuchen, die natürlichen Zahlen auf den Mengenbegriff zurückzuführen. Und das möchte ich jetzt versuchen:

SATZ 212. *Es sei $\mathbb{N}$ die Menge der natürlichen Zahlen. Es sei A das Metasymbol eines beliebigen Symbols, welches jedoch in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen widerspruchsfrei sei. Weiter sei mit*

$$E_n \equiv \bigcup_{k=1}^n \{k \cdot A\}$$

die Menge $\mathcal{M}_u(A)$ definiert als

$$\mathcal{M}_u(A) \equiv \bigcup_{n \in \mathbb{N}} \{E_n\}$$

Dann ist die Abbildung

$$\begin{aligned} f : \mathbb{N} &\rightarrow \mathcal{M}_u(A) \\ n &\mapsto E_n \end{aligned}$$

bijektiv.

BEWEIS. Bevor ich mit dem Beweis beginne, möchte ich zeigen, dass gilt:

$$E_{n(1)} = E_{n(2)} \Rightarrow n_1 = n_2$$

Da $n_1 \in \mathbb{N}$ ist, kann $E_{n(1)}$ nicht die leere Menge sein, da mindestens das Symbol A in $E_{n(1)}$ enthalten sein muss. Das genau gleiche gilt für $E_{n(2)}$: Da $n_2 \in \mathbb{N}$ ist, muss mindestens das Symbol A in $E_{n(2)}$ enthalten sein.

Das Besondere an der Definition von $\mathcal{M}_u(s)$ ist, dass alle deren Elemente ebenfalls Mengen sind. Also muss ich zeigen, dass aus der Gleichheit der beiden Mengen $E_{n(1)}$ und $E_{n(2)}$ folgt, dass die beiden natürlichen Zahlen n_1 und n_2 gleich sind:

$$E_{n(1)} = E_{n(2)} \Leftrightarrow (B \in E_{n(1)} \Leftrightarrow B \in E_{n(2)})$$

Falls $n_1 \neq n_2$ wäre, könnte ich gemäß dem Korollar 208 folgern, dass entweder $n_1 < n_2$ oder $n_1 > n_2$ sein müsste. Wäre jedoch

$$n_1 < n_2$$

dann müsste es gemäß der Definition 204 der kleiner-gleich Ordnungsrelation eine Zahl

$$n_3 \in \mathbb{N}$$

derart geben, dass gilt

$$n_1 A n_3 A = n_2 A$$

Somit müsste

$$E_{n(2)}$$

die Zeichenkette

$$n_1 A n_3 A$$

enthalten Diese Zeichenkette kann jedoch nicht in

$$E_{n(1)}$$

enthalten sein, da für alle Zeichenketten $B \in E_{n(1)}$ gilt

$$B = n_1 \cdot A \vee \exists n_4 \in \mathbb{N} : B n_3 \cdot A = n_1 \cdot A$$

Ist

$$B = n_1 \cdot A$$

dann gilt dem Lemma 185

$$B = n_1 \cdot A \neq n_1 \cdot A n_3 \cdot A = n_2 \cdot A$$

Gäbe es ein $n_4 \in \mathbb{N}$ mit

$$B n_4 \cdot A = n_1 \cdot A$$

dann könnte mit der Zeichenkette

$$C \equiv n_4 \cdot A n_3 \cdot A$$

sowie dem gleichen Lemma 185 wiederum nicht gleich sein. Denn dieses Lemma besagt ja, das gilt

$$B = n_1 \cdot A \neq B C = n_1 \cdot A n_4 \cdot A n_3 \cdot A = n_2 \cdot A$$

Also meine ich für alle Fälle gezeigt zu haben, das

$$n_2 \cdot A \notin E_{n(1)}$$

sein könnte. Also kann nicht gelten

$$n_1 < n_2$$

Ist jedoch $n_1 > n_2$, dann kann ich die Rollen von n_1 und n_2 umkehren. Ich erhalte in diesem Fall mit

$$n_3 \equiv n_2$$

$$n_4 \equiv n_1$$

gemäß den vorhergehenden Überlegungen das Resultat, dass nicht

$$n_3 < n_4$$

sein kann. Somit es nicht möglich, dass $n_1 \neq n_2$ sein kann. Also muss $n_1 = n_2$ sein.

Der Beweis ist wiederum so einfach, dass er schon fast wieder schwierig zu zeigen ist, da nicht klar ist, was überhaupt zu beweisen ist. Ich probiere es so, dass ich die Umkehrfunktion suche.

$$\begin{aligned} g : \mathcal{M}_u(A) &\rightarrow \mathbb{N} \\ f(E(n)) &\mapsto n \end{aligned}$$

Jetzt möchte ich zeigen, dass gilt:

$$\begin{aligned} \forall n \in \mathbb{N} & : g \circ f(n) = n \\ \forall E \in \mathcal{M}_u(As) & : f \circ g(E) = E \end{aligned}$$

Es sei also

$$n \in \mathbb{N}$$

dann gilt

$$g \circ f(n) = g(E(n)) = n$$

Dieses Resultat habe ich erhalten, indem ich in $f(n)$ dessen Definition eingesetzt habe. Diese ist $E(n)$. In $g(E(n))$ habe ich die Definition der Funktion eingefügt und wiederum erhalten

$$g(E(n)) = n$$

Also habe ich das Resultat erhalten. Ist $E \in \mathcal{M}_u(A)$, dann muss es gemäß der Definition der Menge ein $n \in \mathbb{N}$ mit

$$E = E(n)$$

geben. Wie ich oben zu zeigen versuchte, muss dieses n eindeutig definiert sein. Denn gäbe es zwei

$$n_1, n_2 \in \mathbb{N}$$

mit

$$E(n_1) = E(n_2)$$

dann könnte ich daraus schließen, dass

$$n_1 = n_2$$

ist. Somit kann ich schreiben

$$f \circ g(E) = f(g(E_n)) = f(n) = E_n = E$$

Da nun die Richtigkeit der Behauptungen

$$\begin{aligned} \forall n \in \mathbb{N} & : g \circ f(n) = n \\ \forall E \in \mathcal{M}_u(A) & : f \circ g(E) = E \end{aligned}$$

TABELLE 8. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
185	Ungleichheit angehaengte Symbole
185	Ungleichheit angehaengte Symbole
180	Pruefung auf bijektive Abbildung

erbracht sind, kann ich gemäß dem Satz [180](#) folgern, dass die Abbildung f tatsächlich bijektiv ist. Damit glaube ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. ■

In der Tabelle [8](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Doch wieso überhaupt solche Aufregung um so etwas unscheinbares? Üblicherweise werden die natürlichen Zahlen als Mächtigkeiten von Mengen eingeführt. Mit diesem Satz kann ich jetzt zeigen, dass auch meine Definition in Mächtigkeiten von Mengen übersetzbar ist und somit kein Widerspruch zur anderen Definition besteht.

Ich möchte noch kurz aufschreiben, wie dann Elemente von

$$\mathcal{M}_u(A)$$

aussehen könnten. Beispielsweise wäre dann

$$\begin{aligned} E_7 &= \{A, AA, AAA, AAAA, AAAAA, AAAAAA, AAAAAAAA\} \\ E_3 &= \{A, AA, AAA\} \end{aligned}$$

Damit dürfte klar sein, wieso sich diese Menge nur beschränkt für den praktischen Einsatz eignet. Denn ihre Menge sind extrem unübersichtlich aufgebaut. Und ja, das wesentliche der Elemente besteht schlicht und ergreifend darin, dass es darum geht, wie viele Elemente diese besitzt. Bevor ich zeigen möchte, dass das Konzept der Mächtigkeit von Mengen mit endlich vielen Elementen und von natürlichen Zahlen identisch ist, versuche ich zu zeigen, dass gilt:

LEMMA 213. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ und mit den obigen Bezeichnungen*

$$E_{n(1)}, E_{n(2)} \in \mathcal{M}_u(A)$$

Dann gilt

$$E_{n(1)} \subset E_{n(2)} \vee E_{n(2)} \subset E_{n(1)}$$

BEWEIS. Ich habe im Satz [206](#) zu zeigen versucht, dass auf jeden Fall gelten muss, das

$$n_1 \leq n_2 \vee n_2 \leq n_1$$

gelten muss. Es sei nun $n_1 \leq n_2$. Nun definiere ich die Menge T wie folgt:

$$T = \{k \in \mathbb{N} | k > n_1 \wedge k \leq n_2\}$$

Ist $n_1 = n_2$, dann ist die Menge T leer. Ansonsten ist sie nicht leer. Es gilt jedoch auf jeden Fall

$$\{k \in \mathbb{N} \mid k \leq n_2\} = \{k \in \mathbb{N} \mid k \leq n_1\} \vee \{k \in \mathbb{N} \mid k > n_1 \wedge k \leq n_2\}$$

Dann kann ich schreiben

$$E_{n(2)} = \bigcup_{k=1}^{n_2} \{k \cdot A\} = \bigcup_{k=1}^{n_1} \{k \cdot A\} \cup \bigcup_{k \in T} \{k \cdot A\}$$

Wiederum gilt die Bemerkung, dass gilt, dass

$$\bigcup_{k \in T} \{k \cdot A\} = \emptyset$$

ist, falls $n_1 = n_2$ ist. ■

SATZ 214. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$, also natürliche Zahlen. Dann ist genau dann*

$$n_1 \leq n_2$$

falls

$$|E_{n(1)}| \leq |E_{n(2)}|$$

BEWEIS. Es sei $n_1 \leq n_2$. Dann ist

$$E_{n(1)} = \bigcup_{k=1}^{n(1)} \{k \cdot A\}$$

Ist $n_1 = n_2$, dann ist ebenfalls

$$E_{n(2)} = E_{n(1)}$$

und somit auch

$$E_{n(1)} \subset E_{n(2)}$$

Ist jedoch $n_1 < n_2$, dann muss es ein $p \in \mathbb{N}$ derart geben, dass gilt

$$n_2 \cdot A = n_1 \cdot A \vee p \cdot A$$
■

Es gibt eine offizielle Definition der natürlichen Zahlen. Diese stammt von italienischen Mathematiker Giuseppe Peano. Aber da ich diese Definition aus meiner eigenen Definition herleiten möchte, möchte ich zuerst weiter über die Eigenschaften meiner Zahlen nachdenken und weitere Definitionen anfügen:

DEFINITION 215. Es seien m, n Symbole für natürliche Zahlen und A ein Symbol, welches jedoch nicht in sich widersprüchlich sei und auch weder „1“ noch „+“ sei und auch sonst nicht mit den anderen Symbolen der nachfolgenden Gleichung in Konflikt komme. Dann sei

$$(m + n) \cdot A = m \cdot A \vee n \cdot A$$

Es sei genau dann $m < n$, falls es eine Zahl $k \in \mathbb{N}$ derart gibt, dass gilt

$$n = m + k$$

Schlussendlich sei genau dann $m \leq n$, falls entweder $m = n$ oder $m < n$ ist.

Beispiel: Es sei $m \equiv 1 + 1 + 1$ und $n \equiv 1 + 1$ und A das Symbol für „Esel“ (ich habe heute in meinen Ferien gerade ein solches Grautier gesehen). Dann ist

$$\begin{aligned}
 & (m + n) \cdot A \\
 = & ((1 + 1 + 1) \cdot A) \cdot ((1 + 1) \cdot A) \\
 = & ((1 + 1) \cdot A A) (1 \cdot A A) \\
 = & (1 \cdot A A A) (A A) \\
 = & (A A A) (A A) \\
 = & A A A A A \\
 = & A A A A A \\
 = & \text{Esel Esel Esel Esel Esel}
 \end{aligned}$$

Natürlich ist das nicht sonderlich spannend. Aber es geht nur um die grundlegende Sachen.

Ich möchte nun ganz einfach beginnen:

LEMMA 216. *Es seien $n_1, n_2, n_3 \in \mathbb{N}$. Ist $n_1 = n_2$ gilt*

$$\begin{aligned}
 n_1 + n_3 &= n_2 + n_3 \\
 n_3 + n_1 &= n_3 + n_2
 \end{aligned}$$

BEWEIS. Zur ersten Behauptung: Es sei A ein Symbol, welches in sich und bezüglich den anderen Symbolen dieses Beweises widerspruchsfrei sei. Dann muss gelten

$$\begin{aligned}
 & (n_1 + n_3) \cdot A \\
 \equiv & n_1 \cdot A n_3 \cdot A
 \end{aligned}$$

Nun ist $n_1 = n_3$ gerade so definiert, dass gilt

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A$$

Es muss gemäß der ersten Aussage des Lemma 183 über die Gleichheit von Teilsymbolen gelten, dass

$$n_1 \cdot A n_3 \cdot A = n_2 \cdot A n_3 \cdot A$$

ist. Nun ist jedoch per Definition der Addition

$$n_2 \cdot A n_3 \cdot A = (n_2 + n_3) \cdot A$$

Da A fast beliebig ist, glaube ich schließen zu können, dass gelten muss

$$(n_1 + n_3) \cdot A = (n_2 + n_3) \cdot A$$

Also muss auch gemäß der Definition der Addition von natürlichen Zahlen gelten

$$n_1 + n_3 = n_2 + n_3$$

Damit glaube ich, den Beweis der ersten Behauptung erbracht zu.

TABELLE 9. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
183	Gleichheit von Teilsymbolen
183	Gleichheit von Teilsymbolen

TABELLE 10. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ

Zur zweiten Behauptung: Es sei A ein Symbol, welches in sich und bezüglich den anderen Symbolen dieses Beweises widerspruchsfrei sei. Dann muss gelten

$$\begin{aligned} & (n_3 + n_1) \cdot A \\ & \equiv n_3 \cdot A \, n_1 \cdot A \end{aligned}$$

Nun ist $n_1 = n_3$ gerade so definiert, dass gilt

$$n_1 \cdot A = n_2 \cdot A$$

Es muss gemäß der zweiten Aussage des Lemma [183](#) über die Gleichheit von Teilsymbolen gelten, dass

$$n_3 \cdot A \, n_1 \cdot A = n_3 \cdot A \, n_2 \cdot A$$

ist. Nun ist jedoch per Definition der Addition

$$n_3 \cdot A \, n_2 \cdot A = (n_3 + n_2) \cdot A$$

Da A fast beliebig ist, glaube ich schließen zu können, dass gelten muss

$$(n_3 + n_1) \cdot A = (n_3 + n_2) \cdot A$$

Also muss auch gemäß der Definition der Addition von natürlichen Zahlen gelten

$$n_3 + n_1 = n_3 + n_2$$

Damit glaube ich, den Beweis der ersten Behauptung erbracht zu. ■

In der Tabelle [9](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [10](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

LEMMA 217. *Es sei $n \in \mathbb{N}$. Dann ist $n + 1 = 1 + n$.*

BEWEIS. Es sei A ein Symbol, welches in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole dieses Beweises widerspruchsfrei ist. Dann gilt:

$$(n + 1) \cdot A = n \cdot A \, A$$

TABELLE 11. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
186	Ununterscheidbarkeit von Symbolen

Gemäß dem Lemma [186](#) glaube ich, schließen zu können, dass gilt

$$n \cdot A A = A n \cdot A$$

Somit kann ich dann folgern

$$A n \cdot A = (1 + n) \cdot A$$

Somit gilt auch

$$(n + 1) \cdot A = (1 + n) \cdot A$$

Damit glaube ich, die Richtigkeit des Lemmas erbracht zu haben und beweise aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [11](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Dieses Lemma hat jedoch noch ein Korollar, welches ich nachfolgend formulieren und beweisen möchte:

KOROLLAR 218. *Es sei $n \in \mathbb{N}$, n also eine natürliche Zahl. Weiter sei $n \neq 1$.*

KAPITEL 34

Warum sind die Axiome von Peano keine?

Die Kapitelübersicht von mir ist eine pure Anmaßung meinerseits. Der italienische Mathematiker Peano hat die folgenden Axiome bezüglich den natürlichen Zahlen aufgestellt (frei zitiert nach Heuser):

DEFINITION 219. Die Menge $\mathbb{N}$ der natürlichen Zahlen ist wie folgt definiert:

- (1) $1 \in \mathbb{N}$
- (2) $n \in \mathbb{N} \Rightarrow n + 1 \in \mathbb{N}$
- (3) $\forall n \in \mathbb{N} : n + 1 \neq 1.$
- (4) $\forall m, n \in \mathbb{N} : n + 1 = m + 1 \Rightarrow n = m$
- (5) Es gilt

$$\forall n \in \mathbb{N} : A(n) \in \Omega(n) \Rightarrow (A(1) \wedge (A(n) \Rightarrow A(n+1))) \Rightarrow A(n)$$

Dieses Axiom möchte ich sprachlich genauer formulieren. Ist für alle natürlichen Zahlen n $A(n)$ eine Aussage, welche eventuell von n abhängt und gilt $A(1)$ und kann ich zeigen, dass aus der Richtigkeit von $A(n)$ die Richtigkeit von $A(n+1)$ folgt, dann muss für alle $A(n)$ für alle natürlichen Zahlen n gelten.

Jetzt habe ich ein sprachliches Problem. Denn ich habe ja behauptet, diese Definition könne aus meiner Definition der Zahlen abgeleitet werden. Falls das so wäre, dann hätte ich jedoch nicht „Definition“ schreiben dürfen, sondern „Satz“ als Titel des Abschnitts schreiben müssen. Aber ich habe trotzdem „Definition“ geschrieben, da es eine Verbeugung vor dem Mathematiker Peano sein soll. Immerhin habe ich das Symbol $\mathbb{N}$ erst an dieser Stelle eingeführt. Ich möchte mir nun die Axiome von Peano zur Brust nehmen und beweisen:

LEMMA 220. („Beweis“ des ersten Axioms von Peano) Es sei A ein Symbol, welches in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfrei sei. Dann gilt:

$$1 \cdot A = A$$

und somit gilt

$$1 \in \mathbb{N}$$

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
211	Minimum Teilmenge natuerlicher Zahlen

TABELLE 2. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
211	Minimum Teilmenge natuerlicher Zahlen
211	Minimum Teilmenge natuerlicher Zahlen

BEWEIS. So wie ich 1 weiter oben unter der Definition [211](#) als Metasymbol definiert habe, gilt definitionsgemäß

$$1 \cdot A = A$$

Also hat 1 die geforderte Eigenschaft. Damit kann ich den Beweis an dieser Stelle auch schon wieder beenden. ■

In der Tabelle 1 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte nun zeigen:

Weiter möchte weiter beweisen:

LEMMA 221. („Beweis“ des zweiten Axioms von Peano) Es sei $n \in \mathbb{N}$. Dann ist auch $n + 1 \in \mathbb{N}$.

BEWEIS. Es sei A ein in sich und gegenüber den anderen Symbolen widerspruchsfreies Symbol. Da n eine natürliche Zahl ist, muss gemäß dem der Definition [211](#)

$$n \cdot A$$

eine Aneinanderreihung von endlichen Symbolen A sein. Also ist

$$n \cdot A A$$

wieder eine Aneinanderreihung von endlich vielen Symbolen

$$n \cdot A A = (n + 1) \cdot A$$

Das bedeutet jedoch, dass die Zahl $n + 1$ wiederum ein Metasymbol ist, welche sinnvoll als natürliche Zahl gemäß der Definition [211](#) definierbar ist. Damit meine ich, auch den Beweis für diese Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 2 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

TABELLE 3. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
182	Symbolgleichheit ist Äquivalenzrelation
182	Symbolgleichheit ist Äquivalenzrelation
189	totale Ordnung Symbolketten gleicher Symbole
186	Ununterscheidbarkeit von Symbolen

LEMMA 222. („Beweis“ des dritten Axioms von Peano) Es sei $n \in \mathbb{N}$. Dann ist $n + 1 \neq 1$.

BEWEIS. Es sei A ein Symbol, welches in sich selbst und gegenüber den anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfrei sei. Weiter sei

$$n \in \mathbb{N}$$

Dann ist gemäß der Definition von $n + 1$

$$(n + 1) \cdot A \equiv n \cdot A A$$

Wie ich weiter oben unter dem Lemma [186](#) mühevoll zu zeigen versucht habe, muss dann gelten:

$$n \cdot A A = A n \cdot A$$

Gemäß dem ein dem Lemma [182](#) kann ich nun folgern, dass gilt

$$(n + 1) \cdot A = A n \cdot A$$

Somit kann ich gemäß der Definition [188](#) des Vergleichs von Symbolen kann ich darum schreiben:

$$A < A n \cdot A$$

und gemäß dem Satz [189](#) muss dann gelten

$$A \neq A n \cdot A$$

Dann kann auch nicht

$$A n \cdot A \neq A$$

gelten, da gemäß dem Lemma [182](#) ja die Symbolgleichheit eine Äquivalenzrelation ist. Also muss auch gemäß der Definition [204](#) der natürlichen Zahlen auch nicht

$$n + 1 \neq 1$$

sein. Somit glaube ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. ■

In der Tabelle [3](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

LEMMA 223. („Beweis“ des vierten Axioms von Peano): Es seien $m, n \in \mathbb{N}$, in Worten: m und n seien natürliche Zahlen. Dann muss gelten

$$m + 1 = n + 1 \Rightarrow n = m$$

BEWEIS. Es sei A das Metasymbol eines Symbols, welches in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Beweises widerspruchsfrei sei. Nun sei gemäß Voraussetzung

$$(m + 1) \cdot A = (n + 1) \cdot A$$

Dann muss nach Definition 204 der natürlichen Zahlen gelten

$$(m + 1) \cdot A = m \cdot A \quad A = n \cdot A \quad A = (n + 1) \cdot A$$

Da die Gleichheit von Symbolen gemäß dem Lemma 182 eine Äquivalenzrelation ist, kann ich schließen:

$$m \cdot A \quad A = n \cdot A \quad A$$

Gemäß dem Lemma 186 kann ich schreiben

$$m \cdot A \quad A = A \quad m \cdot A$$

$$n \cdot A \quad A = A \quad n \cdot A$$

Wiederum kann ich das Lemma 182 heranziehen, welches besagt, dass die Symbolgleichheit eine Äquivalenzrelation ist. Darum kann ich schreiben:

$$A \quad m \cdot A = m \cdot A \quad A = n \cdot A \quad A = A \quad n \cdot A$$

Also muss insgesamt gelten

$$A \quad m \cdot A = A \quad n \cdot A$$

Aufgrund der Definition 1 kann ich nun folgern, dass also auch gelten muss

$$m \cdot A = n \cdot A$$

Das bedeutet jedoch gemäß der Definition 204 der natürlichen Zahlen und insbesondere deren Gleichheit, dass gelten muss

$$m = n$$

Also meine ich, dass ich endlich auch den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe. Darum erlaube ich mir an dieser Stelle, die weitere Beweisführung abbrechen zu können. ■

In der Tabelle 4 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte noch ein Lemma formulieren und beweisen, welches wichtig ist für den Beweis des Satzes der vollständigen Induktion:

TABELLE 4. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
182	Symbolgleichheit ist Äquivalenzrelation
182	Symbolgleichheit ist Äquivalenzrelation
186	Ununterscheidbarkeit von Symbolen

LEMMA 224. *Es sei $n \in \mathbb{N}$ eine natürliche Zahl. Dann ist $n = 1$ oder es gibt eine natürliche Zahl m derart, dass gilt*

$$n = m + 1$$

BEWEIS. Es sei also $n \in \mathbb{N}$. Ist $n = 1$, dann ist der Beweis an dieser Stelle bereits erbracht. Ist jedoch $n \neq 1$, dann kann ich mindestens folgern, dass gilt

$$n < n + 1$$

Denn es sei A ein Symbol, welches in sich selbst und in Bezug auf die andere Symbole des Beweises widerspruchsfrei sei. Dann gilt gemäß der Definition [204](#) der natürlichen Zahlen

$$n \cdot A A = (n + 1) \cdot A$$

gelten. Dies bedeutet jedoch, dass wirklich

$$n \cdot A < (n + 1) \cdot A$$

ist. Gemäß dem (überaus nützlichen) Lemma [186](#) muss gelten

$$n \cdot A A = A n \cdot A$$

Nun kann ich beiden zusammengesetzten Symbolketten ein A am Schluss entfernen. Dann müssen immer noch die gleichen Symbolketten links und rechts vom Gleichheitssymbol vorhanden sein müssen. Ebenfalls muss die Symbolkette $n \cdot A$ gemäß Voraussetzung mehr als ein Symbol A besitzen. Also muss es eine natürliche Zahl m derart existieren, dass gilt

$$n \cdot A = A m \cdot A$$

Also kann ich gemäß dem Lemma [186](#) wiederum schreiben:

$$A m \cdot A = m \cdot A A$$

Und es ist wiederum gemäß der Definition [204](#) der natürlichen Zahlen wiederum

$$m \cdot A A = (m + 1) \cdot A$$

Da die Gleichheit von Symbolketten transitiv ist, kann ich darum auch wiederum schreiben:

$$n \cdot A = (m + 1) \cdot A$$

Also muss darum gemäß der Definition [204](#) der natürlichen Zahlen wiederum gelten:

$$n = m + 1$$

TABELLE 5. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
186	Ununterscheidbarkeit von Symbolen
186	Ununterscheidbarkeit von Symbolen

Somit meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [5](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

SATZ 225. Der Satz der vollständigen Induktion kann aus der elementaren Logik hergeleitet werden.

BEWEIS. Angenommen, der Satz der vollständigen Induktion sei falsch. Es gäbe also eine Folge

$$(A_n) : \mathbb{N} \rightarrow \Omega$$

$$n \mapsto A_n$$

derart, dass gelten würde

$$A_1$$

sei wahr und es gelte für alle natürlichen n

$$A_n \Rightarrow A_{n+1}$$

Nun gäbe es ein $m \in \mathbb{N}$ derart, dass die Aussage A_m nicht wahr sein würde, also formal geschrieben:

$$\neg A_m$$

Nun möchte ich zeigen, dass dies zu einem Widerspruch führen würde. Wäre $m = 1$ dann wäre also

$$\neg(A_m) \Leftrightarrow \neg(A_1)$$

Das wäre jedoch ein Widerspruch zur Aussage, dass die Aussage

$$A_1$$

wahr ist. Daraus kann ich darum folgern, dass die Aussage m nicht 1 sein kann. Nun gelte also mit $m \neq 1$ die Aussage

$$\neg(A_m)$$

Also müsste es aufgrund der Definition [204](#) ein $p \in \mathbb{N}$ derart geben, dass

$$p + 1 = m$$

ist. Wäre jetzt die Aussage A_p wahr, dann würde die Aussage

$$A_p \wedge \neg A_{p+1}$$

TABELLE 6. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
12	doppelte Negation abgeschwächte Form
63	Negation der Implikation
63	Negation der Implikation

gelten. Das wäre jedoch gemäss dem Satz 63 der Negation der Implikation äquivalent zur Aussage

$$\neg(A_p \Rightarrow A_{p+1})$$

was jedoch ein Widerspruch zur Aussage

$$A_p \Rightarrow A_{p+1}$$

wäre. Somit kann dieser Fall nicht auftreten. Also müsste auch $\neg A_p$ gelten, in Worten: Die Aussage A_p könnte auch nicht wahr sein. Jedoch könnte dieses Argument (die nächst kleinere Zahl q finden und dann folgern, dass auch die Aussage A_q nicht wahr sein kann) höchstens endlich viele Male wiederholt werden, da $n_0 \in \mathbb{N}$ als natürliche Zahl als Metasymbol für eine endliche Aneinanderreihung von beliebigen Symbolen interpretiert wird. Am Schluss wäre dann die Aussage, dass die Aussage A_1 wahr wäre, die Aussage A_{1+1} (mit $1+1$ als sogenannter „Nachfolger“ von 1) jedoch nicht. Formal geschrieben bedeutet dies

$$A_1 \wedge \neg A_2$$

Das wäre jedoch gemäss dem Satz 63 der Negation der Implikation äquivalent zur Aussage

$$\neg(A_1 \Rightarrow A_{1+1})$$

was jedoch ein Widerspruch zur Aussage

$$A_1 \Rightarrow A_{1+1}$$

wäre. Somit kann ich festhalten, dass die Annahme, dass es ein natürliches $n_0 \in \mathbb{N}$ derart geben müsse, so dass die Aussage $A_{n(0)}$ nicht wahr sein könnte, zu einem Widerspruch führen würde. Also folgere ich gemäss der abgeschwächten Form des Satzes 12 der doppelten Negation folgern, dass für alle $n_0 \in \mathbb{N}$ die Aussage $A_{n(0)}$ wahr sein muss. Das war jedoch gerade zu beweisen. Darum glaube ich an dieser Stelle, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 6 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

TABELLE 7. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
20	logischer Widerspruch Version 1
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ

Natürlich ist es Dir überlassen, ob Du den Beweis akzeptierst oder nicht. In der üblichen mathematischen Literatur wird der Satz der vollständigen Induktion als Axiom (unbewiesene, jedoch als wahr erachtete Aussage) betrachtet und darum überhaupt nicht bewiesen.

Der Satz der vollständigen Induktion ist ein Beispiel für eine Induktion, also als Herleitung eines allgemeinen Prinzips ausgehend von Einzelfällen. Als Gegenprinzip der Deduktion kann der Satz [17](#) der Schlussfolgerung angesehen werden.

Nun möchte ich mir noch den letzte zu beweisende Teil der Axiome von Peano vornehmen.

LEMMA 226. *Es seien $m, n \in \mathbb{N}$ mit $m+1 = n+1$. Dann ist $m = n$.*

BEWEIS. Gemäß dem Satz [230](#) der Kommutation der Addition gilt

$$m + 1 = 1 + m$$

sowie

$$n + 1 = 1 + n$$

Also muss für ein beliebiges Symbol A gelten

$$\begin{aligned}
 & (m + 1) \cdot A \\
 &= (1 + m) \cdot A \\
 &= A m \cdot A \\
 &= (n + 1) \cdot A \\
 &= A n \cdot A
 \end{aligned}$$

Also muss gemäß der Definition [1](#) der Gleichheit von Symbolen gelten:

$$m \cdot A = n \cdot A$$

sein. Somit kann ich behaupten, dass auch

$$m = n$$

sein muss. Da ich nun zeigen kann, dass gilt

$$n + 1 = m + 1 \Rightarrow n = m$$

Also kann ich gemäß dem Satz [20](#) folgern, dass aus

$$n \neq m \Rightarrow n + 1 \neq m + 1$$

■

In der Tabelle 7 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte nun überprüfen, ob die unter der Definition 33 definierte Gleichheit von Symbolen eine Äquivalenzrelation ist. Das Besondere daran ist, dass ich davon ausgehe, dass jedes Symbol (egal ob es aus einem oder mehreren Symbolen zusammengesetzt ist) aus einer endlichen Anzahl von Symbolen besteht. Damit kann ich jedoch bereits mit der vollständigen Induktion arbeiten.

Schlussfolgerungen aus den Axiomen von Peano

Es kommt jetzt ein wenig Knochenarbeit, welche jedoch durchaus reizvoll ist. Ich möchte das Prinzip der vollständigen Induktion immer wieder anwenden.

Der erste Satz ist derart einfach, dass er schon wieder sehr schwierig wird. Denn die Schwierigkeit besteht darin, dass Du Dir die Gleichheit neu denken musst.

Doch zuerst die Definition der Addition von natürlichen Zahlen:

DEFINITION 227. Es seien $n, m \in \mathbb{N}$ sowie A ein Symbol. Dann sei

$$(n + m) \cdot A \equiv n \cdot A \, m \cdot A$$

Ich möchte nun zeigen:

SATZ 228. *Es seien $n, m \in \mathbb{N}$. Dann ist*

$$n + (m + 1) = (n + m) + 1$$

Nebenbemerkung: Mir fällt übrigens auf, dass oft von „ $n, m \in \mathbb{N}$ “ gesprochen wird: Im Alphabet ist ja der Buchstabe „ m “ vor dem Buchstaben „ n “. Der Grund, wieso dies so geschrieben wird, ist meines Erachtens der, weil „ n “ wohl die Abkürzung für „natürliche Zahl“ ist. Würde nun der nächste Buchstabe genommen, dann müsste „ $n, o \in \mathbb{N}$ “ geschrieben werden. Jedoch ist o kein gutes Beispiel für einen Variablennamen. Darum kommt es meiner Ansicht nach zu dieser speziellen Reihenfolge. Jetzt aber zum Beweis des Satzes:

BEWEIS. Es sei A die Bezeichnung eines Symbols oder Metasymbols, welches in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Beweises widerspruchsfrei ist. Dann gilt gemäß der Definition 215 der Addition der natürlichen Zahlen:

$$\begin{aligned} & (n + (m + 1)) \, A \\ &= n \cdot A \, (m + 1) \cdot A \end{aligned}$$

Gemäß der Definition 204 der natürlichen Zahlen muss dann gelten

$$(m + 1) \cdot A = m \cdot A \, A$$

Also kann ich gemäß dem zweiten Teil des Lemmas 183 über die Gleichheit von Teilsymbolen folgen, dass gilt:

$$n \cdot A \, (m + 1) \cdot A = n \cdot A \, m \cdot A \, A$$

Die Gleichheit ist also im hinteren Teil des Symbols vorhanden. Und da die Gleichheit von Symbolen gemäß dem Lemma 234 eine Äquivalenzrelation und somit auch transitiv ist, kann ich daraus folgern, dass gilt

$$(n + (m + 1)) A = n \cdot A m \cdot A A$$

Nun kann ich die Definition der Addition zweier natürlicher Zahlen wieder rückgängig machen. Ich beziehe mich dabei auch ausdrücklich darauf, dass gemäß dem Satz 184 die Verkettungen von Symbolen assoziativ sind. Ich erhalte

$$n \cdot A m \cdot A = (n + m) \cdot A$$

und kann wiederum aufgrund des Lemmas 183 über die Gleichheit von Teilsymbolen folgen, dass gilt:

$$n \cdot A m \cdot A A = (n + m) \cdot A A$$

Die Gleichheit ist jetzt jedoch auf dem vorderen Teil des Symbols vorhanden. Wiederum gemäß dem Lemma 234, welches besagt, dass die Äquivalenz und somit auch transitiv ist, kann ich daraus folgern, dass gilt

$$(n + (m + 1)) \cdot A = (n + m) \cdot A A$$

Also kann ich gemäß der Definition 204 der natürlichen Zahlen wiederum schreiben

$$(n + m) \cdot A A = ((n + m) + 1) \cdot A$$

Und noch ein letztes Mal kann ich das Lemma 234, welches besagt, dass die Äquivalenz und somit auch transitiv ist, zu Hilfe nehmen und erhalte die Gleichheit

$$(n + (m + 1)) \cdot A = ((n + m) + 1) \cdot A$$

Nun kann ich aufgrund der Definition 204 der natürlichen Zahlen folgern, dass gelten muss:

$$n + (m + 1) = (n + m) + 1$$

Langer Rede kurzer Sinn behaupte ich, damit den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle 1 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 2 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Weiter geht es mit Definitionen:

DEFINITION 229. Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann ist

$$n_1 < n_2$$

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
183	Gleichheit von Teilsymbolen
183	Gleichheit von Teilsymbolen
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
184	Assoziativitaet Symbolketten

TABELLE 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ

falls es ein $n_3 \in \mathbb{N}$ derart gibt, dass

$$n_2 = n_1 + n_3$$

ist. Weiter bedeute

$$(n_1 \leq n_2) \Leftrightarrow n_1 < n_2 \vee n_1 = n_2$$

SATZ 230. *Die Addition von natürlichen Zahlen ist assoziativ. Es seien also n_1, n_2 sowie $n_3 \in \mathbb{N}$. Dann ist*

$$n_1 + (n_2 + n_3) = (n_1 + n_2) + n_3$$

BEWEIS. Der Beweis habe ich für $n_3 = 1$ bereits erbracht. Es ist ja gemäß dem vorhergehenden Satz [228](#)

$$n_1 + (n_2 + 1) = (n_1 + n_2) + 1$$

Nun gelte der Satz für $n_3 \in \mathbb{N}$. Es sei also

$$n_1 + (n_2 + n_3) = (n_1 + n_2) + n_3$$

Dann gilt gemäß dem vorhergehenden Satz [228](#)

$$n_2 + (n_3 + 1) = (n_2 + n_3) + 1$$

Gemäß dem Lemma [216](#) über Gleichheit der Addition mit gleichen Zahlen kann ich daraus schließen, dass gilt:

$$\begin{aligned} & n_1 + (n_2 + (n_3 + 1)) \\ = & n_1 + ((n_2 + n_3) + 1) \end{aligned}$$

Jetzt kann ich die Induktionsvoraussetzung für n_1 sowie $n_2 + n_3$ verwenden. Ich erhalte

$$\begin{aligned} & (n_1 + (n_2 + n_3)) + 1 \\ = & n_1 + ((n_2 + n_3) + 1) \end{aligned}$$

TABELLE 3. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
228	Addition mit Eins
228	Addition mit Eins
228	Addition mit Eins
228	Addition mit Eins
216	Addition natuerliche Zahlen Gleichheit
216	Addition natuerliche Zahlen Gleichheit

TABELLE 4. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
226	Peano Rueckschritt

Weiter kann ich den Satz [228](#) der Assoziativität der Addition mit 1 auf die Zahlen n_1 sowie $(n_2 + n_3)$ anwenden. Ich erhalte die Gleichheit

$$n_1 + ((n_2 + n_3) + 1) = (n_1 + (n_2 + n_3)) + 1$$

Nun kann ich endlich die Voraussetzung der Induktionsschrittes anwenden. Es muss also gelten

$$n_1 + (n_2 + n_3) = (n_1 + n_2) + n_3$$

Darum kann gemäß dem Lemma [216](#) über Gleichheit der Addition mit gleichen Zahlen schreiben:

$$(n_1 + (n_2 + n_3)) + 1 = ((n_1 + n_2) + n_3) + 1$$

Nun kann ich den Satz [228](#) über die Addition mit 1 sozusagen rückwärts anwenden. Es gilt

$$((n_1 + n_2) + n_3) + 1 = (n_1 + n_2) + (n_3 + 1)$$

Da die Gleichheit von Symbolen gemäß dem Satz [234](#) eine Äquivalenzrelation und gemäß der Definition [164](#) der Äquivalenzrelation auch transitiv ist, kann ich darum schließen

$$n_1 + (n_2 + (n_3 + 1)) = (n_1 + n_2) + (n_3 + 1)$$

Also habe ich den Induktionsschritt und somit die ganze Behauptung erbracht. Darum erlaube ich mir, an dieser Stelle die Beweisführung zu beenden. ■

In der Tabelle [3](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [4](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nachbemerkung: Eigentlich hätte ich einen einfacheren Beweis verwenden können, welcher nicht auf der vollständigen Induktion basiert.

Denn die Assoziativität der Addition von natürlichen Zahlen kann mit meiner Definition der natürlichen Zahlen auf die Assoziativität von Symbolketten zurückgeführt werden. Ich probiere darum einen zweiten

BEWEIS. Es seien die natürlichen Zahlen n_1, n_2 sowie n_3 gegeben. Weiter sei A ein Metasymbol, welches in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbole des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann kann ich gemäß der Definition 215 der Addition der natürlichen Zahlen schreiben

$$((n_1 + n_2) + n_3) \cdot A = (n_1 + n_2) \cdot A n_3 \cdot A$$

Gemäß der gleichen Definition 215 der Addition der natürlichen Zahlen kann ich schreiben

$$(n_1 + n_2) \cdot A = n_1 \cdot A n_2 \cdot A$$

Nun muss gemäß ersten Teil des Lemmas 183 über die Gleichheit von Teilsymbolen gelten

$$(n_1 + n_2) \cdot A n_3 \cdot A = n_1 \cdot A n_2 \cdot A n_3 \cdot A$$

Da die Gleichheit von Symbolketten gemäß dem Lemma 234 eine Äquivalenzrelation ist und gemäß der Definition 164 der Äquivalenz somit auch transitiv ist, kann ich schließen, das gelten muss:

$$((n_1 + n_2) + n_3) \cdot A = n_1 \cdot A n_2 \cdot A n_3 \cdot A$$

Weiter nutze ich aus, dass die Verknüpfung von Symbolketten gemäß dem Lemma 184 assoziativ ist. Also kann ich wiederum gemäß der Definition 215 der Addition von natürlichen Zahlen und gemäß dem Umstand, dass die Gleichheit von Symbolketten gemäß dem Lemma 234 eine Äquivalenzrelation ist und gemäß der Definition 164 der Äquivalenz somit auch symmetrisch ist:

$$n_2 \cdot A n_3 \cdot A = (n_2 + n_3) \cdot A$$

Und wiederum gemäß dem zweiten Teil des Lemmas 183 der Gleichheit von Teilsymbolen muss gelten

$$n_1 \cdot A n_2 \cdot A n_3 \cdot A = n_1 \cdot A (n_2 + n_3) \cdot A$$

Da die Gleichheit von Symbolketten gemäß dem Lemma 234 eine Äquivalenzrelation ist und gemäß der Definition 164 der Äquivalenz somit auch transitiv ist, kann ich schließen, das gelten muss:

$$((n_1 + n_2) + n_3) \cdot A = n_1 \cdot A (n_2 + n_3) \cdot A$$

Nun kann ich noch einmal die Definition der 215 der Addition von natürlichen Zahlen heranziehen und kann darum schreiben

$$(n_1 + (n_2 + n_3)) \cdot A = n_1 \cdot A (n_2 + n_3) \cdot A$$

Da die Gleichheit von Symbolketten gemäß dem Lemma 234 eine Äquivalenzrelation und infolge dessen aufgrund der Definition 164 der Äquivalenzrelation auch symmetrisch ist, kann ich auch schreiben:

$$n_1 \cdot A (n_2 + n_3) \cdot A = (n_1 + (n_2 + n_3)) \cdot A$$

TABELLE 5. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
183	Gleichheit von Teilsymbolen
183	Gleichheit von Teilsymbolen
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
184	Assoziativitaet Symbolketten

TABELLE 6. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
226	Peano Rueckschritt

Schlussendlich kann ich noch einmal die Transitivität der Gleichheit von Symbolketten, welche gemäß dem Lemma [234](#) der Äquivalenzrelation und Definition [164](#) der Äquivalenzrelation vorhanden sein muss, verwenden um zu zeigen, dass gilt:

$$(n_1 + (n_2 + n_3)) \cdot A = (n_1 + (n_2 + n_3)) \cdot A$$

Damit glaube ich, erneut den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [5](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [6](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Und was ist die Kommutation? Die Kommutation ist eines der zentralen Gedanken in der Mathematik. Angenommen, Du möchtest am Morgen aus dem Haus und hast es eilig. Sollst Du zuerst hastig eine Tasse körperwarmer Milch trinken und anschließend die Schuhe anziehen oder zuerst die Schuhe anziehen und anschließend die körperwarmer Tasse Milch trinken? Ich denke, da spielt die Reihenfolge keine Rolle. Es gibt jetzt in der Mathematik viele Vorgänge, bei welchen es auf die Reihenfolge nicht darauf ankommt. Dann heißen diese Vorgänge kommutativ. Ein bekannteres Beispiel dafür ist die Addition von zwei Zahlen. In diesem Fall spielt es keine Rolle, ob 5 mit 3 oder 3 mit 5 addiert wird. Also wird die Addition kommutativ geheißen. Aber nicht alle Operationen sind so lieb! Um das Alltagsbeispiel weiter zu spinnen: Wenn Du anstatt Dich gefragt hättest, ob Du zuerst ein bestrichenes Brot hättest essen oder ob Du zuerst die Schuhe hättest anziehen sollen, dann sind diese zwei Vorgänge unter Umständen nicht kommutativ. Es

hängt dann davon ab, ob Du mit dem Rad, mit dem Auto oder zu Fuß und dann mit der Straßenbahn, dem Bus oder dem Zug unterwegs bist. Hast Du Deine Hände frei, dann gewinnst Du Zeit, falls Du zuerst die Schuhe bindest und dann im Gehen das gestrichene Brot isst. Bist Du jedoch mit dem Rad oder mit dem Auto unterwegs, dann spielt es keine Rolle, ob Du zuerst die Schuhe bindest oder zuerst das bestrichene Brot isst (unter der Bedingung, dass Du beim Fahrradfahren kein Brot isst).

Ich möchte weiter mit der vollständigen Induktion arbeiten:

SATZ 231. *Die Addition von natürlichen Zahlen ist kommutativ. Es ist also für alle $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$*

$$n_2 + n_1 = n_1 + n_2$$

BEWEIS. Den Beweis möchte ich in zwei Teilen gestalten. Es sei A ein Symbol, welches in sich selbst und mit den anderen Symbolen dieses Beweises widerspruchsfrei sei. Es sei $n_2 = 1$. Gemäß der Definition der Addition kann ich schreiben

$$(n_1 + 1) \cdot A = n_1 \cdot A A$$

Dann muss zusammen mit dem Lemma 217 gelten

$$\begin{aligned} & (n_1 + 1) \cdot A \\ &= n_1 \cdot A A \\ &= A n_1 \cdot A \\ &= (1 + n_1) \cdot A \end{aligned}$$

Somit kann ich folgern, dass gilt

$$n_1 + 1 = 1 + n_2$$

Nun sei $n_2 \neq 1$. Ich möchte nun zeigen, dass es dann für $n_4 \in \mathbb{N}$ mit $1 \leq n_4 < n_2$ gelten muss

$$(n_1 + n_2) \cdot A = (n_2 - n_4) \cdot A n_1 \cdot A (n_4) \cdot A$$

Den Anfang für $n_3 = 1$ sei wie folgt gemacht

$$\begin{aligned} & (n_1 + n_2) \cdot A \\ &= n_1 \cdot A n_2 \cdot A \\ &= n_1 \cdot A n_3 \cdot A A \end{aligned}$$

Nun muss gemäß dem Lemma 217 wiederum anwenden, diesmal jedoch auf das Symbol

$$n_1 \cdot A n_3 \cdot A$$

Ich erhalte die Aussage

$$n_1 \cdot A n_3 \cdot A = A n_1 \cdot A n_3 \cdot A$$

TABELLE 7. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
217	Kommutation n 1 natuerliche Zahlen
217	Kommutation n 1 natuerliche Zahlen
217	Kommutation n 1 natuerliche Zahlen

Dann kann ich genau die gleiche Aussage beliebig lange durchspielen, sofern n_3 ungleich 1 ist. Also erhalte ich für solche beliebigen n_3 die Aussage

$$(n_1 + n_2) \cdot A = (n_2 - n_3) \cdot A n_1 \cdot A n_3 \cdot A$$

da die Summe $n_2 - n_4 + n_4$ immer gleich viel sein muss, nämlich n_2 . Denn jedes Symbol, welches ich vom Symbol

$$n_2 \cdot A$$

wegnehme, muss ich links vom Symbol $n_1 \cdot A$ wieder einfügen. Ist jedoch

$$n_3 = 1$$

dann kann ich das Lemma [217](#) ein letztes Mal anwenden. Es resultiert

$$\begin{aligned}
 & (n_1 + n_2) \cdot A \\
 &= (n_2 - 1) \cdot A n_1 \cdot A 1 \cdot A \\
 &= (n_2 - 1) \cdot A n_1 \cdot A A \\
 &= (n_2 - 1) \cdot A A n_1 \cdot A \\
 &= n_2 \cdot A n_1 \cdot A
 \end{aligned}$$

was jedoch die Behauptung ist. ■

In der Tabelle [7](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

LEMMA 232. *Es sei $n \in \mathbb{N}$. Dann ist $n + 1 \neq 1$.*

BEWEIS. Ist $n = 1$, dann möchte ich zeigen, dass

$$1 + 1 \neq 1$$

ist. Es sei A ein Symbol für ein beliebiges Symbol, welches jedoch nicht leer sein darf. Dann ist

$$\begin{aligned}
 1 \cdot A &\equiv A \\
 (1 + 1) \cdot A &\equiv 1 \cdot A A = A A
 \end{aligned}$$

Da jedoch gemäß der Definition [1](#) gelten muss

$$A \neq A A$$

kann darum auch nicht

$$1 = 1 + 1$$

sein. Denn 1 und $1 + 1$ habe ich ja als Metasymbole definiert. Und wenn die erzeugten Symbole nicht gleich sind, können es auch die erzeugenden Metasymbole nicht sein.

Es sei jetzt $n \in \mathbb{N}$. Gemäß der Konstruktion von natürlichen Zahlen muss das Symbol

$$(n + 1) \cdot A$$

mindestens das Symbol

$$A A$$

enthalten. Also kann ich gemäß der Definition 1 wiederum folgern, dass

$$1 \cdot A \equiv A \neq (n + 1) \cdot A$$

und darum ebenso

$$1 \neq n + 1$$

sein muss. Wiederum muss dies gelten, weil 1 sowie $n + 1$ als Metasymbole definiert sind. Wenn dann die erzeugten Symbole nicht gleich sind, können auch die erzeugenden Metasymbole auch nicht gleich sein. Darum habe ich meines Erachtens das ganze Lemma bewiesen. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

LEMMA 233. *Es seien A sowie B Metasymbole, welche gleich seien. Dann müssen die von A respektive B symbolisierten Symbolen aus gleich vielen einzelnen Symbolen zusammengesetzt sein.*

BEWEIS. Das ist wieder so eine Fingerübung, welche daraus hinausläuft, dass Du zwar weniger über die Gleichheit von Symbolen, jedoch mehr über die vollständige Induktion erfahren kannst. Es seien also A und B Metasymbole und es sei $A = B$. Das von A symbolisierte Symbol sei aus einem einzelnen Symbol aufgebaut. Dann muss gemäß der Definition 1 auch B aus einem Symbol aufgebaut sein. Nun gelte die Behauptung für alle Symbole, welche aus $n \in \mathbb{N}$ Symbolen aufgebaut sei. Weiter sei A ein Symbol, welches aus $n + 1$ Symbolen aufgebaut sei. Also muss ein Metasymbol A_{n+1} derart geben, dass das durch A_{n+1} symbolisierte Symbol aus einem Symbol aufgebaut ist. Ebenfalls muss es ein Metasymbol A_n derart geben, dass das durch A_n symbolisierte Symbol aus n Symbolen besteht. Weiter sei $A = A_{n+1} A_n$. Nun sei $A = B$. Gemäß der Definition 1 muss darum das durch B symbolisierte Symbol ebenfalls mit dem Symbol A_{n+1} beginnen. Wenn B keine weitere Symbole mehr enthalten würde, dann könnte B nicht mehr gleich A sein. Also muss auch das Symbol B_n welches entsteht, indem beim Symbol B das erste Symbol (A_{n+1}) entfernt wird ebenfalls gleich demjenigen von A_n symbolisierten Symbol sein. Also muss gemäß der Induktionsvoraussetzung die Anzahl der Symbole von A_n gleich derjenigen von B_n sein. Das sind jedoch gemäß der Induktionsvoraussetzung

TABELLE 8. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation
234	Gleichheit Symbole Aequivalenzrelation

n Symbole. Also hat das durch B symbolisierte Symbol ebenfalls $n + 1$ Symbole besitzen. Damit ist jedoch die Induktionsvererbung und somit der ganze Induktionsbeweis erbracht. Da gemäß der Definition von Symbolen alle Symbole aus endlich viele Symbolen zusammengesetzt sind, halte ich den Beweis für erbracht. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [8](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Auch das folgende Lemma ist eigentlich eine Zumutung.

LEMMA 234. *Die unter der Definition [33](#) festgelegte Gleichheit ist eine Äquivalenzrelation.*

BEWEIS. Es sei A das Symbol für ein Symbol. Dann ist $A = A$. Denn besteht das von A symbolisierte Symbol aus einem einzelnen Symbol, dann muss das Symbol gleich dem Symbol selbst sein. Angenommen, die Anzahl der Symbole, aus welchen A zusammengesetzt sei, sei $n \in \mathbb{N}$ und die Gleichheit von $A = A$ sei bewiesen. Besteht A jedoch aus $n + 1$ Symbolen, dann kann ich schreiben

$$A = A_{n+1} A_n$$

Das Symbol A_n besteht dabei aus n Symbolen, das Symbol A_{n+1} ist aus einem Symbol aufgebaut. Dann muss gemäß der Induktionsverankerung und der Voraussetzung der Induktionsvererbung gelten, dass

$$A_{n+1} = A_{n+1}$$

sowie

$$A_n = A_n$$

ist. Also kann ich gemäß der Definition [33](#) der Gleichheit von Symbolen schließen, dass

$$A_{n+1} A_n = A_{n+1} A_n$$

ist. Also muss die Behauptung auch für Symbole A gelten, welche $n + 1$ Symbole besitzen. Da gemäß Voraussetzung alle Symbole aus endlich vielen Elementen aufgebaut sind, glaube ich schließen zu dürfen, dass dies für alle Symbole gelten muss. Nun seien A und B Symbole von Symbolen, wobei

$$A = B$$

sei. Falls A ein Symbol symbolisiert, dann muss gemäß der Definition [1](#) der Gleichheit von Symbolen das Symbol B ebenfalls ein Symbol

symbolisieren. Also müssen die beiden Symbole identisch sein. Es sei C das Symbol welches dieses gemeinsame Symbol symbolisiere. Also ist, da jedes Symbol gleich zu sich selbst ist.

$$C = C$$

Darum kann ich auch schreiben

$$B = A$$

Die Behauptung sei jetzt für $n \in \mathbb{N}$ Symbole bewiesen. Zeigt sowohl A wie auch B auf Symbole, welche auf $n \in \mathbb{N}$ aufgebaut sind, dann muss gelten, dass aus

$$A = B$$

ebenfalls

$$B = A$$

folgt. Nun sei A ein Symbol, welches ein Symbol symbolisiert, welches aus $n + 1$ Symbolen aufgebaut ist. Also muss gelten

$$A = A_{n+1} A_n$$

wobei A_{n+1} ein Symbol symbolisiert, welches aus einem Symbol aufgebaut ist. A_n ist ein Symbol, welches aus n Symbolen aufgebaut ist. Gemäß dem Lemma 233 muss ebenfalls gelten

$$B = B_{n+1} B_n$$

wobei B_n ebenfalls aus n Symbolen aufgebaut ist. Also muss aufgrund der Definition der Gleichheit von Symbolen gelten, dass

$$A_{n+1} = B_{n+1}$$

Da nun A_n aus n Symbolen zusammengesetzt ist, kann ich aufgrund der Induktionsvoraussetzung folgern, dass

$$A_n = B_n$$

sein muss und A_n wie auch B_n aus n Symbolen zusammengesetzt sein müssen. Weiter kann ich aufgrund der Induktionsvoraussetzung ebenfalls folgern, dass

$$B_{n+1} = A_{n+1}$$

sowie

$$B_n = A_n$$

gelten muss. Das bedeutet jedoch auch, dass

$$B = B_{n+1} B_n = A_{n+1} A_n = A$$

sein muss. Also habe ich die Symmetrie der Gleichheit von Symbolen gezeigt.

Nun kommt die Frage der Transitivität der Gleichheit von Symbolen. Es seien A, B sowie C Metasybole. Weiter sei $A = B$ sowie $B = C$. Das von A symbolisierte Symbol bestehe aus einem Symbol bestehe aus einem Symbol. Also muss auch B gemäß der Definition von

Symbolen aus einem Symbol bestehen. Da $B = C$ ist, muss gemäß der Definition von Symbolen ebenfalls C aus einem Symbol bestehen. Wäre nun das von C symbolisierte Symbol ungleich dem von A symbolisierten Symbol, dann müsste, da $B = C$ ist, auch das von B symbolisierte Symbol ungleich dem von A symbolisierten Symbol sein. Das ist jedoch gemäß der Voraussetzung über A und B nicht wahr. Also muss das von C symbolisierte Symbol gleich dem von A symbolisierten Symbol sein. Darum glaube ich, schreiben zu können, dass

$$A = C$$

ist. Nun sei die Behauptung für Symbolen bewiesen, welche aus $n \in \mathbb{N}$ Symbolen bestehen. Besteht als A aus n Symbolen und ist

$$A = B$$

sowie

$$B = C$$

dann muss auch

$$A = C$$

sein. Nun bestehe A aus $n + 1$ Symbolen. Also muss es ein Symbole A_{n+1} sowie A_n derart geben, dass

$$A = A_{n+1} A_n$$

Dabei besteht A_{n+1} aus einem Symbol und A_n aus n Symbolen. Nun sei

$$A = B$$

Gemäß dem Lemma 233 muss B ebenfalls aus $n + 1$ Symbolen bestehen. Also kann ich wieder schreiben

$$B = B_{n+1} B_n$$

sein. Wobei B_{n+1} aus einem Symbol und B_n aus n Symbolen besteht. Da $B = C$ ist, muss gemäß dem Lemma 233 wiederum gelten, dass C wiederum aus $n + 1$ Symbolen bestehen. Also kann ich wiederum schreiben

$$C = C_{n+1} C_n$$

Nun kann ich schließen, dass aufgrund der Definition 1 der Gleichheit von Symbolen gelten muss:

$$\begin{aligned} A_{n+1} &= B_{n+1} \\ B_{n+1} &= C_{n+1} \\ A_n &= B_n \\ B_n &= C_n \end{aligned}$$

TABELLE 9. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
233	erstes Gleichheit von Symbolen
233	erstes Gleichheit von Symbolen
233	erstes Gleichheit von Symbolen

Nun sind $A_n, B_n, C_n, A_{n+1}, B_{n+1}$ wie auch C_{n+1} Metasybole, welche auf Symbole verweisen, welche aus höchstens n Symbolen zusammengesetzt sind. Darum kann ich aufgrund der Induktionsvoraussetzung und der Induktionsverankerung schließen, dass gelten muss

$$\begin{aligned} A_{n+1} &= C_{n+1} \\ A_n &= C_n \end{aligned}$$

Somit muss aufgrund der Definition 1 der Gleichheit von Symbolen schließen, dass

$$A = C$$

ist. Somit hätte ich den Induktionsschritt und damit auch den ganzen Induktionsbeweis erbracht. Nun ist also klar, dass die Gleichheit von Symbolen ebenfalls transitiv sein muss. Damit hätte ich jedoch (endlich) den ganzen Induktionsbeweis erbracht. ■

In der Tabelle 9 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 10 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Was jetzt kommt, ist einerseits sehr einfach - andererseits äußerst kompliziert. Um was geht es? Ich habe die Gleichheit von natürlichen Zahlen habe ich unter dem Kapitel 33 festgelegt. Nun möchte ich zeigen, dass diese Gleichheit wirklich eine Gleichheit im mathematischen Sinn

SATZ 235. *Die Gleichheit von natürlichen Zahlen ist transitiv.*

BEWEIS. Es sei A ein beliebiges (jedoch „vernünftig“ gewähltes) Metasymbol sowie a_1, a_2 sowie $a_3 \in \mathbb{N}$. Weiter sei $a_1 = a_2$ und $a_1 = a_3$. Doch was bedeutet dies? Ist $a_1 = 1$, dann muss gelten

$$a_1 \cdot A \equiv A$$

Da nun

$$a_1 \cdot A = a_2 \cdot A$$

sein soll, muss auch gelten

$$a_2 \cdot A = A$$

Daraus kann ich schließen, dass gelten muss

$$a_2 = 1$$

TABELLE 10. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
184	Assoziativitaet Symbolketten
184	Assoziativitaet Symbolketten
191	kleiner groesser gleich Symbole Folgerungen
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
197	kleiner oder gleich von Symbolen ist transitiv
205	Gleichheit natuerliche Zahlen ist Aequivalenzrelation
205	Gleichheit natuerliche Zahlen ist Aequivalenzrelation
205	Gleichheit natuerliche Zahlen ist Aequivalenzrelation
228	Addition mit Eins
228	Addition mit Eins
228	Addition mit Eins
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ
230	Addition natuerlicher Zahlen assoziativ

Da jetzt nach Voraussetzung gelten muss, dass $a_2 = a_3$ ist, muss also gelten

$$a_3 \cdot A = 1 \cdot A = A$$

Also kann ich erneut schließen, dass gilt

$$a_3 = 1$$

Somit wäre für $a_1 = 1$ die Behauptung bewiesen. Nun sei $n \in \mathbb{N}$ sowie $a_1 = n + 1$ und $a_2 = a_1$. Das Lemma [232](#) lehrt mich nun, dass $a_2 \neq 1$ sein muss. Also muss es ein $m \in \mathbb{N}$ mit

$$a_2 = m + 1$$

geben. Also gilt

$$n + 1 = m + 1$$

Also kann ich gemäß dem Lemma [226](#) folgern, dass $m = n$ sein muss. Genau die gleiche Argumentation kann ich für a_3 anstellen. Aus

$$a_3 = a_2 = n + 1$$

kann ich gemäß dem Lemma [232](#) folgern

$$m = n$$

Also ist wiederum

$$a_3 = n + 1$$

TABELLE 11. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
232	Peano Eins nicht Nachfolger
232	Peano Eins nicht Nachfolger
226	Peano Rueckschritt

Also kann ich wiederum schließen:

$$a_3 = a_1$$

Also hätte ich den Induktionsschritt und somit den ganzen Induktionsbeweis erbracht. ■

In der Tabelle 11 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

DEFINITION 236. Es seien n_1, n_2 natürliche Zahlen. Dann sei $n_1 \leq n_2$ genau dann, falls $n_1 = n_2$ ist oder es eine natürliche Zahl n_3 derart gibt, dass gilt

$$n_1 + n_3 = n_2$$

Umgangssprachlich kann ich den Sachverhalt so ausdrücken: n_1 ist genau dann kleiner oder gleich n_2 , falls beide Zahlen identisch sind oder n_2 ein (direkter oder indirekter) Nachfolger von n_1 ist.

SATZ 237. *Es sei A eine Aussage, für welche gilt: Ist $n = 1$, dann folgt daraus die Aussage A . Ist $n \in \mathbb{N}$ und nehme ich an, dass für alle $m \in \mathbb{N}$ mit $m \leq n$ die Aussage A , dann folgt für $n + 1$ wiederum die Aussage A . Also gilt für alle $n \in \mathbb{N}$ die Aussage.*

BEWEIS. Ich weiß, dass ich den Beweis bereits einmal erbracht habe. Aber ich weiß nicht mehr, wie er funktioniert. . . Nun, so ungewöhnlich ist diese Situation schon nicht. Aber sie ist ärgerlich. Also mache ich mich auf die erneute Suche nach diesem Beweis:

Es gilt also

$$(n = 1 \Rightarrow A(n))$$

$$\wedge (((n \in \mathbb{N}) \wedge (m \in \mathbb{N}) \wedge (m \leq n) \Rightarrow A(m)) \Rightarrow (A(n) \Rightarrow A(n+1))) \\ \Rightarrow (n \in \mathbb{N} \Rightarrow A(n))$$

Ich nehme an, dass es eine Aussage, welche von der Zahl n abhängt, geben könnte, dass die erweiterte vollständige Induktion nicht gilt. Also müsste die Aussage

$$n \in \mathbb{N} \Rightarrow A(n)$$

nicht gelten. Also müsste es ein $n \in \mathbb{N}$ derart geben, dass die Aussage

$$\neg(A(n))$$

gilt. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

KAPITEL 36

Abschätzung des Quotienten zweier Potenzreihen

Ich habe zwei Potenzreihen $f(x)$ sowie $g(x)$ welche für alle nicht-negativen reellen Zahlen definiert sei. Es gelte also:

$$f(x) = \sum_{k \in \mathbb{N}} a_k \cdot x^k$$

respektive

$$g(x) = \sum_{k \in \mathbb{N}} b_k \cdot x^k$$

wobei alle $a_k, b_k \in \mathbb{R}$ seien für $k \in \mathbb{N}_0$. Weiter sei

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{a_k}{b_k} = c \in \mathbb{R}$$

und $g(x) \neq 0$ für genügend große x .

Dann ist

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{g(x)} = c$$

Beweis:

Es sei $\epsilon \in \mathbb{R}$. Dann gilt nach Voraussetzung:

$$(36.0.1) \quad \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \in \mathbb{N} \ n > n_0 \quad \left| \frac{a_n}{b_n} - c \right| < \frac{\epsilon}{3}$$

Es sei jetzt $n \in \mathbb{N}$ mit $n > n_0$. Dann gilt für dieses n die obige Aussage. Da nun

$$\frac{a_n}{b_n} - c \in \mathbb{R}$$

liegt, muss b_n ebenfalls eine reelle Zahl sein. Bestimme nun $x_0 \in \mathbb{R}$ derart, dass

$$(36.0.2) \quad \left| \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} - \frac{a_n}{b_n} \right| < \frac{\epsilon}{3}$$

ist für alle $x > x_0$. Auch dies ist möglich, denn aus

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k} = a_n$$

sowie

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k} = b_n$$

folgt aus Satz 42.1 des Buchs von Heuser

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} = \frac{a_n}{b_n}$$

Dies bedeutet, dass es ein solches x_0 mit der gewünschten Eigenschaft geben muss. es sei nun $x > x_0$. Entsprechend ist nun

$$\left| \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} - \frac{a_n}{b_n} \right| = \left| \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^k} - \frac{a_n}{b_n} \right| < \frac{\epsilon}{3}$$

Bestimme zuletzt ein $n_1 > n_0$ mit

$$\left| \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^k} - \frac{f(x)}{g(x)} \right| < \frac{\epsilon}{3}$$

Dieses n_1 muss vorhanden sein, denn mit $\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k = f(x)$ und $\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n b_k \cdot x^k = g(x) \neq 0$ für genügend große $x \in \mathbb{R}$ gilt nach dem Divisionssatz für Folgen

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^k} = \frac{f(x)}{g(x)}$$

Daraus folgt die Behauptung. Nun ist also für genügend große x und n

$$\begin{aligned} \left| \frac{f(x)}{g(x)} - c \right| &= \left| \frac{f(x)}{g(x)} - \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^k} + \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^k} - c \right| \\ &\leq \left| \frac{f(x)}{g(x)} - \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^k} \right| + \left| \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^k} - c \right| \\ &< \frac{\epsilon}{3} + \left| \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^k} - c \right| \\ &< \frac{\epsilon}{3} + \left| \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} - \frac{a_n}{b_n} + \frac{a_n}{b_n} - c \right| \\ &\leq \frac{\epsilon}{3} + \left| \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} - \frac{a_n}{b_n} \right| + \left| \frac{a_n}{b_n} - c \right| \\ &< \frac{\epsilon}{3} + \frac{\epsilon}{3} + \frac{\epsilon}{3} = \epsilon \end{aligned}$$

Dies bedeutet jedoch gerade

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{g(x)} = c$$

Damit ist der Beweis geführt.

Falls nun

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{a_k}{b_k} = \infty$$

ist, dann ist zu zeigen, dass

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{g(x)} = \infty$$

gilt.

Beweis:

Es sei nun

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{a_k}{b_k} = \infty$$

Dies bedeutet, dass für alle $\epsilon \in \mathbb{R}^+$ ein $n_0 \in \mathbb{N}$ gibt, so dass für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n > n_0$ gilt

$$\frac{a_n}{b_n} > \frac{3}{\epsilon}$$

Nun sei also $n > n_0$ mit

$$\frac{a_n}{b_n} > \frac{3}{\epsilon}$$

Nun kann $b_n = 0$ sein. Ist dies der Fall, dann kann a_n nicht auch gleich Null sein, denn ansonsten wäre Wert des Bruch endgültig nicht mehr bestimmt. Also muss $a_n > 0$ sein. Bestimme nun ein x_0 mit

$$\frac{a_n}{b_n} - \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} > \frac{2}{\epsilon}$$

Dieses x_0 muss existieren, denn

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k} = a_n$$

respektive

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k} = b_n$$

also existiert nach dem Satz 42.1 vom Heuser ein x_0 mit der gewünschten Eigenschaft.

Nun sei also $x \in \mathbb{R}$ mit $x > x_0$ mit der gewünschten Eigenschaft

$$\frac{a_n}{b_n} - \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} > \frac{2}{\epsilon}$$

Bestimme nun ein $n_1 \in \mathbb{N}$ mit $n_1 > n_0$ und der Eigenschaft dass $\forall n \in \mathbb{N}$ mit $n > n_0$ gilt

$$\frac{f(x)}{g(x)} - \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} < \frac{1}{\epsilon}$$

Nun sei also $n > n_0$ und darum

$$\frac{f(x)}{g(x)} - \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} > -\frac{1}{\epsilon}$$

Dann ist insgesamt

$$\begin{aligned} \frac{f(x)}{g(x)} &= \left(\frac{f(x)}{g(x)} - \frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} \right) + \left(\frac{\sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k}}{\sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k}} - \frac{a_n}{b_n} \right) \\ &> \frac{2}{\epsilon} - \frac{1}{\epsilon} = \frac{1}{\epsilon} \end{aligned}$$

Das bedeutet jedoch, dass

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{g(x)} = \infty$$

ist, wobei der Beweis erbracht wurde.

Falls

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{a_k}{b_k} = -\infty$$

dann ist zu zeigen, dass ebenfalls

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{g(x)} = -\infty$$

ist.

Beweis:

Da also nach Voraussetzung

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{a_k}{b_k} = -\infty$$

ist, gibt es nach für alle $\epsilon \in \mathbb{R}^+$ ein $n_0 \in \mathbb{N}$, so dass $\forall n \in \mathbb{N}$, für welche $n > n_0$ ist,

$$\frac{a_k}{b_k} < -\frac{3}{\epsilon}$$

Da

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n a_k \cdot x^{n-k} = a_n$$

sowie

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n b_k \cdot x^{n-k} = b_n$$

KAPITEL 37

Größter Gemeinsamer Teiler

Der größte gemeinsame Teiler geht auf die Zeit zurück, in welcher das Rechnen von Hand ausgeführt wurde. Denn das Bruchrechnen von Zahlen der Form

$$q \equiv \frac{z}{n}$$

wobei $z \in \mathbb{Z}$ und $n \in \mathbb{N}$ sei, ist einfacher, falls angenommen wird, dass der Zähler (mit der Bezeichnung z) und der Nenner (mit der Bezeichnung n) keine gemeinsamen Teiler mehr besitzen. Sind also zwei ganze Zahlen

$$z_1, z_2 \in \mathbb{Z}$$

gegeben, wobei ich annehmen kann, dass weder z_1 noch z_2 den Wert 0 besitzen, dann heie $t \in \mathbb{N} \setminus \{1\}$ ein gemeinsamer Teiler von z_1 und z_2 sei, falls gilt

$$\frac{|z_1|}{t} \in \mathbb{N} \wedge \frac{|z_2|}{t} \in \mathbb{N}$$

Ich mache ein Beispiel: Es seien $z_1 = -48$ und $z_2 = 18$. Also ist

$$t = 2$$

ein gemeinsamer Teiler von z_1 und z_2 . Denn es ist

$$\frac{|-48|}{2} = \frac{48}{2} = 24 \in \mathbb{N}$$

wie auch

$$\frac{18}{2} = 9 \in \mathbb{N}$$

Jedoch ist 12 kein gemeinsamer Teiler von -48 und 18. Denn es ist zwar

$$\frac{|-48|}{12} = 4 \in \mathbb{N}$$

jedoch

$$\frac{18}{12} = \frac{3}{2} \in \mathbb{Q} \setminus \mathbb{N}$$

Und um zu zeigen, wie grte gemeinsame Teiler das Rechnen mit Bruchzahlen vereinfachen sollen, sei an der Rechnung

$$\frac{145}{45} - \frac{21}{15}$$

demonstriert. Ich kann zwar die Rechnung machen in dem ich sie umschreibe in

$$\frac{145}{45} - \frac{21}{15} = \frac{145 \cdot 15}{45 \cdot 15} - \frac{21 \cdot 45}{15 \cdot 45}$$

Anschließend benutze ich die Eigenschaft, dass die Multiplikation kommutativ ist. Es gilt also

$$45 \cdot 15 = 15 \cdot 45$$

und somit

$$\frac{145 \cdot 15}{45 \cdot 15} - \frac{21 \cdot 45}{15 \cdot 45} = \frac{145 \cdot 15}{45 \cdot 15} - \frac{21 \cdot 45}{45 \cdot 15}$$

Also kann ich schreiben

$$\frac{145}{45} - \frac{21}{15} = \frac{145 \cdot 15 - 21 \cdot 45}{45 \cdot 15}$$

Und dann rechne ich die einzelnen Größen aus:

Berechnung von $15 \cdot 45$

$$\begin{array}{r} 15 \\ \times 45 \\ \hline 75 \\ 60 \\ \hline 675 \end{array}$$

Berechnung von $145 \cdot 15$

$$\begin{array}{r} 145 \\ \times 15 \\ \hline 725 \\ 145 \\ \hline 2175 \end{array}$$

Berechnung von $21 \cdot 45$

$$\begin{array}{r} 21 \\ \times 45 \\ \hline 105 \\ 84 \\ \hline 945 \end{array}$$

Die Ergebnisse dieser Berechnungen muss ich jetzt in die Rechnung einfügen. Es resultiert

$$\frac{145}{45} - \frac{21}{15} = \frac{2175 - 945}{675}$$

Wieder muss

Berechnung von $2175 - 945$

$$\begin{array}{r} 2175 \\ - 945 \\ \hline 1230 \end{array}$$

Also ist das Resultat

$$\frac{145}{45} - \frac{21}{15} = \frac{2175 - 945}{675} = \frac{1230}{675} = 1.8\bar{2}$$

Dabei bedeute der Balken über der letzten 2 im Resultat, dass alle folgenden Ziffern Zwei sind. Ein wenig unpräzise könnte ich also schreiben

$$1.8\bar{2} = 1.822222\dots$$

Ich überprüfe die Rechnung noch einmal, indem ich die Zahlen in gerundete Dezimalzahlen umschreibe:

$$\frac{145}{45} \approx 3.22$$

$$\frac{21}{15} = 1.4$$

Berechnung von $3.22 - 1.4$

$$\begin{array}{r} 3.22 \\ - 1.4 \\ \hline 1.82 \end{array}$$

Also müsste gelten

$$\frac{145}{45} - \frac{21}{15} \approx 1.82$$

Ja, das sieht doch so aus, als ob meine Berechnung richtig ist. Und jetzt ist die Frage, ob die obige Rechnung vereinfacht werden könnte, und wenn ja, zu welchem Preis? Die Idee ist, dass von den rationalen Zahlen

$$\frac{145}{45}$$

und

$$\frac{21}{15}$$

gemeinsame Faktoren von Zähler und Nenner gesucht werden. Diese Suche entspricht der Suche nach dem größten gemeinsamen Teiler.

$$\begin{array}{lcl} 145 & = & 5 \cdot 29 \\ 45 & = & 5 \cdot 3^2 \end{array}$$

Also ist

$$\frac{145}{45} = \frac{5 \cdot 29}{5 \cdot 3^2} = \frac{29}{3^2} = \frac{29}{9}$$

Ebenso ist

$$\begin{array}{lcl} 21 & = & 3 \cdot 7 \\ 15 & = & 3 \cdot 5 \end{array}$$

und somit

$$\frac{21}{15} = \frac{3 \cdot 7}{3 \cdot 5} = \frac{7}{5}$$

Dann kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
 & \frac{145}{45} - \frac{21}{15} \\
 = & \frac{29}{9} - \frac{7}{5} \\
 = & \frac{29 \cdot 5}{45} - \frac{7 \cdot 9}{45} \\
 = & \frac{145}{45} - \frac{63}{45} \\
 = & \frac{145 - 63}{45}
 \end{aligned}$$

Berechnung von $145 - 63$

$$\begin{array}{r}
 145 \\
 - 63 \\
 \hline
 82
 \end{array}$$

Somit ist das Resultat

$$\frac{145}{45} - \frac{21}{15} = \frac{82}{45} = 1.8\bar{2}$$

Damit hat sich die Rechnung meines Erachtens schon ein wenig vereinfacht.

Ich frage mich jedoch, ob

$$\frac{82}{45}$$

einfacher zu beschreiben ist.

$$\begin{aligned}
 82 &= 2 \cdot 41 \\
 45 &= 3^2 \cdot 5
 \end{aligned}$$

Berechnung von $\frac{82}{45}$

$$\begin{array}{r|l}
 82 & 45 \\
 370 & 1.822222222 \\
 100 & \\
 100 & \\
 100 & \\
 100 & \\
 100 & \\
 100 & \\
 100 & \\
 100 & \\
 10 &
 \end{array}$$

Da

$$\frac{100}{45} = \frac{2^2 \cdot 5^2}{3^2 \cdot 5} = \frac{2^2 \cdot 5}{3^2} = \frac{20}{9} = 2 + \frac{2}{9}$$

ist, kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
 & \frac{82}{45} \\
 = & 1 + \frac{82 - 45}{45} \\
 = & 1 + \frac{37}{45} \\
 = & 1 + \frac{1}{10} \cdot \frac{370}{45} \\
 = & 1 + \frac{1}{10} \cdot \left(8 + \frac{370 - 8 \cdot 45}{45} \right) \\
 = & 1 + \frac{1}{10} \cdot \left(8 + \frac{370 - 360}{45} \right) \\
 = & 1 + \frac{1}{10} \cdot \left(8 + \frac{10}{45} \right) \\
 = & 1 + \frac{1}{10} \cdot \left(8 + \frac{2}{9} \right) \\
 = & 1 + \frac{8}{10} + \frac{2}{90} \\
 = & 1 + \frac{4}{5} + \frac{1}{45}
 \end{aligned}$$

Es sei allerdings dahingestellt, ob meine Darstellung des Bruchs Sinn macht. Doch zurück zum Begriff des größten gemeinsamen Teilers:

DEFINITION 238. Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann sei der größte gemeinsame Teiler wie folgt bezeichnet:

$$\begin{aligned}
 \gcd(n_1, n_2) : \mathbb{N}^2 & \rightarrow \mathbb{N} \\
 (n_1, n_2) & \mapsto \max \left\{ n \in \mathbb{N} \mid \frac{n_1}{n}, \frac{n_2}{n} \in \mathbb{N} \right\}
 \end{aligned}$$

In der Mathematik wird ab und an „ggT“ anstatt „gcd“ verwendet. Dabei heißt „ggT“ größter gemeinsamer Teiler und „gcd“ „greatest common divisor“. „greatest common divisor“ heißt Wort für Wort das gleiche wie „größter gemeinsamer Teiler“.

Der Ausdruck „ $\gcd(n_1, n_2)$ “ ist eine Funktion, welche eine linkstotale und rechtseindeutige Relation von $\mathbb{N}^2 \times \mathbb{N}$ ist.

Nun gibt es mehr oder weniger sinnvolle Arten, wie ich für zwei Zahlen den größten gemeinsamen Teiler bestimme. Zuerst möchte ich übliche Art der Bestimmung des größten gemeinsamen Teilers zeigen.

SATZ 239. Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ sowie

$$n_1 = \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_1(k)}, \quad n_2 = \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_2(k)}$$

mit

$$p_k \in \mathbb{P} \equiv \text{Menge der Primzahlen}$$

sowie

$$l_1(k), l_2(k) \in \mathbb{N}_0$$

Dann gilt

$$\gcd(n_1, n_2) = \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{\min\{l_1(k), l_2(k)\}}$$

BEWEIS. Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ sowie

$$n_1 = \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_1(k)}, \quad n_2 = \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_2(k)}$$

und

$$\gcd(n_1, n_2) = \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_3(k)}$$

mit

$$p_k \in \mathbb{P} \equiv \text{Menge der Primzahlen}$$

sowie für alle $k \in \mathbb{N}$

$$l_1(k), l_2(k), l_3(k) \in \mathbb{N}_0$$

also muss gelten

$$\begin{aligned} & \frac{n_1}{\gcd(n_1, n_2)} \\ &= \frac{\prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_1(k)}}{\prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_3(k)}} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \end{aligned}$$

und entsprechend

$$\begin{aligned} & \frac{n_2}{\gcd(n_1, n_2)} \\ &= \frac{\prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_2(k)}}{\prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_3(k)}} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \end{aligned}$$

Gäbe es eine Zahl $m \in \mathbb{N} \setminus \{1\}$ derart, dass

$$\frac{\frac{n_1}{\gcd(n_1, n_2)}}{m} = \frac{n_1}{m \cdot \gcd(n_1, n_2)} \in \mathbb{N}$$

sowie

$$\frac{\frac{n_2}{\gcd(n_1, n_2)}}{m} = \frac{n_2}{m \cdot \gcd(n_1, n_2)} \in \mathbb{N}$$

dann wäre

$$m \cdot \gcd(n_1, n_2) > \gcd(n_1, n_2)$$

der größte gemeinsame Teiler, jedoch im Widerspruch zur Definition über den größten gemeinsamen Teiler. Also kann eine solche Zahl nicht existieren. Ich nehme an, dass es ein $k_0 \in \mathbb{N}$ derart gäbe, dass gilt

$$l_1(k_0) - l_3(k_0) > 0 \wedge l_2(k_0) - l_3(k_0) > 0$$

Dann müsste mit

$$\rho \equiv \min \{l_1(k_0) - l_3(k_0), l_2(k_0) - l_3(k_0)\} > 0$$

gelten

$$\begin{aligned} & \frac{\frac{n_1}{\gcd(n_1, n_2)}}{p_{k(0)}^\rho} \\ = & \frac{\prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)}}{p_{k(0)}^\rho} \\ = & \frac{\prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)}}{p_{k(0)}^\rho} \\ = & \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k < k(0)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \cdot p_{k(0)}^{l_1(k) - l_3(k) - \rho} \cdot \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k > k(0)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

da mit

$$\rho \leq l_1(k) - l_3(k)$$

eben gilt

$$0 \leq l_1(k) - l_3(k) - \rho$$

und somit

$$p_{k(0)}^{l_1(k) - l_3(k) - \rho} \geq p_{k(0)}^0 = 1$$

also

$$p_{k(0)}^{l_1(k) - l_3(k) - \rho} \in \mathbb{N}$$

Mit

$$\prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k < k(0)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \in \mathbb{N}$$

und

$$\prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k > k(0)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \in \mathbb{N}$$

muss also das Produkt dreier natürlicher Zahlen immer noch natürlich sein. Auf haargenau gleiche Art kann ich zeigen, dass ebenfalls gelten müsste:

$$\frac{\frac{n_2}{\gcd(n_1, n_2)}}{p_{k(0)}^\rho} \in \mathbb{N}$$

Denn es müsste gelten:

$$\begin{aligned}
 & \frac{\frac{n_2}{\gcd(n_1, n_2)}}{p_{k(0)}^\rho} \\
 = & \frac{\prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)}}{p_{k(0)}^\rho} \\
 = & \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k < k(0)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \cdot p_{k(0)}^{l_2(k) - l_3(k) - \rho} \cdot \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k > k(0)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \in \mathbb{N}
 \end{aligned}$$

da mit

$$\rho \leq l_2(k) - l_3(k)$$

eben gilt

$$0 \leq l_2(k) - l_3(k) - \rho$$

und somit

$$p_{k(0)}^{l_2(k) - l_3(k) - \rho} \geq p_{k(0)}^0 = 1$$

also

$$p_{k(0)}^{l_2(k) - l_3(k) - \rho} \in \mathbb{N}$$

Mit

$$\begin{aligned}
 & \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k < k(0)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \in \mathbb{N}
 \end{aligned}$$

und

$$\begin{aligned}
 & \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k > k(0)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \in \mathbb{N}
 \end{aligned}$$

muss also das Produkt dreier natürlicher Zahlen immer noch natürlich sein.

Also hätte ich mit

$$m \equiv p_{k(0)}^\rho \geq p_{k(0)} > 1$$

und

$$\frac{\frac{n_1}{\gcd(n_1, n_2)}}{m} \in \mathbb{N}$$

sowie

$$\frac{\frac{n_2}{\gcd(n_1, n_2)}}{m} \in \mathbb{N}$$

eine natürliche Zahl m gefunden, welche sowohl ein Teiler von

$$\frac{n_1}{\gcd(n_1, n_2)}$$

wie auch von

$$\frac{n_2}{\gcd(n_1, n_2)}$$

wäre - was jedoch wiederum ein Widerspruch zur Definition vom größten gemeinsamen Teiler wäre. Darum muss für alle $k \in \mathbb{N}$ gelten

$$\min \{l_1(k_0) - l_3(k_0), l_2(k_0) - l_3(k_0)\} \leq 0$$

also

$$l_1(k) \leq l_3(k) \vee l_2(k) \leq l_3(k)$$

Also muss gelten

$$\min \{l_1(k), l_2(k)\} \leq l_3(k)$$

Wäre nun für ein $k_1 \in \mathbb{N}$

$$\nu \equiv \min \{l_1(k_1), l_2(k_1)\} < l_3(k_1)$$

dann kann ich eine Fallunterscheidung machen. Wäre etwa

$$l_1(k_1) < l_3(k_1)$$

dann müsste gelten

$$\begin{aligned} & \frac{n_1}{\gcd(n_1, n_2)} \\ = & \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \\ = & \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k < k(1)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \cdot p_{k(1)}^{l_1(k(1)) - \nu} \cdot \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k > k(1)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \end{aligned}$$

Nun ist

$$l_1(k) - \nu < 0$$

und somit das Produkt oben gleich

$$\begin{aligned} & \frac{n_1}{\gcd(n_1, n_2)} \\ & \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k < k(1)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \cdot \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k > k(1)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \\ = & \frac{\prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k < k(1)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)} \cdot \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \wedge \\ k > k(1)}} p_k^{l_1(k) - l_3(k)}}{p_{k(1)}^{\nu - l_1(k(1))}} \end{aligned}$$

Da nun $p_{k(1)}$ eine Primzahl ist, müssen alle positiven Potenzen von $p_{k(1)}$ zu beliebigen nicht negativen Potenzen der anderen Primzahlen teilerfremd sein. Also würde daraus folgen, das

$$\frac{n_1}{\gcd(n_1, n_2)}$$

keine natürliche Zahl wäre, was ebenfalls der Voraussetzung über den größten gemeinsamen Teiler widerspricht. Das wäre ebenfalls der Fall, falls gelten würde:

$$l_2(k_1) < l_3(k_1)$$

Denn dann müsste gelten

$$\begin{aligned}
 & \frac{n_2}{\gcd(n_1, n_2)} \\
 = & \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \\
 = & \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \\ k < k(1)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \cdot p_{k(1)}^{l_2(k(1)) - \nu} \cdot \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \\ k > k(1)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)}
 \end{aligned}$$

Nun wäre

$$l_2(k) - \nu < 0$$

und somit das Produkt oben gleich

$$\begin{aligned}
 & \frac{n_2}{\gcd(n_1, n_2)} \\
 & \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \\ k < k(1)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \cdot \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \\ k > k(1)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \\
 = & \frac{\prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \\ k < k(1)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)} \cdot \prod_{\substack{k \in \mathbb{N} \\ k > k(1)}} p_k^{l_2(k) - l_3(k)}}{p_{k(1)}^{\nu - l_2(k(1))}}
 \end{aligned}$$

Da nun $p_{k(1)}$ eine Primzahl ist, müssen alle positiven Potenzen von $p_{k(1)}$ zu beliebigen nicht negativen Potenzen der anderen Primzahlen teilerfremd sein. Also würde daraus folgen, das

$$\frac{n_2}{\gcd(n_1, n_2)}$$

keine natürliche Zahl wäre, was wiederum der Voraussetzung über den größten gemeinsamen Teiler widerspricht. Also muss für alle $k \in \mathbb{N}$ gelten

$$\min\{l_1(k), l_2(k)\} = l_3(k)$$

und somit habe ich meines Erachtens die Formel

$$\gcd(n_1, n_2) = \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_3(k)} = \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{\min\{l_1(k), l_2(k)\}}$$

bewiesen. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte zuerst einen Hilfssatz formulieren und beweisen, der da lautet:

LEMMA 240. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann ist*

$$\gcd(n_1, n_2) \leq \min\{n_1, n_2\}$$

TABELLE 1. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
241	Euklidische Algorithmus
241	Euklidische Algorithmus

BEWEIS. Es ist

$$\begin{aligned}
 & \gcd(n_1, n_2) \\
 &= \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{\min\{l_1(k), l_2(k)\}} \\
 &\leq \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_1(k)} \\
 &= n_1
 \end{aligned}$$

und ebenso

$$\begin{aligned}
 & \gcd(n_1, n_2) \\
 &= \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{\min\{l_1(k), l_2(k)\}} \\
 &\leq \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{l_2(k)} \\
 &= n_2
 \end{aligned}$$

Also ist

$$\gcd(n_1, n_2) \leq \min\{n_1, n_2\}$$

so wie ich es behauptet habe. Darum glaube ich, den Satz als bewiesen betrachten zu können. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [1](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich habe übrigens ganz lang nicht gewusst, dass der größte gemeinsame Teiler zweier natürlicher Zahlen $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ auch eleganter ermittelt werden kann:

SATZ 241. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann kann der größte gemeinsame Teiler $\gcd(n_1, n_2)$ von n_1 und n_2 wie folgt ermittelt werden.*

- 1) Bestimme $n_3 \equiv \max\{n_1, n_2\}$ und $n_4 \equiv \min\{n_1, n_2\}$
- 2) Bestimme $n_5 \equiv n_3 \pmod{n_4}$
- 3) Ist $n_5 = 0$, dann ist $n_4 = \gcd(n_1, n_2)$
- 4) Ist $n_5 > 0$, dann setze $n_3 \equiv n_4$ und $n_4 \equiv n_5$. Gehe anschließend wieder zu 2)

BEWEIS. Das Beweisen von Algorithmen ist so eine Sache. Denn ich finde es sehr schwierig, die Richtigkeit von einem Algorithmus zu beweisen. Ist $n_1 = n_2$, dann ist

$$\gcd(n_1, n_2) = \gcd(n_1, n_1) = n_1$$

Denn es ist

$$\frac{n_1}{n_1} = 1 \in \mathbb{N}$$

Gemäß dem vorhergehenden Lemma 240 muss

$$\gcd(n_1, n_1) \leq n_1$$

sein. Also ist

$$\gcd(n_1, n_1) = n_1$$

Wird jetzt der euklidische Algorithmus angewendet, dann ist

$$n_1 \bmod n_1 = 0$$

und somit ist

$$\gcd(n_1, n_1) = n_1$$

Also ist in diesem Fall der euklidische Algorithmus richtig. Somit kann ich im folgenden $n_1 \neq n_2$ annehmen.

Sicher ist für $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$

$$\gcd(n_1, n_2) = \gcd(n_2, n_1)$$

Denn es ist

$$\begin{aligned} & \gcd(n_1, n_2) \\ &= \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{\min\{l_1(k), l_2(k)\}} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{N}} p_k^{\min\{l_2(k), l_1(k)\}} \\ &= \gcd(n_2, n_1) \end{aligned}$$

Weiter ist

$$\{\min\{n_1, n_2\}, \max\{n_1, n_2\}\} = \{n_1, n_2\}$$

Ist

$$n_1 < n_2$$

dann ist

$$\{\min\{n_1, n_2\}, \max\{n_1, n_2\}\} = \{n_1, n_2\}$$

Ist schlussendlich

$$n_1 > n_2$$

dann ist

$$\{\min\{n_1, n_2\}, \max\{n_1, n_2\}\} = \{n_2, n_1\} = \{n_1, n_2\}$$

Also ist

$$\gcd(n_1, n_2) = \gcd(\max\{n_1, n_2\}, \min\{n_1, n_2\})$$

Ich kann also im folgenden annehmen:

$$n_1 > n_2$$

Ist

$$n_1 \bmod n_2 = 0$$

dann ist n_2 ein Teiler von n_1 . Also ist, da gemäß dem Lemma 240 oben

$$\gcd(n_1, n_2) \leq \min\{n_1, n_2\} \leq n_2$$

sein muss. Somit möchte ich schlussendlich noch zeigen, dass gilt:

$$\gcd(n_1, n_2) = \gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)$$

falls

$$n_1 \bmod n_2 \neq 0$$

ist. Dabei werde gesetzt:

$$n_1 \bmod n_2 \equiv n_1 - n_2 \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor$$

$$\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)$$

muss ein Teiler von n_2 sein. Also muss

$$\frac{n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \in \mathbb{N}$$

sowie

$$\frac{n_1 \bmod n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \in \mathbb{N}$$

Dann ist jedoch auch mit

$$n_1 = n_2 \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor + n_1 \bmod n_2 \in \mathbb{N}$$

Weiter kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \frac{n_1}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \\ = & \frac{n_2 \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor + n_1 \bmod n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \\ = & \frac{n_2 \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} + \frac{n_1 \bmod n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \\ = & \frac{n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor + \frac{n_1 \bmod n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \end{aligned}$$

Dann nun

$$\begin{aligned} \frac{n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} & \in \mathbb{N} \\ \frac{n_1 \bmod n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} & \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

sowie nach wegen

$$n_1 \geq n_1$$

ebenfalls

$$\frac{n_1}{n_2} \geq 1$$

und somit

$$\left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor \geq 1 \in \mathbb{N}$$

ist, muss also

$$\frac{n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor + \frac{n_1 \bmod n_2}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \in \mathbb{N}$$

sein. Also ist auch

$$\frac{n_1}{\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)} \in \mathbb{N}$$

Somit ist

$$\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)$$

ein Teiler von n_1 und n_2 und somit also ein gemeinsamer Teiler von n_1 und n_2 . Es muss darum

$$\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2) \leq \gcd(n_1, n_2)$$

gelten. Die Preisfrage ist, ob

$$\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)$$

der größte gemeinsame Teiler von n_1 und n_2 sein muss. Es sei t ein gemeinsamer Teiler von n_1 und n_2 . Also muss gelten

$$\frac{n_1}{t} \in \mathbb{N}$$

und

$$\frac{n_2}{t} \in \mathbb{N}$$

Dann folgt jedoch auch aus

$$n_1 = n_2 \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor + n_1 \bmod n_2$$

$$n_1 \bmod n_2 = n_1 - n_2 \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor$$

und ebenso

$$\begin{aligned} & \frac{n_1 \bmod n_2}{t} \\ &= \frac{n_1 - n_2 \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor}{t} \\ &= \frac{n_1}{t} - \frac{n_2}{t} \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor \end{aligned}$$

Da nun t ein Teiler sowohl von n_1 wie auch von n_2 ist, muss gelten

$$\frac{n_2}{t} \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor \in \mathbb{N}$$

Da n_2 kein Teiler von n_1 ist, muss gelten

$$n_1 \bmod n_2 > 0$$

TABELLE 2. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
240	Beschränkung von gcd gegen oben
240	Beschränkung von gcd gegen oben

und darum

$$n_1 - n_2 \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor > 0$$

also

$$n_1 > n_2 \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor$$

Also ist mit

$$\frac{n_1}{t} \in \mathbb{N}$$

und

$$\frac{n_2}{t} \in \mathbb{N}$$

$$\frac{n_1}{t} > \frac{n_2}{t} \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor$$

und darum auch

$$\frac{n_1}{t} - \frac{n_2}{t} \cdot \left\lfloor \frac{n_1}{n_2} \right\rfloor \in \mathbb{N}$$

Darum ist auch

$$n_1 \bmod n_2 \in \mathbb{N}$$

Also ist jeder gemeinsamer Teiler von n_1 und n_2 auch ein Teiler von

$$n_1 \bmod n_2$$

Das bedeutet jedoch auch, dass der größte gemeinsame Teiler von n_1 und n_2 auch ein Teiler von n_2 und $n_1 \bmod n_2$ und somit kleiner oder gleich dem größten gemeinsamen Teiler von n_2 und n_1 ist, formal geschrieben

$$\gcd(n_1, n_2) \leq \gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)$$

Somit kann ich schreiben:

$$\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2) \leq \gcd(n_1, n_2) \leq \gcd(n_2, n_1 \bmod n_2)$$

also schlussendlich

$$\gcd(n_2, n_1 \bmod n_2) = \gcd(n_1, n_2)$$

Damit habe ich den Schritt von 4) nach 2) gezeigt: Wenn kein Teiler von n_1 ist, dann bestimme den größten gemeinsamen Teiler von n_2 und $n_1 \bmod n_2$. Also behaupte ich, den Beweis erbracht zu haben. ■

In der Tabelle 2 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

KAPITEL 38

Minimum und Maximum

Dieses Kapitel ist winzig. Es stellt bloß zwei kleine Begriffe vor.

DEFINITION 242. Es seien $x, y \in \mathbb{R}$. Dann sei

$$\min \{x, y\} \equiv \begin{cases} x & \Leftarrow x \leq y \\ y & \Leftarrow x > y \end{cases}$$

sowie

$$\max \{x, y\} \equiv \begin{cases} y & \Leftarrow x \leq y \\ x & \Leftarrow x > y \end{cases}$$

Und nun möchte ich zeigen:

LEMMA 243. *Es seien $x, y \in \mathbb{R}$. Dann gilt*

$$\min \{x, y\} = x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x > y}$$

respektive

$$\max \{x, y\} = y \cdot \delta_{x \leq y} + x \cdot \delta_{x > y}$$

BEWEIS. Es seien $x, y \in \mathbb{R}$ und $x \leq y$. Dann ist

$$x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x > y} = x \cdot 1 + y \cdot 0 = x = \min \{x, y\}$$

respektive

$$y \cdot \delta_{x \leq y} + x \cdot \delta_{x > y} = y \cdot 1 + x \cdot 0 = y = \max \{x, y\}$$

Ist jedoch $x > y$, dann gilt

$$x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x > y} = x \cdot 0 + y \cdot 1 = y = \min \{x, y\}$$

sowie

$$y \cdot \delta_{x \leq y} + x \cdot \delta_{x > y} = y \cdot 0 + x \cdot 1 = x = \max \{x, y\}$$

Also gilt in allen Fällen

$$x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x > y} = \min \{x, y\}$$

sowie

$$y \cdot \delta_{x \leq y} + x \cdot \delta_{x > y} = \max \{x, y\}$$

Das sind jedoch gerade die Behauptungen von Lemma 243. Damit habe ich den Beweis erbracht. ■

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
243	Min Max Lemma

TABELLE 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
243	Min Max Lemma

In der Tabelle [1](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [2](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Das eben formulierte Lemma ist ja schon gut und recht. Jedoch ist es irgendwie „unsymmetrisch“. Ich möchte daher ein Lemma formulieren und beweisen, welches symmetrischer daherkommt:

LEMMA 244. *Es seien $x, y \in \mathbb{R}$. Dann ist*

$$\begin{aligned}\min \{x, y\} &= x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y} \\ \max \{x, y\} &= y \cdot \delta_{x \leq y} + x \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y}\end{aligned}$$

BEWEIS. Es seien $x, y \in \mathbb{R}$ sowie $x < y$. Dann ist

$$x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y} = x \cdot 1 + y \cdot 0 - x \cdot 0 = x + 0 - 0 = x = \min \{x, y\}$$

Ist $x = y$, dann kann ich schreiben:

$$\begin{aligned}& x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y} \\ &= x \cdot 1 + y \cdot 1 - x \cdot 1 \\ &= x + y - x \\ &= 0 + y \\ &= y\end{aligned}$$

Da nun gemäß Voraussetzung $x = y$ ist muss eben auch $y = x$ gelten. Darum kann ich schreiben

$$\begin{aligned}& x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y} \\ &= y \\ &= x \\ &= \min \{x, y\}\end{aligned}$$

Ist schlussendlich $x > y$, dann muss gemäß dem Satz [57](#) gelten:

$$x > y \Rightarrow x \geq y$$

Somit muss gemäß der Definition des Kronecker-Symbols (vergleiche mit Definition 41.0.1) gelten

$$\delta_{x \geq y} = 1$$

Also kann ich schreiben:

$$x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y} = x \cdot 0 + y \cdot 1 - x \cdot 0 = 0 + y - 0 = y = \min \{x, y\}$$

Genau die gleiche Überlegung kann ich für die Beschreibung von $\max$ anstellen: Es seien $x, y \in \mathbb{R}$ sowie $x < y$. Dann ist

$$y \cdot \delta_{x \leq y} + x \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y} = y \cdot 1 + x \cdot 0 - x \cdot 0 = y + 0 - 0 = y = \max \{x, y\}$$

Ist $x = y$, dann kann ich schreiben:

$$\begin{aligned} & x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y} \\ &= x \cdot 1 + y \cdot 1 - x \cdot 1 \\ &= x + y - x \\ &= 0 + y \\ &= y \end{aligned}$$

Da nun gemäß Voraussetzung $x = y$ ist muss eben auch $y = x$ gelten. Darum kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y} \\ &= y \\ &= x \\ &= \max \{x, y\} \end{aligned}$$

Ist schlussendlich $x > y$, dann muss gemäß dem Satz 57 gelten:

$$x > y \Rightarrow x \geq y$$

Somit muss gemäß der Definition des Kronecker-Symbols (vergleiche mit Definition 41.0.1) gelten

$$\delta_{x \geq y} = 1$$

Also kann ich schreiben:

$$y \cdot \delta_{x \leq y} + x \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y} = y \cdot 0 + x \cdot 1 - x \cdot 0 = 0 + x - 0 = x = \max \{x, y\}$$

Somit muss wiederum für alle möglichen $x, y \in \mathbb{R}$ gelten

$$\max \{x, y\} = y \cdot \delta_{x \leq y} + x \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x=y}$$

Somit glaube ich, für alle $x, y \in \mathbb{R}$ die Behauptung und somit die Behauptung insgesamt bewiesen zu haben. ■

In der Tabelle 3 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte nun zeigen:

TABELLE 3. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
57	Implikation Disjunktion aus Aussage
57	Implikation Disjunktion aus Aussage

SATZ 245. Es seien $x, y \in \mathbb{R}$. Dann gilt

$$\begin{aligned}\min \{x, y\} &= -\max \{-x, -y\} \\ \max \{x, y\} &= -\min \{-x, -y\}\end{aligned}$$

BEWEIS. Es seien $x, y \in \mathbb{R}$. Dann gilt

$$\begin{aligned}& -\max \{-x, -y\} \\ &= -(-y \cdot \delta_{-x \leq -y} + (-x) \cdot \delta_{-x \geq -y} - (-x) \cdot \delta_{-x = -y}) \\ &= y \cdot \delta_{-x \leq -y} - (-x) \cdot \delta_{-x \geq -y} + (-x) \cdot \delta_{-x = -y} \\ &= y \cdot \delta_{-x \leq -y} + x \cdot \delta_{-x \geq -y} + (-x) \cdot \delta_{-x = -y} \\ &= x \cdot \delta_{-x \geq -y} + y \cdot \delta_{-x \leq -y} - x \cdot \delta_{-x = -y}\end{aligned}$$

Nun ist $-x \geq -y$ genau dann wahr, falls

$$x \leq y$$

ist. Also muss

$$\delta_{-x \geq -y} = \delta_{x \leq y}$$

sein. Ebenso ist $-x \leq -y$ genau dann wahr, falls

$$x \geq y$$

ist. Somit ist also auch

$$\delta_{-x \leq -y} = \delta_{x \geq y}$$

und somit ist

$$-x = -y$$

genau dann wahr, falls

$$x = y$$

ist. Also muss gelten

$$\delta_{-x = -y} = \delta_{x = y}$$

Diese Resultate kann ich die obige Rechnung einsetzen und ich erhalte

$$\begin{aligned}& -\max \{-x, -y\} \\ &= x \cdot \delta_{-x \geq -y} + y \cdot \delta_{-x \leq -y} + x \cdot \delta_{-x \geq -y} - x \cdot \delta_{-x = -y} \\ &= x \cdot \delta_{-x \geq -y} + y \cdot \delta_{-x \leq -y} - x \cdot \delta_{-x = -y} \\ &= x \cdot \delta_{x \leq y} + y \cdot \delta_{x \geq y} - x \cdot \delta_{x = y} \\ &= \min \{x, y\}\end{aligned}$$

Um nun zu zeigen, dass

$$-\min \{-x, -y\} = \max \{x, y\}$$

ist, mache ich den Ansatz

$$t \equiv -x$$

$$u \equiv -y$$

Dann muss gelten

$$\begin{aligned} & -\min\{t, u\} \\ &= \max\{-t, -u\} \\ &= \max\{-(-x), -(-y)\} \\ &= \max\{x, y\} \end{aligned}$$

womit auch diese Behauptung glücklich bewiesen worden wäre. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Und für was soll das gut sein? Das ist natürlich die Preisfrage. Es geht darum, dass die Bestimmung des Minimums sowie des Maximums immer irgendwie aufwändig und mühsam durchzuführen ist. Also ist es einfacher, wenn die Bestimmung des Minimum oder des Maximum mittels eines algebraischen Ausdrucks anstelle einer Fallunterscheidung getroffen werden kann.

KAPITEL 39

kleinstes gemeinsames Vielfache

DEFINITION 246. Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann heie

$$\text{lcm}(n_1, n_2)$$

das kleinste gemeinsame Vielfache (lowest common multiple) von n_1 und n_2 , falls gelte:

$$\text{lcm}(n_1, n_2) = \min \left\{ n_5 \in \mathbb{N} \mid \exists n_3, n_4 \in \mathbb{N} : n_5 = n_1 \cdot n_3 = n_2 \cdot n_4 \right\}$$

Natrlich muss ich jetzt zeigen, dass dieses kleinste gemeinsame Vielfache auch wirklich fr alle $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ existiert.

SATZ 247. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann muss es genau eine natrliche Zahl*

$$\text{lcm}(n_1, n_2) \in \mathbb{N}$$

geben.

BEWEIS. Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann gilt

$$n_5 = n_1 \cdot n_2 = n_2 \cdot n_1$$

Also ist die Menge

$$\left\{ n_5 \in \mathbb{N} \mid \exists n_3, n_4 \in \mathbb{N} : n_5 = n_1 \cdot n_3 = n_2 \cdot n_4 \right\}$$

nicht leer. Diese Menge besitzt genau ein kleinstes Element. Also ist der Satz bewiesen. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Nun ist klar dass das kleinste gemeinsame Vielfache existieren muss. Die Frage ist jedoch, wie ich das kleinste gemeinsame Vielfache finden kann. Es gilt:

SATZ 248. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ sowie*

$$n_1 = \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_1(k)}, \quad n_2 = \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_2(k)}$$

mit

$$p_k \in \mathbb{P} \equiv \text{Menge der Primzahlen}$$

sowie

$$l_1(k), l_2(k) \in \mathbb{N}_0$$

Dann gilt

$$\text{lcm}(n_1, n_2) = \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{\max\{l_1(k), l_2(k)\}}$$

BEWEIS. Es seien

$$\begin{aligned} n_3 &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_3(k)} \\ n_4 &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_4(k)} \end{aligned}$$

mit

$$\text{lcm}(n_1, n_2) = n_3 \cdot n_1 = n_4 \cdot n_2$$

Also kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & n_3 \cdot n_1 \\ &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_3(k)} \cdot \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_1(k)} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_3(k) + l_1(k)} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_4(k) + l_2(k)} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_4(k)} \cdot \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_2(k)} \\ &= n_4 \cdot n_2 \end{aligned}$$

und somit gilt für alle $k \in \mathbb{N}$

$$l_1(k) + l_3(k) = l_2(k) + l_4(k)$$

Nun gilt es $l_3(k)$ wie auch $l_4(k)$ möglichst klein zu wählen. Wäre für ein $k_0 \in \mathbb{N}$

$$l_3(k_0) > 0$$

und

$$l_4(k_0) > 0$$

dann wäre auch für

$$\begin{aligned} l'_3(k_0) &\equiv l_3(k_0) - \min\{l_3(k_0), l_4(k_0)\} \\ l'_4(k_0) &\equiv l_4(k_0) - \min\{l_3(k_0), l_4(k_0)\} \end{aligned}$$

$$l_1(k_0) + l'_3(k_0) = l_2(k_0) + l'_4(k_0)$$

Dann wäre würde jedoch auch für

$$\begin{aligned} n'_3 &\equiv \prod_{k \in \mathbb{P} \setminus \{k_0\}} p_k^{l_3(k)} \cdot p_{k(0)}^{l'_3(k_0)} \\ n'_4 &\equiv \prod_{k \in \mathbb{P} \setminus \{k_0\}} p_k^{l_4(k)} \cdot p_{k(0)}^{l'_4(k_0)} \end{aligned}$$

gelten

$$n'_3 \cdot n_1 = n'_4 \cdot n_2$$

mit $n'_3 < n_3$ und $n'_4 < n_4$ wäre jedoch

$$\text{lcm}(n_1, n_2) \leq n'_3 \cdot n_1 < n_3 \cdot n_1$$

Also muss gelten

$$\begin{aligned} l_3(k) &= \max\{l_1(k), l_2(k)\} - l_1(k) \\ l_4(k) &= \max\{l_1(k), l_2(k)\} - l_2(k) \end{aligned}$$

Denn ist $l_3(k) > 0$, dann muss gelten

$$\max\{l_1(k), l_2(k)\} - l_1(k) > 0$$

oder aber

$$\max\{l_1(k), l_2(k)\} > l_1(k)$$

und somit

$$l_1(k) < l_2(k)$$

Also ist darum

$$l_4(k) = \max\{l_1(k), l_2(k)\} - l_2(k) = l_2(k) - l_2(k) = 0$$

Ist jedoch $l_4(k) > 0$, dann muss gelten

$$\max\{l_1(k), l_2(k)\} - l_2(k) > 0$$

oder aber

$$\max\{l_1(k), l_2(k)\} > l_2(k)$$

und somit

$$l_2(k) < l_1(k)$$

Also ist darum

$$l_3(k) = \max\{l_1(k), l_2(k)\} - l_1(k) = l_2(k) - l_1(k) = 0$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
 & \text{lcm}(n_1, n_2) \\
 &= n_3 \cdot n_1 \\
 &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_3(k) + l_1(k)} \\
 &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{(\max\{l_1(k), l_2(k)\} - l_1(k)) + l_1(k)} \\
 &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{\max\{l_1(k), l_2(k)\}} \\
 &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{\max\{l_1(k), l_2(k)\} - l_2(k) + l_2(k)} \\
 &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{(\max\{l_1(k), l_2(k)\} - l_2(k)) + l_2(k)} \\
 &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_4(k) + l_2(k)} \\
 &= n_4 \cdot n_2
 \end{aligned}$$

Damit glaube ich jedoch, gezeigt zu haben, dass gilt

$$\text{lcm}(n_1, n_2) = \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{\max\{l_1(k), l_2(k)\}}$$

Es sei nun

$$\text{lcm}(n_1, n_2) = \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_5(k)}$$

Gäbe es jetzt ein $k_1 \in \mathbb{N}$ mit $l_5(k_1) < \max\{l_1(k_1), l_2(k_1)\}$ dann müsste mit

$$\prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_5(k)} = \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_3(k) + l_1(k)} = \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_4(k) + l_2(k)}$$

gelten:

$$l_5(k_1) = l_3(k_1) + l_1(k_1) = l_4(k_1) + l_2(k_1)$$

Es sei nun

$$l_1(k_1) = \max\{l_1(k_1), l_2(k_1)\}$$

Also müsste gelten

$$l_5(k_1) < l_1(k_1)$$

und somit

$$l_3(k_1) = l_5(k_1) - l_1(k_1) < 0$$

was jedoch ein Widerspruch wäre zu $l_3(k) \geq 0$. Wäre jedoch

$$l_2(k_1) = \max\{l_1(k_1), l_2(k_1)\}$$

dann müsste gelten

$$l_5(k_1) = l_4(k_1) + l_2(k_1)$$

und also mit

$$l_5(k_1) < l_2(k_1)$$

entsprechend

$$l_5(k_1) - l_2(k_1) < 0$$

also

$$l_4(k_1) = l_5(k_1) - l_2(k_1) < 0$$

was jedoch ein Widerspruch wäre zu

$$l_4(k_1) \geq 0$$

Somit muss wirklich gelten

$$\forall k \in \mathbb{N} : l_4(k_1) \geq \max \{l_1(k), l_2(k)\}$$

Damit glaube ich, den Beweis wirklich erbracht zu haben. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte einen vorbereitenden Satz formulieren und beweisen:

SATZ 249. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann muss gelten*

$$\min \{n_1, n_2\} + \max \{n_1, n_2\} = n_1 + n_2$$

BEWEIS. Es sei $n_1 \leq n_2$. Also ist

$$\begin{aligned} \min \{n_1, n_2\} &= n_1 \\ \max \{n_1, n_2\} &= n_2 \end{aligned}$$

Also gilt

$$\min \{n_1, n_2\} + \max \{n_1, n_2\} = n_1 + n_2$$

Ist jedoch $n_1 > n_2$, dann ist

$$\begin{aligned} \min \{n_1, n_2\} &= n_2 \\ \max \{n_1, n_2\} &= n_1 \end{aligned}$$

Also gilt

$$\min \{n_1, n_2\} + \max \{n_1, n_2\} = n_2 + n_1 = n_1 + n_2$$

Somit kann ich in jedem Fall schreiben, dass gelten muss:

$$\min \{n_1, n_2\} + \max \{n_1, n_2\} = n_1 + n_2$$

Somit glaube ich, gezeigt zu haben, dass der Beweis erbracht ist. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Nun gibt es einen einfachen Zusammenhang vom dem größten gemeinsamen Teiler und kleinsten gemeinsamen Vielfachen von zwei Zahlen. Es gilt:

SATZ 250. *Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$. Dann muss gelten*

$$\gcd(n_1, n_2) \cdot \text{lcm}(n_1, n_2) = n_1 \cdot n_2$$

BEWEIS. Es seien $n_1, n_2 \in \mathbb{N}$ sowie

$$n_1 = \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_1(k)}, \quad n_2 = \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_2(k)}$$

mit

$$p_k \in \mathbb{P} \equiv \text{Menge der Primzahlen}$$

sowie

$$l_1(k), l_2(k) \in \mathbb{N}_0$$

Dann gilt

$$\begin{aligned} \gcd(n_1, n_2) &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{\min\{l_1(k), l_2(k)\}} \\ \text{lcm}(n_1, n_2) &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{\max\{l_1(k), l_2(k)\}} \end{aligned}$$

Also kann ich schreiben

$$\begin{aligned} &\gcd(n_1, n_2) \cdot \text{lcm}(n_1, n_2) \\ &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{\min\{l_1(k), l_2(k)\}} \cdot \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{\max\{l_1(k), l_2(k)\}} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{\min\{l_1(k), l_2(k)\} + \max\{l_1(k), l_2(k)\}} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_1(k) + l_2(k)} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_1(k)} \cdot p_k^{l_2(k)} \\ &= \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_1(k)} \cdot \prod_{k \in \mathbb{P}} p_k^{l_2(k)} \\ &= n_1 \cdot n_2 \end{aligned}$$

Damit hoffe ich, gezeigt zu haben, dass der Beweis erbracht ist. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

AUFGABE 251. Der Aktienkurs eines bestimmten Titels falle um $a\%$. Um wie viele Prozent b des neuen Aktienkurs muss er anschließend wieder steigen, damit er schlussendlich wieder auf dem ursprünglichen Stand ist? Wie groß ist das Verhältnis

$$\frac{b}{a}$$

Der erste Versuch war schon mal nicht erfolgreich. Der ursprüngliche Aktienkurs sei t_1 . Zwar ist es nicht nötig, diesen einzuführen. Aber dies erleichtert mir die Anschauung. Es sei $k \in \mathbb{N}$ und der Aktienkurs falle um

$$a = \frac{k-1}{k} \cdot 100$$

Prozent. Ist also etwa $k = 4$ dann ist

$$\frac{4-1}{4} \cdot 100 = \frac{3}{4} \cdot 100 = 75$$

Prozent. Dann ist der neue Aktienkurs

$$1 - \frac{k-1}{k} = \frac{k-(k-1)}{k} = \frac{k-k+1}{k} = \frac{1}{k}$$

Prozent des alten Aktienkurses. Für das Beispiel $k = 4$ ist dann

$$\frac{1}{4} \cdot 100 = 25$$

Prozent des alten Aktienkurs. Also beträgt der neue Aktienkurs

$$t_1 = \frac{1}{k} \cdot t_0$$

Nun ist derjenige Prozentsatz b von t_1 derart zu bestimmen, so dass gilt:

$$t_1 + \frac{b}{100} \cdot t_1 = t_0$$

Also muss gelten

$$\frac{b}{100} \cdot t_1 = t_0 - t_1$$

und somit

$$\begin{aligned} & b \\ &= \frac{t_0 - t_1}{t_1} \cdot 100 \\ &= \frac{t_0 - \frac{t_0}{k}}{\frac{t_0}{k}} \cdot 100 \\ &= \frac{1 - \frac{1}{k}}{\frac{1}{k}} \cdot 100 \\ &= \frac{\frac{k-1}{k}}{\frac{1}{k}} \cdot 100 \\ &= (k-1) \cdot 100 \end{aligned}$$

Im Beispiel $k = 4$ muss also gelten

$$b = 400$$

also muss gelten

$$\frac{b}{a} = \frac{(k-1) \cdot 100}{\frac{k-1}{k} \cdot 100} = k$$

Und nun endlich zum allgemeinen Fall: Der ursprüngliche Aktienkurs sei t_0 . Er falle um a Prozent. Also sei

$$\begin{aligned} t_1 &= t_0 - \frac{a}{100} \cdot t_0 \\ &= \left(1 - \frac{a}{100}\right) \cdot t_0 \end{aligned}$$

Nachher ist der Prozentsatz b von t_1 derart zu bestimmen, so dass gilt

$$t_1 + \frac{b}{100} \cdot t_1 = t_0$$

Es ist also

$$\frac{b}{100} \cdot t_1 = t_0 - t_1$$

und somit

$$\frac{b}{100} = \frac{t_0 - t_1}{t_1}$$

und auch

$$\begin{aligned} &= \frac{b}{t_1} \cdot 100 \\ &= \frac{t_0 - \left(1 - \frac{a}{100}\right) \cdot t_0}{\left(1 - \frac{a}{100}\right) \cdot t_0} \cdot 100 \\ &= \frac{\left(1 - \left(1 - \frac{a}{100}\right)\right) \cdot t_0}{\left(1 - \frac{a}{100}\right) \cdot t_0} \cdot 100 \\ &= \frac{1 - \left(1 - \frac{a}{100}\right)}{1 - \frac{a}{100}} \cdot 100 \\ &= \frac{1 - 1 + \frac{a}{100}}{1 - \frac{a}{100}} \cdot 100 \\ &= \frac{\frac{a}{100}}{1 - \frac{a}{100}} \cdot 100 \\ &= \frac{\frac{a}{100} \cdot 100}{\left(1 - \frac{a}{100}\right) \cdot 100} \cdot 100 \\ &= \frac{a}{\left(1 - \frac{a}{100}\right) \cdot 100} \cdot 100 \\ &= \frac{a}{1 - \frac{a}{100}} \end{aligned}$$

Also muss gelten

$$\begin{aligned}
 & \frac{b}{a} \\
 = & \frac{\frac{a}{1 - \frac{a}{100}}}{a} \\
 = & \frac{\frac{a}{1 - \frac{a}{100}}}{a} \\
 = & \frac{\frac{a}{1 - \frac{a}{100}} \cdot \left(1 - \frac{a}{100}\right)}{a \cdot \left(1 - \frac{a}{100}\right)} \\
 = & \frac{a}{a \cdot \left(1 - \frac{a}{100}\right)} \\
 = & \frac{1}{1 - \frac{a}{100}}
 \end{aligned}$$

Wenn $a = \frac{k-1}{k} \cdot 100$ ist, dann

$$\begin{aligned}
 & \frac{b}{a} \\
 = & \frac{1}{1 - \frac{\frac{k-1}{k} \cdot 100}{100}} \\
 = & \frac{1}{1 - \frac{k-1}{k}} \\
 = & \frac{1}{\frac{k - (k-1)}{k}} \\
 = & \frac{k}{k - (k-1)} \\
 = & \frac{k}{k - k + 1} \\
 = & k
 \end{aligned}$$

womit ich meine, gezeigt zu haben, dass das Resultat nicht ganz falsch sein kann.

Konjunktive und disjunktive Normalformen von Aussagen

Ich möchte zuerst ein Beispiel machen, bevor ich diese disjunktive Normalform formal definieren will.

Ich habe kurz im Netz nach den konjunktiven Normalformen Ausschau gehalten - und meines Erachtens dabei nichts wahnsinnig Schlaues gefunden. Darum versuche ich, mir etwas Eigenes zusammen zu schustern. Aber ich möchte ehrlich zu Dir sein: Es kann durchaus sein, das ich mich diesbezüglich extrem täusche. Also kann es sein, dass ich hier etwas schreiben, was kolossal falsch ist.

DEFINITION 252. Es sei $n \in \mathbb{N}$ und für $k \in \mathbb{N}$ mit $k \leq n$ seien A_k Symbole von Aussagen. Dann sei

$$K \equiv \left\{ A \mid A = A_k \vee A = \neg A_k \vee \exists B, C \in K : (A = B \vee C) \vee (A = B \wedge C) \right\}$$

die Menge der konjunktiven Formen der Aussagen A_k . Die Menge der disjunktiven Formen sei

$$\left\{ \neg A \mid A \in K \right\}$$

Diese Definition kannst Du wie folgt lesen: Es sei K die Menge der konjunktiven Formen der Aussagen A_k . Dabei gehört für A_k sowohl A_k wie auch $\neg A_k$ zur Menge der konjunktiven Formen K . Sind nun B und C Elemente von K , dann seien per Definition (Festlegung) ebenfalls $B \vee C$ wie auch $B \wedge C$ Elemente von K . Wahrscheinlich ist auch diese Beschreibung immer noch unansehnlich, falls Du noch keine riesige Übung in Sachen formalen Definitionen besitzt. Darum möchte ich noch ein Beispiel machen. Es sei $n = 2$. Dann seien A_1 und A_2 Symbole von Aussagen. Also gelten unter anderem folgende Aussagen per Definition zur Menge der konjunktiven Formen K der Aussagen A_1

und A_2 :

$$(40.0.1) \quad \begin{array}{l} A_1 \\ A_2 \\ \neg A_1 \\ \neg A_2 \\ A_1 \wedge A_2 \\ \neg A_1 \vee A_2 \\ A_1 \wedge \neg A_2 \end{array}$$

Beachte jedoch, dass diese Auflistung nicht vollständig ist. In der Definition habe ich mit Bedacht das Gleichheitszeichen und nicht die Äquivalenz genommen. Denn es geht um alle möglichen Aussagen, welche die Aussagen A_1 bis A_n sowie die deren Negationen und konjunktiven und disjunktiven Verknüpfungen beinhalten und nicht um äquivalente Aussagen derselben.

Dann möchte ich weiter festlegen:

DEFINITION 253. Es sei $n \in \mathbb{N}$ und für $k \in \mathbb{N}$ mit $k \leq n$ seien A_k Symbole von Aussagen, wie auch D das Symbol einer Aussage sei. K sei die Menge der konjunktiven Formen der Aussagen A_k . Dann seien $E, F \in K$ eine konjunktive Normalform von D , falls

$$E \Leftrightarrow D$$

sei. Weiter sei F eine disjunktive Normalform von D , falls

$$\neg F \Leftrightarrow D$$

ist.

Ich möchte über die Menge der Konjunktiven Normalformen ein wenig diskutieren. Es seien A_1 und A_2 Aussagen und

$$A_1 \Rightarrow A_2$$

Nun möchte ich mir überlegen, ob dann

$$\neg A_1 \vee A_2$$

wirklich eine konjunktive Normalform der Implikation von A_1 nach A_2 darstellt. wie oben nachlesen kannst, habe ich diese Verknüpfung als Beispiel in der Liste 40.0.1 aufgelistet (vergleiche mit der 6. Zeile, also der zweitletzten Zeile der Auflistung).

Nun kommt vielleicht, die Stelle, auf welche Du eventuell schon gewartet hast (also ich hätte es wahrscheinlich nicht, das gebe ich zu). Du fragst Dich eventuell, wieso es dann die „konjunktive Normalform“ heißt, obwohl in der konjunktiven Normalform der Implikation gar keine Konjunktion gibt? Nun, das ist nicht einfach so klar. Jedoch könnte ich als konjunktive Normalform der Implikation ebenfalls schreiben:

$$(A_1 \Rightarrow A_2) \Leftrightarrow ((\neg A_1 \wedge \neg A_2) \vee (\neg A_1 \wedge A_2) \vee (A_1 \wedge A_2))$$

Dann könntest Du sehen, dass diese Normalform tatsächlich Konjunktionen besitzt. Und dass in meinem Vorschlag ich sozusagen eine verdichtete konjunktive Normalform verwendet habe, so dass alle Konjunktionen herausgefliegen sind. Was? Du glaubst mir nicht, dass diese Aussage oben ein logischer Satz ist? Gut, dann werde ich das halt zeigen müssen. Doch zuerst möchte ich einen kleinen Hilfssatz formulieren und beweisen:

LEMMA 254. *Es seien A_1, A_2 sowie A_3 Symbole von Aussagen. Dann gilt*

$$\begin{aligned} & \delta(A_1 \vee A_2 \vee A_3) \\ = & \delta(A_1) + \delta(A_2) + \delta(A_3) \\ & - (\delta(A_1 \wedge A_2) + \delta(A_1 \wedge A_3) + \delta(A_2 \wedge A_3)) + \delta(A_1 \wedge A_2 \wedge A_3) \end{aligned}$$

BEWEIS. Es ist

$$\begin{aligned} & \delta(A_1 \vee A_2 \vee A_3) \\ = & \delta(A_1) + \delta(A_2 \vee A_3) - \delta(A_1) \cdot \delta(A_2 \vee A_3) \\ = & \delta(A_1) + \delta(A_2) + \delta(A_3) - \delta(A_2) \cdot \delta(A_3) \\ & - \delta(A_1) \cdot (\delta(A_2) + \delta(A_3) - \delta(A_2) \cdot \delta(A_3)) \\ = & \delta(A_1) + \delta(A_2) + \delta(A_3) - \delta(A_2) \cdot \delta(A_3) \\ & - (\delta(A_1) \cdot \delta(A_2) + \delta(A_1) \cdot \delta(A_3) - \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) \cdot \delta(A_3)) \\ = & \delta(A_1) + \delta(A_2) + \delta(A_3) - \delta(A_2 \wedge A_3) \\ & - \delta(A_1 \wedge A_2) - \delta(A_1 \wedge A_3) + \delta(A_1 \wedge A_2 \wedge A_3) \end{aligned}$$

■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Um es ein wenig besser beschreiben zu können, werde ich eine Definition einführen, welche Du jedoch in keinem Lehrbuch finden dürftest:

DEFINITION 255. Es sei $n \in \mathbb{N}$ und mit $k \in \mathbb{N}$ sowie $k \leq n$ A_k Symbole für Aussagen. Dann nenne ich die Aussagen A_k paarweise orthogonal¹, falls gilt:

$$(k, l \in \mathbb{N} \wedge k, l \leq n) \Rightarrow \neg(A_k \wedge A_l)$$

Ist nun $\{A_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n}$ als Menge von Aussagen gegeben, so heiße diese Menge von Aussagen orthogonal

Meine Definition ist von der linearen Algebra her inspiriert. Nun möchte ich mir das Leben ein wenig einfacher machen. Ich zeige dazu:

¹Eigentlich heißt „orthogonal“ „rechtwinklig“. Aber dieser Begriff wird in der Mathe für vielerlei Objekte verwendet, welches das beschriebene Verhalten zeigen.

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
57	Implikation Disjunktion aus Aussage

LEMMA 256. *Es sei $n \in \mathbb{N}$ und A_n Symbole für Aussagen. Dann ist die Menge der Aussagen $\{A_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n}$ genau dann paarweise orthogonal, falls gilt:*

$$(k, l \in \mathbb{N} \wedge k \leq l \leq n) \Rightarrow \neg(A_k \wedge A_l)$$

BEWEIS. Es sei zuerst die Menge der Aussagen $\{A_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n}$ paarweise orthogonal. Also gilt für alle $k, l \in \mathbb{N}$ mit $k, l \leq n$

$$\neg(A_k \wedge A_l)$$

Somit gilt auch für alle $k, l \in \mathbb{N}$ mit $k, l \leq n$ und $k \leq l$

$$\neg(A_k \wedge A_l)$$

Also hätte ich die eine Richtung der Behauptung bewiesen. Nun sei auf der anderen Seite für $n \in \mathbb{N}$ mit $\{B_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n}$ eine Menge von Aussagen gegeben, für welche gilt, dass für alle $k, l \in \mathbb{N}$ und $k \leq l$ gilt

$$\neg(B_k \wedge B_l)$$

Es seien jetzt $p, q \in \mathbb{N}$ mit $p, q \leq n$. Ist $p \leq q$, dann gilt gemäß Voraussetzung über die Menge $\{B_k\}_{k \in \mathbb{N} \wedge k \leq n}$ die Aussage

$$\neg(B_p \wedge B_q)$$

Ist jedoch $p > q$, dann ist $q < p$ oder aber gemäß dem Satz [57](#) $q \leq p$. Also muss dann mindestens

$$\neg(B_q \wedge B_p)$$

Also muss gemäß dem Korollar [36](#) gelten:

$$\neg(B_p \wedge B_q)$$

Somit kann ich schließen, dass für alle $p, q \in \mathbb{N}$ gilt

$$\neg(B_p \wedge B_q)$$

Somit habe ich den Beweis für alle Aussagen der Menge und darum insgesamt erbracht. Also habe ich auch den umgekehrten Fall und darum die ganze Behauptung gezeigt. ■

In der Tabelle [1](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Bevor ich weiter mich über orthogonale Mengen von Aussagen auslasse möchte ich gerne eine weitere Definitionen vornehmen.

DEFINITION 257. Es seien M sowie N nicht leere Mengen von Aussagen. Dann sei

$$M \wedge N \equiv \{m \wedge n \mid m \in M \wedge n \in N\}$$

Weiter sei für $n \in \mathbb{N}$ A_n das Symbol für eine Aussage. Gemäß Voraussetzung seien alle Aussagen A_n paarweise verschieden. Dann sei

$$M_{1,r} \equiv \{\neg A_1, A_1\}$$

Ist nun für $k \in \mathbb{N}$ die Menge $M_{k,r}$ definiert, dann sei

$$M_{k+1,r} \equiv M_{k,r} \wedge \{\neg A_{k+1}, A_{k+1}\}$$

Nun möchte ich meine Definition zu einem Satz zusammensetzen.

SATZ 258. *Es sei $n \in \mathbb{N}$ und A_n das Symbol einer Aussage. Dann ist $M_{n,r}$ eine Menge orthogonaler Aussagen.*

BEWEIS. Es sei $n = 1$. Dann ist $M_{1,r} \equiv \{\neg A_1, A_1\}$. Nun ist

$$\neg(\neg A_1 \wedge A_1)$$

(vergleiche mit dem Korollar 14) aber auch

$$\neg(A_1 \wedge \neg A_1)$$

Denn gemäß dem Satz 45 ist

$$\neg(A_1 \wedge \neg A_1) \Leftrightarrow \neg(\neg A_1 \wedge A_1)$$

Also gilt auch

$$\neg(\neg A_1 \wedge A_1)$$

Entsprechend sind für $n \in \mathbb{N}$ die Aussagen der Mengen

$$\{\neg A_n, A_n\}$$

orthogonal. Denn ebenso wie

$$\neg(\neg A_n \wedge A_n)$$

muss auch

$$\neg(A_n \wedge \neg A_n)$$

gelten (gemäß dem Korollar 14 sowie dem Satz 45).

Somit hätte ich die Induktionsvoraussetzung bewiesen. Nun gelte für $n \in \mathbb{N}$ die Behauptung, also gelte

$$\forall B_1, B_2 \in M_{n,r} : B_1 \neq B_2 \Rightarrow \neg(B_1 \wedge B_2)$$

Nun seien $C_1, C_2 \in M_{n+1,r}$ mit $C_1 \neq C_2$. Gemäß der Konstruktion von $M_{n+1,r}$ muss darum zwei Aussagen $B_1, B_2 \in M_{n,r}$ derart sowie zwei Aussagen $A_{n+1,1}, A_{n+1,2}$ derart geben, dass gilt

$$\begin{aligned} C_1 &= B_1 \wedge A_{n+1,1} \\ C_2 &= B_2 \wedge A_{n+1,2} \end{aligned}$$

Nun muss

$$B_1 \neq B_2$$

TABELLE 2. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
14	ausgeschlossener Dritter schwacher Satz
14	ausgeschlossener Dritter schwacher Satz
45	Negation Konjunktion
45	Negation Konjunktion

oder

$$A_{n+1,1} \neq A_{n+1,2}$$

sein. Ansonsten wären die Aussagen C_1 und C_2 gleich. Ist $B_1 \neq B_2$ dann muss gelten

$$\begin{aligned} & C_1 \wedge C_2 \\ \Leftrightarrow & (B_1 \wedge A_{n+1,1}) \wedge (B_2 \wedge A_{n+1,2}) \\ \Leftrightarrow & B_1 \wedge B_2 \wedge A_{n+1,1} \wedge A_{n+1,2} \end{aligned}$$

Ist

$$B_1 \neq B_2$$

dann muss gelten

$$\neg(B_1 \wedge B_2)$$

Also muss gemäß dem Minimumprinzip der Konjunktion gelten

$$\neg(B_1 \wedge B_2 \wedge A_{n+1,1} \wedge A_{n+1,2})$$

Ist

$$A_{n+1,1} \neq A_{n+1,2}$$

dann muss gelten

$$\neg(A_{n+1,1} \wedge A_{n+1,2})$$

Also muss wiederum gemäß dem Minimumprinzip der Konjunktion gelten

$$\neg(B_1 \wedge B_2 \wedge A_{n+1,1} \wedge A_{n+1,2})$$

Somit gilt auf jeden Fall

$$\neg(B_1 \wedge B_2 \wedge A_{n+1,1} \wedge A_{n+1,2})$$

Somit muss auch, da

$$B_1 \wedge B_2 \wedge A_{n+1,1} \wedge A_{n+1,2} \Leftrightarrow C_1 \wedge C_2$$

ist, ebenfalls

$$\neg(C_1 \wedge C_2)$$

sein. Also muss das für beliebige Aussagen $C_1, C_2 \in M_{n+1,r}$ gelten, sofern diese ungleich sein. Somit glaube ich, den Satz bewiesen zu haben. ■

In der Tabelle 2 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Für was soll das gut sein? Nun, ich möchte gerne versuchen, das mit dem folgenden Satz zu demonstrieren:

SATZ 259. *Es seien M eine Menge von Aussagen, welche paarweise disjunkt seien. Ist $n \in \mathbb{N}$ und sind für $k, l \in \mathbb{N}$ mit $k, l \leq n$ die Aussagen A_k und A_l verschieden, dann ist*

$$\delta \left(\bigvee_{k=1}^n A_k \right) = \sum_{k=1}^n \delta(A_k)$$

BEWEIS. Es sei $n = 1$. Dann ist per Definition

$$\bigvee_{k=1}^n A_k = \bigvee_{k=1}^1 A_k \equiv A_1$$

Also kann ich schreiben

$$\delta \left(\bigvee_{k=1}^n A_k \right) = \delta(A_1) = \sum_{k=1}^n \delta(A_k)$$

Nun gelte für $n \in \mathbb{N}$ die Behauptung. Dann gilt für $n + 1$, sofern die Aussage A_{n+1} orthogonal zu allen anderen Aussagen A_k (mit $k \in \mathbb{N}$ und $k \leq n$) sind:

$$\begin{aligned} & \delta \left(\bigvee_{k=1}^{n+1} A_k \right) \\ = & \delta \left(\bigvee_{k=1}^n A_k \vee A_{n+1} \right) \\ = & \delta \left(\bigvee_{k=1}^n A_k \right) + \delta(A_{n+1}) - \delta \left(\bigvee_{k=1}^n A_k \right) \cdot \delta(A_{n+1}) \\ = & \sum_{k=1}^n \delta(A_k) + \delta(A_{n+1}) - \delta \left(\left(\bigvee_{k=1}^n A_k \right) \wedge A_{n+1} \right) \\ = & \sum_{k=1}^{n+1} \delta(A_k) - \delta \left(\bigvee_{k=1}^n (A_k \wedge A_{n+1}) \right) \end{aligned}$$

Nun kann ich schließen, dass die Aussagen für $k \in \mathbb{N}$ und $k \leq n$ die $A_k \wedge A_{n+1}$ ebenfalls orthogonal sein müssen. Denn für $k, l \in \mathbb{N}$ mit $k, l \leq n$ muss gelten

$$\begin{aligned} & A_k \wedge A_{n+1} \wedge A_l \wedge A_{n+1} \\ \Leftrightarrow & A_k \wedge A_l \wedge A_{n+1} \wedge A_{n+1} \\ \Leftrightarrow & A_k \wedge A_l \wedge A_{n+1} \end{aligned}$$

Nun muss per Definition über A_k und A_l

$$\neg(A_k \wedge A_l)$$

sein. Also muss gemäß dem Minimumprinzip der Konjunktion

$$\neg(A_k \wedge A_l \wedge A_{n+1})$$

sein. Somit kann ich auch schließen, dass

$$\neg(A_k \wedge A_{n+1} \wedge A_l \wedge A_{n+1})$$

sein muss. Somit kann ich schließen, dass

$$\delta\left(\bigvee_{k=1}^n (A_k \wedge A_{n+1})\right) = \sum_{k=1}^n \delta(A_k \wedge A_{n+1})$$

ist. Da gemäß Voraussetzung über die Aussagen A_k mit $k \leq n+1$ alle Aussagen orthogonal sein müssen, muss also gelten

$$\delta(A_k \wedge A_{n+1}) = 0$$

Darum kann ich schreiben

$$\sum_{k=1}^n \delta(A_k \wedge A_{n+1}) = \sum_{k=1}^n 0 = 0$$

und also auch

$$\delta\left(\bigvee_{k=1}^n (A_k \wedge A_{n+1})\right) = \sum_{k=1}^n \delta(A_k \wedge A_{n+1}) = 0$$

Darum kann ich also schreiben:

$$\begin{aligned} & \delta\left(\bigvee_{k=1}^{n+1} A_k\right) \\ &= \sum_{k=1}^{n+1} \delta(A_k) - \delta\left(\bigvee_{k=1}^n (A_k \wedge A_{n+1})\right) \\ &= \sum_{k=1}^{n+1} \delta(A_k) - 0 \\ &= 0 \end{aligned}$$

Somit hätte ich den Beweis erbracht. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

SATZ 260. *Es seien A_1 und A_2 Symbole für Aussagen. Dann gilt der logische Satz:*

$$(A_1 \Rightarrow A_2) \Leftrightarrow ((\neg A_1 \wedge \neg A_2) \vee (\neg A_1 \wedge A_2) \vee (A_1 \wedge A_2))$$

BEWEIS. Ich möchte den Beweis zuerst mittels der δ -Notation erschlagen. Dazu möchte ich zeigen, dass gilt

$$\delta(((\neg A_1 \wedge \neg A_2) \vee (\neg A_1 \wedge A_2) \vee (A_1 \wedge A_2))) = \delta(A_1 \Rightarrow A_2)$$

Das ist vor allem aufwändig. Es gilt

$$\delta(A_1 \wedge A_2) = \delta(A_1) \cdot \delta(A_2)$$

Weiter gilt

$$\begin{aligned} & \delta(\neg A_1 \wedge A_2) \\ &= \delta(\neg A_1) \cdot \delta(A_2) \\ &= (1 - \delta(A_1)) \cdot \delta(A_2) \\ &= \delta(A_2) - \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) \end{aligned}$$

und ebenfalls

$$\begin{aligned} & \delta(\neg A_1 \wedge \neg A_2) \\ &= \delta(\neg A_1) \cdot \delta(\neg A_2) \\ &= (1 - \delta(A_1)) \cdot (1 - \delta(A_2)) \\ &= 1 - \delta(A_2) - \delta(A_1) + \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) \end{aligned}$$

nun möchte ich Abkürzungen einfügen, damit mir das Leben ein wenig einfacher wird:

$$\begin{aligned} a &\equiv \neg A_1 \wedge \neg A_2 \\ b &\equiv \neg A_1 \wedge A_2 \\ c &\equiv A_1 \wedge A_2 \end{aligned}$$

Dann ist weiter

$$\begin{aligned} & \delta(a \vee b \vee c) \\ &= \delta(a \vee (b \vee c)) \\ &= \delta(a) + \delta(b \vee c) - \delta(a) \cdot \delta(b \vee c) \\ &= \delta(a) + \delta(b) + \delta(c) - \delta(b) \cdot \delta(c) - \\ & \quad \delta(a) \cdot (\delta(b) + \delta(c) - \delta(b) \cdot \delta(c)) \\ &= \delta(a) + \delta(b) + \delta(c) - \delta(b) \cdot \delta(c) - \\ & \quad (\delta(a) \cdot \delta(b) + \delta(a) \cdot \delta(c) - \delta(a) \cdot \delta(b) \cdot \delta(c)) \\ &= \delta(a) + \delta(b) + \delta(c) - \delta(b) \cdot \delta(c) - \delta(a) \cdot \delta(b) + \\ & \quad (-\delta(a) \cdot \delta(c)) + \delta(a) \cdot \delta(b) \cdot \delta(c) \\ &= \delta(a) + \delta(b) + \delta(c) - \delta(a) \cdot \delta(b) - \delta(a) \cdot \delta(c) - \\ & \quad \delta(b) \cdot \delta(c) + \delta(a) \cdot \delta(b) \cdot \delta(c) \\ &= \delta(a) + \delta(b) + \delta(c) - \delta(a \wedge b) - \delta(a \wedge c) - \delta(b \wedge c) + \\ & \quad \delta(a \wedge b \wedge c) \end{aligned}$$

Nun kann ich die δ -Notationen der Konjunktionen ausrechnen:

$$\begin{aligned}
 & \delta(a \wedge b) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \wedge \neg A_1 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge \neg A_1 \wedge A_2 \wedge \neg A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1) \cdot \delta(\neg A_2 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1) \cdot 0 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

Weiter ist

$$\begin{aligned}
 & \delta(a \wedge c) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \wedge A_1 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge A_1 \wedge \neg A_2 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge A_1) \cdot \delta(A_2 \wedge A_2) \\
 = & 0 \cdot 0 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

sowie

$$\begin{aligned}
 & \delta(b \wedge c) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge A_2 \wedge A_1 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge A_1 \wedge A_2 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge A_1) \cdot \delta(A_2 \wedge A_2) \\
 = & 0 \cdot 0 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

und schlussendlich

$$\begin{aligned}
 & \delta(a \wedge b \wedge c) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \wedge \neg A_1 \wedge A_2 \wedge A_1 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge \neg A_1 \wedge A_1 \wedge \neg A_2 \wedge A_2 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge A_2 \wedge \neg A_2 \wedge A_2) \\
 = & \delta(\neg A_1 \wedge A_2) \cdot \delta(\neg A_2 \wedge A_2) \\
 = & \delta(0) \cdot 0 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

TABELLE 3. 1. Teil 1. Beweis 2. konjunktive Normalform Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A_1$	$\neg A_2$	$\neg A_1 \wedge \neg A_2$	$\neg A_1 \wedge A_2$	$A_1 \wedge A_2$
1	1	1	1	0	0
2	1	0	0	1	0
3	0	1	0	0	0
4	0	0	0	0	1

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
& \delta(a \vee b \vee c) \\
= & \delta(a) + \delta(b) + \delta(c) \\
& - \delta(a \wedge b) - \delta(a \wedge c) - \delta(b \wedge c) + \delta(a \wedge b \wedge c) \\
= & \delta(a) + \delta(b) + \delta(c) \\
& - 0 - 0 - 0 + 0 \\
= & \delta(a) + \delta(b) + \delta(c) \\
& + 0 \\
= & \delta(a) + \delta(b) + \delta(c) \\
= & 1 - \delta(A_2) - \delta(A_1) + \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) + \delta(A_2) \\
& - \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) + \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) \\
= & 1 - \delta(A_1) + \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) + \delta(A_2) - \delta(A_2) \\
& - 0 \\
= & 1 - \delta(A_1) + \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) + \delta(A_2) - \delta(A_2) \\
= & 1 - \delta(A_1) + \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) + 0 \\
= & 1 - \delta(A_1) + \delta(A_1) \cdot \delta(A_2) \\
= & 1 - \delta(A_1) \cdot (1 - \delta(A_2)) \\
= & \delta(A_1 \Rightarrow A_2)
\end{aligned}$$

Hurra, der Elefant hat eine Maus geborgen und ich also den Satz bewiesen. Ich möchte jedoch trotzdem den Beweis noch einmal mit Hilfe der „drögen“² Wahrheitstafeln erbringen. Die Beweise sowie deren Verweise auf die entsprechenden Definitionen sind unter den folgenden Tabellen abgelegt: 3, 4, 5, 6, 7, 8 sowie 9. ■

Somit hätte ich die 2. konjunktive Normalform von $A \Rightarrow B$ beschrieben. Falls Du jetzt dies mit der Definition 11.0.1 der Implikation vergleichst, dann siehst Du, dass ich eigentlich eine Art konjunktiver Normalform aufgeschrieben habe, um die Implikation zu beschreiben.

²umgangssprachlich für „langweilig“

TABELLE 4. 2. Teil 1. Beweis 2. konjunktive Normalform Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2$	$A \Rightarrow B$	Behauptung
1	1	1	1
2	1	1	1
3	0	0	1
4	1	1	1

TABELLE 5. 1. Teil 2. Beweis 2. konjunktive Normalform Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A_1$	$\neg A_2$	$\neg A_1 \wedge \neg A_2$	$\neg A_1 \wedge A_2$	$A_1 \wedge A_2$
1	$\neg A_1$	$\neg A_2$	$\neg A_1 \wedge \neg A_2$	$\neg(\neg A_1 \wedge A_2)$	$\neg(A_1 \wedge A_2)$
2	$\neg A_1$	A_2	$\neg(\neg A_1 \wedge \neg A_2)$	$\neg A_1 \wedge A_2$	$\neg(A_1 \wedge A_2)$
3	A_1	$\neg A_2$	$\neg(\neg A_1 \wedge \neg A_2)$	$\neg(\neg A_1 \wedge A_2)$	$\neg(A_1 \wedge A_2)$
4	A_1	A_2	$\neg(\neg A_1 \wedge \neg A_2)$	$\neg(\neg A_1 \wedge A_2)$	$A_1 \wedge A_2$

Wie Du an der Definition oben und diesen zwei Normalformen ablesen kannst, ist es offenbar so, dass eine konjunktive Normalform nicht eindeutig festgelegt sein muss.

Darum möchte ich ich nachfolgend die konjunktiven Normalformen der definierten Verknüpfungen aufzeigen. Es seien A und B Aussagen. Dann ist

$$\neg A$$

bereits die konjunktive Normalform von $\neg A$. Weiter ist

$$A \wedge B$$

ebenfalls die konjunktive Normalform von $A \wedge B$. Es ist weiter

$$A \vee B$$

jedoch auch

$$\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B \vee A \wedge B$$

die konjunktive Normalform der Disjunktion. Zur zweiten Form:

$$\begin{aligned} & \delta(\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B \vee A \wedge B) \\ &= \delta(\neg A \wedge B) + \delta(A \wedge \neg B \vee A \wedge B) - \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & A \wedge \neg B \vee A \wedge B \\ & \Leftrightarrow A \wedge (\neg B \vee B) \\ & \Leftrightarrow A \end{aligned}$$

TABELLE 6. 2. Teil 1. Beweis 2. konjunktive Normalform Implikation

Aussage/ Fall Nr.	$\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2$	$A \Rightarrow B$	$(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2)$ $\Leftrightarrow$ $(A \Rightarrow B)$
1	$\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2$	$A \Rightarrow B$	$(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2)$ $\Leftrightarrow$ $(A \Rightarrow B)$
2	$\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2$	$A \Rightarrow B$	$(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2)$ $\Leftrightarrow$ $(A \Rightarrow B)$
3	$\neg(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2)$	$\neg(A \Rightarrow B)$	$(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2)$ $\Leftrightarrow$ $(A \Rightarrow B)$
4	$\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2$	$A \Rightarrow B$	$(\neg A_1 \wedge \neg A_2 \vee$ $\neg A_1 \wedge A_2 \vee$ $A_1 \wedge A_2)$ $\Leftrightarrow$ $(A \Rightarrow B)$

TABELLE 7. 1. Teil der Verweise des Beweises der 2. konjunktiven Normalform der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 8.0.2 der Negation	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	1. Zeile	1. Zeile	4. Zeile
2	1. Zeile	2. Zeile	3. Zeile
3	2. Zeile	1. Zeile	2. Zeile
4	2. Zeile	2. Zeile	1. Zeile

Der letzte logische Schritt habe ich bei Lemma 78 abgeguckt.

Darum kann ich schreiben

$$\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B \vee A \wedge B$$

$$\Leftrightarrow \neg A \wedge B \vee A$$

TABELLE 8. 2. Teil der Verweise des 2. Beweises der 2. konjunktiven Normalform der Implikation

Aussage/ Fall Nr.	Definition 10.0.2 der Konjunktion
1	3. Zeile
2	4. Zeile
3	1. Zeile
4	2. Zeile

TABELLE 9. 3. Teil der Verweise des 2. Beweises der 2. konjunktiven Normalform der Implikation

Defintion/ Fall Nr.	Definition 11.0.1 der Implikation	Definition 14.0.1 der Äquivalenz
1	1. Zeile	4. Zeile
2	2. Zeile	4. Zeile
3	3. Zeile	1. Zeile
4	4. Zeile	4. Zeile

Also ist

$$\begin{aligned}
& \delta(\neg A \wedge B \vee A) \\
&= \delta(\neg A \wedge B) + \delta(A) - \delta(\neg A \wedge B) \cdot \delta(A) \\
&= \delta(\neg A) \cdot \delta(B) + \delta(A) - \delta(\neg A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(A) \\
&= \delta(\neg A) \cdot \delta(B) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(\neg A) \cdot \delta(B) \\
&= (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) + \delta(A) - \delta(A \wedge \neg A) \cdot \delta(B) \\
&= \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) - 0 \cdot \delta(B) \\
&= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - 0 \\
&= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= \delta(A \vee B)
\end{aligned}$$

Somit muss also gelten

$$\begin{aligned}
& \delta(\neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B \vee A \wedge B) \\
&= \delta(A \vee B)
\end{aligned}$$

und darum auch gemäß dem Satz [264](#)

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \neg A \wedge B \vee A \wedge \neg B \vee A \wedge B$$

Ich möchte nun nicht mehr allzu viel über konjunktive Normalformen schreiben. Für die Grundoperationen (Negation, Konjunktion, Disjunktion, Implikation, Äquivalenz, Antivalenz, NAND- respektive

NOR-Verknüpfung) sind konjunktiven Normalformen beispielsweise die Disjunktion aller Zeilen der entsprechenden Definitionen, für welche die Definition wahr sind. Im Moment kann ich jedoch den entsprechenden Beweis nicht führen. Jedoch habe ich ein erstes Beispiel oben gemacht. Ich möchte nun weitere Beispiele machen: Die konjunktive Normalform der Negation ist die Negation selbst, diejenige der Konjunktion die Konjunktion selbst. Bei beiden logischen Operationen gilt die Behauptung, dass die Normalform an denjenigen Zeilen in der Definition abgelesen werden kann, in welcher die Operation wahr ist. Die konjunktive Normalform der Disjunktion ist entsprechend ebenfalls die Disjunktion selbst.

Die konjunktive Normalform der Äquivalenz ist

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B) \vee (A \wedge B)$$

Denn es ist

$$\begin{aligned} & \delta(A \Leftrightarrow B) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= 1 - (\delta(A)^2 - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(B)^2) \\ &= 1 - \delta(A)^2 + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(B)^2 \\ &= 1 - \delta(A) + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(B) \end{aligned}$$

Nun möchte ich die δ -Notation von

$$(\neg A \wedge \neg B) \vee (A \wedge B)$$

bestimmen:

$$\begin{aligned} & \delta((\neg A \wedge \neg B) \vee (A \wedge B)) \\ &= \delta(\neg A \wedge \neg B) + \delta(A \wedge B) - \delta(\neg A \wedge \neg B) \cdot \delta(A \wedge B) \\ &= \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(\neg A) \cdot \delta(A) \cdot \delta(\neg B) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(\neg A \wedge A) \cdot \delta(\neg B \wedge B) \\ &= \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) + \delta(A) \cdot \delta(B) - 0 \cdot 0 \\ &= \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) + \delta(A) \cdot \delta(B) - 0 \\ &= \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Die δ -Notationen werden schnell unübersichtlich. Also kann ich wirklich schreiben

$$\begin{aligned}
 & \delta((\neg A \wedge \neg B) \vee (A \wedge B)) \\
 &= \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= 1 - \delta(B) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= 1 - \delta(A) + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(B) \\
 &= \delta(A \Leftrightarrow B)
 \end{aligned}$$

Also habe ich auch diesen Beweis gemäß dem Satz 264 erbracht.

Die konjunktive Normalform der Disjunktion hingegen ist:

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge B) \vee (A \wedge \neg B)$$

Denn es ist

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Leftrightarrow B) \\
 &= (\delta(A) - \delta(B))^2 \\
 &= \delta^2(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(B) \\
 &= \delta^2(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(B) \\
 &= \delta(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(B)
 \end{aligned}$$

Wieder ist

$$\begin{aligned}
 & \delta((\neg A \wedge B) \vee (A \wedge \neg B)) \\
 &= \delta(\neg A \wedge B) + \delta(A \wedge \neg B) \\
 &= \delta(\neg A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(\neg B) \\
 &= (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\
 &= \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= \delta(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(B) \\
 &= \delta(A \Leftrightarrow B)
 \end{aligned}$$

und somit kann ich entsprechend dem Satz 264 wiederum schließen, dass

$$A \Leftrightarrow B \Leftrightarrow ((\neg A \wedge B) \vee (A \wedge \neg B))$$

gelten muss.

Über das Kronecker-Symbol

Herr Kronecker war offenbar ein stinkreicher Typ, welcher es sich leisten konnte, zu seiner Unterhaltung Mathematik zu betreiben und andre Leute ins Unglück zu stürzen. So beschreibt es auf alle Fälle in seinem Buch über die Entdeckung der Unendlichkeit. Aber nur zur eigentlichen Einleitung dieses Kapitels:

Manchmal könnte ich schon den Kopf über mich selbst schütteln! Da denke ich mir jahrelang etwas aus - nur um am Schluss zu bemerken, dass es das schon seit Urzeiten gibt. Aber ich möchte trotzdem das Konzept der Delta-Funktionen hier ganz ausführlich aufschreiben, da es exemplarisch für etwas steht, was in der Mathematik sehr häufig passiert. Angenommen, Du stehst am Abgrund einer tiefen Schlucht, welchen du unmöglich überspringen kannst. Jedoch möchtest Du noch so gerne auf die andere Seite. Hinunterklettern ist auch keine Option, da Du kein Klettermaterial dabei hast und nicht unnötig Dein Leben riskieren möchtest. Was kannst Du machen? Du schaust Dich um und ganz weit weg siehst Du eine Brücke die tiefe und gefährliche Schlucht überqueren. So weit Du überblicken kannst, führt von deinem momentanen Aufenthaltsort zur Brücke und auf der anderen Seite der Brücke bis zu Deinem Sehnsuchtsort ein relativ bequemer Weg. Dann dürfte es klar sein, wie Du auf die andere Seite kommst: Du marschierst zur Brücke, über die Brücke auf die andere Seite und dann von der anderen Seite zu Deinem gewünschten Zielort. So weit sollte wahrscheinlich alles klar sein. Was meines Erachtens jedoch erstaunlich ist, ist die Feststellung, dass dies in der Mathematik eben auch häufig passiert. Du bist mit einem Problem konfrontiert, welches Du auf den ersten Blick unmöglich lösen kannst. Keine Ahnung, wie eine Lösung des Rätsels erfolgen soll. Die große Leistung ist dann häufig diejenige, Ausschau zu halten, ob das Problem auf eines zurückgeführt werden kann, für welches bereits eine Lösung bekannt ist. Die Schwierigkeit ist jedoch oft, zu erkennen, ob es eine Verbindung zu einem bereits gelösten Problem gibt oder nicht. Und wenn es ganz schwierig wird, dann kannst Du Dir auch überlegen, ob das Problem überhaupt eine Lösung haben kann. Also ob es überhaupt möglich ist, das Problem auf ein bekanntest Problem zurückzuführen. Falls Du das schaffst (das Problem auf ein bereits bekanntes Problem zurückzuführen oder zu zeigen, dass das gar nicht möglich ist), dann ist das sehr beglückend. Das ist ein großer Reiz der Mathematik und verschafft ihr auch einen großen Charme. Genau so

ist dieses Kapitel in meinen Augen zu verstehen. Es ist zwar möglich, logische Sätze zu beweisen, indem die Voraussetzungen nachgeschlagen werden. Aber mit der Übersetzung kann ich die Fallunterscheidungen weglassen.

DEFINITION 261. Es sei $A \in \Omega$, in Worten: A sei eine Aussage, welche in sich selbst nicht widersprüchlich sei. Dann sei definiert, dass $\delta(A) \equiv 1$ sei, falls die Aussage wahr sei. In allen anderen Fällen sei $\delta(A) \equiv 0$. Bei in sich selbst widersprüchlichen Aussage werde (im besten Sinn des Worts) willkürlich ebenfalls $\delta(A) \equiv 0$ festgelegt.

Falls Du mehr über Abbildungen erfahren willst, dann sei Dir die Definition 158 ans Herz gelegt. Du fragst Dich vielleicht, für was diese Formulierung gut sein soll. Die Antwort ist relativ simpel: Die Beweisführung mittels Nachschlagen der Definitionen der logischen Verknüpfungen ist recht mühselig und zeitraubend - außer falls Du eine recht große Routine in den Definitionen besitzt. Das Rechnen mit Kronecker-Symbolen ist zwar zuweilen auch recht mühsam. Aber da Du diese Rechenart bestimmt besser im Kopf hast als die Definitionen der logischen Verknüpfungen, bieten sich diese Berechnungen als Kontrolle oder oder unabhängige Berechnungen (beispielsweise mittels Excel-Tabellen) geradezu an. Außerdem habe ich bereits rege von den Kronecker-Symbolen Gebrauch gemacht, und zwar in den tabellari-schen Definitionen und Beweisen der logischen Aussagen (siehe beispielsweise in der Tabelle 94) Nun möchte ich jedoch daran gehen, die Eigenschaften der Delta-Notation aufzuschlüsseln. Aus der Definition der Definition der Delta-Notation lässt sich ableiten:

SATZ 262. *Es sei A eine Aussage. Dann ist genau dann A wahr, falls $\delta(A) = 1$ ist.*

BEWEIS. Ist A wahr, dann muss gemäß der Definition der δ -Notation $\delta(A) = 1$ sein. Darum ist die eine Seite des Beweises erbracht. Es sei jetzt A eine Aussage mit der Eigenschaft, dass $\delta(A) = 1$ sein. Wäre A nicht wahr, dann könnte nicht $\delta(A) = 1$ sein, sondern müsste nach Definition $\delta(A) = 0$ sein - was jedoch nicht zutreffen würde. Also muss A eine wahre Aussage sein. Damit ist jedoch der Beweis erbracht. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 1 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich möchte nun eine der grundlegendsten Eigenschaften der Kronecker-Symbole formulieren und beweisen.

SATZ 263. *Es sei A eine Aussage, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen dieses Beweises widerspruchsfrei ist. Dann gilt*

$$\delta^2(A) \equiv (\delta(A))^2 \equiv \delta(A) \cdot \delta(A) = \delta(A)$$

[illegible]
$$\delta^2(A) = \delta(A) \cdot \delta(A) = 0 \cdot 0 = 0 = \delta(A)$$
$$\delta^2(A) = 1 \cdot 1 = 1 = \delta(A)$$
$$\delta^2(A) = \delta(A)$$
$$\delta^2(A) = \delta(A) \cdot \delta(A) = \delta(A \wedge A) = \delta(A)$$
$$A \wedge A \Leftrightarrow A$$

TABELLE 2. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz
267	delta Notation Konjunktion

TABELLE 3. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
271	delta Notation Antivalenz
271	delta Notation Antivalenz
276	Deltanotation A neg A
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

ist. Also muss gemäß dem nächsten Satz [264](#) gelten, dass

$$\delta(A \wedge A) = \delta(A)$$

ist. Damit hätte ich den Satz zwar erneut beweisen. Es ist mir zum jetzigen Zeitpunkt jedoch nicht klar, ob der zweite Beweis nicht von diesem Satz selbst abhängt - was natürlich ein grober Fehler wäre. Aber ausschließen kann ich es im Moment nicht. ■

In der Tabelle [2](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [3](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ist übrigens r eine (wie auch immer definierte Zahl), dann sei ebenfalls definiert

$$r^2 \equiv r \cdot r$$

Zur Wortwahl der Idempotenz. Ich habe die Idempotenz zuerst in der Funktionalanalysis kennen (und hassen) gelernt. Ein bekannteres Beispiel, welche hoffentlich unmittelbar einleuchtet, sei dieses: Angenommen, Du hast einen Körper (beispielsweise einen Stuhl). Und diesen Stuhl projizierst Du auf eine Wand, beispielsweise mit einer Taschenlampe. Dann zeichnest Du also den Schatten auf die Wand. Dann erhältst Du also eine ebenes Bild des Stuhls. Wenn Du jetzt ein an der Wand ein Papier befestigst und dem Schatten mit einem Stift nachführst, dann den Schatten ausschneidest und das ausgeschnittene Papier auf ein anderes Papier heftest, den Stuhl entfernst und den „Schatten“ des ersten ausgeschnittenen Schattenbilds auf dem zweiten Papier erneut nachzeichnest und wieder ausschneidest: Was siehst Du dann? Du siehst dann, dass der Schattens des Schattens gleich groß ist wie der Schatten. Denn Projektionen sind eben idempotent. Wenn ich die Operation zwei oder mehrere Male durchführe, dann kommt dasselbe heraus, wie wenn ich die Operation einmal durchführe. Das ist genau gleich bei der Deltanotation.

Nun möchte ich eine weitere Eigenschaft der δ -Notation zeigen.

SATZ 264. *Es seien $A, B \in \delta$. Dann ist genau dann*

$$A \Leftrightarrow B$$

falls

$$\delta(A) = \delta(B)$$

ist. Um es formal zu schreiben:

$$\delta(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\delta(A) = \delta(B))$$

BEWEIS. Es sei $A \Leftrightarrow B$. Also sind entweder beide Aussagen wahr oder beide Aussagen nicht wahr. Angenommen beide Aussagen seien wahr. Dann gilt also $\delta(A) = 1$ sowie $\delta(B) = 1$. Somit kann ich dann schreiben:

$$\delta(A) = 1 = \delta(B)$$

und also

$$\delta(A) = \delta(B)$$

Also ist die Behauptung in diesem Fall erbracht. Sind jedoch beide Aussagen nicht wahr, dann gilt also $\delta(A) = 0$ sowie $\delta(B) = 0$. Das bedeutet, dass

$$\delta(A) = 0 = \delta(B)$$

und somit wiederum

$$\delta(A) = \delta(B)$$

gelten muss. Falls eine Aussage wahr, die andere jedoch falsch ist, dann gilt also die Voraussetzung

$$A \Leftrightarrow B$$

also nicht. Dennoch gilt jedoch die Implikation, dass daraus

$$\delta(A) = \delta(B)$$

folgt. Damit wäre jedoch die eine Richtung der Behauptung bewiesen.

Es sei andererseits $\delta(A) = \delta(B)$. Da gelten muss

$$\delta(A), \delta(B) \in \{0, 1\}$$

bedeutet dies, dass entweder

$$\delta(A) = \delta(B) = 0$$

oder aber

$$\delta(A) = \delta(B) = 1$$

gelten muss. Ist jedoch $\delta(A) = \delta(B) = 0$, dann sind per Definition der δ -Notation beide Aussage nicht wahr. Also muss dann ebenfalls gemäß der ersten Zeile der Definition der Äquivalenz (siehe Definition 15.0.1), dass gilt

$$A \Leftrightarrow B$$

Ist jedoch $\delta(A) = \delta(B) = 1$, dann müssen beide Aussagen A und B wahr sein. Gemäß der 4. Zeile der Definition muss dann die Äquivalenz der beiden Aussagen ebenfalls wahr sein. Ist zuletzt $\delta(A) \neq \delta(B)$, dann gilt die Implikation, dass die Äquivalenz wahr ist, aufgrund der Definition der Implikation trotzdem (siehe Definition 11.0.1, erste respektive 2. Zeile). Also hätte ich damit beide Richtungen der Äquivalenz und somit den Satz selbst bewiesen. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 4 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Mit dem Satz der δ -Notation lassen sich logische Sätze zwar nicht unbedingt schneller, jedoch leichter beweisen. Denn die logischen Sätze lassen sich in Zahlenausdrücke umwandeln und umformen. Zudem musst Du Dir weniger merken. Die ganze Verweise auf die Definitionen der logischen Verknüpfungen fallen auch weg. Aber - und das ist der Pferdefuß - sie setzen das Rechnen mit ganzen Zahlen voraus. Und wenn die ganzen Zahlen mit Hilfe der Logik hergeleitet werden sollen, dann musst Du darauf achten, dass die Beweise nicht auf etwas zurückgreifen, was sie eigentlich beweisen sollten. Darum werde ich zwei immer zwei Herleitungen von logischen Sätzen machen. Die eine ohne, und die andere mit der δ -Notation. In der Tabelle 5 beschreibe ich die wesentlichen Formeln der δ -Notation zusammen mit den Verweisen. Dabei seien $A, B \in \delta$ (also A oder B Symbole für beliebige Aussagen). Bitte lasse Dich nicht davon abschrecken, falls sich Dir den Sinn für diese Formeln nicht unmittelbar erschließt.

TABELLE 4. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
16	Transitivitaet Aequivalenz
263	delta Notation Idempotenz
272	delta Notation Aequivalenz
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

TABELLE 5. δ -Notationen

Formel	Verweis
$\delta^2(A) = \delta(A)$	Satz 263
$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$	Satz 266
$\delta(A \wedge B) = \delta(A) \cdot \delta(B)$	Satz 267
$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$	Satz 270
$\delta(A \Rightarrow B) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))$	Satz 268
$\delta(A \Leftrightarrow B) = 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2$	Satz 272
$\delta(A \nLeftrightarrow B) = (\delta(A) - \delta(B))^2$	Satz 271
$\delta(A \bar{\wedge} B) = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)$	Satz 273
$\delta(A \bar{\vee} B) = 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)$	Satz 274

Die δ -Notation wird vor allem in den Definitionen der logischen Verknüpfungen verwendet. Betrachte die Definition der Implikation (Schlussfolgerung). Obwohl ich es später noch einmal sehr genau zu zeigen versuche, liste ich nachfolgend aus Gründen der Übersichtlichkeit unter der Tabelle [6](#) schon einmal die Definition der Implikation auf. In der dritten Zeile dieser Tabelle kannst Du ablesen: Ist die Aussage A wahr (ist also deren δ -notation 1) sowie die Aussage B nicht wahr

TABELLE 6. Beispiel einer Wahrheitstabelle (Schlussfolgerung)

A	B	$A \Rightarrow B$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

(ist also deren δ -notation 0) dann sei definiert, dass die Implikation

$$A \Rightarrow B$$

in diesem Fall nicht wahr sei, also definiert sei

$$\delta(A \Rightarrow B) \equiv 0$$

Viele Wahrheitstafeln sind auf diese Weise aufgebaut.

Es gibt jedoch in der Mathematik auch eine andere Verbindung zur δ -notation, welche meines Erachtens ziemlich wichtig ist. Jedoch ist (wie leider so oft) die Bezeichnung verschieden. Es sei A das Symbol einer Aussage. Dann sei das Kronecker-Symbol derart definiert:

$$(41.0.1) \quad \delta_A \equiv \begin{cases} 0 & \Leftarrow \delta(A) = 0 \\ 1 & \Leftarrow \delta(A) = 1 \end{cases}$$

Das bedeutet, dass das Kronecker-Symbol schlichtweg eine Umschreibung der δ -Notation ist. Jedoch wird A selten so „kryptisch“ (also geheimnisvoll) beschrieben. Darum möchte im Folgenden ein Beispiel aufschreiben. Lasse die jedoch bitte nicht verdrießen, falls Du die Notation noch nicht verstehst.

DEFINITION 265. Die sogenannte Heaviside Funktion¹ sei wie folgt definiert:

$$\begin{aligned} f_h : \mathbb{R} &\rightarrow \{0, 1\} \\ x &\mapsto \delta_{x>0} \end{aligned}$$

Also ist

$$f_h(x) \equiv \begin{cases} 0 & \Leftarrow x \leq 0 \\ 1 & \Leftarrow x > 0 \end{cases}$$

Ich habe den Graph der Heaviside Funktion in der Abbildung [41.0.1](#) abgebildet.

Die Funktion kann noch schöner ausgeführt werden, indem gefordert wird:

¹benannt gemäß Wikipedia nach dem Mathematiker und Physiker [Oliver Heaviside](#)

ABBILDUNG 41.0.1. Heaviside-Funktion

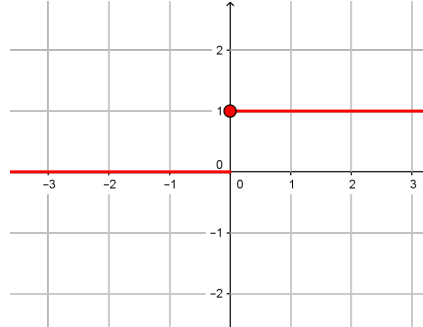
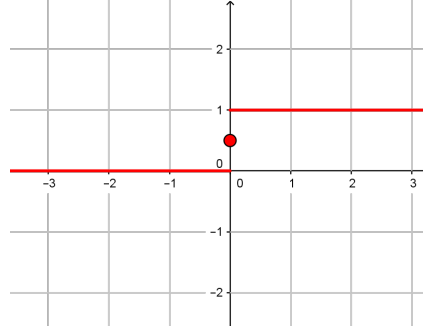


ABBILDUNG 41.0.2. alternative Heaviside-Funktion



$$f_{h,2}(x) \equiv \begin{cases} 0 & \Leftarrow x < 0 \\ \frac{1}{2} & \Leftarrow x = 0 \\ 1 & \Leftarrow x > 0 \end{cases}$$

Diese Funktion könnte ich formal beschreiben etwa durch

$$f_{h,2}(x) \equiv \frac{1}{2} \cdot \delta_{x=0} + \delta_{x>0}$$

Ich habe den Graph dieser alternativen Form der Heaviside-Funktion in der Abbildung [41.0.1](#) abgebildet.

Das Kronecker-Symbol eignet sich prima, um relativ schwierige Berechnungen formal elegant durchzuführen. Wenn ich hingegen die folgende Funktion definiere:

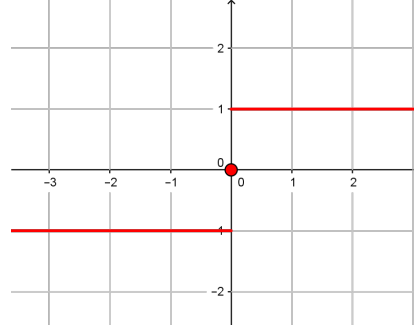
$$f_{h,2}(x) \equiv \delta_{x=0} + 2 \cdot \delta_{x>0} - 1$$

dann gilt

$$f_{h,2}(x) \equiv \begin{cases} -1 & \Leftarrow x < 0 \\ 0 & \Leftarrow x = 0 \\ 1 & \Leftarrow x > 0 \end{cases}$$

Ich habe den Graph dieser alternativen Form der Heaviside-Funktion in der Abbildung [41.0.3](#) abgebildet.

ABBILDUNG 41.0.3. Schrittfunktion



In allen drei Beispielen ist es meines Erachtens leichter, mit den Kronecker-Symbolen zu rechnen als mit den Fallunterscheidungen. Das bedeutet, dass die Kronecker-Symbole eine Art versteckter Fallunterscheidungen sind, mit welchen Du relativ leicht rechnen kannst - sofern Du Dich an die Schreibweise (Notation) gewöhnt hast. Nun möchte ich die Sätze, welche ich oben definiert habe, noch einmal mit Hilfe der Kronecker-Symbole beweisen:

SATZ 266. *Es sei $A \in \delta$. Dann ist $\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$.*

BEWEIS. Ist A eine wahre Aussage, dann ist per Definition $\neg A$ keine wahre Aussage und gleichzeitig muss gelten:

$$\begin{aligned}\delta(A) &= 1 \\ \delta(\neg A) &= 0\end{aligned}$$

Somit kann ich schreiben:

$$\delta(\neg A) = 0 = 1 - 1 = 1 - \delta(A)$$

Ist hingegen A keine wahre Aussage, dann muss also gelten: $\delta(A) = 0$. Auf der anderen Seite ist in diesem Fall $\delta(\neg A) = 1$. Also ist auch in diesem Fall gilt

$$\delta(\neg A) = 1 = 1 - 0 = 1 - \delta(A)$$

kann ich also sagen, dass in beiden, und somit allen möglichen Fällen gilt, dass

$$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

ist. Somit glaube ich, diesen Satz bewiesen zu haben. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 7 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Die Identität besitzt keine besondere δ -Notation.

Als nächstes möchte ich die Delta-Notation der Konjunktion notieren.

TABELLE 7. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
272	delta Notation Aequivalenz
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

SATZ 267. *Es seien $A, B \in \delta$. Dann gilt in diesem Fall*

$$\delta(A \wedge B) = \delta(A) \cdot \delta(B)$$

BEWEIS. Es seien A und B wahre Aussagen. Dann muss also nach Definition der Konjunktion $A \wedge B$ ebenfalls eine wahre Aussage sein. Also muss nach Definition der δ -Notation gelten

$$\delta(A) = 1$$

$$\delta(B) = 1$$

$$\delta(A \wedge B) = 1$$

somit kann ich schreiben

$$\delta(A \wedge B) = 1 = 1 \cdot 1 = \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Es sei nun A oder B oder beide Aussagen A und B Aussagen, welche nicht wahr seien. Dann muss auf jeden Fall einer der Beiden Faktoren $\delta(A), \delta(B)$ im Produkt

$$\delta(A) \cdot \delta(B)$$

0 sein. Da beide Faktoren jedoch in der Menge $\{0, 1\}$ enthalten sein müssen, gilt dann auf jeden Fall

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = 0$$

Die Aussage $A \wedge B$ kann dann keine wahre Aussage sein. Also muss in diesem Fall gelte

$$\delta(A \wedge B) = 0 = \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Also glaube ich auch in diesem Fall und somit in allen möglichen Fällen den Beweis erbracht zu haben. Darum erachte ich die Behauptung als bewiesen.

Zur Delta-Notation der Implikation: ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 8 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

SATZ 268. *Es seien $A, B \in \delta$. Dann gilt*

$$(41.0.2) \quad \delta(A \Rightarrow B) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))$$

BEWEIS. Gemäß dem Satz 54 weiter unten ist die Aussage

$$A \Rightarrow B$$

genau dann wahr, falls die Aussage

$$\neg(A \wedge \neg B)$$

wahr ist. In Worten: Es darf nicht sowohl die Aussage von A wie auch die Negation von B wahr sein. Darum kann ich gemäß den obigen Sätzen rechnen:

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow B) \\ &= \delta(\neg(A \wedge \neg B)) \\ &= 1 - \delta(A \wedge \neg B) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(\neg B) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \end{aligned}$$

Das Resultat kann auch wie folgt begründet werden: Ist die Aussage A nicht wahr, dann muss $\delta(A) = 0$ sein. Also gilt in diesem Fall

$$= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) = 1 - 0 \cdot (1 - \delta(B))$$

Da $\delta(B) \in \{0, 1\}$ ist, muss also ebenfalls $1 - \delta(B) \in \delta\{0, 1\}$ sein. Also ist sowohl

$$1 - 0 \cdot (1 - 0) = 1 - 0 \cdot 1 = 1 - 0 = 1$$

wie auch

$$1 - 0 \cdot (1 - 1) = 1 - 0 \cdot 0 = 1 - 0 = 1$$

[illegible]

In diesem Fall muss jedoch gemäß der Definition der Implikation ebenfalls die Implikation gelten und somit auch $\delta(A \Rightarrow B)$ wahr sein. Damit ist jedoch in diesem Fall (A ist nicht wahr) die Behauptung erbracht. Sind andererseits sowohl A wie auch B wahr dann ist also

TABELLE 9. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
54	disjunktive Normalform Implikation

$\delta(A) = \delta(B) = 1$. Somit gilt also in diesem Fall

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Rightarrow B) \\
 &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\
 &= 1 - 1 \cdot (1 - 1) \\
 &= 1 - 1 \cdot 0 \\
 &= 1 - 0 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

sein. Da jedoch in diesem Fall (falls sowohl die Aussage A wie auch die Abbildung B wahr sind) die Implikation per Definition der Implikation ebenfalls wahr sein soll, ist also auch

$$\delta(A \Rightarrow B) = 1$$

wahr. Somit ist auch in diesem Fall die behauptete Formel (also die Gleichung [41.0.2](#)) richtig. Nun zum letzten Fall. Ist die Aussage A , kann ich das gleiche jedoch nicht von der Aussage B behaupten (ich nehme also an, die Aussage B sei nicht wahr), dann muss

$$\delta(A \Rightarrow B) = 0$$

sein. Es gilt jedoch auch in diesem Fall

$$\begin{aligned}
 & 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\
 &= 1 - 1 \cdot (1 - 0) \\
 &= 1 - 1 \cdot 1 \\
 &= 1 - 1 \\
 &= 0
 \end{aligned}$$

ich zeigen, dass in allen denkbaren Fällen die Behauptung bewiesen und somit der von mir behauptete Satz richtig ist. ■

In der Tabelle [9](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [10](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Es gibt meines Erachtens noch eine schönere Aussage über die Delta-Notation der Implikation. Da dieser Satz wohl nirgends weiter verwendet wird, beschreibe ich ihn als Hilfssatz:

LEMMA 269. *Es seien $A, B \in \Omega$. Dann*

$$\delta(A \Rightarrow B) = \delta(\delta(A) \leq \delta(B))$$

[illegible]
$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

TABELLE 11. Beweis des Lemmas der Implikation als kleiner oder gleich Beziehung

Aussage/ Fall Nr.	$\delta(A)$	$\delta(B)$	$\delta(A \Rightarrow B)$	$\delta(A) \leq \delta(B)$	$\delta(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \delta(A) \leq \delta(B)$
1	0	0	1	1	1
2	0	1	1	1	1
3	1	0	0	0	1
4	1	1	1	1	1

gelten. Denn es gilt sowohl $0 \leq 0$ wie auch $0 \leq 1$. Ist jedoch die Aussage B wahr, dann muss ebenfalls die Aussage

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

wahr sein. Denn $\delta(A) \in \{0, 1\}$ und es ist sowohl $0 \leq 1$ wie auch $1 \leq 1$. Damit hätte ich jedoch den Beweis der gesamten Behauptung erbracht. Du glaubst mir nicht? Dann schau doch auf die Tabelle 11, in welcher ich den Beweis noch einmal tabellarisch aufgeschrieben habe. Die Verweise auf die Definitionen habe ich für einmal nicht tabellarisch auf, da diese keinen Mehrwert bringen würde. Stattdessen schreibe ich diese im Fließtext auf: Die Definition der Werte von $\delta(A)$ respektive $\delta(B)$ kannst Du in der Definition 261 nachschlagen. Die Werte des Ausdrucks $\delta(A \Rightarrow B)$ kannst Du in der Definition 11.0.1 nachschlagen. Gemäß ist der Ausdruck $\delta(A) \leq \delta(B)$ nur bei der dritten Zeile nicht wahr, da in diesem Fall die Aussage $1 > 0$ nicht wahr ist. Die Werte der Aussage

$$\delta(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\delta(A) \leq \delta(B))$$

kannst Du in der Definition 14.0.1 nachschlagen. Für alle Zeilen außer der dritten kannst Du in der vierten Zeile der Definition nachschlagen (da in diesen Fällen sowohl die Aussage $\delta(A \Rightarrow B)$ wie auch die Aussage $\delta(A) \leq \delta(B)$ wahr ist). In der dritten Zeile kannst auf der ersten Zeile der Definition nachschlagen (da in diesem Fall sowohl die Aussage $\delta(A \Rightarrow B)$ wie auch die Aussage $\delta(A) \leq \delta(B)$ nicht wahr ist). ■

Ich muss gestehen, dass ich die Delta-Notation der Disjunktion nicht selbst herausgefunden habe, was mich einigermaßen beschämt. Aber so ist es halt. Hier ist sie:

SATZ 270. *Es seien $A, B \in \Omega$. Somit muss gelten*

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

BEWEIS. Nun kommt wieder so ein „schmutziger Taschenspielertrick“. Gemäß dem Satz 45 muss gelten

$$\neg(A \vee B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B)$$

Also kann ich gemäß dem so von mir genannten „Äquivalenz-Negations-Satz“ 60 folgern:

$$A \vee B \Leftrightarrow \neg(\neg A \wedge \neg B)$$

Also mache ich den Ansatz

$$\begin{aligned} & \delta(A \vee B) \\ &= \delta(\neg(\neg A \wedge \neg B)) \\ &= 1 - \delta(\neg A \wedge \neg B) \\ &= 1 - \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) \\ &= 1 - (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\ &= 1 - (1 - \delta(B) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= 1 - 1 + \delta(B) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Das ist jetzt jedoch nur eine Seite des Beweises, nämlich das Aufzeigen, wie diese Formel hergeleitet werden kann. Ich möchte jetzt jedoch noch darlegen, warum diese Formel denn gültig ist. Es muss also für alle möglichen Aussagen A, B gelten:

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Sind jetzt beide Aussagen A und B nicht wahr, dann sind alle Summanden auf der rechten Seite der Gleichung und somit auch der Wert von $\delta(A \vee B) = 0$. Es gilt also in diesem Fall

$$\begin{aligned} & \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= 0 + 0 - 0 \cdot 0 \\ &= 0 - 0 \\ &= 0 \end{aligned}$$

so wie die δ -Notation für Disjunktion der beiden Aussagen A und B in diesem Fall definiert ist. Denn die Aussage $A \vee B$ ist in diesem Fall ja auch nicht wahr und somit gilt

$$\delta(A \vee B) = 0$$

Also kann ich in diesem Fall schreiben

$$\delta(A \vee B) = 0 = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Ist nun genau eine der beiden Aussagen A oder B wahr, die andere hingegen nicht, dann muss gelten

$$\delta(A) + \delta(B) = 1$$

sowie

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = 0$$

Denn ist A wahr, hingegen B nicht, so muss also gelten $\delta(A) = 1$ und $\delta(B) = 0$. Also ist

$$\delta(A) + \delta(B) = 1 + 0 = 1$$

sowie

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = 1 \cdot 0 = 0$$

Ist hingegen A nicht wahr, hingegen B schon, dann ist also $\delta(A) = 0$ respektive $\delta(B) = 1$. Also kann ich in diesem Fall schreiben

$$\delta(A) + \delta(B) = 0 + 1 = 1$$

beziehungsweise

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = 0 \cdot 1 = 0$$

In diesen beiden Fällen gilt darum

$$\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) = 1 - 0 = 1$$

im Einklang mit der δ -Notation der Disjunktion der beiden Aussagen. Denn die Aussage $A \vee B$ ist ja in diesen beiden Fällen wahr und somit muss gemäß der Definition der δ -Notation gelten

$$\delta(A \vee B) = 1$$

Also gilt auch in diesem Fall

$$\begin{aligned} & \delta(A \vee B) \\ &= 1 \\ &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Es bleibt der letzte Fall, in welchem beide Aussagen wahr sind. Dann kann ich berechnen:

$$\begin{aligned} & \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= 1 + 1 - 1 \cdot 1 \\ &= 2 - 1 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Da jedoch die Disjunktion der beiden Aussagen in diesem Fall ebenfalls wahr sein muss, kann ich auch für den letzten Fall schreiben

$$\begin{aligned} & \delta(A \vee B) \\ &= 1 \\ &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Also habe ich gezeigt, dass in allen denkbaren Fällen die Formel richtig ist und damit als bewiesen betrachtet werden darf. ■

In der Tabelle 12 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 13 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich möchte nun die Delta-Notation der Antivalenz berechnen:

TABELLE 12. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
45	Negation Konjunktion
60	Aequivalenz Negations Satz

TABELLE 13. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

SATZ 271. *Es seien $A, B \in \Omega$. Dann ist*

$$\begin{aligned}\delta(A \nleftrightarrow B) &= (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= \delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)\end{aligned}$$

BEWEIS. Es seien sowohl A wie auch B Aussagen, welche nicht wahr seien. Also muss gelten, dass sowohl

$$\delta(A) = 0$$

wie auch

$$\delta(B) = 0$$

gilt. Nun kann ich also rechnen

$$\begin{aligned}(\delta(A) - \delta(B))^2 &= (0 - 0)^2 \\ &= 0^2 \\ &= 0\end{aligned}$$

Jedoch muss gemäß der Definition der δ -Notation in diesem Fall ebenfalls

$$\delta(A \nleftrightarrow B) = 0$$

gelten. Ist $\delta(A) = \delta(B) = 1$, dann kann ich ebenfalls rechnen

$$\begin{aligned} & (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= (1 - 1)^2 \\ &= 0^2 \\ &= 0 \end{aligned}$$

in Einklang mit der diesbezüglichen Definition der δ -Notation. Ist jedoch eine der beiden Aussagen wahr, lässt sich jedoch von der anderen das gleiche nicht sagen, dann muss gelten

$$\delta(B) = 1 - \delta(A)$$

Also kann ich rechnen

$$\begin{aligned} & (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= (\delta(A) - (1 - \delta(A)))^2 \\ &= (\delta(A) - 1 + \delta(A))^2 \\ &= (2 \cdot \delta(A) - 1)^2 \\ &= 4 \cdot \delta^2(A) - 4 \cdot \delta(A) + 1 \\ &= 4 \cdot (\delta^2(A) - \delta(A)) + 1 \end{aligned}$$

Wiederum kann ich schreiben gemäß dem Satz 263 schreiben

$$(\delta(A))^2 = \delta(A)$$

Also kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= 4 \cdot ((\delta(A))^2 - \delta(A)) + 1 \\ &= 4 \cdot (\delta(A) - \delta(A)) + 1 \\ &= 4 \cdot 0 + 1 \\ &= 0 + 1 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Also habe ich auch in diesen Fällen und schlussendlich auch in allen Fällen gezeigt, dass die δ -Notation sich mit dieser Formel beschreiben lässt. Ich möchte nun noch zeigen, dass gilt

$$(\delta(A) - \delta(B))^2 = \delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)$$

TABELLE 14. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
263	delta Notation Idempotenz
263	delta Notation Idempotenz

TABELLE 15. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
272	delta Notation Aequivalenz
272	delta Notation Aequivalenz
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Es ist (relativ phantasielos ausgerechnet):

$$\begin{aligned}
 & (\delta(A) - \delta(B))^2 \\
 &= (\delta(A) - \delta(B)) \cdot (\delta(A) - \delta(B)) \\
 &= \delta^2(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(B) \cdot \delta(A) + \delta^2(B) \\
 &= \delta^2(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(B) \\
 &= \delta^2(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(B)
 \end{aligned}$$

Gemäß dem Satz [263](#) der Idempotenz der Deltanotation ist

$$\begin{aligned}
 \delta^2(A) &= \delta(A) \\
 \delta^2(B) &= \delta(B)
 \end{aligned}$$

Weiter ist die Multiplikation von ganzen Zahlen kommutativ und die Addition von ganzen Zahlen kommutativ und assoziativ. Aus alle dem kann ich folgern:

$$\begin{aligned}
 & (\delta(A) - \delta(B))^2 \\
 &= \delta^2(A) + \delta^2(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= \delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)
 \end{aligned}$$

Daher bin ich der Meinung, dass ich an dieser Stelle den Beweis erbracht habe. ■

In der Tabelle [14](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [15](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich möchte nun die Delta-Notation der Äquivalenz berechnen.

SATZ 272. *Es seien $A, B \in \delta$. Dann gilt*

$$\begin{aligned}\delta(A \Leftrightarrow B) \\ &= 1 + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) - \delta(B) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2\end{aligned}$$

BEWEIS. Ein erster (kurzer) Beweis kann wie folgt erbracht werden: Gemäß dem Satz 61 muss gelten

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow \neg(A \nLeftrightarrow B)$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 264 folgern, dass gelten muss

$$\delta(A \Leftrightarrow B) = \delta(\neg(A \nLeftrightarrow B))$$

Gemäß dem Satz 266 kann ich nun den Ausdruck $\delta(\neg(A \nLeftrightarrow B))$ umrechnen zu

$$\delta(\neg(A \nLeftrightarrow B)) = 1 - \delta(A \nLeftrightarrow B)$$

Und da ich gemäß dem Satz 271 berechnen kann, welchen Wert $\delta(\nLeftrightarrow B)$ besitzt, kann ich schreiben:

$$\begin{aligned}\delta(A \Leftrightarrow B) \\ &= 1 - \delta(A \nLeftrightarrow B) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= 1 - (\delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= 1 - \delta(A) - \delta(B) + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= 1 + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) - \delta(B)\end{aligned}$$

Damit hätte ich den ersten Beweis für die Richtigkeit der umgeschriebenen Deltanotation der Äquivalenz erbracht. Nun möchte ich einen zweiten entsprechenden Beweis erbringen.

Ist

$$A \Leftrightarrow B$$

wahr, dann sind entweder beide Aussagen nicht wahr oder sie sind beide wahr. Falls beide Aussagen nicht wahr sind, dann muss gelten

$$\delta(A) = \delta(B) = 0$$

Somit kann ich schreiben

$$\delta(A) - \delta(B) = 0 - 0 = 0$$

Also muss gelten

$$\begin{aligned}1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= 1 - 0^2 \\ &= 1 - 0 \\ &= 1\end{aligned}$$

Jedoch muss in diesem Fall ebenfalls gemäß der δ -Notation der Äquivalenz ebenfalls gelten, dass $\delta(A \Leftrightarrow B) = 1$ ist. Also wäre in diesem Fall der Beweis erbracht. Sind jetzt sowohl A wie auch B wahre Aussagen, dann muss gelten, dass $\delta(A) = 1$ wie auch $\delta(B) = 1$ ist. Also ist auch

$$\begin{aligned} & 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= 1 - (1 - 1)^2 \\ &= 1 - 0^2 \\ &= 1 - 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

womit jedoch der Beweis wiederum erbracht ist, da für die δ -Notation der Äquivalenz in diesem Fall ebenfalls per Definition $\delta(A) = 1$ gelten muss. Nun sei $\delta(A) \neq \delta(B)$ und damit auch die eine der beiden Aussagen wahr, die andre jedoch falsch. Also muss gelten

$$\delta(B) = 1 - \delta(A)$$

Dann kann ich in diesem Fall berechnen

$$\begin{aligned} & 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= 1 - (\delta(A) - (1 - \delta(A)))^2 \\ &= 1 - (\delta(A) - 1 + \delta(A))^2 \\ &= 1 - (2 \cdot \delta(A) - 1)^2 \\ &= 1 - (4 \cdot \delta^2(A) - 2 \cdot 2 \cdot \delta(A) + 1) \\ &= 1 - (4 \cdot \delta(A) - 2 \cdot 2 \cdot \delta(A) + 1) \\ &= 1 - (4 \cdot \delta(A) - 4 \cdot \delta(A) + 1) \\ &= 1 - (0 + 1) \\ &= 1 - 1 \\ &= 0 \end{aligned}$$

Wieder habe ich von der Tatsache Gebrauch gemacht, dass die Deltanotation impotent ist, also $\delta^2(A) = \delta(A)$ sein muss. Da die δ -Notation der Äquivalenz der beiden Aussagen ebenfalls den Wert 0 besitzen muss, falls die eine Aussage wahr, die andere nicht wahr ist, habe ich jedoch für alle möglichen Fälle gezeigt, dass für die δ -Notation der Äquivalenz den Wert

$$\delta(A \Leftrightarrow B) = 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2$$

besitzt. Also hätte ich den ersten Teil des Beweises erbracht. Den Beweis, dass

$$\delta(A \Leftrightarrow B) = 1 + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) - \delta(B)$$

TABELLE 16. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
61	Aequivalenz Antivalenz Satz
264	delta Notation Aequivalenzsatz
266	delta Notation Negation
271	delta Notation Antivalenz
271	delta Notation Antivalenz

TABELLE 17. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

gelten muss, kann ich wiederum erbringe, indem ich gemäß dem Satz [271](#) schreibe:

$$\begin{aligned}
& \delta(A \Leftrightarrow B) \\
&= 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\
&= 1 - \delta(A \nleftrightarrow B) \\
&= 1 - (\delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
&= 1 - \delta(A) - \delta(B) + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= 1 + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) - \delta(B)
\end{aligned}$$

Aus diesem Grund erachte ich den Beweis für die Richtigkeit meiner Behauptung als erbracht. ■

In der Tabelle [16](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [17](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nun soll die Delta-Notation der NAND-Verknüpfung berechnet werden. Es gilt der Satz:

SATZ 273. *Es seien $A, B \in \delta$. Dann gilt:*

$$\delta(A \bar{\wedge} B) = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

BEWEIS. Ist A oder B nicht wahr, dann muss per Definition der δ -Notation gelten

$$0 \leq \delta(A) \cdot \delta(B) \leq 0 \cdot 1 = 1$$

und

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = 0$$

Ich will damit nicht geschrieben haben, dass die Aussage A nicht wahr sei, die Aussage B hingegen schon. Jedoch möchte ich damit zum Ausdruck bringen, dass beide Zahlen $\delta(A), \delta(B) \in \{0, 1\}$ sind und damit nicht negative Zahlen sind. Zudem sind beide Zahlen kleiner oder gleich Eins. Jedoch muss mindestens eine der beiden Zahlen 0 sein. Also ist in diesem Fall

$$1 - \delta(A) \cdot \delta(B) = 1 - 0 = 1$$

in Einklang mit der δ -Notation der Aussage von

$$A \bar{\wedge} B$$

in diesen Fällen. Sind jedoch sowohl A wie auch B wahre aussagen, so muss auch gelten

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = 1 \cdot 1 = 1$$

und somit

$$1 - \delta(A) \cdot \delta(B) = 1 - 1 = 0$$

so wie es auch von der δ -Notation der Aussage

$$A \bar{\wedge} B$$

in diesem Fall zu erwarten ist (denn es gilt ja in diesem Fall

$$\neg(A \bar{\wedge} B)$$

). Somit habe ich in allen möglichen Fällen gezeigt, dass die von mir behauptete Formel in allen denkbaren Fällen mit den Werten δ -Notation der Aussage

$$A \bar{\wedge} B$$

in diesen Fällen übereinstimmt und somit der Satz als bewiesen betrachtet werden kann. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 18 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

SATZ 274. *Es seien A, B Aussagen. Dann gilt*

$$\delta(A \nabla B) = 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)$$

TABELLE 18. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

BEWEIS. Es sei weder A noch B eine wahre Aussage. Dann muss also gelten, dass $\delta(A) = \delta(B) = 0$. Also kann ich schreiben, dass

$$\begin{aligned}
 & 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 = & 1 - 0 - 0 + 0 \cdot 0 \\
 = & 1 + 0 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

in Übereinstimmung mit der Definition der δ -Notation für diesen Fall. Also ist die Behauptung in diesem Fall erbracht. Nun seien beide Aussagen wahr. Also gilt in diesem Fall

$$\delta(A) = \delta(B) = 1$$

Somit muss gelten:

$$\begin{aligned}
 & 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 = & 1 - 1 - 1 + 1 \cdot 1 \\
 = & 0 - 1 + 1 \\
 = & 1 - 1 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

wiederum in Übereinstimmung mit der Definition der δ -Notation für diesen Fall. Es folgt noch der Beweis für die restlichen zwei Fälle: Die eine Behauptung sei wahr, die andere nicht. Also muss gelten:

$$\delta(B) = 1 - \delta(A)$$

Dann kann ich rechnen:

$$\begin{aligned}
 & 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 = & 1 - \delta(A) - (1 - \delta(A)) + \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \\
 = & 1 - \delta(A) - 1 + \delta(A) + \delta(A) - (\delta(A))^2 \\
 = & 1 - 1 + \delta(A) + \delta(A) + \delta(A) - \delta(A) \\
 = & 0 + 0 + 0 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

Dann hat der Ausdruck exakt den Wert, welcher er gemäß der δ -Notation haben muss. Somit habe ich den Beweis für alle möglichen Fälle und damit auch als Ganzen erbracht. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Da die Replikation wohl eher selten vorkommen dürfe, werde ich deren δ -Notation zwar hier aufschreiben, aber später wohl nur noch selten verwenden:

SATZ 275. *Es seien $A, B \in \delta$. Dann gilt*

$$\delta(A \Leftarrow B) = 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

BEWEIS. Die Replikation ist nur dann nicht wahr, falls B wahr ist, dasselbe jedoch von A nicht behauptet werden kann. Ist A wahr, dann ist nach Definition

$$\delta(A) = 1$$

Also ist $1 - \delta(A) = 0$ und somit, da $\delta(B) \in \{0, 1\}$ ist, auf jeden Fall

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) = 0$$

also auch

$$1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) = 1 - 0 = 1$$

Jedoch ist in diesem Fall ebenfalls

$$\delta(A \Leftarrow B) = 1$$

und somit die Behauptung in diesem Fall bewiesen. Sind jedoch weder A noch B wahr, dann muss zwar gleichwohl nach der Definition der Replikation die Aussage $A \Leftarrow B$ wahr sein. Aber mit $\delta(A) = 1$ und somit $1 - \delta(A) = 1 - 0 = 1$ sowie $\delta(B) = 0$ muss dann gelten

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) = 0 \cdot (1 - 0) = 0 \cdot 1 = 0$$

Das bedeutet, dass in diesem Fall der Ausdruck

$$1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

ebenfalls den Wert

$$1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) = 1 - 0 = 1$$

besitzt, im Einklang mit der Definition der δ -Notation einerseits, jedoch auch der Definition der Replikation andererseits. Es bleibt noch der letzte Fall: Es sei A eine nicht wahre Aussage. B dagegen sei durchaus

wahr. Also muss gemäß der Definition der δ -Notation gelten:

$$\begin{aligned} & 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \\ &= 1 - 1 \cdot (1 - 0) \\ &= 1 - 1 \cdot 1 \\ &= 1 - 1 \\ &= 0 \end{aligned}$$

Das ist jedoch genau der verlangte Wert gemäß der δ -Notation, welche die Replikation in diesem Fall (in welchem A zwar wahr ist, jedoch das gleiche nicht von B behauptet werden muss) besitzen muss. Da nun für alle denkbaren Fälle gezeigt wurde, dass die δ -Notation der Replikation den Wert

$$1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

besitzen muss, also gelten muss

$$\delta(A \Leftarrow B) = 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

Somit erachte ich diesen Beweis als erbracht. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Nachbemerkung: Wenn ich zeigen kann, dass die Behauptung [12.0.1](#) gültig ist, dann liegt die Herleitung der Formel auf der Hand:

$$\delta(A \Leftarrow B) = \delta(B \Rightarrow A) = 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

Aber das kann ich wirklich erst so durchführen, wenn ich sicher bin, die Behauptung [12.0.1](#) auch wirklich stimmt!

Bevor ich loslege möchte ich folgenden Hilfssatz formulieren und beweisen:

LEMMA 276. *Es sei A eine beliebige, jedoch bezüglich sich selbst und den anderen Symbolen dieses Satzes widerspruchsfreie Aussage. Dann gilt*

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) = 0$$

BEWEIS. Es gilt gemäß dem Distributivgesetz der Multiplikation und der Addition:

$$\begin{aligned} & \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \\ &= \delta(A) - \delta^2(A) \end{aligned}$$

Nun ist die Deltanotation gemäß dem Satz [263](#) idempotent. Also gilt

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

TABELLE 19. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
263	delta Notation Idempotenz

TABELLE 20. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Dieses Resultat kann verwenden und erhalte darum:

$$\begin{aligned}
 & \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \\
 &= \delta(A) - \delta^2(A) \\
 &= \delta(A) - \delta(A) \\
 &= 0
 \end{aligned}$$

Damit meine ich, den Beweis dieses Lemmas erbracht zu haben. ■

In der Tabelle [19](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [20](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Dieser Satz ist übrigens auch nicht so erstaunlich, denn gemäß dem Korollar muss ja gelten

$$\neg(A \wedge \neg A)$$

falls A wie gewohnt das Symbol für eine Aussage ist, welche nicht in sich selbst zu bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widersprüchlich ist. Ausgeschrieben bedeutet dieses Korollar, dass nicht gleichzeitig die Aussage zusammen mit dessen Negation gültig sein kann. Und wenn ich diesen Satz mittels der Deltanotation nachrechne, erhalte ich

$$\delta(\neg(A \wedge \neg A))$$

Wenn ich dann die Deltanotation der Negation gemäß dem Satz [266](#) umschreibe, dann erhalte ich

$$\begin{aligned}
 & \delta(\neg(A \wedge \neg A)) \\
 &= 1 - \delta(A \wedge \neg A)
 \end{aligned}$$

Anschließend kann ich die Konjunktion gemäß dem Satz [267](#) umschreiben und erhalte

$$\delta(A \wedge \neg A) = \delta(A) \cdot \delta(\neg A)$$

Die Negation von A kann ich wiederum gemäß dem Satz 266 umschreiben zu

$$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

Dieses Resultat kann ich nun in die Rechnung einfügen und erhalte

$$\delta(A) \cdot \delta(\neg A) = \delta(A) \cdot (1 - \delta(A))$$

und jetzt kommt der Punkt, an welchem ich das Lemma 276 verwenden kann. Da

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) = 0$$

ist, kann ich schreiben

$$\delta(A) \cdot \delta(\neg A) = \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) = 0$$

Also kann ich dieses Ergebnis wieder in die obige Rechnung einfügen und erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(\neg(A \wedge \neg A)) \\ &= 1 - \delta(A \wedge \neg A) \\ &= 1 - 0 \\ &= 0 \end{aligned}$$

Somit hätte ich dieses Korollar 14 erneut bewiesen.

Ich kann jedoch ebenfalls sozusagen den Spieß noch einmal umdrehen. Ich möchte mit dem folgenden Lemma beginnen, so dass Du leicht sehen kannst, wie ich dies meine:

LEMMA 277. *Es seien A, B Metasymbole von logischen Aussagen. Dann gilt*

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\delta(A) = \delta(B))$$

|

BEWEIS. Es sei $A \Leftrightarrow B$. Dann müssen gemäß der Definition 14.0.1 entweder beide Aussage nicht wahr oder wahr sein. Sind beide Aussagen nicht wahr, dann muss gelten:

$$\begin{aligned} \delta(A) &= 0 \\ \delta(B) &= 0 \end{aligned}$$

Also kann ich schließen:

$$\delta(A) = 0 = \delta(B)$$

und da die Gleichheit transitiv ist, kann ich also schließen

$$\delta(A) = \delta(B)$$

Sind beide Aussagen A, B wahr, dann muss gelten

$$\begin{aligned} \delta(A) &= 1 \\ \delta(B) &= 1 \end{aligned}$$

Wiederum kann ich dann schließen:

$$\delta(A) = 1 = \delta(B)$$

und dank der Transitivität der Gleichheit muss wiederum gelten

$$\delta(A) = \delta(B)$$

Also hätte ich in diesem Fall die Behauptung gemäß dem Satz ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

In den folgenden Abschnitten möchte die Beweise von anderen logischen Sätzen noch einmal mit Hilfe der δ -Notation nachrechnen:

41.1. Beweis des logischen Satzes der doppelten Negation

Ich möchte den Beweis des Satzes 11 der doppelten Negation noch in der δ -Notation führen:

BEWEIS. (des Satzes der doppelten Negation) Es sei also $A \in \delta$. Dann gilt gemäß dem Satz 266

$$\delta(\neg(\neg A)) = 1 - \delta(\neg A) = 1 - (1 - \delta(A)) = 1 - 1 + \delta(A) = \delta(A)$$

und darum auch $\delta(\neg(\neg A)) = \delta(A)$. Gemäß dem Satz 264 muss darum gelten

$$\neg(\neg A) \Leftrightarrow A$$

womit der Satz erneut bewiesen worden wäre. Ich könnte jedoch auch den ganzen Satz so berechnen

$$(41.1.1) \quad \delta(A \Leftrightarrow \neg(\neg A)) = 1 - (\delta(A) - \delta(\neg(\neg A)))$$

Da ich unmittelbar vorher gezeigt habe, dass gelten muss

$$\delta(A) = \delta(\neg(\neg A))$$

muss also (falls ich auf beiden Seiten der Gleichung die Größe

$$\delta(\neg(\neg A))$$

subtrahiere) gelten

$$\delta(A) - \delta(\neg(\neg A)) = 0$$

Dies kann ich in die Gleichung 41.1.1 einfügen und erhalte

$$\delta(A \Leftrightarrow \neg(\neg A)) = 1 - 0 = 1$$

Das bedeutet jedoch das für alle (sinnvollen) Aussagen gilt

$$A \Leftrightarrow \neg(\neg A)$$

womit die Korrektheit des Satzes wiederum erbracht hätte. ■

TABELLE 21. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz
266	delta Notation Negation

In der Tabelle [21](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

41.2. Beweis des Satzes des ausgeschlossenen Dritten

Ich möchte gerne den Satz [13](#) des ausgeschlossenen Dritten in der starken sowie in der schwachen Form gerne noch in der δ -Notation beweisen.

BEWEIS. (der starken und schwachen Form des ausgeschlossenen Dritten) Es sei also A das Symbol für eine beliebige Aussage. Dann gilt also gemäß des Satzes [271](#) der Antivalenz:

$$\begin{aligned} \delta(A \Leftrightarrow \neg A) \\ = (\delta(A) - \delta(\neg A))^2 \end{aligned}$$

Nun kann ich für die Negation der Aussage A den Satz [266](#) verwenden und erhalte

$$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

Dieses Resultat füge ich in die vorhergehende Gleichung ein und erhalte

$$\begin{aligned} \delta(A \Leftrightarrow \neg A) \\ = (\delta(A) - \delta(\neg A))^2 \\ = (\delta(A) - (1 - \delta(A)))^2 \end{aligned}$$

Nun kann ich daran gehen den Term

$$\delta(A) - (1 - \delta(A))$$

umzurechnen. Ich erhalte

$$\begin{aligned} \delta(A) - (1 - \delta(A)) \\ = \delta(A) - 1 + \delta(A) \\ = 2 \cdot \delta(A) - 1 \end{aligned}$$

Wenn ich diesen Ausdruck quadriere, dann erhalte ich

$$\begin{aligned} (2 \cdot \delta(A) - 1)^2 \\ = (2 \cdot \delta(A) - 1) \cdot (2 \cdot \delta(A) - 1) \\ = 4 \cdot \delta^2(A) - 2 \cdot \delta(A) - 2 \cdot \delta(A) + 1 \\ = 4 \cdot \delta^2(A) - 4 \cdot \delta(A) + 1 \end{aligned}$$

Gemäß dem Satz 263 muss gelten

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

Dies Resultat kann ich in die Berechnung von

$$(2 \cdot \delta(A) - 1)^2$$

und ich erhalte

$$\begin{aligned} & (2 \cdot \delta(A) - 1)^2 \\ &= 4 \cdot \delta^2(A) - 4 \cdot \delta(A) + 1 \\ &= 4 \cdot \delta(A) - 4 \cdot \delta(A) + 1 \\ &= 4 \cdot (\delta(A) - \delta(A)) + 1 \\ &= 4 \cdot 0 + 1 \\ &= 0 + 1 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Also kann ich daraus schließen dass gilt, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow \neg A$$

für alle (widerspruchsfreien Aussagen A zutrifft. Weiter gilt gemäß dem Satz 270 muss gelten:

$$\begin{aligned} & \delta(A \vee (\neg A)) \\ &= \delta(A) + \delta(\neg A) - \delta(A) \cdot \delta(\neg A) \end{aligned}$$

Als nächstes möchte ich den Satz 266 anwenden, welche die δ -Notation der Negation beschreibt:

$$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

Dieses Resultat setze ich in die vorhergehende Gleichung ein und erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(A) + \delta(\neg A) - \delta(A) \cdot \delta(\neg A) \\ &= \delta(A) + (1 - \delta(A)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \end{aligned}$$

Nun multipliziere ich den Term

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A))$$

aus und erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \\ &= \delta(A) - \delta^2(A) \end{aligned}$$

Gemäß dem Satz 263 gilt aber

$$\delta(A) = \delta^2(A)$$

Wenn ich auf beiden Seiten der Gleichung $\delta^2(A)$ subtrahiere, dann erhalte ich

$$\delta(A) - \delta^2(A) = 0$$

TABELLE 22. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
13	ausgeschlossener Dritter
270	delta Notation Disjunktion
263	delta Notation Idempotenz
263	delta Notation Idempotenz
266	delta Notation Negation
266	delta Notation Negation
271	delta Notation Antivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

Somit kann ich schließen, dass ebenfalls gelten muss

$$\begin{aligned}
 & \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \\
 &= \delta - \delta^2(A) \\
 &= 0
 \end{aligned}$$

Auch dieses Resultat kann ich in die Summe

$$\delta(A) + (1 - \delta(A)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(A))$$

einsetzen und erhalte dann

$$\begin{aligned}
 & \delta(A) + (1 - \delta(A)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \\
 &= \delta(A) + (1 - \delta(A)) - 0 \\
 &= \delta(A) + 1 - \delta(A) \\
 &= 1 + \delta(A) - \delta(A) \\
 &= 1 + 0 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

Schlussendlich muss darum gelten

$$\delta(A \vee (\neg A)) = \delta(A) + (1 - \delta(A)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) = 1$$

Also kann ich gemäß dem Satz [262](#) schließen, dass gilt:

$$A \vee (\neg A)$$

womit ich die Richtigkeit des Satzes [13](#), also des Satzes ausgeschlossen Dritten gezeigt hätte. ■

In der Tabelle [22](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Nun möchte ich die Richtigkeit des Korollars [14](#) vom Satz des ausgeschlossen Dritten mit Hilfe der δ -Notation zeigen:

BEWEIS. Darum möchte ich den Satz mittels der ω -Notation ebenfalls erbringen. Es ist $\delta(\neg(A \wedge \neg A))$ zu berechnen. Gemäß dem Satz 266 der Deltanotation der Negation gilt

$$\delta(\neg(A \wedge \neg A)) = 1 - \delta(A \wedge \neg A)$$

Nun möchte ich also den Ausdruck $\delta(\neg A \wedge \neg A)$ berechnen. Gemäß dem Satz 267 der Delta-Notation der Konjunktion gilt

$$\delta(A \wedge \neg A) = \delta(A) \cdot \delta(\neg A)$$

Wenn ich gemäß dem Satz 266 der Delta-Notation der Negation erneut anwende, dann erhalte ich die Umformung

$$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

Dieses Resultat kann ich nun in den Ausdruck $\delta(A) \cdot \delta(\neg A)$ einfügen und ich erhalte (zusammen mit dem Distributivgesetz der ganzen Zahlen):

$$\begin{aligned} & \delta(A) \cdot \delta(\neg A) \\ &= \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \\ &= \delta(A) - \delta^2(A) \end{aligned}$$

Jetzt kann ich das Potenzgesetz 263 der Deltanotation anwenden und erhalte

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

Wenn ich diesen Ausdruck in den Ausdruck

$$\delta(A) - \delta^2(A) = \delta(A) - \delta(A) = 0$$

Also kann ich (auch aufgrund der Transitivität der Gleichheit) schließen

$$\delta(A) \cdot \delta(\neg A) = \delta(A) - \delta^2(A) = 0$$

Also muss somit gelten

$$\delta(A \wedge \neg A) = \delta(A) \delta(\neg A) = 0$$

Nun füge ich dieses Resultat in den Ausdruck $1 - \delta(A \wedge \neg A)$ ein und erhalte

$$1 - \delta(A \wedge \neg A) = 1 - 0 = 1$$

Dieses Resultat kann ich ganz zum Schluss in den ursprünglichen Ausdruck $\delta(\neg(A \wedge \neg A))$ einsetzen. Also resultiert

$$\delta(\neg(A \wedge \neg A)) = 1 - \delta(A \wedge \neg A) = 1$$

Das bedeutet jedoch, dass ich den Beweis erbracht habe. ■

In der Tabelle 23 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

TABELLE 23. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
266	delta Notation Negation
266	delta Notation Negation

41.3. Beweis der Transitivität der Implikation

Ich möchte den Satz [15](#) der Transitivität der Implikation mit Hilfe der δ -Notation noch einmal aufschreiben. Gerade bei diesem Beweis musste ich merken, dass das Risiko, sich zu verrechnen, schon relativ groß ist. Umso schöner ist es, am Schluss trotzdem das richtige Resultat zu erhalten:

BEWEIS. (des Satzes der Transitivität der Implikation) Es seien also A , B wie auch C logische Aussagen. Also möchte ich den Ausdruck

$$\delta(((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C))$$

berechnen. Zuerst einmal muss ich den Satz [268](#) der Delta-Notation der Implikation verwenden. Angewandt auf die Aussagen

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$$

sowie

$$A \Rightarrow C$$

erhalte ich die

$$\begin{aligned} & \omega(((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)) \\ &= 1 - \omega(((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C))) \cdot (1 - \omega(A \Rightarrow C)) \end{aligned}$$

Als nächstes möchte ich die Delta-Notation der Konjunktion

$$(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)$$

berechnen. Diese ist gemäß dem Satz [267](#)

$$\delta((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) = \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(B \Rightarrow C)$$

Dieses Resultat möchte ich gleich in den Ausdruck

$$1 - \omega(((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C))) \cdot (1 - \omega(A \Rightarrow C))$$

einsetzen und ich erhalte

$$\begin{aligned} & 1 - \omega(((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C))) \cdot (1 - \omega(A \Rightarrow C)) \\ (41.3.1) \quad &= 1 - \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(B \Rightarrow C) \cdot (1 - \omega(A \Rightarrow C)) \end{aligned}$$

Wenn Du genau hinschaust, erkennst Du, dass nun die Delta-Notationen der folgenden Implikationen zu berechnen sind:

$$A \Rightarrow B$$

$$B \Rightarrow C$$

$$A \Rightarrow C$$

Also kann ich drei Mal den gleichen Satz 268 der Delta-Notation der Implikation verwenden und ich erhalte

$$\delta(A \Rightarrow B) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))$$

$$\delta(B \Rightarrow C) = 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))$$

$$\delta(A \Rightarrow C) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C))$$

Somit kann ich diese Ausdrücke

$$\delta(A \Rightarrow B)$$

$$\delta(B \Rightarrow C)$$

$$\delta(A \Rightarrow C)$$

in der Gleichung 41.3.1 durch ihre umgeformten Ausdrücke

$$1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))$$

$$1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))$$

$$1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C))$$

ersetzen und ich erhalte die Gleichung

$$\begin{aligned} & \omega(((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)) \\ &= 1 - \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(B \Rightarrow C) \cdot (1 - \omega(A \Rightarrow C)) \\ &= 1 - (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))) \cdot (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))) \cdot (1 - (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)))) \end{aligned}$$

und schon habe ich bereits fast das perfekte Chaos!

Dann gilt mit

$$a \equiv \delta(A)$$

$$b \equiv \delta(B)$$

$$c \equiv \delta(C)$$

$$\begin{aligned} & \omega(((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)) \\ &= 1 - (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))) \cdot (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))) \cdot (1 - (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)))) \\ &= 1 - (1 - a \cdot (1 - b)) \cdot (1 - b \cdot (1 - c)) \cdot (1 - (1 - a \cdot (1 - c))) \end{aligned}$$

Nun habe ich einen riesigen Bandwurm, dessen Wert ich gerne vereinfachen möchte. Die einfachste Umwandlung kommt zuletzt. Es ist

$$\begin{aligned} & (1 - a \cdot (1 - c)) \\ &= 1 - a + a \cdot c \end{aligned}$$

Somit ist auch

$$\begin{aligned}
 & (1 - (1 - a \cdot (1 - c))) \\
 &= 1 - (1 - a + a \cdot c) \\
 &= 1 - 1 + a - a \cdot c \\
 &= a - a \cdot c \\
 &= a \cdot (1 - c)
 \end{aligned}$$

Ebenso muss gelten

$$\begin{aligned}
 (1 - a \cdot (1 - b)) &= 1 - (a - a \cdot b) = 1 - a + a \cdot b \\
 (1 - b \cdot (1 - c)) &= 1 - (b - b \cdot c) = 1 - b + b \cdot c
 \end{aligned}$$

Nun kommt der mühsame Teil des Ganzen. Ich möchte

$$(1 - a + a \cdot b) \cdot (1 - b + b \cdot c)$$

berechnen. Es ist

$$\begin{aligned}
 & (1 - a + a \cdot b) \cdot (1 - b + b \cdot c) \\
 &= 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b - a \cdot b \cdot c + a \cdot b - a \cdot b^2 + a \cdot b^2 \cdot c
 \end{aligned}$$

Da nun die Deltanotation gemäß dem Satz 263 idempotent ist, kann ich schreiben schreiben

$$b^2 = b$$

Dieses Resultat setze ich die Gleichung oben ein. Ich erhalte

$$\begin{aligned}
 & (1 - a + a \cdot b) \cdot (1 - b + b \cdot c) \\
 &= 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b - a \cdot b \cdot c + a \cdot b - a \cdot b^2 + a \cdot b^2 \cdot c \\
 &= 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b - a \cdot b \cdot c + a \cdot b - a \cdot b + a \cdot b \cdot c
 \end{aligned}$$

Ich kann die folgenden Vereinfachungen durchführen

$$a \cdot b \cdot c - a \cdot b \cdot c = 0$$

Also erhalte ich

$$\begin{aligned}
 & (1 - a + a \cdot b) \cdot (1 - b + b \cdot c) \\
 &= 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b - a \cdot b \cdot c + a \cdot b - a \cdot b + a \cdot b \cdot c \\
 &= 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b + a \cdot b - a \cdot b + a \cdot b \cdot c - a \cdot b \cdot c \\
 &= 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b + a \cdot b - a \cdot b + 0 \\
 &= 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b + a \cdot b - a \cdot b
 \end{aligned}$$

Ebenso ist

$$a \cdot b - a \cdot b = 0$$

Somit erhalte ich

$$\begin{aligned}
 & (1 - a + a \cdot b) \cdot (1 - b + b \cdot c) \\
 &= 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b + a \cdot b - a \cdot b \\
 &= 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b \\
 &= 1 - a - b + a \cdot b + b \cdot c
 \end{aligned}$$

Nun möchte ich berechnen

$$\begin{aligned}
 (41.3.2) \quad & (1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b) \cdot a \cdot (1 - c) \\
 &= (a - a \cdot b + a \cdot b \cdot c - a^2 + a^2 \cdot b) \cdot (1 - c)
 \end{aligned}$$

Wieder kann ich den Satz 263 anwenden und erhalte

$$\begin{aligned}
 & a - a \cdot b + a \cdot b \cdot c - a^2 + a^2 \cdot b \\
 &= a - a \cdot b + a \cdot b \cdot c - a + a \cdot b \\
 &= a - a + a \cdot b - a \cdot b + a \cdot b \cdot c
 \end{aligned}$$

Nun ist ja wiederum

$$a - a = 0$$

sowie

$$a \cdot b - a \cdot b = 0$$

also kann ich schreiben, dass gelten muss

$$\begin{aligned}
 & a - a \cdot b + a \cdot b \cdot c - a^2 + a^2 \cdot b \\
 &= a - a + a \cdot b - a \cdot b + a \cdot b \cdot c \\
 &= 0 + 0 + a \cdot b \cdot c \\
 &= a \cdot b \cdot c
 \end{aligned}$$

Dieses Resultat kann ich in die Gleichung 41.3.2 einsetzen. Dann erhalte ich

$$\begin{aligned}
 & (1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b) \cdot a \cdot (1 - c) \\
 &= (a - a \cdot b + a \cdot b \cdot c - a^2 + a^2 \cdot b) \cdot (1 - c) \\
 &= a \cdot b \cdot c \cdot (1 - c)
 \end{aligned}$$

Nun ist jedoch

$$c \cdot (1 - c) = 0$$

Denn es gilt

$$c \cdot (1 - c) = c - c^2$$

Erneut gemäß dem Satz 263 kann ich schließen, dass gelten

$$c^2 = c$$

gelten muss. Dann ist also

$$c - c^2 = c - c = 0$$

Also ist auch

$$c \cdot (1 - c) = c - c^2 = 0$$

Somit ist jedoch auch (da a sowie b endlich große Zahlen sind)

$$a \cdot b \cdot c \cdot (1 - c) = a \cdot b \cdot 0 = 0$$

Nun kann ich die einzelnen Teile zusammensetzen. Die ursprüngliche Gleichung war

$$\begin{aligned} & \omega(((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)) \\ &= 1 - (1 - a \cdot (1 - b)) \cdot (1 - b \cdot (1 - c)) \cdot (1 - (1 - a \cdot (1 - c))) \end{aligned}$$

Ich konnte die folgenden Umrechnungen zeigen:

$$(1 - a \cdot (1 - b)) \cdot (1 - b \cdot (1 - c)) = 1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b$$

sowie was fast noch im Kopf geht:

$$(1 - (1 - a \cdot (1 - c))) = a \cdot (1 - c)$$

Also muss daraus folgen

$$\begin{aligned} & (1 - a \cdot (1 - b)) \cdot (1 - b \cdot (1 - c)) \cdot (1 - (1 - a \cdot (1 - c))) \\ &= (1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b) \cdot a \cdot (1 - c) \end{aligned}$$

Ebenso konnte ich zeigen

$$\begin{aligned} & (1 - b + b \cdot c - a + a \cdot b) \cdot a \cdot (1 - c) \\ &= a \cdot b \cdot c \cdot (1 - c) \end{aligned}$$

Und ich habe gezeigt, dass gelten muss

$$a \cdot b \cdot c \cdot (1 - c) = 0$$

Also kann ich schließen, dass gelten muss

$$\begin{aligned} & (1 - a \cdot (1 - b)) \cdot (1 - b \cdot (1 - c)) \cdot (1 - (1 - a \cdot (1 - c))) \\ &= a \cdot b \cdot c \cdot (1 - c) \\ &= 0 \end{aligned}$$

Das bedeutet jedoch wiederum, dass gilt

$$\begin{aligned} & \omega(((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)) \\ &= 1 - (1 - a \cdot (1 - b)) \cdot (1 - b \cdot (1 - c)) \cdot (1 - (1 - a \cdot (1 - c))) \\ &= 1 - 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 262 in allen Fällen schließen, dass die Behauptung

$$((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)) \Rightarrow (A \Rightarrow C)$$

richtig ist und somit die Behauptung bewiesen ist. Daraus folgt die Behauptung. ■

In der Tabelle 24 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

TABELLE 24. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
263	delta Notation Idempotenz
263	delta Notation Idempotenz
268	delta Notation Implikation
268	delta Notation Implikation
262	delta Eindeutigkeitssatz

41.4. Beweis der Transitivität der Äquivalenz

Bevor ich diesen Satz beweisen möchte, möchte ich Hilfssätze formulieren und beweisen:

LEMMA 278. *Es seien $a, b, c \in \mathbb{N}_0$. Dann ist:*

$$\delta(a = b) \cdot \delta(b = c) \leq \delta(a = c)$$

BEWEIS. Ich nehme an, dass

$$\delta(a = b) \cdot \delta(b = c) > \delta(a = c)$$

sei. Da der Wertebereich des Kronecker-Symbols $\{0, 1\}$ ist, ist der Wertebereich der Multiplikation zweier Kronecker-Symbole ebenfalls $\{0, 1\}$. Denn es seien $a, b \in \{0, 1\}$. Ist $a = b = 0$, dann ist

$$a \cdot b = 0 \cdot 0 = 0$$

Ist $a = 0$ und $b = 1$, dann ist

$$a \cdot b = 0 \cdot 1 = 0$$

Ist $a = 1$ und $b = 0$, dann ist

$$a \cdot b = 1 \cdot 0 = 0$$

Sind $a = b = 1$, dann ist

$$a \cdot b = 1 \cdot 1 = 1$$

Damit ist diese Behauptung erbracht. Also müsste, falls

$$\delta(a = b) \cdot \delta(b = c) > \delta(a = c)$$

wäre, dann müsste

$$\delta(a = b) \cdot \delta(b = c) = 1$$

auf der anderen Seite jedoch

$$\delta(a = c) = 0$$

sein. Also müsste $a \neq c$ sein. Jedoch müsste ebenfalls

$$\delta(a = b) \cdot \delta(b = c) = \delta(a = b \wedge b = c) = 1$$

TABELLE 25. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit

sein. Also müsste $a = b \wedge b = c$ sein. Wäre $a = b$ dann könnte jedoch nicht $b = c$ sein. Denn in diesem Fall wäre ebenfalls wieder $a = c$. Wäre $b = c$, dann könnte nicht $a = b$ sein. Denn in diesem Fall wäre wiederum $a = c$. Somit ist es nicht möglich, dass

$$\delta(a = b) \cdot \delta(b = c) > \delta(a = c)$$

Somit muss immer

$$\delta(a = b) \cdot \delta(b = c) \leq \delta(a = c)$$

sein. Denn mit

$$c \equiv \delta(a = b) \cdot \delta(b = c) \in \{0, 1\}$$

und

$$d \equiv \delta(a = c) \in \{0, 1\}$$

Also können die folgenden Fälle auftreten

$$\begin{aligned} c &= d = 0 \\ \vee \quad c &= 0 \wedge d = 1 \\ \vee \quad c &= 1 \wedge d = 0 \\ \vee \quad c &= d = 1 \end{aligned}$$

Da der Fall $c = 1 \wedge d = 0$ nicht vorkommen kann (sonst wäre gleichzeitig $a = c$ und $a \neq c$) muss einer der anderen Fälle auftreten. Das wären die Fälle

$$\begin{aligned} c &= d = 0 \\ \vee \quad c &= 0 \wedge d = 1 \\ \vee \quad c &= d = 1 \end{aligned}$$

Und in diesen Fällen ist immer

$$c \leq d$$

Denn es ist

$$\begin{aligned} c &= d = 0 \Rightarrow c \leq d \\ \wedge \quad c &= 0 \wedge d = 1 \Rightarrow c \leq d \\ \wedge \quad c &= d = 1 \Rightarrow c \leq d \end{aligned}$$

Somit habe ich die Behauptung erbracht. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [25](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Zur Erinnerung: Es seien A, B sowie C Aussagen, welche in sich und bezüglich den anderen Aussagen dieses Satzes nicht widersprüchlich seien. Dann gilt

$$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$$

BEWEIS. Zuerst möchte ich die Notation in diejenige der Deltanotation überführen:

$$\begin{aligned} & \delta(((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)) \\ = & 1 - \delta((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \cdot (1 - \delta(A \Leftrightarrow C)) \\ = & 1 - \delta(A \Leftrightarrow B) \cdot \delta(B \Leftrightarrow C) \cdot (1 - (1 - (\delta(A) - \delta(C))^2)) \\ = & 1 - (1 - (\delta(A) - \delta(B))^2) \cdot (1 - (\delta(B) - \delta(C))^2) \cdot (\delta(A) - \delta(C))^2 \end{aligned}$$

Aus Gründen der Übersichtlichkeit möchte ich wiederum Abkürzungen einführen

$$\begin{aligned} a & \equiv \delta(A) \\ b & \equiv \delta(B) \\ c & \equiv \delta(C) \end{aligned}$$

Also kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & 1 - (1 - (\delta(A) - \delta(B))^2) \cdot (1 - (\delta(A) - \delta(B))^2) \cdot (\delta(A) - \delta(C))^2 \\ = & 1 - (1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \cdot (a - c)^2 \end{aligned}$$

Nun möchte ich den Wert des Ausdrucks

$$(1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \cdot (a - c)^2$$

berechnen. Dieser müsste 0 sein, falls die Aussage ein logischer Satz ist. Wäre er 1, dann müssten alle Ausdrücke ungleich Null sein. Also müssten alle Ausdrücke 1 sein. Somit müsste $a = b$, $b = c$ und $a \neq c$ sein. Das ist jedoch nicht möglich. Also hätte ich den Beweis erneut erbracht. Ich möchte noch einmal ein Beweis versuchen. Da $a, b \in \{0, 1\}$ sind, kann die Differenz

$$(a - b)^2$$

wiederum die Werte 0 oder 1 annehmen. Siehe dazu die nachfolgende Übersicht an:

$$\begin{aligned} a = 0 \wedge b = 0 & \Rightarrow (a - b)^2 = (0 - 0)^2 = 0^2 = 0 \cdot 0 = 0 \\ \wedge \quad a = 0 \wedge b = 1 & \Rightarrow (a - b)^2 = (0 - 1)^2 = (-1)^2 = (-1) \cdot (-1) = 1 \\ \wedge \quad a = 1 \wedge b = 0 & \Rightarrow (a - b)^2 = (1 - 0)^2 = 1^2 = 1 \cdot 1 = 1 \\ \wedge \quad a = 1 \wedge b = 1 & \Rightarrow (a - b)^2 = (1 - 1)^2 = 0^2 = 0 \cdot 0 = 0 \end{aligned}$$

Da liegt die Versuchung nahe, diesen Ausdruck in Deltanotation ausdrücken zu wollen. Aber welchen? Wenn ich die obigen Resultate betrachte, dann sehe ich, dass $(a - b)^2$ genau dann den Wert 1 besitzt,

falls $a \neq b$ ist. Ist jedoch $a = b$, dann ist der Wert des Ausdrucks $(a - b)$ gleich 0. Also ist

$$(a - b)^2 = \delta(a \neq b)$$

Ausgeschrieben:

$$\begin{aligned} a = 0 \wedge b = 0 &\Rightarrow (a - b)^2 = 0 = \delta(0 \neq 0) \\ \wedge \quad a = 0 \wedge b = 1 &\Rightarrow (a - b)^2 = 1 = \delta(0 \neq 1) \\ \wedge \quad a = 1 \wedge b = 0 &\Rightarrow (a - b)^2 = 1 = \delta(1 \neq 0) \\ \wedge \quad a = 1 \wedge b = 1 &\Rightarrow (a - b)^2 = 0 = \delta(1 \neq 1) \end{aligned}$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned} &(1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \cdot (a - c)^2 \\ &= (1 - \delta(a \neq b)) \cdot (1 - \delta(b \neq c)) \cdot \delta(a \neq c) \end{aligned}$$

Nun möchte ich zeigen, dass gilt

$$1 - \delta(a \neq b) = \delta(a = b)$$

Dies kann ich machen, indem schreiben

$$\begin{aligned} &1 - \delta(a \neq b) \\ &= 1 - \delta(\neg(a = b)) \\ &= 1 - (1 - \delta(a = b)) \\ &= 1 - 1 + \delta(a = b) \\ &= 0 + \delta(a = b) \\ &= \delta(a = b) \end{aligned}$$

Also kann ich schreiben

$$\begin{aligned} &(1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \cdot (a - c)^2 \\ &= (1 - \delta(a \neq b)) \cdot (1 - \delta(b \neq c)) \cdot \delta(a \neq c) \\ &= \delta(a = b) \cdot \delta(b = c) \cdot (1 - \delta(a = c)) \end{aligned}$$

Jetzt ist die Zeit gekommen, das Lemma 278 zu verwenden. Es gilt gemäß diesem Lemma

$$\delta(a = b) \cdot \delta(b = c) \leq \delta(a = c)$$

Somit kann ich auch schreiben

$$\begin{aligned} &\delta(a = b) \cdot \delta(b = c) \cdot (1 - \delta(a = c)) \\ &\leq \delta(a = c) \cdot (1 - \delta(a = c)) \\ &= \delta(a = c) - \delta^2(a = c) \end{aligned}$$

Die Deltanotation $\delta(a = c)$ erfüllt immer noch das Quadratgesetz 263 der Deltanotation, als da wäre

$$\delta^2(a = c) = \delta(a = c)$$

Somit kann ich ausrechnen

$$\begin{aligned}
 & \delta(a=b) \cdot \delta(b=c) \cdot (1 - \delta(a=c)) \\
 & \leq \delta(a=c) - \delta^2(a=c) \\
 & = \delta(a=c) - \delta(a=c) \\
 & = 0
 \end{aligned}$$

Nun muss der Wert des Ausdrucks

$$\delta(a=b) \cdot \delta(b=c) \cdot (1 - \delta(a=c))$$

wiederum in der Menge $\{0, 1\}$ enthalten sein. Denn ist $\delta(a=c) = 0$ dann ist

$$1 - \delta(a=c) = 1 - 0 = 1$$

Ist jedoch $\delta(a=c) = 1$, dann ist $1 - \delta(a=c) = 1 - 1 = 0$. Mit

$$d, e \in \{0, 1\}$$

ist auch

$$d \cdot e \in \{0, 1\}$$

Denn

$$\begin{aligned}
 & ((d=0 \wedge e=0) \Rightarrow d \cdot e = 0 \cdot 0 = 0) \\
 \wedge & ((d=0 \wedge e=1) \Rightarrow d \cdot e = 0 \cdot 1 = 0) \\
 \wedge & ((d=1 \wedge e=0) \Rightarrow d \cdot e = 1 \cdot 0 = 0) \\
 \wedge & ((d=1 \wedge e=1) \Rightarrow d \cdot e = 1 \cdot 1 = 0)
 \end{aligned}$$

Diese Tatsache kann ich nun verwenden, um zu zeigen, dass gilt

$$\delta(a=b) \cdot \delta(b=c) \in \{0, 1\}$$

sowie mit $f \equiv \delta(a=b) \cdot \delta(b=c)$

$$f \cdot (1 - \delta(a=c)) = \delta(a=b) \cdot \delta(b=c) \cdot (1 - \delta(a=c)) \in \{0, 1\}$$

Da ich jedoch zeigen konnte, dass

$$\delta(a=b) \cdot \delta(b=c) \cdot (1 - \delta(a=c)) \leq 0$$

sein muss, kann ich daraus schließen, dass nicht

$$\delta(a=b) \cdot \delta(b=c) \cdot (1 - \delta(a=c)) = 1$$

gelten kann. Also muss

$$\delta(a=b) \cdot \delta(b=c) \cdot (1 - \delta(a=c)) = 0$$

sein - so wie es zu zeigen gewünscht habe. Somit muss auch gelten

$$\begin{aligned}
 & \delta(((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)) \\
 & = 1 - \left(1 - (\delta(A) - \delta(B))^2\right) \cdot \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(A) - \delta(C))^2 \\
 & = 1 - \delta(a=b) \cdot \delta(b=c) \cdot (1 - \delta(a=c)) \\
 & = 1 - 0 \\
 & = 1
 \end{aligned}$$

TABELLE 26. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
263	delta Notation Idempotenz
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit

TABELLE 27. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit

■

In der Tabelle [26](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [27](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich kann mir gut vorstellen, dass Du Dich jetzt fragst, wieso dieser Beweis so unnötig kompliziert ist. Das möchte ich in den folgenden Zeilen zu zeigen versuchen: Es seien also wiederum A, B, C drei in sich und bezüglich den anderen Symbolen dieses Beweises nicht widersprüchliche Aussagen. Dann gilt

$$\begin{aligned}
 & \delta(((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)) \\
 = & 1 - \delta((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \cdot (1 - \delta(A \Leftrightarrow C)) \\
 = & 1 - \left(1 - (\delta(A) - \delta(B))^2\right) \cdot \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(A) - \delta(C))^2
 \end{aligned}$$

Gerne würde ich „brute force“ (mit „roher Kraft“) ausrechnen. Aber das ist leichter geschrieben als getan! Wiederum sei

$$\begin{aligned}
 a & \equiv \delta(A) \\
 b & \equiv \delta(B) \\
 c & \equiv \delta(C)
 \end{aligned}$$

Nun möchte den Ausdruck

$$\begin{aligned}
 & \left(1 - (\delta(A) - \delta(B))^2\right) \cdot \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(A) - \delta(C))^2 \\
 = & \left(1 - (a - b)^2\right) \cdot \left(1 - (b - c)^2\right) \cdot (a - c)^2
 \end{aligned}$$

ausrechnen. Damit ich mich nicht verliere, sollen zuerst die Faktoren

$$1 - (a - b)^2$$

sowie

$$1 - (b - c)^2$$

berechnet werden: Es ist

$$\begin{aligned} & (a - b)^2 \\ &= (a - b) \cdot (a - b) \\ &= a^2 - a \cdot b - b \cdot a + b^2 \end{aligned}$$

Da die Multiplikation kommutativ ist, kann ich weiter schreiben

$$\begin{aligned} & (a - b)^2 \\ &= a^2 - a \cdot b - b \cdot a + b^2 \\ &= a^2 - a \cdot b - a \cdot b + b^2 \\ &= a^2 - 2 \cdot a \cdot b + b^2 \end{aligned}$$

Also muss gelten

$$\begin{aligned} & 1 - (a - b)^2 \\ &= 1 - (a^2 - 2 \cdot a \cdot b + b^2) \\ &= 1 - a^2 + 2 \cdot a \cdot b - b^2 \end{aligned}$$

Gemäß dem Gesetz 263 der Idempotenz der Deltanotationen muss gelten

$$\begin{aligned} a^2 &= \delta^2(A) = \delta(A) = a \\ b^2 &= \delta^2(B) = \delta(B) = b \\ c^2 &= \delta^2(C) = \delta(C) = c \end{aligned}$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & 1 - (a - b)^2 \\ &= 1 - (a^2 - 2 \cdot a \cdot b + b^2) \\ &= 1 - a^2 + 2 \cdot a \cdot b - b^2 \\ &= 1 - a + 2 \cdot a \cdot b - b \end{aligned}$$

Da a und b beliebig sind, kann ich ebenfalls schreiben

$$\begin{aligned} & 1 - (b - c)^2 \\ &= 1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c \end{aligned}$$

Und nun beginnt die Zumutung! Ich möchte

$$(1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2)$$

berechnen. Dann ist

$$\begin{aligned} & (1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \\ &= (1 - a + 2 \cdot a \cdot b - b) \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) \end{aligned}$$

Wenn ich das ausrechne, erhalte ich 16 Summanden (4 Mal 4 Summanden). Wenigstens weiß ich nun, was das Resultat dieser Berechnung sein

soll. Es soll

$$\begin{aligned} & 1 - (a - c)^2 \\ = & 1 - a - 2 \cdot c - c \end{aligned}$$

sein, damit ich schlussendlich berechnen kann:

$$\begin{aligned} &= (1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \cdot (a - c)^2 \\ &= (1 - (a - c)^2) \cdot (a - c)^2 \\ &= 0 \end{aligned}$$

Somit beginne ich mit meiner Rechnung

$$\begin{aligned} & (1 - a + 2 \cdot a \cdot b - b) \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) \\ = & 1 \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) + \\ & (-a) \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) + \\ & 2 \cdot a \cdot b \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) + \\ & (-b) \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) \end{aligned}$$

Ich berechne die einzelnen Zeilen einzeln, damit die Übersicht einigermaßen gewahrt bleibt:

$$\begin{aligned} z_1 &\equiv 1 \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) + = \\ & 1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c \\ z_2 &\equiv (-a) \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) \\ &= a \cdot (-1 + b - 2 \cdot b \cdot c + c) \\ &= -a + a \cdot b - 2 \cdot a \cdot b \cdot c + a \cdot c \\ z_3 &\equiv 2 \cdot a \cdot b \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) \\ &= 2 \cdot a \cdot b - 2 \cdot a \cdot b^2 + 4 \cdot a \cdot b^2 \cdot c - 2 \cdot a \cdot b \cdot c \\ &= 2 \cdot a \cdot b - 2 \cdot a \cdot b + 4 \cdot a \cdot b \cdot c - 2 \cdot a \cdot b \cdot c \\ &= 0 + 4 \cdot a \cdot b \cdot c - 2 \cdot a \cdot b \cdot c \\ &= 4 \cdot a \cdot b \cdot c - 2 \cdot a \cdot b \cdot c \\ &= 2 \cdot a \cdot b \cdot c \\ z_4 &\equiv (-b) \cdot (1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c) \\ &= b \cdot (-1 + b - 2 \cdot b \cdot c + c) \\ &= -b + b^2 - 2 \cdot b^2 \cdot c + b \cdot c \\ &= -b + b - 2 \cdot b \cdot c + b \cdot c \\ &= 0 - 2 \cdot b \cdot c + b \cdot c \\ &= b \cdot c - 2 \cdot b \cdot c \\ &= -b \cdot c \end{aligned}$$

Somit ist

$$\begin{aligned}
 & z_1 + z_2 + z_3 + z_4 \\
 = & 1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c + \\
 & (-a) + a \cdot b - 2 \cdot a \cdot b \cdot c + a \cdot c + \\
 & 2 \cdot a \cdot b \cdot c + \\
 & (-b \cdot c) \\
 = & 1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c + \\
 & (-a) + a \cdot b - 2 \cdot a \cdot b \cdot c + a \cdot c + \\
 & 2 \cdot a \cdot b \cdot c - b \cdot c \\
 = & 1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c + \\
 & (-a) + a \cdot b + 2 \cdot a \cdot b \cdot c - 2 \cdot a \cdot b \cdot c + \\
 & a \cdot c - b \cdot c \\
 = & 1 - b + 2 \cdot b \cdot c - c + \\
 & (-a) + a \cdot b + 0 + \\
 & a \cdot c - b \cdot c \\
 = & 1 - b + 2 \cdot b \cdot c - b \cdot c - c + \\
 & (-a) + a \cdot b + a \cdot c \\
 = & 1 - b + b \cdot c - c - a + a \cdot b + a \cdot c \\
 = & 1 - a + a \cdot b + b \cdot c + a \cdot c - c \\
 = & 1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c
 \end{aligned}$$

Nun habe ich eine Formel entwickelt:

$$\begin{aligned}
 & (1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \\
 = & 1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c
 \end{aligned}$$

Jedoch weiß ich nicht, ob diese Formel auch stimmt. Um dies zu überprüfen, werde ich diese überprüfen. Die Formel ist relativ leicht zu lesen: Ist $a \neq b$ oder $b \neq c$, dann ist $(a - b)^2 = 1$ oder $(b - c)^2 = 1$. Also ist auch

$$1 - (a - b)^2 = 0$$

oder

$$1 - (b - c)^2 = 0$$

Das bedeutet jedoch, dass immer gilt

$$(1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) = 0$$

Somit kann ich schließen, dass nur dann

$$(1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) = 1$$

sein kann, falls

$$a = b$$

und

$$b = c$$

ist. Also sollte diese Formel richtig sein, falls

$$a = b = c = 0$$

oder

$$a = b = c = 1$$

ist.

Nun kommt die Ochsentour: Ist $a = b = c = 0$, dann ist

$$\begin{aligned} & (1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \\ = & (1 - (0 - 0)^2) \cdot (1 - (0 - 0)^2) \\ = & (1 - 0^2) \cdot (1 - 0^2) \\ = & (1 - 0) \cdot (1 - 0) \\ = & 1 \cdot 1 \\ = & 1 \end{aligned}$$

Auf der anderen Seite ist

$$\begin{aligned} & 1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c \\ = & 1 - 0 - 0 - 0 + 0 \cdot 0 + 0 \cdot 0 + 0 \cdot 0 \\ = & 1 + 0 + 0 + 0 \\ = & 1 \end{aligned}$$

Damit ist dieser Fall bewiesen. Ist $a = b = c = 1$, dann ist

$$\begin{aligned} & (1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \\ = & (1 - (1 - 1)^2) \cdot (1 - (1 - 1)^2) \\ = & (1 - 0^2) \cdot (1 - 0^2) \\ = & (1 - 0) \cdot (1 - 0) \\ = & 1 \cdot 1 \\ = & 1 \end{aligned}$$

Die andere Formel ist

$$\begin{aligned} & 1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c \\ = & 1 - 1 - 1 - 1 + 1 + 1 + 1 \\ = & 1 - 3 + 3 \\ = & 1 \end{aligned}$$

Damit ist auch der Beweis dieses Falls erbracht. Nun sei etwa $a = 1$ und $b = c = 0$. Dann ist

$$\begin{aligned}
 & (1 - (a - b)^2) \cdot (1 - (b - c)^2) \\
 = & (1 - (1 - 0)^2) \cdot (1 - (0 - 0)^2) \\
 = & (1 - 1^2) \cdot (1 - 0^2) \\
 = & (1 - 1) \cdot (1 - 0) \\
 = & 0 \cdot 1 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

In diesem Fall ist wiederum

$$\begin{aligned}
 & 1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c \\
 = & 1 - 1 - 0 - 0 + 1 \cdot 0 + 1 \cdot 0 + 0 \cdot 0 \\
 = & 1 - 1 + 0 + 0 + 0 + 0 \\
 = & 0 + 0 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

Ja, ich muss gestehen, dass ich momentan genug habe vom Prüfen. Darum versuche ich weiter den Beweis zu führen. Ich möchte gerne folgendes Produkt berechnen:

$$\begin{aligned}
 & (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) \cdot (a - c)^2 \\
 = & (a - c)^2 \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) \\
 = & (a^2 - 2 \cdot a \cdot c + c^2) \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) \\
 = & (a - 2 \cdot a \cdot c + c) \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) \\
 = & (a - 2 \cdot a \cdot c + c) \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c)
 \end{aligned}$$

Wenn ich dieses Produkt ausrechne, dann erhalte ich 24(!) Summanden. Darum habe ich oben eine Abkürzung gewählt. Aber ich möchte trotzdem versuchen, das Produkt zu berechnen:

$$\begin{aligned}
 & (a - 2 \cdot a \cdot c + c) \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) \\
 = & a \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) + \\
 & -2 \cdot a \cdot c \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) + \\
 & c \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c)
 \end{aligned}$$

Nun möchte ich die Zeilen wieder einzeln ausrechnen:

$$\begin{aligned}
 z_5 &= a \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) \\
 &= a - a^2 - a \cdot b - a \cdot c + a^2 \cdot b + a^2 \cdot c + a \cdot b \cdot c \\
 &= a - a - a \cdot b - a \cdot c + a \cdot b + a \cdot c + a \cdot b \cdot c \\
 &= a - a + a \cdot b - a \cdot b + a \cdot c - a \cdot c + a \cdot b \cdot c \\
 &= 0 + 0 + 0 + a \cdot b \cdot c \\
 &= a \cdot b \cdot c \\
 z_6 &= -2 \cdot a \cdot c \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) \\
 &= 2 \cdot (a \cdot c \cdot (-1 + a + b + c - a \cdot b - a \cdot c - b \cdot c))
 \end{aligned}$$

Mit

$$h_1 \equiv a \cdot c \cdot (-1 + a + b + c - a \cdot b - a \cdot c - b \cdot c)$$

ist

$$z_7 = 2 \cdot h_1$$

Ist

$$\begin{aligned}
 h_1 &= a \cdot c \cdot (-1 + a + b + c - a \cdot b - a \cdot c - b \cdot c) \\
 &= -a \cdot c + a^2 \cdot c + a \cdot b \cdot c + a \cdot c^2 - a^2 \cdot b \cdot c - a^2 \cdot c^2 - a \cdot b \cdot c^2 \\
 &= -a \cdot c + a \cdot c + a \cdot b \cdot c + a \cdot c - a \cdot b \cdot c - a \cdot c - a \cdot b \cdot c \\
 &= a \cdot c - a \cdot c + a \cdot c - a \cdot c + a \cdot b \cdot c - a \cdot b \cdot c - a \cdot b \cdot c \\
 &= 0 + 0 + 0 - a \cdot b \cdot c \\
 &= -a \cdot b \cdot c
 \end{aligned}$$

Das bedeutet, dass gilt

$$\begin{aligned}
 z_6 &= 2 \cdot (-a \cdot b \cdot c) \\
 &= -2 \cdot a \cdot b \cdot c
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 z_7 &= c \cdot (1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) \\
 &= c - a \cdot c - b \cdot c - c^2 + a \cdot b \cdot c + a \cdot c^2 + b \cdot c^2 \\
 &= c - a \cdot c - b \cdot c - c + a \cdot b \cdot c + a \cdot c + b \cdot c \\
 &= c - c + a \cdot c - a \cdot c + b \cdot c - b \cdot c + a \cdot b \cdot c \\
 &= 0 + 0 + 0 + a \cdot b \cdot c \\
 &= a \cdot b \cdot c
 \end{aligned}$$

Also gilt

$$\begin{aligned}
 &(1 - a - b - c + a \cdot b + a \cdot c + b \cdot c) \cdot (a - c)^2 \\
 &= z_5 + z_6 + z_7 \\
 &= a \cdot b \cdot c - 2 \cdot a \cdot b \cdot c + a \cdot b \cdot c \\
 &= 2 \cdot a \cdot b \cdot c - 2 \cdot a \cdot b \cdot c \\
 &= 0
 \end{aligned}$$

Somit kann ich jetzt wirklich behaupten, dass gilt:

$$\begin{aligned}
 & \delta(((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)) \\
 = & 1 - \left(1 - (\delta(A) - \delta(B))^2\right) \cdot \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(A) - \delta(C))^2 \\
 = & 1 - \left(1 - (a - b)^2\right) \cdot \left(1 - (b - c)^2\right) \cdot (a - c)^2 \\
 = & 1 - 0 \\
 = & 1
 \end{aligned}$$

Somit kann ich also behaupten, dass für alle möglichen (nicht in sich selbst oder anderen Symbolen dieses Beweises) widersprüchlichen Aussagen gilt:

$$((A \Leftrightarrow B) \wedge (B \Leftrightarrow C)) \Rightarrow (A \Leftrightarrow C)$$

Natürlich war dieser Beweis eine veritable Zumutung! Entweder ist der Beweis relativ schnell erzählt, aber irgendwie ein ungutes Gefühl bleibt zurück, oder der Beweis ist formal und sperrig. Dieser Beweis ist auch meines Erachtens der erste Satz, welcher um einiges sperriger ist als der Beweis mit den Wahrheitstafeln. Es ist mir auch aufgefallen, dass die Gleichungen sehr schnell sehr unübersichtlich werden. Weiter möchte ich zeigen, dass es in der Mathematik eben nicht immer nur eine richtige Lösung gibt. Es gibt oft mehrere Möglichkeiten, etwas auszudrücken oder zu beweisen. Es ist auch wahrscheinlich eine Schwierigkeit von Beweisen mit Hilfe von Computer (Computeralgebra), dass deren Beweise sehr schnell praktisch nicht mehr durch Menschen nachvollziehbar sein dürften. Einem Computer macht es nichts aus, falls ein Ausdruck viele Millionen Zeichen besitzt. Wir Menschen mögen es jedoch recht kompakt und übersichtlich.

Aber ich hoffe, dass dieser Beweis so in seiner Form einzigartig sein dürfe. Denn so ein Durcheinander kommt auf die Dauer Deiner Laune wahrscheinlich nicht so gut, vermute ich mal.

41.5. Satz des logischen Widerspruchs

Ich möchte den Satz des logischen Widerspruchs mit der δ -Notation erneut beweisen. Zur Erinnerung seien A sowie B Symbole für Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen dieses Beweises nicht im Widerspruch seien. Dann gilt

$$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A)$$

BEWEIS. (des Satzes des logischen Widerspruchs) Es seien $A, B \in \delta$. Somit möchte ich den Wert der Deltanotation

$$\delta(((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A))$$

Dann kann die äußerste Implikation gemäß dem Satz 268 wie folgt umformuliert werden.

$$\begin{aligned} & \delta(((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A)) \\ = & 1 - \delta((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \cdot (1 - \delta(B \Rightarrow A)) \end{aligned}$$

Jetzt habe ich wieder zwei Terme, welche eine Implikation enthalten:

$$\delta((\neg A) \Rightarrow (\neg B))$$

sowie

$$\delta(B \Rightarrow A)$$

Auch diese Implikationen können gemäß dem gleichen Satz 268 umgeschrieben werden zu

$$\begin{aligned} & \delta((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \\ = & 1 - \delta(\neg A) \cdot (1 - \delta(\neg B)) \end{aligned}$$

respektive zu

$$\begin{aligned} & \delta(B \Rightarrow A) \\ = & 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \end{aligned}$$

Die zweite Umrechnung kann und will ich nicht mehr weiter umformen - fürs erste. Jedoch sind in der ersten Umrechnungen noch Negationen enthalten. Diese kann ich gemäß dem Satz 266 umschreiben zu

$$\begin{aligned} \delta(\neg A) &= 1 - \delta(A) \\ \delta(\neg B) &= 1 - \delta(B) \end{aligned}$$

Also kann ich die einzelnen Teile wiederum zusammensetzen. Ich erhalte

$$\begin{aligned} & \delta((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \\ = & 1 - \delta(\neg A) \cdot (1 - \delta(\neg B)) \\ = & 1 - (1 - \delta(A)) \cdot (1 - (1 - \delta(B))) \\ = & 1 - (1 - \delta(A)) \cdot (1 - 1 + \delta(B)) \\ = & 1 - (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \\ = & 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \end{aligned}$$

Somit erhalte ich

$$\begin{aligned}
 & \delta(((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A)) \\
 = & 1 - \delta((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \cdot (1 - \delta(B \Rightarrow A)) \\
 = & 1 - (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))) \cdot (1 - (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)))) \\
 = & 1 - (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))) \cdot (1 - 1 + \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))) \\
 = & 1 - (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \\
 = & 1 - (1 \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) - \delta^2(B) \cdot (1 - \delta(A))^2) \\
 = & 1 - (\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) - \delta^2(B) \cdot (1 - \delta(A))^2)
 \end{aligned}$$

Nun gilt für

$$1 - \delta(A)$$

gemäß dem Satz 266

$$1 - \delta(A) = \delta(\neg A)$$

und also gilt

$$\begin{aligned}
 & (1 - \delta(A))^2 \\
 = & \delta^2(\neg A)
 \end{aligned}$$

Also kann ich wieder von der Idempotenz der Deltanotation Gebrauch machen, welche im Satz 263 gezeigt habe und erhalte

$$\delta^2(\neg A) = \delta(\neg A)$$

Dieses Resultat kann ich wieder in die Rechnung einsetzen und erhalte

$$\begin{aligned}
 & (1 - \delta(A))^2 \\
 = & \delta^2(\neg A) \\
 = & \delta(\neg A)
 \end{aligned}$$

Nun kann ich wiederum den Satz 263 anwenden und erhalte

$$\begin{aligned}
 & (1 - \delta(A))^2 \\
 = & \delta(\neg A) \\
 = & 1 - \delta(A)
 \end{aligned}$$

Die Deltanotation der Aussage B ist gemäß dem gleichen Satz 263 ebenfalls idempotent, das heißt, es gilt ebenfalls

$$\delta^2(B) = \delta(B)$$

Somit kann ich also schreiben

$$\delta^2(B) \cdot (1 - \delta(A))^2 = \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

Dies Zwischenresultat kann ich in die Berechnung des ursprünglichen Ausdrucks einsetzen und erhalte darum

$$\begin{aligned}
 & \delta(((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A)) \\
 = & 1 - \left(1 \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) - \delta^2(B) \cdot (1 - \delta(A))^2\right) \\
 = & 1 - \left(\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) - \delta^2(B) \cdot (1 - \delta(A))^2\right) \\
 = & 1 - (\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))) \\
 = & 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \cdot (1 - 1) \\
 = & 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \cdot 0 \\
 = & 1 - 0 \\
 = & 1
 \end{aligned}$$

Damit habe ich jedoch gemäß dem Eindeutigkeitssatz [262](#) gezeigt, dass die Aussage

$$((\neg A) \Rightarrow (\neg B)) \Rightarrow (B \Rightarrow A)$$

für alle (hinreichend widerspruchsfreien) Aussagen A sowie B wahr ist. Also habe ich den Beweis des Satzes (wenig überraschend) erneut erbracht.

Nachbemerkung: Damit ich sicher sein kann, dass

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \cdot 0 = 0$$

ist, muss ich zeigen könnten, dass

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

eine beschränkte Zahl ist. Jedoch ist das schon zutreffend. Denn es ist

$$\begin{aligned}
 & 0 \leq \delta(A) \leq 1 \\
 & \wedge 0 \leq \delta(B) \leq 1
 \end{aligned}$$

Mit

$$0 \leq \delta(A) \leq 1$$

ist gemäß dem Satz ebenso

$$0 \geq -\delta(A) \geq -1$$

und also

$$-1 \leq -\delta(A) \leq 0$$

und somit

$$0 = 1 - 1 \leq 1 - \delta(A) \leq 1 - 0 = 1$$

Zusammen gefasst also

$$0 \leq 1 - \delta(A) \leq 1$$

Also kann ich dann berechnen

$$0 = 0 \cdot 0 \leq \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) = 1 \cdot 1 = 1$$

oder verkürzt geschrieben

$$0 \leq \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \leq 1$$

Somit ist also der Ausdruck

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

sicher beschränkt und darum kann ich sicher sein, dass

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) = 0$$

ist. ■

41.6. Satz der Schlussfolgerung

Zur Rekapitulation: Es seien A sowie B Symbole für Aussagen, welche in sich selbst, jedoch auch bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt der logische Satz:

$$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$$

BEWEIS. Es seien $A, B \in \Omega$. Nun möchte ich die Behauptung in der Deltanotation aufschreiben:

$$\delta((A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B)$$

Als erste möchte die Deltanotation der Implikation umschreiben. Es gilt gemäß dem Satz 268

$$\begin{aligned} & \delta((A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B) \\ = & 1 - \delta(A \wedge (A \Rightarrow B)) \cdot (1 - \delta(B)) \end{aligned}$$

Nun ist die Deltanotation der folgenden Konjunktion umzuschreiben:

$$\delta(A \wedge (A \Rightarrow B))$$

Gemäß dem Satz 267 gilt

$$\begin{aligned} & \delta(A \wedge (A \Rightarrow B)) \\ = & \delta(A) \cdot \delta(A \Rightarrow B) \end{aligned}$$

Und wieder muss ich die Deltanotation einer Implikation umschreiben. Diesmal ist das die Implikation

$$A \Rightarrow B$$

Ich nehme erneut den Satz 268 zur Hilfe und erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow B) \\ = & 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \end{aligned}$$

Jetzt geht es darum, die einzelnen Teile wieder zusammen zu setzen. Es ist

$$\begin{aligned}
& \delta(A \wedge (A \Rightarrow B)) \\
& \delta(A) \cdot \delta(A \Rightarrow B) \\
& = \delta(A) \cdot (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))) \\
& = \delta(A) - \delta^2(A) \cdot (1 - \delta(B))
\end{aligned}$$

Gemäß dem Satz 263 ist die Deltanotation idempotent. Also kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
& \delta(A \wedge (A \Rightarrow B)) \\
& \delta(A) \cdot \delta(A \Rightarrow B) \\
& = \delta(A) - \delta^2(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\
& = \delta(A) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\
& = \delta(A) \cdot (1 - (1 - \delta(B))) \\
& = \delta(A) \cdot (1 - 1 + \delta(B)) \\
& = \delta(A) \cdot \delta(B)
\end{aligned}$$

Nun kann ich diesen Teil in die umgeschriebene Deltanotation der ganzen Aussage einfügen. Ich erhalte

$$\begin{aligned}
& \delta((A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B) \\
& = 1 - \delta(A \wedge (A \Rightarrow B)) \cdot (1 - \delta(B)) \\
& = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(B))
\end{aligned}$$

Da $\delta(A)$ beschränkt ist, kann ich gemäß dem Lemma 276 folgern

$$\delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(B)) = 0$$

Also kann ich endlich folgern:

$$\begin{aligned}
& \delta((A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B) \\
& = 1 - \delta(A \wedge (A \Rightarrow B)) \cdot (1 - \delta(B)) \\
& = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(B)) \\
& = 1 - 0 \\
& = 1
\end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 262 folgern, dass für alle hinreichende vernünftigen Aussagen A wie auch B die Aussage

$$(A \wedge (A \Rightarrow B)) \Rightarrow B$$

wahr und somit der Beweis des logischen Satzes mittels der Deltanotation erbracht ist. ■

In der Tabelle 28 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 29 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 28. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
268	delta Notation Implikation
268	delta Notation Implikation
276	Deltanotation A neg A
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 29. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
278	Ungleichheit Delta Notationen Gleichheit

41.7. Implikation und kleiner-gleich Beziehung

SATZ 279. *Es seien A sowie B Symbole von Aussagen. Dann ist genau dann*

$$A \Rightarrow B$$

falls

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

ist.

BEWEIS. Es gelte, dass aus der Aussage A die Aussage B folgt. Also liegt einer der beiden folgenden Fälle vor:

- 1) A ist nicht wahr
- 2) B ist wahr

Zu Fall 1) Ist A nicht wahr, dann ist $\delta(A) = 0$. Da $\delta(B) \in \{0, 1\}$ ist, gilt dann also

$$\delta(A) \leq 0 \wedge \delta(A) \leq 1$$

Also ist

$$\delta(A) \leq 0 \leq \delta(B)$$

und somit

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

Damit hätte ich den ersten Fall gezeigt. Ist jedoch B wahr, dann ist per Definition $\delta(B) = 1$. Da jedoch nach Definition $\delta(A) \in \{0, 1\}$ ist, muss wiederum

$$\delta(A) \leq 1 \leq \delta(B)$$

und somit wiederum

$$\delta(A) \leq \delta(B)$$

sein. Damit hätte ich die eine Richtung bewiesen.

Es sei auf der anderen Seite $\delta(A) \leq \delta(B)$. Ist $\delta(A) = 0$, dann ist die Aussage A nicht wahr. Also gilt in diesem Fall

$$A \Rightarrow B$$

TABELLE 30. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Ist jedoch $\delta(A) = 1$, dann muss gemäß Voraussetzung

$$1 = \delta(A) \leq \delta(B) \leq 1$$

und darum auch

$$\delta(B) = 1$$

Also gilt auch in diesem Fall

$$A \Rightarrow B$$

und die Umkehrung der Behauptung stimmt ebenfalls. Somit hätte ich auch die andere Seite der Behauptung und somit die ganze Behauptung bewiesen. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [30](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

41.8. Kommutation der Konjunktion

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A und B Metasymbole von Aussagen. Dann gilt gemäß dem Satz [35](#)

$$A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$$

BEWEIS. Wie gewohnt versuche ich zuerst den Beweis mittels δ -Notation zu erbringen. Gemäß dem Satz [267](#) gilt

$$\begin{aligned} \delta(A \wedge B) \\ = \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Nun ist die Multiplikation von ganzen Zahlen kommutativ. Also muss gelten

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = \delta(B) \cdot \delta(A)$$

Somit kann ich wiederum gemäß dem Satz [267](#) schreiben

$$\delta(B) \cdot \delta(A) = \delta(B \wedge A)$$

Zusammengefasst kann ich darum schreiben

$$\delta(A \wedge B) = \delta(B \wedge A)$$

Somit kann ich gemäß dem Satz [264](#) schließen, dass gelten muss

$$A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$$

TABELLE 31. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion

TABELLE 32. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Aus diesem Grund glaube ich beweisen zu können, dass der Beweis der von mir formulierten Behauptung erbracht ist. ■

In der Tabelle [31](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [32](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

41.9. Kommutation der Disjunktion

Zu Deiner Erinnerung. Unter dem Satz [37](#) versuchte ich Dir, zu zeigen, dass gilt, falls A sowie B in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfreie Aussagen seien:

$$A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$$

BEWEIS. (mit Hilfe des Kronecker-Symbols) Es seien $A, B \in \delta$. Dann gilt

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

sowie

$$\begin{aligned} & \delta(B \vee A) \\ &= \delta(B) + \delta(A) - \delta(B) \cdot \delta(A) \\ &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(A \vee B) \end{aligned}$$

oder aber

$$\delta(A \vee B) = \delta(B \vee A)$$

Also kann ich gemäß dem Satz [264](#) schließen:

$$A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$$

womit der Satz erbracht wäre. ■

TABELLE 33. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz

TABELLE 34. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

In der Tabelle [33](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [34](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Das Schöne an diesem Beweis ist, dass die Kommutation von logischen Verknüpfungen mit Hilfe der Kommutation von Addition und Multiplikation erbracht werden kann. Wie schon oben erwähnt ist das zwar weniger magisch als wir vermuten könnten, da ich die Addition und die Multiplikation aus der Logik herleiten kann. Trotzdem finde ich diesen Beweis schön in demjenigen Sinn, als ich zum ersten Mal aufzeigen konnte, das scheinbar unverbundene Gebiete der Mathematik miteinander gewinnbringend verbunden werden können. Dies wir in der modernen Mathematik, so wie ich gehört habe, mit viel Liebe gepflegt. In einem Teilgebiet der Mathematik ist eine Aufgabe praktisch unlösbar schwierig, in einem anderen die transformierte Aufgabe lösbar. Also wird die Aufgabe transformiert, gelöst und zurück-transformiert - und ab und an mit viel Glück eine Lösung gefunden für das scheinbar unlösbare Problem.

41.10. Kommutation der Äquivalenz

Zu Deiner Erinnerung an den Satz [39](#): Es seien A und B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes genügend widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$$

BEWEIS. Hier kommt der Beweis mittels der δ -Notation:

TABELLE 35. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz

TABELLE 36. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

$$\begin{aligned}
& \delta(A \Leftrightarrow B) \\
&= 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\
&= 1 - ((\delta(A))^2 - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + (\delta(B))^2) \\
&= 1 - ((\delta(B))^2 - 2 \cdot \delta(B) \cdot \delta(A) + (\delta(A))^2) \\
&= 1 - (\delta(B) - \delta(A))^2 \\
&= \delta(B \Leftrightarrow A)
\end{aligned}$$

Also kann ich gemäß dem Satz [264](#) schließen, dass wirklich

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow A)$$

ist. ■

In der Tabelle [35](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [36](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

41.11. Implikation Antivalenz Disjunktion

Ich möchte gerne den Satz [62](#) noch einmal mittels der Deltanotation nachrechnen.

Nun zu Erinnerung: Sind A und B Metasymbole von Aussagen, welche in sich und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien, dann gilt

$$(A \nRightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

BEWEIS. Gemäß dem Satz [271](#) kann ich schreiben

$$\delta(A \nRightarrow B) = \delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Gemäß dem Satz [270](#) gilt

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Diese Resultate kann ich nun in die umgewandelte Deltanotation des Ausdrucks

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee B)$$

einfüllen. Es gilt gemäß dem Satz 268 darum

$$\begin{aligned} & \delta((A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee B)) \\ &= 1 - \delta(A \Leftrightarrow B) \cdot (1 - \delta((A \vee B))) \\ &= 1 - \delta(A \Leftrightarrow B) \cdot (1 - \delta((A \vee B))) \\ &= 1 - (\delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))) \\ &= 1 - (\delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \end{aligned}$$

Und schon bin ich wieder im größten Schlamassel! Denn das Produkt

$$(\delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B))$$

besitzt ausgeschrieben 12 Summanden. Also mache ich mich an die Arbeit

$$\begin{aligned} & (\delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= \delta(A) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) + \\ & \quad \delta(B) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) - \\ & \quad (2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B))) \\ &= \delta(A) - \delta^2(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(A) \cdot \delta(B) + \\ & \quad \delta(B) - \delta(B) \cdot \delta(A) - \delta^2(B) + \delta(A) \cdot \delta^2(B) - \\ & \quad (2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - 2 \cdot \delta^2(A) \cdot \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta^2(B) + 2 \cdot \delta^2(A) \cdot \delta^2(B)) \end{aligned}$$

Nun wende ich wiederum den Satz der Idempotenz der Deltanotation an und erhalte:

$$\begin{aligned} & (\delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= \delta(A) - \delta^2(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(A) \cdot \delta(B) + \\ & \quad \delta(B) - \delta(B) \cdot \delta(A) - \delta^2(B) + \delta(A) \cdot \delta^2(B) - \\ & \quad (2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - 2 \cdot \delta^2(A) \cdot \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta^2(B) + 2 \cdot \delta^2(A) \cdot \delta^2(B)) \\ &= \delta(A) - \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \\ & \quad \delta(B) - \delta(B) \cdot \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \\ & \quad (2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= 0 - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \\ & \quad 0 - \delta(B) \cdot \delta(A) - 0 + \delta(A) \cdot \delta(B) - \\ & \quad (0 - 0) \\ &= 0 - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= 0 \end{aligned}$$

Somit glaube ich, schreiben zu können:

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \nleftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee B)) \\
 &= 1 - (\delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
 &= 1 - 0 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

Darum kann ich gemäß dem Satz 262 schließen, dass die Aussage

$$(A \nleftrightarrow B) \Rightarrow (A \vee B)$$

für alle (nicht in sich widersprüchlichen Aussagen A und B) gelten muss. Das war jetzt die Holzhammermethode. Es ginge jedoch auch feinsinniger. Dazu könnte ich zeigen, dass gilt

$$\delta((A \nleftrightarrow B)) \leq \delta(A \vee B)$$

Dies Aussage ist nun leichter zu erhalten. Denn es gilt

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \nleftrightarrow B)) \\
 &= (\delta(A) - \delta(B))^2 \\
 &= \delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B)
 \end{aligned}$$

Nun ist $\delta(A) \geq 0$ und $\delta(B) \geq 0$ und somit

$$\delta(A) \cdot \delta(B) \geq 0 \cdot 0 \cdot 0 = 0$$

Somit ist

$$\begin{aligned}
 & 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &\geq \delta(A) \cdot \delta(B) + 0 \\
 &= \delta(A) \cdot \delta(B) + 0
 \end{aligned}$$

und somit

$$-2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \leq -\delta(A) \cdot \delta(B)$$

Also muss darum gelten

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \nleftrightarrow B)) \\
 &= \delta(A) + \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &\leq \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= \delta(A \vee B)
 \end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 279 folgern, dass

$$(A \nleftrightarrow B) \Rightarrow A \vee B$$

ist. Also glaube ich, an dieser Stelle den Beweis der Behauptung erbracht zu haben. ■

TABELLE 37. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
268	delta Notation Implikation
271	delta Notation Antivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 38. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

In der Tabelle [37](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [38](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nachtrag zum Beweis: Ich habe versucht, den Beweis der Behauptung auf zwei verschiedene Arten zu liefern. Wie Du siehst, ist der zweite Beweis um einiges klarer. Das ist sozusagen das Sahnehäubchen bei den Beweisen: Nicht nur einen kurzen, sondern auch einen klaren und einsichtigen Beweis zu erbringen. Oftmals das das „sture“ Ersetzen der Größen durch ihre Definitionen und das Umrechnen derselben zwar schon auch ein Weg. Aber oftmals ist dieser Weg eben mühsam und führt oft genug leider ins Chaos. Aber auch der andere Weg, etwas möglichst „elegant“ beweisen zu wollen, ist manchmal tückisch. Denn bei der sogenannte Eleganz geht oft auch die Nachvollziehbarkeit des Beweises verloren. Also ist vielfach ein sogenannter „goldener Mittelweg“ gefragt: Etwas, was zwar noch nachvollziehbar ist, aber trotzdem noch durchführbar.

Und noch eine Bemerkung möchte ich anbringen: Beim zweiten Beweis habe ich eine exakte Aussage mit Hilfe eine Ungleichung erreicht. Das ist ein Phänomen, welches ich erst an der Hochschule kennen und auch ein wenig schätzen gelernt haben. Ich habe vorher immer gedacht, dass wesentliche Aussagen nur mit Gleichungen, aber nicht mit Ungleichungen gemacht werden können. Dem ist aber nicht so. Es ist zuweilen auch möglich, sehr interessante Aussage mit Ungleichungen zu machen. Ich bin Dir im Moment den Beweis zwar schuldig. Aber ich hoffe, Dir gelegentlich ein Beispiel nachliefern zu können.

41.12. Implikation Disjunktion aus Konjunktion

Zur Erinnerung: Es seien A, B Aussagen. Dann gilt gemäß dem Satz 22

$$A \wedge B \Rightarrow A \vee B$$

BEWEIS. Es seien $A, B \in \delta$. Dann gilt aufgrund des Satzes 268

$$\begin{aligned} & \delta((A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)) \\ &= 1 - \delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) \end{aligned}$$

Nun habe ich eine Deltanotation einer Konjunktion ($A \wedge B$) sowie einer Disjunktion. Diese Deltanotationen kann ich gemäß den Sätzen 267 sowie 270 umschreiben zu

$$\delta(A \wedge B) = \delta(A) \cdot \delta(B)$$

sowie

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Diese Resultate kann ich in das Zwischenresultat einsetzen und erhalte dadurch

$$\begin{aligned} & 1 - \delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))) \end{aligned}$$

Nun geht es darum, diese Formel umzuschreiben. Es ist sicher

$$\begin{aligned} & 1 - (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Auch dieses Resultat kann ich in die Formel einsetzen und erhalte

$$\begin{aligned} & 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \end{aligned}$$

Nun möchte ich den Ausdruck

$$\delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B))$$

umschreiben.

$$\begin{aligned} & \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta^2(B) - \delta(A) \cdot \delta^2(B) + \delta^2(A) \cdot \delta^2(B) \end{aligned}$$

Nun kommt wiederum die Idempotenz der Deltanotation ins Spiel. Also müssen gemäß dem Satz 263 gelten

$$\begin{aligned} \delta^2(A) &= \delta(A) \\ \delta^2(B) &= \delta(B) \end{aligned}$$

Wenn ich dies einsetze in die Formel

$$\delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta^2(B) - \delta(A) \cdot \delta^2(B) + \delta^2(A) \cdot \delta^2(B)$$

TABELLE 39. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
268	delta Notation Implikation
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 40. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

dann erhalte ich

$$\begin{aligned}
& \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta^2(B) - \delta(A) \cdot \delta^2(B) + \delta^2(A) \cdot \delta^2(B) \\
= & \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
= & \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
= & 0 + 0 \\
= & 0
\end{aligned}$$

Also kann ich schreiben dass gilt

$$\begin{aligned}
& \delta((A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)) \\
= & 1 - \delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) \\
= & 1 - (\delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta^2(B) - \delta(A) \cdot \delta^2(B) + \delta^2(A) \cdot \delta^2(B)) \\
= & 1 - 0 \\
= & 1
\end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz [262](#) folgern, dass gelten muss, dass die Aussage

$$A \wedge B \Rightarrow A \vee B$$

für alle einigermaßen in sich und in Bezug auf die anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfreien Aussagen wahr sein muss. Aus diesem Grund kann ich kann den Satz als bewiesen betrachten. ■

In der Tabelle [39](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [40](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

41.13. Satz des Distributivgesetzes von Konjunktion und Disjunktion

Und wieder möchte ich den Satz 30 gerne ebenfalls mit der δ -Notation zeigen.

BEWEIS. (des Satzes der Distributivgesetze der Konjunktion und der Disjunktion) Es seien also A, B sowie C Symbole für beliebige Aussagen. Dann gilt gemäß dem Satz 272

$$\begin{aligned} & \delta(((A \vee B) \wedge C) \Leftrightarrow (A \wedge C) \vee (B \wedge C)) \\ &= 1 - (\delta((A \vee B) \wedge C) - \delta((A \wedge C) \vee (B \wedge C)))^2 \end{aligned}$$

Wieder möchte ich die Terme der Subtraktion (als da wären „Minuend“ und „Subtrahend“) einzeln berechnen. Zuerst möchte ich die Konjunktion der Aussage

$$(A \vee B) \wedge C$$

umschreiben. Gemäß dem Satz 267 gilt

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge C) \\ &= \delta(A \vee B) \cdot (C) \end{aligned}$$

Nun möchte ich die Disjunktion umschreiben. Es gilt gemäß dem Satz 270 gelten:

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Dieses Resultat kann ich in die Formel

$$\delta(A \vee B) \cdot (C)$$

einfügen. Ich erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(A \vee B) \cdot (C) \\ &= (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot \delta(C) \end{aligned}$$

Nun kann ich das Distributivgesetz der Addition und Multiplikation für ganze Zahlen anwenden und erhalte dann

$$\begin{aligned} & (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot \delta(C) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \end{aligned}$$

Nun möchte ich den Subtrahend der Differenz

$$\delta((A \vee B) \wedge C) - \delta((A \wedge C) \vee (B \wedge C))$$

berechnen. Ich möchte die Disjunktion der Aussage

$$(A \wedge C) \vee (B \wedge C)$$

umschreiben und erhalte gemäß dem Satz [270](#)

$$\begin{aligned} & \delta((A \wedge C) \vee (B \wedge C)) \\ &= \delta(A \wedge C) + \delta(B \wedge C) - \delta(A \wedge B) \cdot \delta(A \wedge C) \end{aligned}$$

Nun möchte ich die Delta-Notationen der Konjunktionen

$$\begin{aligned} & A \wedge C \\ & B \wedge C \\ & A \wedge B \end{aligned}$$

Ich erhalte gemäß dem Satz [267](#)

$$\begin{aligned} \delta(A \wedge C) &= \delta(A) \cdot \delta(C) \\ \delta(B \wedge C) &= \delta(B) \cdot \delta(C) \\ \delta(A \wedge B) &= \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Diese Resultate kann ich in die Formel

$$\delta(A \wedge C) + \delta(B \wedge C) - \delta(A \wedge B) \cdot \delta(A \wedge C)$$

einsetzen. Ich erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(A \wedge C) + \delta(B \wedge C) - \delta(A \wedge B) \cdot \delta(A \wedge C) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(A) \cdot \delta(C) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta^2(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \end{aligned}$$

Nun kann ich wiederum die Idempotenz der Delta-Notation verwenden. Es gilt gemäß dem Satz [263](#)

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

gelten muss. Das bedeutet dann

$$\begin{aligned} & \delta(A \wedge C) + \delta(B \wedge C) - \delta(A \wedge B) \cdot \delta(A \wedge C) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta^2(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \end{aligned}$$

TABELLE 41. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
270	delta Notation Disjunktion
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
272	delta Notation Aequivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 42. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

So, nun kann ich die einzelnen Teile zusammenfügen und weiter umformen. Es ist

$$\begin{aligned}
& \delta(((A \vee B) \wedge C) \Leftrightarrow (A \wedge C) \vee (B \wedge C)) \\
&= 1 - (\delta(((A \vee B) \wedge C) - \delta((A \wedge C) \vee (B \wedge C))))^2 \\
&= 1 - ((\delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) - \\
&\quad (\delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C))) \\
&= 1 - (\delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \\
&\quad \delta(A) \cdot \delta(C) - \delta(B) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) \\
&= 1 - (\delta(A) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \\
&\quad \delta(B) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) \\
&= 1 - (0 + 0 + 0) \\
&= 1 - 0 \\
&= 1
\end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz [262](#) mit Fug und Recht behaupten, dass gemäß dem Satz [262](#) die Aussage

$$((A \vee B) \wedge C) \Leftrightarrow (A \wedge C) \vee (B \wedge C)$$

für alle Aussagen wahr und somit ein logischer Satz sein muss. ■

In der Tabelle [41](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [42](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

41.14. Distributivgesetz von Implikation und Konjunktion

Ich möchte es nicht unterlassen, den Beweis noch in der von mir ach so geliebten δ -Notation zu führen. Zur Erinnerung: Es seien A, B Symbole von Aussagen, welche weder in sich selbst noch bezüglich anderen Symbolen des Beweises widersprüchlich seien. Dann gilt:

$$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$$

BEWEIS. Zuerst einmal möchte ich die Deltanotation der Aussage aufschreiben:

$$\delta((A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)))$$

Wegen dem Satz 272 kann ich die Äquivalenz wie folgt umschreiben:

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))) \\ &= 1 - ((\delta(A \Rightarrow (B \wedge C))) - \delta((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)))^2 \end{aligned}$$

Somit möchte ich mich auf die Differenz

$$\delta(A \Rightarrow (B \wedge C)) - \delta((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$$

konzentrieren. Der Subtrahend (die linke Seite der Differenz) kann ich gemäß dem Satz 268 wie folgt umschreiben:

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow (B \wedge C)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B \wedge C)) \end{aligned}$$

Wegen dem Satz 267 kann ich die Konjunktion $B \wedge C$ wie folgt umschreiben:

$$\delta(B \wedge C) = \delta(B) \cdot \delta(C)$$

Diese Resultat kann ich in die Formel

$$1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B \wedge C))$$

einfügen und erhalten

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow (B \wedge C)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B \wedge C)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B) \cdot \delta(C)) \end{aligned}$$

Nun wende ich das Distributivgesetz der Multiplikation und Addition der ganzen Zahlen an und erhalte:

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow (B \wedge C)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B) \cdot \delta(C)) \\ &= 1 - (\delta(A) \cdot 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) \end{aligned}$$

Ich hebe die Klammer der Subtraktion auf und erhalte:

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow (B \wedge C)) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) \\ &= 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \end{aligned}$$

Nun möchte ich die Deltanotation des Subtrahenden der Differenz

$$\delta(A \Rightarrow (B \wedge C)) - \delta((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$$

umformen. Zuerst ist es noch übersichtlich. Denn die Konjunktion lässt sich gemäß dem Satz 267 umschreiben zu

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)) \\ &= \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(A \Rightarrow C) \end{aligned}$$

Nun möchte ich die Deltanotationen zweier Implikationen umschreiben. Dann kann ich gemäß dem Satz 268 schreiben:

$$\begin{aligned} \delta(A \Rightarrow B) &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\ \delta(A \Rightarrow C) &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) \end{aligned}$$

Also muss gelten

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(A \Rightarrow C) \\ &= (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))) \cdot (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C))) \end{aligned}$$

nun kann ich dieses Produkt umformen. Es ist zuerst einmal

$$\begin{aligned} & (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))) \cdot (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C))) \\ &= 1 - 1 \cdot \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \cdot 1 + \\ & \quad \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \cdot \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) + \\ & \quad \delta^2(A) \cdot (1 - \delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) \end{aligned}$$

Nun möchte ich zeigen, dass gilt

$$\begin{aligned} & \delta^2(A) \cdot (1 - \delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\ &= -\delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \end{aligned}$$

Zuerst möchte ich bemerken, dass die Deltanotation idempotent ist. Darum ist gemäß dem Satz 263

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

Weiter möchte ich

$$\begin{aligned} & \delta^2(A) \cdot (1 - \delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) \end{aligned}$$

umschreiben. Es ist

$$\begin{aligned}
 & (1 - \delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) \\
 = & 1 \cdot 1 - 1 \cdot \delta(C) - \delta(B) \cdot 1 + \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 = & 1 - \delta(C) - \delta(B) + \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 = & 1 - \delta(B) - \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C)
 \end{aligned}$$

Also ist

$$\begin{aligned}
 & \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) \\
 = & \delta(A) \cdot (1 - \delta(B) - \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C)) \\
 = & \delta(A) \cdot 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 = & \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)
 \end{aligned}$$

Dann ist weiter

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) = \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Wenn ich jetzt auf beiden Seiten $\delta(A)$ subtrahiere, dann erhalte ich

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A) = -\delta(A) \cdot \delta(B)$$

oder aber (nach Vertauschen der Seiten

$$-\delta(A) \cdot \delta(B) = \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A)$$

Ebenso ist

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) = \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(C)$$

Und auch bei dieser Gleichung kann ich auf beiden Seiten $\delta(A)$ subtrahieren und erhalte

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A) = -\delta(A) \cdot \delta(C)$$

oder nach Vertauschen der Seiten

$$-\delta(A) \cdot \delta(C) = \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A)$$

Nun kann ich diese Resultate für $-\delta(A) \cdot \delta(B)$ sowie für $-\delta(A) \cdot \delta(C)$ einsetzen und erhalte:

$$\begin{aligned}
 & = \delta(A) \cdot 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 & = \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 & = \delta(A) + \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A) + \\
 & \quad \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 & = \delta(A) - \delta(A) - \delta(A) + \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) + \\
 & \quad \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 & = -\delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 & = \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) + \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + \\
 & \quad \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A)
 \end{aligned}$$

Ich setze dieses Resultat in die Berechnung von

$$\delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(A \Rightarrow C)$$

ein und erhalte

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(A \Rightarrow C) \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + \\
 & \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + \\
 & \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) + \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + \\
 & \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \\
 = & 1 + \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\
 & + \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + \\
 & \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \\
 = & 1 + 0 + 0 + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \\
 = & 1 + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \\
 = & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)
 \end{aligned}$$

Nun kommt sozusagen die Zeit für die „Schlussabrechnung“

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Rightarrow (B \wedge C)) - \delta(A \Rightarrow (B \wedge C)) \\
 = & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \\
 & (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) \\
 = & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \\
 & 1 + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 = & 1 - 1 + \delta(A) - \delta(A) + \\
 & \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 = & 0 + 0 + 0 \\
 = & 0
 \end{aligned}$$

Also muss gelten

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))) \\
 = & 1 - (\delta(A \Rightarrow (B \wedge C)) - \delta((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C)))^2 \\
 = & 1 - 0^2 \\
 = & 1
 \end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 262 folgern, dass die Aussage

$$(A \Rightarrow (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow C))$$

ein logischer Satz ist. ■

TABELLE 43. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
268	delta Notation Implikation
268	delta Notation Implikation
272	delta Notation Aequivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 44. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

TABELLE 45. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
262	delta Eindeutigkeitssatz

In der Tabelle [43](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [44](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

41.15. Implikation und Replikation

BEWEIS. In Abweichung zu den übrigen Beweisen möchte ich dieses Mal zuerst einmal den Beweis mittels der δ -Notation führen.

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (B \Leftarrow A)) \\
 &= 1 - (\delta(A \Rightarrow B) - \delta(B \Leftarrow A))^2 \\
 &= 1 - (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)))^2 \\
 &= 1 - 0^2 \\
 &= 1 - 0 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

Somit muss gemäß dem Satz [262](#) gelten, dass der Satz gültig ist. ■

In der Tabelle [45](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [46](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 46. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

41.16. Distributivgesetz von Implikation und Disjunktion

Es seien A, B und C Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)$$

BEWEIS. Es seien $A, B, C \in \Omega$. Dann gilt gemäß dem Satz [272](#)

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))) \\ &= 1 - (\delta(A \Rightarrow (B \vee C)) - \delta((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)))^2 \end{aligned}$$

Darum möchte ich zuerst

$$\delta(A \Rightarrow (B \vee C))$$

respektive

$$\delta((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$$

berechnen. Zuerst zur Deltanotation der Implikation

$$A \Rightarrow (B \vee C)$$

Gemäß des Satzes [268](#) kann ich die Deltanotation dieser Aussage umschreiben zu

$$\delta(A \Rightarrow (B \vee C)) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B \vee C))$$

Die Deltanotation der Aussage $B \vee C$ kann gemäß dem Satz [270](#) umgeschrieben werden zu

$$\delta(B \vee C) = \delta(B) + \delta(C) - \delta(B) \cdot \delta(C)$$

Dieses Resultat kann ich in die umgeschriebene Deltanotation der Aussage

$$A \Rightarrow (B \vee C)$$

einsetzen und erhalte

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Rightarrow (B \vee C)) \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B \vee C)) \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot (1 - (\delta(B) + \delta(C) - \delta(B) \cdot \delta(C))) \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B) - \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C)) \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot 1 + \delta(A) \cdot \delta(B) + \\
 & \delta(A) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
 = & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(C) - \\
 & \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)
 \end{aligned}$$

Nun wird es richtig schwer. Ich möchte die Deltanotation der Aussage

$$\delta((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$$

umschreiben. Zuerst einmal kann ich diese Deltanotation gemäß dem Satz 270 umschreiben zu

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)) \\
 = & \delta(A \Rightarrow B) + \delta(A \Rightarrow C) - \\
 & \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(A \Rightarrow C)
 \end{aligned}$$

Dabei muss gemäß dem Satz 268 gelten

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Rightarrow B) \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\
 = & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B)
 \end{aligned}$$

sowie

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Rightarrow C) \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) \\
 = & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C)
 \end{aligned}$$

Die Schwierigkeit besteht dann sicher darin, den Ausdruck

$$\delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(A \Rightarrow C)$$

zu berechnen. Dieser kann also umgeschrieben werden zu

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(A \Rightarrow C) \\
 = & (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C)) \\
 = & 1 \cdot (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C)) + \\
 & (-\delta(A)) \cdot (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C)) + \\
 & \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C)) \\
 = & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) + \\
 & (-\delta(A)) + \delta^2(A) - \delta^2(A) \cdot \delta(C) + \\
 & \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)
 \end{aligned}$$

Nun gebrauche ich einmal mehr die Idempotenz der Deltafunktion gemäß dem Satz 263 und erhalte

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

Dann kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
& \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(A \Rightarrow C) \\
= & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) + \\
& (-\delta(A)) + \delta^2(A) - \delta^2(A) \cdot \delta(C) + \\
& \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
= & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) + \\
& (-\delta(A)) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \\
& \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
= & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) + \\
& 0 - \delta(A) \cdot \delta(C) + \\
& 0 + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
= & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
= & 1 - \delta(A) + 0 + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
= & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)
\end{aligned}$$

Also kann ich schreiben:

$$\begin{aligned}
& \delta((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)) \\
= & \delta(A \Rightarrow B) + \delta(A \Rightarrow C) - \\
& \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(A \Rightarrow C) \\
= & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \\
& 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) - \\
& (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) \\
= & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \\
& 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) \\
& (-1) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\
= & 1 + 1 - 1 + \delta(A) - \delta(A) - \delta(A) + \\
& \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(C) + \\
& (-\delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) \\
= & 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(C) - \\
& \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)
\end{aligned}$$

TABELLE 47. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
270	delta Notation Disjunktion
263	delta Notation Idempotenz
268	delta Notation Implikation
268	delta Notation Implikation
272	delta Notation Aequivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

So jetzt kann ich das „Verwursten“ zu

$$\begin{aligned}
& \delta((A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))) \\
&= 1 - (\delta(A \Rightarrow (B \vee C)) - \delta((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C)))^2 \\
&= 1 - (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \\
&\quad (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)))^2 \\
&= 1 - (1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \\
&\quad (-1) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C))^2 \\
&= 1 - (1 - 1 + \delta(A) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \\
&\quad \delta(A) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C))^2 \\
&= 1 - (0 + 0 + 0 + \\
&\quad 0 + 0)^2 \\
&= 1 - 0^2 \\
&= 1 - 0 \\
&= 1
\end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz [262](#) schließen, dass die Aussage

$$(A \Rightarrow (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \vee (A \Rightarrow C))$$

für alle genügend widerspruchsfreien Aussagen, A, B und C wahr ist und somit ein logischer Satz ist. Damit hätte ich jedoch den Beweis erbracht. ■

In der Tabelle [47](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [48](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

41.17. Minimumsätze und Maximumsätze der Logik

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A sowie B Aussagen, welche in sich selbst so wie in Bezug auf die anderen Symbolen dieser Lemmas

TABELLE 48. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

genügend widerspruchsfrei seien. Dann gilt gemäß den Lemmas [78](#)

$$A \wedge (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow B \wedge \neg B$$

$$A \wedge (B \vee \neg B) \Leftrightarrow A$$

$$A \vee (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow A$$

$$A \vee (B \vee \neg B) \Leftrightarrow B \vee \neg B$$

BEWEIS. Ich möchte die Delta-Notationen der Ausdrücke

$$B \wedge \neg B$$

sowie

$$B \vee \neg B$$

berechnen. Es gilt gemäß dem Satz [267](#) der Delta-Notation der Kommutation

$$\begin{aligned} & \delta(B \wedge \neg B) \\ &= \delta(B) \cdot \delta(\neg B) \end{aligned}$$

Weite gilt gemäß dem Satz [266](#) der Delta-Notation der Negation

$$\delta(\neg B) = 1 - \delta(B)$$

Dieses Resultat setze ich in die letzte Gleichung ein und erhalte:

$$\begin{aligned} & \delta(B \wedge \neg B) \\ &= \delta(B) \cdot \delta(\neg B) \\ &= \delta(B) \cdot (1 - \delta(B)) \end{aligned}$$

Den Ausdruck

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(B))$$

kann ich gemäß dem Distributivgesetz der ganzen Zahlen umrechnen zu

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(B)) = \delta(B) - \delta^2(B)$$

Gemäß dem Gesetz [263](#) der Idempotenz der Delta-Notation erhalte ich

$$\delta^2(B) = \delta(B)$$

Dieses Resultat kann ich wiederum in den Ausdruck

$$\delta(B) - \delta^2(B)$$

einfügen und erhalte

$$\delta(B) - \delta^2(B) = \delta(B) - \delta(B) = 0$$

Somit muss ebenfalls gelten

$$\begin{aligned}\delta(B) \cdot (1 - \delta(B)) \\ &= \delta(B) - \delta^2(B) \\ &= 0\end{aligned}$$

Also kann ich ebenfalls folgern, dass gilt

$$\delta(B \wedge \neg B) = \delta(B) \cdot (1 - \delta(B)) = 0$$

und schlussendlich

$$\delta(B \wedge \neg B) = 0$$

Womit ich die Delta-Notation des logischen Ausdrucks

$$B \wedge \neg B$$

berechnet hätte. Sprachlich bedeutet das Resultat, dass die Aussage

$$B \wedge \neg B$$

nie wahr sein kann. Jetzt möchte ich zeigen, dass die Aussage

$$B \vee \neg B$$

immer wahr sein muss. Gemäß dem Satz 270 muss gelten

$$\begin{aligned}\delta(B \vee \neg B) \\ &= \delta(B) + \delta(\neg B) - \delta(B) \cdot \delta(\neg B)\end{aligned}$$

Gemäß dem Satz 266 kann ich schreiben, dass gilt

$$\delta(\neg B) = 1 - \delta(B)$$

Wenn ich den Satz 267 sozusagen „rückwärts anwende“, dann gilt

$$\delta(B) \cdot \delta(\neg B) = \delta(B \wedge \neg B)$$

Nun habe ich jedoch eben gerade gezeigt, dass gelten muss $\delta(B \wedge \neg B) = 0$ sein muss. Also muss auch der Ausdruck

$$\delta(B) \cdot \delta(\neg B)$$

den Wert 0 besitzen. Es muss also gelten

$$\delta(B) \cdot \delta(\neg B) = 0$$

Wenn ich diese Resultate in den Ausdruck

$$\delta(B) + \delta(\neg B) - \delta(B) \cdot \delta(\neg B)$$

einfüge, dann erhalte ich:

$$\begin{aligned}\delta(B \vee \neg B) \\ &= \delta(B) + \delta(\neg B) - \delta(B) \cdot \delta(\neg B) \\ &= \delta(B) + 1 - \delta(B) - 0 \\ &= \delta(B) + 1 - \delta(B)\end{aligned}$$

Nun ist die Addition der ganzen Zahlen glücklicherweise kommutativ. Also gilt:

$$\begin{aligned} & \delta(B \vee \neg B) \\ &= \delta(B) + 1 - \delta(B) \\ &= 1 + \delta(B) - \delta(B) \\ &= 1 + 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Also hätte ich auch die Delta-Notation der Aussage

$$\delta(B \vee \neg B)$$

maximal vereinfacht. In Worten bedeutet das Resultat, dass die Aussage

$$B \vee \neg B$$

immer wahr ist.

Nun berechne ich mit diesen Resultaten die Behauptungen des Lemmas. Gemäß dem Satz 267 kann ich schreiben:

$$\begin{aligned} & \delta(A \wedge (B \wedge \neg B)) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(B \wedge \neg B) \end{aligned}$$

Da

$$\delta(B \wedge \neg B) = 0$$

sein muss, kann ich weiterhin schreiben

$$\begin{aligned} & \delta(A \wedge (B \wedge \neg B)) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(B \wedge \neg B) \\ &= \delta(A) \cdot 0 \\ &= 0 \\ &= \delta(B \wedge \neg B) \end{aligned}$$

Also kann ich gemäß dem Satz 264 schreiben, dass gelten muss:

$$A \wedge (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow B \wedge \neg B$$

Damit wäre die erste Behauptung erbracht.

Nun möchte ich die zweite Behauptung zeigen. Ich möchte zeigen, dass gilt:

$$A \wedge (B \vee \neg B) \Leftrightarrow A$$

Es gilt gemäß dem Satz 267

$$\delta(A \wedge (B \vee \neg B)) = \delta(A) \cdot \delta(B \vee \neg B)$$

Nun habe ich vorher zu zeigen versucht, dass gelten muss:

$$\delta(B \vee \neg B) = 1$$

Also kann ich schreiben

$$\delta(A) \cdot \delta(B \vee \neg B) = \delta(A) \cdot 1 = \delta(A)$$

oder, da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist:

$$\delta(A) \cdot \delta(B \vee \neg B) = \delta(A)$$

Und wiederum kann aufgrund der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen kann ich schreiben:

$$\delta(A \wedge (B \wedge \neg B)) = \delta(A)$$

Darum kann ich nach dem Satz 264 folgern

$$A \wedge (B \vee \neg B) \Leftrightarrow A$$

womit ich die Richtigkeit der zweiten Behauptung erbracht hätte.

Also möchte ich die Richtigkeit der dritten Behauptung zeigen. Ich möchte also zeigen, dass gilt:

$$A \vee (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow A$$

Gemäß dem Satz 267 über die Delta-Notation der Konjunktion kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta(A \vee (B \wedge \neg B)) \\ = & \delta(A) + \delta(B \wedge \neg B) - \delta(A) \cdot \delta(B \wedge \neg B) \end{aligned}$$

Aufgrund der obigen Überlegungen kann ich schreiben:

$$\delta(B \wedge \neg B) = 0$$

Somit kann ich aufgrund der Rechenregeln der ganzen Zahlen schreiben:

$$\begin{aligned} & \delta(A) + \delta(B \wedge \neg B) - \delta(A) \cdot \delta(B \wedge \neg B) \\ = & \delta(A) + 0 - \delta(A) \cdot 0 \\ = & \delta(A) - \delta(A) \cdot 0 \\ = & \delta(A) \end{aligned}$$

Also muss gemäß dem Satz 264 schreiben:

$$A \vee (B \wedge \neg B) \Leftrightarrow A$$

was eben gerade die Behauptung ist.

Nun bleibt noch die vierte Behauptung zu erbringen. Ich möchte zeigen, dass gilt:

$$A \vee (B \vee \neg B) \Leftrightarrow B \vee \neg B$$

Gemäß dem Satz 270 kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta(A \vee (B \vee \neg B)) \\ = & \delta(A) + \delta(B \vee \neg B) - \delta(A) \cdot \delta(B \vee \neg B) \end{aligned}$$

Weiter oben habe ich zu zeigen versucht, dass gelten muss:

$$\delta(B \vee \neg B) = 1$$

TABELLE 49. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
270	delta Notation Disjunktion
264	delta Notation Aequivalenzsatz
264	delta Notation Aequivalenzsatz
264	delta Notation Aequivalenzsatz
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
266	delta Notation Negation
266	delta Notation Negation

TABELLE 50. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Diese Gleichheit kann ich in der vorherigen Gleichung einsetzen und ich erhalte:

$$\begin{aligned}
 & \delta(A) + \delta(B \vee \neg B) - \delta(A) \cdot \delta(B \vee \neg B) \\
 = & \delta(A) + \delta(B \vee \neg B) - \delta(A) \cdot 1 \\
 = & \delta(A) - \delta(A) + \delta(B \vee \neg B) \\
 = & 0 + \delta(B \vee \neg B) \\
 = & \delta(B \vee \neg B)
 \end{aligned}$$

Also habe ich auch diese Behauptung erbracht. Somit hätte ich die Richtigkeit aller vier Behauptungen erbracht. ■

In der Tabelle [49](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [50](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

41.18. Vertauschung Konjunktion Implikation

Ich möchte noch einmal den Beweis des Satzes [29](#) erbringen: Es seien A, B, C Metasymbole von Symbolen. Dann ist

$$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C \vee B \Rightarrow C)$$

BEWEIS. Es ist also gemäß dem Satz 270

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow C \vee B \Rightarrow C) \\ &= \delta(A \Rightarrow C) + \delta(B \Rightarrow C) - \delta(A \Rightarrow C) \cdot \delta(B \Rightarrow C) \end{aligned}$$

Nun, das sehe ich einen relativ großen Berg vor mir. Aber ich probiere es trotzdem. Gemäß dem Satz 268 ist

$$\begin{aligned} \delta(A \Rightarrow C) &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) \\ \delta(B \Rightarrow C) &= 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) \end{aligned}$$

Somit ist

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow C) + \delta(B \Rightarrow C) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= 2 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= 2 - (\delta(A) + \delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) \end{aligned}$$

Nun kommt der für mich schwierigste Teil. Ich möchte

$$\delta(A \Rightarrow C) \cdot \delta(B \Rightarrow C)$$

umformen. Dies ist gemäß den obigen Formeln:

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow C) \cdot \delta(B \Rightarrow C) \\ &= (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C))) \cdot (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))) \\ &= 1 \cdot (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))) + \\ & \quad (-\delta(A) \cdot (1 - \delta(C))) \cdot (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))) \\ &= (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))) - \\ & \quad \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) \cdot 1 + \\ & \quad (-\delta(A) \cdot (1 - \delta(C))) \cdot (-\delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) - \\ & \quad \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + \\ & \quad \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))^2 \end{aligned}$$

Nun möchte ich zeigen, dass gilt

$$(1 - \delta(C))^2 = (1 - \delta(C))$$

Es ist

$$\begin{aligned} & (1 - \delta(C))^2 \\ & \equiv (1 - \delta(C)) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= 1 \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(C) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= 1 - \delta(C) - \delta(C) \cdot 1 + \delta^2(C) \\ &= 1 - 2 \cdot \delta(C) + \delta^2(C) \end{aligned}$$

Gemäß dem Satz 263 gilt

$$\delta^2(C) = \delta(C)$$

Dieses Resultat kann ich in der Zwischenrechnung verwenden und erhalte darum

$$\begin{aligned} & (1 - \delta(C))^2 \\ &= 1 - 2 \cdot \delta(C) + \delta^2(C) \\ &= 1 - 2 \cdot \delta(C) + \delta(C) \\ &= 1 - \delta(C) \end{aligned}$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow C) \cdot \delta(B \Rightarrow C) \\ &= 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))^2 \\ &= 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= 1 - \delta(B) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= 1 - (\delta(A) + \delta(B)) + (\delta(A) + \delta(B)) \cdot \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \end{aligned}$$

Somit habe ich insgesamt

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow C \vee B \Rightarrow C) \\ &= \delta(A \Rightarrow C) + \delta(B \Rightarrow C) - \delta(A \Rightarrow C) \cdot \delta(B \Rightarrow C) \\ &= 2 - (\delta(A) + \delta(B)) \cdot (1 - \delta(C)) - \\ & \quad (1 - (\delta(A) + \delta(B)) + (\delta(A) + \delta(B)) \cdot \delta(C) + \\ & \quad \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C)) \\ &= 2 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(C) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \\ & \quad (-1) + \delta(A) + \delta(B) - (\delta(A) + \delta(B)) \cdot \delta(C) + \\ & \quad (-\delta(A) \cdot \delta(B)) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\ &= 2 + (-1) + \delta(A) - \delta(A) + \delta(B) - \delta(B) + \\ & \quad \delta(A) \cdot \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(C) + \\ & \quad \delta(B) \cdot \delta(C) - \delta(B) \cdot \delta(C) + \\ & \quad (-\delta(A) \cdot \delta(B)) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(C) \\ &= 1 + 0 + 0 + \\ & \quad 0 + \\ & \quad 0 + \\ & \quad -(\delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))) \\ &= 1 - (\delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))) \\ &= 1 - (\delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(C))) \end{aligned}$$

TABELLE 51. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
264	delta Notation Aequivalenzsatz
263	delta Notation Idempotenz
268	delta Notation Implikation
268	delta Notation Implikation

TABELLE 52. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Gemäß dem Satz [268](#) „von rechts nach links gelesen“ kann ich nun schreiben

$$1 - (\delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(C))) = \delta(A \wedge B \Rightarrow C)$$

Somit habe ich gezeigt, dass gilt

$$\delta(A \Rightarrow C \vee B \Rightarrow C) = \delta(A \wedge B \Rightarrow C)$$

respektive (nach dem Vertauschen der Seiten)

$$\delta(A \wedge B \Rightarrow C) = \delta(A \Rightarrow C \vee B \Rightarrow C)$$

Somit kann ich gemäß dem Satz [264](#) glücklicherweise schließen, dass gilt

$$(A \wedge B \Rightarrow C) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C \vee B \Rightarrow C)$$

Damit glaube ich den Beweis als erbracht zu betrachten. ■

In der Tabelle [51](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [52](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Gut, wenn ich ehrlich bin, dann war dieser „Beweis“ eine Zumutung. Ich wollte zuerst zeigen dass

$$\delta(A \wedge B \Rightarrow C) = \delta(A \Rightarrow C \vee B \Rightarrow C)$$

ist, aber das hat überhaupt nicht geklappt. Und dann war der Beweis trotzdem noch sehr aufwändig.

41.19. Vertauschung Disjunktion und Implikation

Zur Erinnerung: Es seien A, B und C Metasymbole. Dann gilt

$$A \wedge B \Rightarrow C \Leftrightarrow (A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)$$

BEWEIS. Ich möchte zeigen:

$$\delta(A \wedge B \Rightarrow C) = \delta((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C))$$

Es ist

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)) \\ &= \delta(A \Rightarrow C) + \delta(B \Rightarrow C) - \delta(A \Rightarrow C) \cdot \delta(B \Rightarrow C) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C)) + 1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) - \\ & \quad (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C))) \cdot (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))) \\ &= 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) + 1 - \delta(B) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \\ & \quad ((1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C)) \cdot (1 - \delta(B) + \delta(B) \cdot \delta(C))) \end{aligned}$$

Wiederum schreibe ich als Abkürzungen

$$a \equiv \delta(A)$$

$$b \equiv \delta(B)$$

$$c \equiv \delta(C)$$

Also erhalte ich

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)) \\ &= 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C) + 1 - \delta(B) + \delta(B) \cdot \delta(C) - \\ & \quad ((1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(C)) \cdot (1 - \delta(B) + \delta(B) \cdot \delta(C))) \\ &= 1 - a + a \cdot c + 1 - b + b \cdot c - \\ & \quad ((1 - a + a \cdot c) \cdot (1 - b + b \cdot c)) \end{aligned}$$

Der Summand

$$(1 - a + a \cdot c) \cdot (1 - b + b \cdot c)$$

ergibt ausmultipliziert $3 \cdot 3 = 9$ Summanden. Darum werde ich ihn separat berechnen:

$$\begin{aligned} & (1 - a + a \cdot c) \cdot (1 - b + b \cdot c) \\ &= 1 \cdot (1 - b + b \cdot c) + \\ & \quad (-a) \cdot (1 - b + b \cdot c) + \\ & \quad a \cdot c \cdot (1 - b + b \cdot c) \\ &= 1 - b + b \cdot c + \\ & \quad (-a) + a \cdot b - a \cdot b \cdot c + \\ & \quad a \cdot c - a \cdot b \cdot c + a \cdot b \cdot c^2 \end{aligned}$$

Gemäß dem Lemma 263 gilt $c^2 = c$ und darum auch

$$\begin{aligned} & (1 - a + a \cdot c) \cdot (1 - b + b \cdot c) \\ &= 1 - b + b \cdot c + \\ & \quad (-a) + a \cdot b - a \cdot b \cdot c + \\ & \quad a \cdot c - a \cdot b \cdot c + a \cdot b \cdot c \end{aligned}$$

Nun ordne ich die Summanden um um verrechne diese. Also erhalte ich

$$\begin{aligned}
 & (1 - a + a \cdot c) \cdot (1 - b + b \cdot c) \\
 = & 1 - a + a \cdot b - a \cdot b \cdot c - a \cdot b \cdot c + a \cdot b \cdot c + \\
 & a \cdot c - b + b \cdot c \\
 = & 1 - a + a \cdot b - 2 \cdot a \cdot b \cdot c + a \cdot b \cdot c + \\
 & a \cdot c - b + b \cdot c \\
 = & 1 - a + a \cdot b - a \cdot b \cdot c + \\
 & a \cdot c - b + b \cdot c
 \end{aligned}$$

Das Resultat setze ich in die ursprüngliche Gleichung ein und erhalte:

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)) \\
 = & 1 - a + a \cdot c + 1 - b + b \cdot c - \\
 & ((1 - a + a \cdot c) \cdot (1 - b + b \cdot c)) \\
 = & 1 - a + a \cdot c + 1 - b + b \cdot c - \\
 & (1 - a + a \cdot b - a \cdot b \cdot c + \\
 & a \cdot c - b + b \cdot c) \\
 = & 1 - a + a \cdot c + 1 - b + b \cdot c + \\
 & (-1) + a - a \cdot b + a \cdot b \cdot c + \\
 & (-a \cdot c) + b - b \cdot c \\
 = & 2 - 1 + a - a + a \cdot c - a \cdot c + \\
 & b - b + b \cdot c - b \cdot c + \\
 & (-a \cdot b) + a \cdot b \cdot c \\
 = & 1 + (a - a) + (a \cdot c - a \cdot c) + \\
 & (b - b) + (b \cdot c - b \cdot c) + \\
 & (-a \cdot b) + a \cdot b \cdot c \\
 = & 1 + 0 + 0 + \\
 & 0 + 0 + \\
 & (-a \cdot b) + a \cdot b \cdot c \\
 = & 1 - a \cdot b + a \cdot b \cdot c \\
 = & 1 - a \cdot b \cdot (1 - c)
 \end{aligned}$$

Nun kann ich wieder mit den ursprünglichen Bezeichnungen arbeiten. Ich erhalte darum:

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)) \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(C))
 \end{aligned}$$

TABELLE 53. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
268	delta Notation Implikation

TABELLE 54. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Gemäß dem Satz [267](#) gilt

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = \delta(A \wedge B)$$

Darum erhalte ich

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= 1 - \delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(C)) \end{aligned}$$

Gemäß dem Satz [268](#) kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & 1 - \delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(C)) \\ &= \delta(A \wedge B \Rightarrow C) \end{aligned}$$

Somit muss also gelten

$$\delta((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)) = \delta(A \wedge B \Rightarrow C)$$

Also muss gemäß dem Satz [264](#) gelten

$$((A \Rightarrow C) \vee (B \Rightarrow C)) \Leftrightarrow (A \wedge B \Rightarrow C)$$

Somit habe ich die Gültigkeit des Satzes erbracht. ■

In der Tabelle [53](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [54](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

KAPITEL 42

Addition zweier nicht-negativer Binärzahlen

Ich möchte dieses Kapitel ausführen, da ich gerne eine eigene Programmiersprache geschrieben hätte - aber bis jetzt gnadenlos gescheitert bin. Der Titel ist ein wenig falsch geschrieben. Die Binärzahlen können auch unendlich groß sein. Dann wäre zwar der Algorithmus immer noch richtig.

Es seien für $k \in \mathbb{N}_0$ die Ziffern $a_k, b_k \in \{0, 1\}$ sowie

$$\begin{aligned}a &\equiv \sum_{k \in \mathbb{N}} a_k \cdot 2^k \\b &\equiv \sum_{k \in \mathbb{N}} b_k \cdot 2^k\end{aligned}$$

Weiter sei

$$\begin{aligned}c_k &\equiv \sum_{l=0}^k a_l \cdot 2^l \\d_k &\equiv \sum_{l=0}^k b_l \cdot 2^l\end{aligned}$$

sowie

$$e_k \equiv \delta_{c_k + d_k > 2^k}$$

und

$$e_{-1} \equiv 0$$

Nun ist die Frage, wie die mit $f_k \in \{0, 1\}$ und

$$f = \sum_{k \in \mathbb{N}} f_k \cdot 2^k$$

für alle k die einzelnen Koeffizienten f_k bestimmt werden müssen, so dass gilt

$$f = a + b$$

Ich behaupte nun, dass gilt

$$f_k = \delta_{c_k + d_k + e_{k-1} = 1}$$

BEWEIS. Ist $b = 0$, dann muss für alle

■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 1 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 1. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

42.1. Äquivalenz von Äquivalenz und Implikationen

Zur Erinnerung: Der Satz [23](#) besagt, dass, falls A, B Symbole von Aussagen sind (welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei sind), es gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$$

In Worten: Eine Äquivalenz ist äquivalent zu zwei Implikationen. Diese Aussage möchte ich nun mittels der Deltanotation ebenfalls beweisen.

BEWEIS. Zuerst möchte ich die Deltanotation der Äquivalenz gemäß dem Satz [272](#) umschreiben und erhalte:

$$\begin{aligned} & \delta((A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A))) \\ &= 1 - (\delta(A \Leftrightarrow B) - \delta((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)))^2 \end{aligned}$$

Wenn ich also zeigen kann, dass $\delta(A \Leftrightarrow B) = \delta((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A))$ ist, dann habe ich den Beweis erbracht. Es ist wiederum gemäß dem Satz [272](#)

$$\delta(A \Leftrightarrow B) = 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2$$

sowie

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)) \\ &= \delta(A \Rightarrow B) \cdot \delta(B \Rightarrow A) \\ &= (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))) \cdot (1 - \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))) \end{aligned}$$

Nun kürze ich ab, damit die Schreibarbeit kleiner wird:

$$\begin{aligned} a &\equiv \delta(A) \\ b &\equiv \delta(B) \end{aligned}$$

Also ist

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)) \\ &= (1 - a \cdot (1 - b)) \cdot (1 - b \cdot (1 - a)) \\ &= (1 - a + a \cdot b) \cdot (1 - b + a \cdot b) \\ &= (1 + a \cdot b - a) \cdot (1 + a \cdot b - b) \\ &= (1 + a \cdot b)^2 - (1 + a \cdot b) \cdot b - a \cdot (1 + a \cdot b) + a \cdot b \\ &= 1 + 2 \cdot a \cdot b + a^2 \cdot b^2 - (1 + a \cdot b) \cdot (a + b) + a \cdot b \end{aligned}$$

Wiederum verwende ich die Tatsache, dass die Deltanotation idempotent ist und darum gilt

$$a^2 = \delta^2(A) = \delta(A) = a$$

sowie

$$b^2 = \delta^2(B) = \delta(B) = b$$

Somit gilt

$$\begin{aligned} & 1 + 2 \cdot a \cdot b + a^2 \cdot b^2 - (1 + a \cdot b) \cdot (a + b) + a \cdot b \\ &= 1 + 2 \cdot a \cdot b + a \cdot b - (a + b + a^2 \cdot b + a \cdot b^2) + a \cdot b \\ &= 1 + 3 \cdot a \cdot b - a - b - a \cdot b - a \cdot b + a \cdot b \\ &= 1 + 3 \cdot a \cdot b - a \cdot b - a \cdot b + a \cdot b - a - b \\ &= 1 + 4 \cdot a \cdot b - 2 \cdot a \cdot b - a - b \\ &= 1 + 2 \cdot a \cdot b - a - b \\ &= 1 + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) - \delta(B) \\ &= 1 - (\delta(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(B)) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \end{aligned}$$

Gebrauch gemacht habe. Somit gilt also

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= \delta(A \Leftrightarrow B) \end{aligned}$$

Also muss auch gelten

$$\begin{aligned} & \delta((A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A))) \\ &= 1 - (\delta(A \Leftrightarrow B) - \delta((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)))^2 \\ &= 1 - (\delta(A \Leftrightarrow B) - \delta(A \Leftrightarrow B))^2 \\ &= 1 - 0^2 \\ &= 1 - 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

und somit kann ich gemäß dem Satz 262 folgern, dass daraus folgt

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A))$$

Darum erachte ich den Beweis wiederum als vollbracht. ■

In der Tabelle 2 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 3 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 2. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
272	delta Notation Aequivalenz
272	delta Notation Aequivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 3. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

42.2. Äquivalenz Aussage und Konjunktion

Zur Erinnerung. Es sei A das Symbol einer Aussage. Dann gilt gemäß dem Satz [31](#)

$$A \Leftrightarrow A \wedge A$$

BEWEIS. Es sei $A \in \Omega$, was bedeutet, dass A das Symbol einer in sich und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes genügend widerspruchsfrei sei. Dann gilt gemäß dem Satz [264](#)

$$\begin{aligned} & \delta(A \Leftrightarrow (A \wedge A)) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(A \wedge A))^2 \end{aligned}$$

Gemäß dem Satz [267](#) gilt

$$\begin{aligned} & \delta(A \wedge A) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(A) \\ &= \delta^2(A) \end{aligned}$$

Da die Deltanotation idempotent ist, muss gemäß dem Satz [263](#) gelten

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

Dieses Resultat kann ich in die Umformulierung des Ausdrucks

$$\delta(A \wedge A)$$

einsetzen und erhalte

$$\delta(A \wedge A) = \delta^2(A) = \delta(A)$$

Also kann ich wiederum dieses Resultat in die Berechnung von

$$\delta(A \Leftrightarrow (A \wedge A))$$

TABELLE 4. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 5. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

einsetzen. Somit muss gelten:

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Leftrightarrow (A \wedge A)) \\
 &= 1 - (\delta(A) - \delta(A \wedge A))^2 \\
 &= 1 - (\delta(A) - \delta(A))^2 \\
 &= 1 - 0^2 \\
 &= 1 - 0 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

Darum kann ich wiederum nach dem Satz [262](#) folgern, dass die Aussage

$$A \Leftrightarrow (A \wedge A)$$

für alle Aussagen wahr und somit ein logischer Satz ist. ■

In der Tabelle [4](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [5](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.3. Äquivalenz Aussage Disjunktion

Zur Erinnerung: Es sei A das Symbol einer beliebigen, jedoch in sich und in Bezug auf die anderen Symbole des Abschnitt hinreichend widerspruchsfreien Aussage. Dann gilt

$$A \Leftrightarrow A \vee A$$

BEWEIS. Es sei $A \in \Omega$, also A das Symbol einer beliebigen, jedoch in sich und in Bezug auf die anderen Symbole des Beweises genügend widerspruchsfreien Aussage. Dann gilt gemäß dem Satz [272](#)

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Leftrightarrow (A \vee A)) \\
 &= 1 - (\delta(A) - \delta(A \vee A))^2
 \end{aligned}$$

Nun gilt gemäß dem Satz 270

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \vee A) \\
 &= \delta(A) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(A) \\
 &= \delta(A) + \delta(A) - \delta^2(A) \\
 &= 2 \cdot \delta(A) - \delta^2(A)
 \end{aligned}$$

Und erneut darf ich feststellen, dass die Deltanotation gemäß dem Satz idempotent ist und darum gemäß dem Satz 263 gilt

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

Dieses Resultat kann ich in die Umformulierung von

$$\delta(A \vee A)$$

einfügen und erhalte darum

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \vee A) \\
 &= 2 \cdot \delta(A) - \delta^2(A) \\
 &= 2 \cdot \delta(A) - \delta(A) \\
 &= \delta(A)
 \end{aligned}$$

Also kann ich dieses Resultat in die Umformulierung von

$$\delta(A \Leftrightarrow (A \vee A))$$

einfügen und ich erhalte also somit

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Leftrightarrow (A \vee A)) \\
 &= 1 - (\delta(A) - \delta(A \vee A))^2 \\
 &= 1 - (\delta(A) - \delta(A))^2 \\
 &= 1 - 0^2 \\
 &= 1 - 0 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 262 schließen, die Aussage

$$A \Leftrightarrow (A \vee A)$$

für alle genügend widerspruchsfreien Aussagen A wahr und darum also ein logischer Satz sein muss. Darum erachte ich diesen Beweis als erbracht. ■

In der Tabelle 6 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 7 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 6. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
263	delta Notation Idempotenz
272	delta Notation Aequivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 7. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

42.4. Kommutativität der Konjunktion

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A, B beliebige Aussagen, welche jedoch besser nicht in sich selbst oder bezüglich der anderen Aussagen dieses Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt gemäß dem Satz [35](#) Aussage

$$A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$$

BEWEIS. Es seien $A, B \in \Omega$. Dann gilt gemäß dem Satz [267](#)

$$\begin{aligned} & \delta((A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)) \\ &= 1 - (\delta(A \wedge B) - \delta(B \wedge A))^2 \end{aligned}$$

Für einmal will ich nicht sowohl $\delta(A \wedge B)$ wie auch $\delta(B \wedge A)$ umschreiben. Denn es genügt wirklich, dass ich zeige, dass

$$\delta(B \wedge A) = \delta(A \wedge B)$$

ist. Gemäß dem Satz [267](#) kann ich schreiben:

$$\delta(B \wedge A) = \delta(B) \cdot \delta(A)$$

Nun ist die Multiplikation von ganzen Zahlen kommutativ. Also kann ich schreiben

$$\delta(B) \cdot \delta(A) = \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Dann kann ich jedoch wiederum gemäß dem Satz [267](#) schreiben

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = \delta(A \wedge B)$$

Somit kann ich schreiben

$$\delta(B \wedge A) = \delta(A) \cdot \delta(B) = \delta(A \wedge B)$$

Also muss insgesamt gelten

TABELLE 8. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 9. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

$$\begin{aligned}
& \delta((A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)) \\
&= 1 - (\delta(A \wedge B) - \delta(B \wedge A))^2 \\
&= 1 - (\delta(A \wedge B) - \delta(B \wedge A))^2 \\
&= 1 - 0^2 \\
&= 1 - 0 \\
&= 1
\end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz [262](#) davon ausgehen, dass die Aussage

$$(A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)$$

für alle hinreichend vernünftigen Aussagen A und B wahr ist. Darum kann ich diesen Satz als bewiesen betrachten. ■

In der Tabelle [8](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [9](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.5. Kommutativität der Disjunktion

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A, B beliebige Aussagen, welche jedoch besser nicht in sich selbst oder bezüglich der anderen Aussagen dieses Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt gemäß dem Satz [37](#) Aussage

$$A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$$

TABELLE 10. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion

BEWEIS. Es seien $A, B \in \Omega$. Dann gilt

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A)) \\
 &= 1 - (\delta(A \wedge B) - \delta(B \wedge A))^2 \\
 &= 1 - (\delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(B) \cdot \delta(A))^2 \\
 &= 1 - (\delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))^2 \\
 &= 1 - 0^2 \\
 &= 1 - 0 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

Also kann ich gemäß dem Satz [262](#) davon ausgehen, diesen Satz „erschlagen¹“ zu haben. ■

42.6. Assoziativität der Konjunktion

Zu Deiner Erinnerung an Satz [40](#): Es seien A, B sowie C Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst, jedoch auch bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt die Aussage“

$$(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$$

BEWEIS. Zuerst einmal möchte ich den Satz gerne mittels der δ -Notation erbringen. Es gilt gemäß dem Satz [267](#) (zwei Mal hintereinander angewendet:

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \wedge B) \wedge C) \\
 &= \delta(A \wedge B) \cdot \delta(C) \\
 &= (\delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot \delta(C)
 \end{aligned}$$

Nun ist die Multiplikation selbst wieder assoziativ. Darum muss gelten

$$\begin{aligned}
 & (\delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot \delta(C) \\
 &= \delta(A) \cdot (\delta(B) \cdot \delta(C)) \\
 &= \delta(A) \cdot \delta(B \wedge C) \\
 &= \delta(A \wedge (B \wedge C))
 \end{aligned}$$

Darum hätte ich den Beweis bereits erbracht. ■

In der Tabelle [10](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

¹umgangssprachlich für „erbracht“

TABELLE 11. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

In der Tabelle [11](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.7. Assoziativität der Disjunktion

Zu Deiner Erinnerung bezüglich des Satzes [41](#): Es seien A, B sowie C Symbole, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$$

BEWEIS. Ich möchte dazu ausnutzen, dass gilt

$$\begin{aligned} & \delta(A \vee B) \\ &= 1 - \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) \end{aligned}$$

Denn es ist gemäß dem Satz [266](#)

$$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

respektive

$$\delta(\neg B) = 1 - \delta(B)$$

Weiter kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\ &= 1 \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\ &= (1 - \delta(B)) - (\delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= 1 - \delta(B) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & 1 - \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) \\ &= 1 - (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\ &= 1 - (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= 1 - 1 + \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(A \vee B) \end{aligned}$$

TABELLE 12. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
266	delta Notation Negation

TABELLE 13. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Somit kann ich schreiben:

$$\begin{aligned}
& \delta((A \vee B) \vee C) \\
&= 1 - \delta(\neg(A \vee B)) \cdot \delta(\neg C) \\
&= 1 - (1 - \delta(A \vee B)) \cdot \delta(\neg C) \\
&= 1 - (1 - (1 - \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B))) \cdot \delta(\neg C) \\
&= 1 - (1 - 1 + \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B)) \cdot \delta(\neg C) \\
&= 1 - (\delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B)) \cdot \delta(\neg C)
\end{aligned}$$

An dieser Stelle kann ich vom Assoziativgesetz der Multiplikation Gebrauch machen. Also kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
& \delta((A \vee B) \vee C) \\
&= 1 - (\delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B)) \cdot \delta(\neg C) \\
&= 1 - \delta(\neg A) \cdot (\delta(\neg B) \cdot \delta(\neg C)) \\
&= 1 - \delta(\neg A) \cdot (1 - 1 + \delta(\neg B) \cdot \delta(\neg C)) \\
&= 1 - \delta(\neg A) \cdot (1 - (1 - \delta(\neg B) \cdot \delta(\neg C))) \\
&= 1 - \delta(\neg A) \cdot (1 - (\delta(B \vee C))) \\
&= 1 - \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg(B \vee C)) \\
&= \delta(A \vee (B \vee C))
\end{aligned}$$

Darum hätte ich den Beweis erbracht. Er ist meines Erachtens komplizierter als derjenige, welcher die Assoziation der Konjunktion beweist. ■

In der Tabelle [12](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [13](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Nachbemerkung: Falls Du denkst, ich hätte mir den Beweis nur so schnell mal aus den Fingern gezogen, dann muss oder besser geschrieben darf ich dich enttäuschen. Der Beweis ist nur darum um sieben Ecken und Enden geschrieben, weil ich beim „brute force“-ausrechnen

(also indem ich einfach die Definitionen eingesetzt habe und diese mit den Gesetzen der ganzzahligen Arithmetik umgeschrieben habe) grandios gescheitert bin. Das ist genau bezeichnend für die Mathematik: Wie unglaublich schnell alles unglaublich kompliziert wird. Wie schnell die Übersicht flöten geht. Wie schnell das Chaos ausbricht.

42.8. Negation der Konjunktion

Zu Deiner Erinnerung an den Satz 45: Es seien A, B Metasymbole von Symbolen, welche in sich, jedoch auch bezüglich den anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt

$$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))$$

BEWEIS. Es seien $A, B \in \delta$. Dann gilt gemäß dem Satz 272:

$$\begin{aligned} & \delta((\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))) \\ &= 1 - (\delta(\neg(A \wedge B)) - \delta((\neg A) \vee (\neg B)))^2 \end{aligned}$$

Ich möchte den Minuenden den $\delta(\neg(A \wedge B))$ sowie den Subtrahenden $\delta((\neg A) \vee (\neg B))$ separat berechnen. Gemäß dem Satz 266 gilt:

$$(42.8.1) \quad \delta(\neg(A \wedge B)) = 1 - \delta(A \wedge B)$$

Aufgrund des Satzes 267 kann ich schreiben:

$$\delta(A \wedge B) = \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Setze ich dies in die Gleichung 42.8.1 ein, dann erhalte ich:

$$\delta(\neg(A \wedge B)) = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Die Umrechnung des Ausdrucks

$$\delta((\neg A) \vee (\neg B))$$

ist dagegen mühsamer.

$$\begin{aligned}
& \delta((\neg A) \vee (\neg B)) \\
&= \delta(\neg A) + \delta(\neg B) - \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) \\
&= 1 - \delta(A) + 1 - \delta(B) - (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\
&= 2 - \delta(A) - \delta(B) - \\
&\quad (1 \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))) \\
&= 2 - \delta(A) - \delta(B) - \\
&\quad (1 - \delta(B) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
&= 2 - \delta(A) - \delta(B) + \\
&\quad (-1) + \delta(B) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= 2 - 1 + \delta(A) - \delta(A) + \delta(B) - \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&\quad 1 + 0 + 0 - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)
\end{aligned}$$

Darum behaupte ich, schließen zu können:

$$\begin{aligned}
& \delta((\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))) \\
&= 1 - (\delta(\neg(A \wedge B)) - \delta((\neg A) \vee (\neg B)))^2 \\
&= 1 - ((1 - \delta(A) \cdot \delta(B)) - (1 - \delta(A) \cdot \delta(B))) \\
&= 1 - (1 - \delta(A) \cdot \delta(B) - 1 + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
&= 1 - (1 - 1 + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
&= 1 - (0 + 0) \\
&= 1 - 0 \\
&= 1
\end{aligned}$$

Da nun gemäß dem Satz 262 gelten muss, dass die Aussage

$$(\neg(A \wedge B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \vee (\neg B))$$

für alle möglichen Aussagen A und B wahr und somit ein logischer Satz sein muss, erachte ich den Beweis hiermit als erbracht. ■

In der Tabelle 14 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 15 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.9. Konjunktive Normalform der Implikation

Zu Deiner Erinnerung: Unter dem Satz 70 versuchte ich, zu zeigen, wieso gelten muss (falls A und B Metasymbole für Aussagen seien,

TABELLE 14. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
266	delta Notation Negation
272	delta Notation Aequivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 15. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

TABELLE 16. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

welche widerspruchsfrei seien)

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \vee B)$$

BEWEIS. Gemäß der Gleichung [41.0.2](#) gilt:

$$\begin{aligned}
& \delta(\neg A \vee B) \\
&= \delta(\neg A) + \delta(B) - \delta(\neg A) \cdot \delta(B) \\
&= 1 - \delta(A) + \delta(B) - (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \\
&= 1 - \delta(A) + \delta(B) - (\delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
&= 1 - \delta(A) + \delta(B) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= 1 - \delta(A) + 0 + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= 1 - (\delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
&= 1 - (\delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
&= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\
&= \delta(A \Rightarrow B)
\end{aligned}$$

■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle [16](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.10. Satz der Negation der Disjunktion

Zu Deiner Erinnerung: Sind A sowie B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst sowie bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei sind, dann kann ich schreiben:

$$\neg(A \vee B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$$

BEWEIS. (des Satzes der Negation der Disjunktion) Es seien $A, B \in \delta$. Dann ist gemäß dem Satz 271 der Deltanotation der Äquivalenz

$$\begin{aligned} & \delta(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B)) \\ & = 1 - (\delta(\neg(A \vee B)) - \delta((\neg A) \wedge (\neg B)))^2 \end{aligned}$$

Wiederum möchte ich Minuend und Subtrahend der Differenz

$$\delta(\neg(A \vee B)) - \delta((\neg A) \wedge (\neg B))$$

einzelnen berechnen. Gemäß dem Satz 266 der Deltanotation der Negation kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta(\neg(A \vee B)) \\ & = 1 - \delta(A \vee B) \\ & = 1 - (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ & = 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Nun kann ich gemäß dem Satz 270 der Deltanotation der Disjunktion kann ich schreiben:

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Dieses Resultat kann ich in die Gleichung

$$\delta(\neg(A \vee B)) = 1 - \delta(A \vee B)$$

einfügen und erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(\neg(A \vee B)) \\ & = 1 - \delta(A \vee B) \\ & = 1 - (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ & = 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Andererseits gilt gemäß dem Satz 267 der Deltanotation der Konjunktion

$$\begin{aligned} & \delta((\neg A) \wedge (\neg B)) \\ & = \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) \end{aligned}$$

Wiederum kann ich die Deltanotation der Aussagen $\delta(\neg A)$ sowie $\delta(\neg B)$ gemäß dem Satz 266 umschreiben zu

$$\begin{aligned} \delta(\neg A) &= 1 - \delta(A) \\ \delta(\neg B) &= 1 - \delta(B) \end{aligned}$$

TABELLE 17. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
267	delta Notation Konjunktion
266	delta Notation Negation
266	delta Notation Negation
271	delta Notation Antivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

Somit kann ich schreiben:

$$\begin{aligned}
& \delta((\neg A) \wedge (\neg B)) \\
&= \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) \\
&= (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\
&= 1 \cdot (1 - \delta(B)) + (-\delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\
&= 1 - \delta(B) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B)
\end{aligned}$$

Darum kann ich also schreiben

$$\begin{aligned}
& \delta(\neg(A \vee B)) \\
&= 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= \delta((\neg A) \wedge (\neg B))
\end{aligned}$$

und ebenso

$$\begin{aligned}
& \delta(\neg(A \vee B)) - \delta((\neg A) \wedge (\neg B)) \\
&= 0
\end{aligned}$$

Daraus kann ich schließen

$$\begin{aligned}
& \delta(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B)) \\
&= 1 - (\delta(\neg(A \vee B)) - \delta((\neg A) \wedge (\neg B)))^2 \\
&= 1 - 0^2 \\
&= 1 - 0 \\
&= 1
\end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz [262](#) schließen, dass die Aussage

$$(\neg(A \vee B)) \Leftrightarrow ((\neg A) \wedge (\neg B))$$

für alle möglichen Aussagen A, B wahr und somit ein logischer Satz ist. Damit habe ich jedoch den Beweis des Satzes der Negation der Disjunktion erbracht. ■

In der Tabelle [17](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [18](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 18. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

42.11. Satz des Ausschlusses

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A sowie B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$(A \vee B) \wedge \neg A \Rightarrow B$$

BEWEIS. Es ist gemäß dem Satz [268](#) der Deltanotation der Implikation

$$\begin{aligned} & \delta(((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B) \\ &= 1 - \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \cdot (1 - \delta(B)) \end{aligned}$$

Ich möchte jetzt zeigen, dass gilt:

$$\delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) = (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B)$$

Aufgrund des Satzes [267](#) kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \\ &= \delta((A \vee B)) \cdot \delta(\neg A) \end{aligned}$$

Nun kann ich aufgrund des Satzes [270](#) der Deltanotation der Disjunktion schreiben:

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Dieses Resultat kann ich in die Gleichung

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \\ &= \delta((A \vee B)) \cdot \delta(\neg A) \end{aligned}$$

einsetzen und erhalte:

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \\ &= \delta((A \vee B)) \cdot \delta(\neg A) \\ &= (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A)) \end{aligned}$$

Nun kann ich gemäß aufgrund der Kommutativität der ganzzahligen Multiplikation schreiben:

$$\begin{aligned} & (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A)) \\ &= (1 - \delta(A)) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \end{aligned}$$

Jetzt kommt der mühsame Teil des Beweises. Ich muss den Ausdruck

$$(1 - \delta(A)) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))$$

ausrechnen. Es gilt aufgrund des Distributivgesetzes der ganzzahligen Multiplikation

$$\begin{aligned} & (1 - \delta(A)) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) + \\ & \quad (-\delta(A)) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \\ & \quad (-\delta^2(A)) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Glücklicherweise ist die Deltanotation aufgrund des Satzes 263. Also kann ich schreiben

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

Dieses Resultat kann ich in die obige Rechnung einfügen und erhalte dann

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \\ &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \\ & \quad (-\delta^2(A)) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \\ & \quad (-\delta(A)) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Jetzt kann ich, da die Addition von ganzen Zahlen kommutiert und assoziativ ist, schreiben

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \\ &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \\ & \quad (-\delta(A)) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(A) - \delta(A) + \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Ich kann $\delta(B)$ ausklammern und erhalte

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \\ &= \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \end{aligned}$$

An dieser Stelle kann ich erneut von der Kommutation der Multiplikation Gebrauch machen und erhalte

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \\ &= \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \\ &= (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Somit gilt

$$\begin{aligned} & \delta(((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B) \\ &= 1 - \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\ &= 1 - (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(B)) \end{aligned}$$

Infolge des Lemmas 276 kann ich schreiben

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(B)) = 0$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta(((A \vee B) \wedge (\neg A)) \Rightarrow B) \\ &= 1 - (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(B)) \\ &= 1 - (1 - \delta(A)) \cdot 0 \\ &= 1 - 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 262

also schließen, dass diese Aussage ein logischer Satz ist.

Es gibt meines Erachtens noch eine interessante Abkürzung des Beweises. Und zwar geht diese so: Wenn ich zeigen kann, dass es ein geeignetes m derart gibt, dass m nur die Werte Null oder Eins annehmen kann, so dass ich schreiben kann

$$\delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) = m \cdot \delta(B)$$

dann bin ich bereits am Ziel: Denn in diesem in diesem Fall muss gelten

$$\delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) = m \cdot \delta(B) \leq \delta(B)$$

Also kann ich in diesem Fall gemäß dem Satz 279 schließen, dass in diesem Fall gelten muss

$$(A \vee B) \wedge (\neg A) \Rightarrow B$$

sein muss. Das m muss ich jedoch bestimmen. Dazu muss ich die Deltanotation von

$$(A \vee B) \wedge (\neg A)$$

umformen. Es ist gemäß dem Satz 267 der Deltanotation der Konjunktion

$$\delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) = \delta(A \vee B) \cdot \delta(\neg A)$$

Gemäß dem Satz 267 der Deltanotation der Disjunktion gilt

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Weiter kann ich aufgrund des Satzes 266 der Deltanotation der Negation schreiben

$$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \\ = & \delta(A \vee B) \cdot \delta(\neg A) \\ = & (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A)) \end{aligned}$$

Nun ist die ganzzahlige Multiplikation kommutativ. Darum kann ich schreiben:

$$\begin{aligned} & \delta((A \vee B) \wedge (\neg A)) \\ = & (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A)) \\ = & (1 - \delta(A)) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \end{aligned}$$

Es bleibt mir trotzdem nichts anderes übrig, als das Produkt

$$(1 - \delta(A)) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))$$

auszurechnen. Es gilt gemäß dem Distributivgesetz der Multiplikation und Addition der ganzen Zahlen:

$$\begin{aligned} & (1 - \delta(A)) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ = & 1 \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) - \\ & (\delta(A) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))) \\ = & \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \\ & (\delta^2(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta(B)) \end{aligned}$$

Da die Deltanotation, wie in Satz 263 zu zeigen versucht, idempotent ist, kann ich schreiben

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

Somit kann ich schreiben und anschließend umformen:

$$\begin{aligned}
& (1 - \delta(A)) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
= & \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \\
& (\delta^2(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta(B)) \\
= & \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \\
& (\delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
= & \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \\
& (\delta(A) + 0) \\
= & \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \\
& \delta(A) \\
= & \delta(A) - \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
= & 0 + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
= & \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
= & (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B)
\end{aligned}$$

Ich wende nun den Satz 266 sozusagen rückwärts an und erhalte

$$\begin{aligned}
& (1 - \delta(A)) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
= & (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \\
= & \delta(\neg A) \cdot \delta(B)
\end{aligned}$$

Nun kann ich das m zu $\delta(\neg A)$ bestimmen. Es gilt also:

$$m = \delta(\neg A)$$

Aufgrund der Eigenschaft der Deltanotation muss m einen Wert in der Menge $\{0, 1\}$ besitzen. Somit kann ich wirklich folgern, dass für alle möglichen und in sich widerspruchsfreien Aussagen A, B gelten muss:

$$(A \vee B) \wedge (\neg A) \Rightarrow B$$

und der Satz somit erneut bewiesen ist. ■

In der Tabelle 19 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 20 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ob der zweite Beweis tatsächlich „eleganter“ ist als der erste, muss ich natürlich Dir überlassen. Über Kunst lässt sich bekanntlich vortrefflich streiten. Aber ich für mich finde es interessant, dass ich mittels einer Ungleichung einen logischen Satz beweisen kann.

42.12. Zusammenhang von Disjunktion und Konjunktion

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A sowie B Metasymbole von Aussagen. Dann gilt

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge B)$$

TABELLE 19. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
267	delta Notation Konjunktion
263	delta Notation Idempotenz
263	delta Notation Idempotenz
266	delta Notation Negation
266	delta Notation Negation
268	delta Notation Implikation
276	Deltanotation A neg A
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 20. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

BEWEIS. Gemäß dem Satz [272](#) kann ich schreiben:

$$\begin{aligned}
 & \delta(\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge B)) \\
 (42.12.1) \quad & = 1 - (\delta(\neg(\neg A \vee \neg B)) - \delta(A \wedge B))^2
 \end{aligned}$$

Da gemäß dem Satz [267](#) gilt: $\delta(A \wedge B) = \delta(A) \cdot \delta(B)$, bleibt mir übrig, den Ausdruck

$$\delta(\neg(\neg A \vee \neg B))$$

zu berechnen. Zuerst wandle ich mit Hilfe des Satzes [266](#) der Deltanotation der Äquivalenz den Ausdruck um in

$$\begin{aligned}
 & \delta(\neg(\neg A \vee \neg B)) \\
 (42.12.2) \quad & = 1 - \delta(\neg A \vee \neg B)
 \end{aligned}$$

Nun kann ich mittels dem Satz [270](#) der Deltanotation der Negation den Ausdruck

$$\delta(\neg A \vee \neg B)$$

umrechnen zu

$$(42.12.3) \quad \delta(\neg A \vee \neg B) = \delta(\neg A) + \delta(\neg B) - \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B)$$

Es bleibt übrig, wiederum mittels dem Satz 266 die Deltanotationen von $\delta(\neg A)$ sowie $\delta(\neg B)$ umzuschreiben in,

$$\begin{aligned}\delta(\neg A) &= 1 - \delta(A) \\ \delta(\neg B) &= 1 - \delta(B)\end{aligned}$$

Ich füge diese Ergebnisse in die Gleichung 42.12.3 ein und erhalte

$$\begin{aligned}&\delta(\neg A \vee \neg B) \\&= \delta(\neg A) + \delta(\neg B) - \delta(\neg A) \cdot \delta(\neg B) \\&= (1 - \delta(A)) + (1 - \delta(B)) - (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\(42.12.4) &= 2 - \delta(A) - \delta(B) - (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B))\end{aligned}$$

Ich möchte gerne den Term

$$(1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B))$$

separat berechnen. Gemäß den Rechengesetzen der ganzen Zahlen kann ich schreiben:

$$\begin{aligned}&(1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\&= 1 \cdot (1 - \delta(B)) - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\&= (1 - \delta(B)) - (\delta(A) \cdot 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\&= 1 - \delta(B) - (\delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\&= 1 - \delta(B) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B)\end{aligned}$$

oder verkürzt geschrieben:

$$(42.12.5) \quad (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) = 1 - \delta(B) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Auch dieses Zwischenresultat setze ich in die Gleichung 42.12.4 ein und erhalte.

$$\begin{aligned}&\delta(\neg A \vee \neg B) \\&= 2 - \delta(A) - \delta(B) - (1 - \delta(A)) \cdot (1 - \delta(B)) \\&= 2 - \delta(A) - \delta(B) - (1 - \delta(B) - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\&= 2 - \delta(A) - \delta(B) - 1 + \delta(B) + \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\&= 2 - 1 + \delta(A) - \delta(A) + \delta(B) - \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\&= 1 + (\delta(A) - \delta(A)) + (\delta(B) - \delta(B)) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\&= 1 + 0 + 0 - \delta(A) \cdot \delta(B) \\&= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)\end{aligned}$$

Ich schreibe auch dieses Zwischenresultat noch einmal zusammenfassend auf:

$$(42.12.6) \quad \delta(\neg A \vee \neg B) = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

TABELLE 21. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
270	delta Notation Disjunktion
267	delta Notation Konjunktion
266	delta Notation Negation
266	delta Notation Negation
272	delta Notation Aequivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

Dieses Zwischenresultat kann ich endlich in die Gleichung [42.12.2](#) einfügen und erhalte

$$\begin{aligned}
& \delta(\neg(\neg A \vee \neg B)) \\
&= 1 - \delta(\neg A \vee \neg B) \\
&= 1 - (1 - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
&= 1 - 1 + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= 0 + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= \delta(A) \cdot \delta(B)
\end{aligned}$$

oder wiederum zusammengefasst:

$$(42.12.7) \quad \delta(\neg(\neg A \vee \neg B)) = \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Dieses Resultat kann ich in die ursprüngliche Gleichung [42.12.1](#) ein und kann jetzt schreiben:

$$\begin{aligned}
& \delta(\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge B)) \\
&= 1 - (\delta(\neg(\neg A \vee \neg B)) - \delta(A \wedge B))^2 \\
&= 1 - (\delta(A)) \\
&= 1
\end{aligned}$$

Somit muss gemäß dem Satz [262](#) gelten, dass die Aussage

$$\neg(\neg A \vee \neg B) \Leftrightarrow (A \wedge B)$$

für alle möglichen Aussagen A, B wahr und also ein logischer Satz ist. ■

In der Tabelle [21](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [22](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.13. Äquivalenz von Implikation und Negation einer Konjunktion

Zu Deiner Erinnerung an den Satz [54](#), welcher die Implikation auf die Negation einer speziellen Konjunktion zurückführt: Es seien also A

TABELLE 22. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

und B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \neg(A \wedge \neg B)$$

BEWEIS. Gemäß dem Satz [272](#) kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))) \\ &= 1 - (\delta(A \Rightarrow B) - \delta(\neg(A \wedge (\neg B))))^2 \end{aligned}$$

Wenn ich also zeigen kann, dass gilt

$$\delta(A \Rightarrow B) = \delta(\neg(A \wedge (\neg B)))$$

dann bin ich also am Ziel meiner Wünsche.

Da gemäß dem Satz [268](#) der Deltanotation der Implikation gelten muss

$$(42.13.1) \quad \delta(A \Rightarrow B) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))$$

gilt also noch der Beweis zu erbringen, dass ebenfalls

$$(42.13.2) \quad \delta(\neg(A \wedge (\neg B))) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))$$

ist. Falls Du bereits vertraut bis mit solchen δ -Notation, wirst Du wahrscheinlich die Gleichheit bereits erkannt haben. Aber ich schreibe es trotzdem aus. Aufgrund des Satzes [266](#) der Deltanotation der Negation gilt

$$(42.13.3) \quad \delta(\neg(A \wedge (\neg B))) = 1 - \delta(A \wedge (\neg B))$$

Der Satz [267](#) der Deltanotation sagt mir nun, dass ich schreiben kann:

$$(42.13.4) \quad \delta(A \wedge (\neg B)) = \delta(A) \cdot \delta(\neg B)$$

Wiederum kann ich aufgrund des Satzes [266](#) der Deltanotation der Negation schreiben

$$\delta(\neg B) = 1 - \delta(B)$$

Dieses Resultat kann in die Gleichung [42.13.4](#) einfügen und erhalte damit

$$\begin{aligned} & \delta(A \wedge (\neg B)) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(\neg B) \\ &= \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \end{aligned}$$

zusammengefasst also

$$\delta(A \wedge (\neg B)) = \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))$$

TABELLE 23. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
266	delta Notation Negation
266	delta Notation Negation
268	delta Notation Implikation
272	delta Notation Aequivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 24. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Dieses Ergebnis füge ich nun in die Gleichung [42.13.3](#) und erhalte:

$$\begin{aligned}
 & \delta(\neg(A \wedge (\neg B))) \\
 &= 1 - \delta(A \wedge (\neg B)) \\
 &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))
 \end{aligned}$$

Vergleiche ich dieses Resultat mit der Gleichung [42.13.1](#), dann kann ich also

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \wedge (\neg B)) \\
 &= \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\
 &= \delta(A \Rightarrow B)
 \end{aligned}$$

Darum kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
 & \delta((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))) \\
 &= 1 - (\delta(A \Rightarrow B) - \delta(\neg(A \wedge (\neg B))))^2 \\
 &= 1 - 0^2 \\
 &= 1 - 0 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

Also kann ich gemäß dem Satz [262](#) schließen, dass die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg(A \wedge (\neg B)))$$

für alle Aussagen wahr und somit ein logischer Satz ist. Darum nehme ich an dieser Stelle an, den Satz erbracht zu haben. ■

In der Tabelle [23](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [24](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 25. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
268	delta Notation Implikation
276	Deltanotation A neg A
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 26. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

42.14. Satz der Implikation einer Aussage

Zu Deiner Erinnerung: Es sei A ein Metasymbol einer Aussage, welches in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei sei. Dann gilt:

$$A \Rightarrow A$$

BEWEIS. Aufgrund des Satzes [268](#) kann ich schreiben:

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow A) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \end{aligned}$$

Nun habe [276](#) muss gelten:

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) = 0$$

Somit hätte ich den Beweis bereits erbracht. Also gilt

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow A) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \\ &= 1 - 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Also kann ich gemäß [262](#) schließen, dass die Aussage

$$A \Rightarrow A$$

für alle denkbaren Aussagen A wahr ist. ■

In der Tabelle [25](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [26](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.15. Über unwahre Aussagen

Zu Deiner Erinnerung: Es sei A das Symbol einer Aussage, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen dieses Beweises widerspruchsfrei sei. Dann gilt gemäß dem Satz 46

$$\neg(A \wedge \neg A)$$

Ich möchte den Satz an dieser Stelle noch einmal mittels der δ -Notation zeigen:

BEWEIS. (2. des Satzes, dass nicht gleichzeitig eine Aussage und ihre Negation wahr sein können) Es sei A . Dann gilt aufgrund des Satzes 266 der Deltanotation der Negation

$$(42.15.1) \quad \delta(\neg(A \wedge \neg A)) = 1 - \delta(A \wedge \neg A)$$

Die Deltanotation $\delta(A \wedge \neg A)$ kann ich aufgrund des Satzes 267 der Deltanotation umschreiben zu

$$(42.15.2) \quad \delta(A \wedge \neg A) = \delta(A) \cdot \delta(\neg A)$$

Und wiederum kann ich den Ausdruck die Deltanotation $\delta(\neg A)$ mit Hilfe des Satzes 266 der Deltanotation der Negation umschreiben zu

$$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

Setze ich dieses Gleichung in die vorletzte Gleichung 42.15.2 ein, dann resultiert

$$\begin{aligned} & \delta(A \wedge \neg A) \\ &= \delta(A) \cdot \delta(\neg A) \\ &= \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \end{aligned}$$

oder, da Gleichheit transitiv ist, verkürzt:

$$(42.15.3) \quad \delta(A \wedge \neg A) = \delta(A) \cdot (1 - \delta(A))$$

Nun habe ich oben unter dem Lemma 276 zu beweisen versucht, dass gelten muss:

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) = 0$$

Das kann ich in die vorletzte Gleichung 42.15.3 einsetzen und ich erhalte:

$$\delta(A \wedge \neg A) = \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) = 0$$

Somit erhalte ich, wenn ich dies in die Gleichung 42.15.1 einsetze, das Resultat:

$$\begin{aligned} & \delta(\neg(A \wedge \neg A)) \\ &= 1 - \delta(A \wedge \neg A) \\ &= 1 - 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

TABELLE 27. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
266	delta Notation Negation
266	delta Notation Negation
276	Deltanotation A neg A
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 28. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

oder (wiederum verkürzt)

$$\delta(\neg(A \wedge \neg A)) = 1$$

Das bedeutet jedoch, dass ich gemäß dem Satz [262](#) schließen kann, dass die Aussage

$$\neg(A \wedge \neg A)$$

für alle denkbaren, jedoch in sich selbst und gemäß den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfreien Aussagen A wiederum wahr sein muss. Also hoffe ich, dass ich die Richtigkeit der Behauptung erbracht habe. ■

In der Tabelle [27](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [28](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.16. aus Konjunktion folgt Aussage

Zu Deiner Erinnerung an den Satz [55](#): Es seien A, B Metasymbole von Aussagen, welche weder in sich selbst noch in Bezug auf die anderen Symbole des Satzes widersprüchlich seien. Dann gilt

$$A \wedge B \Rightarrow A$$

BEWEIS. Gemäß dem Satz [268](#) der Deltanotation der Implikation kann ich schreiben

$$(42.16.1) \quad \delta(A \wedge B \Rightarrow A) = 1 - \delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(A))$$

Weiter muss gemäß dem Satz [267](#) der Deltanotation der Konjunktion gelten

$$\delta(A \wedge B) = \delta(A) \cdot \delta(B)$$

TABELLE 29. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
268	delta Notation Implikation
276	Deltanotation A neg A
262	delta Eindeutigkeitssatz

Dieses Resultat kann ich die Gleichung [42.16.1](#) einsetzen und so erhalte ich

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \wedge B \Rightarrow A) \\
 &= 1 - \delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(A)) \\
 &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))
 \end{aligned}$$

oder verkürzt, da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist:

$$(42.16.2) \quad \delta(A \wedge B \Rightarrow A) = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

Der Minuend

$$\delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

muss nun 0 sein. Da die ganzzahlige Multiplikation kommutativ und assoziativ ist. Ich kann darum schreiben:

$$(42.16.3) \quad \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) = \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B)$$

Ich versuchte im Beweis des Satzes [276](#) zu zeigen, dass gelten muss:

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) = 0$$

Also muss auch gelten (wenn ich dieses Resultat in der vorletzten Gleichung [42.16.3](#) einsetze:

$$\begin{aligned}
 & \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \\
 &= \delta(A) \cdot (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) = 0 \cdot \delta(B) \\
 &= 0
 \end{aligned}$$

oder

Somit kann ich gemäß dem Satz [262](#) folgern, dass die Aussage

$$A \wedge B \Rightarrow A$$

unabhängig von den gewählten Aussagen A sowie B immer wahr und somit ein logischer Satz sein muss. Dies wollte ich jedoch zeigen. Also kann ich den Satz als bewiesen betrachten. ■

In der Tabelle [29](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [30](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 30. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

42.17. Implikation aus Äquivalenz

Zu Deiner Erinnerung an den Satz [52](#): Es seien A, B Metasymbolen von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

Ich möchte den Beweis wiederum mit Hilfe der Deltanotation erbringen. Ich möchte zeigen:

$$\delta(A \Leftrightarrow B) \leq \delta(A \Rightarrow B)$$

Es ist

$$\begin{aligned} & \delta(A \Leftrightarrow B) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= 1 - (\delta^2(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(B)) \end{aligned}$$

Nun wende ich den Satz [263](#) der Idempotenz der Deltanotation und erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(A \Leftrightarrow B) \\ &= 1 - (\delta^2(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta^2(B)) \\ &= 1 - (\delta(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(B)) \\ &= 1 - \delta(A) + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(B) \end{aligned}$$

Wohingegen gilt:

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow B) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \\ &= 1 - (\delta(A) \cdot 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= 1 - (\delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ &= 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Also möchte ich die Differenz

$$\delta(A \Rightarrow B) - \delta(A \Leftrightarrow B)$$

berechnen. Ich erhalte

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Rightarrow B) - \delta(A \Leftrightarrow B) \\
 &= 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \\
 & \quad (1 - \delta(A) + 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(B)) \\
 &= 1 - \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - 1 + \\
 & \quad \delta(A) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(B) \\
 &= 1 - 1 + \delta(A) - \delta(A) + \delta(B) + \\
 & \quad \delta(A) \cdot \delta(B) - 2 \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= 0 + 0 + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 &= \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))
 \end{aligned}$$

Mit $0 \leq \delta(A) \leq 1$ ist

$$-0 = 0 \geq -\delta(A) \geq -1$$

und darum auch

$$1 - 0 = 1 \geq 1 - \delta(A) \geq 1 - 1 = 0$$

Somit ist insbesondere

$$1 - \delta(A) \geq 0$$

und darum auch

$$\delta(A \Rightarrow B) - \delta(A \Leftrightarrow B) = \delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \geq 0 \cdot 0 = 0$$

Darum muss gelten

$$\delta(A \Rightarrow B) \geq \delta(A \Leftrightarrow B)$$

oder eben

$$\delta(A \Leftrightarrow B) \leq \delta(A \Rightarrow B)$$

Darum glaube ich, schließen zu können, dass gelten muss

$$(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow B)$$

42.18. Satz der Implikation aus einer Aussage

Zu Deiner Erinnerung an den Satz 57: Es seien A und B Metasymbole von Aussagen, welche in sich und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$A \Rightarrow (A \vee B)$$

BEWEIS. Ich möchte zuerst einen eleganteren Beweis versuchen. Gemäß dem Satz 268 der Deltanotation der Implikation kann ich schreiben

$$(42.18.1) \quad \delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Aufgrund des Distributivgesetzes der ganzen Zahlen kann ich schreiben:

$$\delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) = \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

Dieses Teilresultat schreibe ich in die vorhergehende Gleichung und erhalte

$$\begin{aligned}\delta(A \vee B) &= \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(A) + \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))\end{aligned}$$

Da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist, kann ich verkürzt schreiben:

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) \cdot (1 - \delta(A))$$

Nun möchte ich banalerweise zeigen, dass

$$\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) \geq 0$$

ist. Es gilt aufgrund der Definition [261](#) des Deltasymbols von Kronecker:

$$0 \leq \delta(B) \leq 1$$

und

$$0 \leq \delta(A) \leq 1$$

Somit gilt auch

$$-0 = 0 \geq -\delta(A) \geq -1$$

oder auch

$$-1 \leq -\delta(A) \leq 0$$

und auch

$$1 - 1 = 0 \leq 1 - \delta(A) \leq 1 - 0 = 1$$

das bedeutet

$$0 \leq 1 - \delta(A) \leq 1$$

und somit auch

$$0 = 0 \cdot 0 \leq (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \leq 1 \cdot 1 = 1$$

oder, verkürzt geschrieben

$$0 \leq (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \leq 1$$

Ich drehe die Ungleichung um und erhalte:

$$1 \geq (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \geq 0$$

also insbesondere

$$(1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \geq 0$$

Diese Ungleichung kann ich in die Gleichung [42.18.1](#) einfügen und erhalte:

$$\begin{aligned}\delta(A \vee B) &= \delta(A) + (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) \\ &\geq \delta(A) + 0 \\ &= \delta(A)\end{aligned}$$

Auch diese sogenannte Abschätzung kann ich verkürzt umschreiben zu

$$\delta(A \vee B) \geq \delta(A)$$

Ich kann diese sogenannte Ungleichung umdrehen zu

$$\delta(A) \leq \delta(A \vee B)$$

Das Lemma 279 besagt nun, dass ich daraus schließen kann, dass gilt:

$$A \Rightarrow A \vee B$$

Somit hätte ich mit einem geradezu gigantischem Aufwand gezeigt, der Beweis der Behauptung erbracht ist. Nun möchte ich den Beweis auf eine weniger elegante Art ebenfalls erbringen:

Gemäß dem Satz 268 kann ich schreiben:

$$(42.18.2) \quad \delta(A \Rightarrow (A \vee B)) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B))$$

Aufgrund des Distributivgesetzes der Multiplikation und der Addition von ganzen Zahlen kann ich schreiben:

$$(42.18.3) \quad \delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) = \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(A \vee B)$$

Wenn ich zeigen kann, dass gilt:

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) = 0$$

dann bin ich am Ziel. Denn in diesem Fall muss gelten

$$\begin{aligned} & \delta(A \Rightarrow (A \vee B)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) \\ &= 1 - 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Also möchte ich im Folgenden zeigen, dass

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) = 0$$

ist. Ich multipliziere den Ausdruck

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B))$$

aus und erhalte

$$(42.18.4) \quad \delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) = \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(A \vee B)$$

Aufgrund des Satzes 268 der Deltanotation der Implikation kann ich schreiben:

$$\delta(A \vee B) = \delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Nun kann ich diese Gleichung auf beiden Seiten mit $\delta(A)$ multiplizieren und erhalte

$$(42.18.5) \quad \delta(A) \cdot \delta(A \vee B) = \delta(A) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))$$

Den Ausdruck

$$\delta(A) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))$$

kann ich aufgrund des Distributivgesetzes der Multiplikation umrechnen zu

$$\begin{aligned} & \delta(A) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ = & \delta(A) \cdot \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \\ = & \delta^2(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

Da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist, kann ich die obige Kette von Gleichungen verkürzt aufschreiben zu

(42.18.6)

$$\delta(A) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) = \delta^2(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta(B)$$

Die Deltanotation von Aussagen ist gemäß dem Satz 263 idempotent. Darum kann ich die vorhergehende Gleichung 42.18.5 umschreiben zu

$$\begin{aligned} & \delta(A) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ = & \delta^2(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta^2(A) \cdot \delta(B) \\ = & \delta(A) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ = & \delta(A) + 0 \\ = & \delta(A) \end{aligned}$$

Wiederum aufgrund der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen kann ich dies Kette von Gleichungen verkürzt aufschreiben zu

$$\delta(A) \cdot (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) = \delta(A)$$

Setze ich diese Gleichung in die Gleichung 42.18.5 ein, dann erhalte ich

$$\begin{aligned} & \delta(A) \cdot \delta(A \vee B) \\ = & \delta(A) \cdot f_v(\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) \\ = & \delta(A) \end{aligned}$$

und wiederum aufgrund der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen verkürzt aufgeschrieben:

$$\delta(A) \cdot \delta(A \vee B) = \delta(A)$$

Wenn ich diese Gleichheit in die Gleichung 42.18.3 einsetze dann erhalte ich:

$$\begin{aligned} & \delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) \\ = & \delta(A) - \delta(A) \cdot \delta(A \vee B) \\ = & \delta(A) - \delta(A) \\ = & 0 \end{aligned}$$

oder wiederum aufgrund der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen umgeschrieben:

$$\delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) = 0$$

TABELLE 31. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
263	delta Notation Idempotenz
268	delta Notation Implikation
268	delta Notation Implikation
268	delta Notation Implikation
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 32. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Dieses Resultat kann ich dann in die Gleichung [42.18.2](#) einsetzen und erhalte dann, wie gewünscht:

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \Rightarrow (A \vee B)) \\
 &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) \\
 &= 1 - 0 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

also erneut aufgrund der Transitivität der Gleichheit der ganzen Zahlen

$$\delta(A \Rightarrow (A \vee B)) = 1$$

Also kann ich gemäß dem Satz [262](#) folgern, dass die Aussage $A \Rightarrow (A \vee B)$ für alle Aussagen A oder B wahr sein muss und darum ein logischer Satz sein muss. Darum wage ich an dieser Stelle die Behauptung, den Beweis für die Richtigkeit des Satzes erneut erbracht zu haben. ■

In der Tabelle [31](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [32](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.19. Satz der Äquivalenz von Äquivalenz und negierten Aussagen

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A, B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt

$$(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$$

BEWEIS. Gemäß dem Satz 271 der Deltanotation der Äquivalenz gilt

$$\begin{aligned} & \delta((A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)) \\ &= 1 - (\delta(A \Leftrightarrow B) - \delta(\neg A \Leftrightarrow \neg B))^2 \end{aligned}$$

Wenn ich also zeigen kann, dass gilt

$$\delta(A \Leftrightarrow B) = \delta(\neg A \Leftrightarrow \neg B)$$

dann bin ich am Ziel. Es gilt wiederum gemäß dem Satz 271 der Deltanotation der Äquivalenz gilt

$$(42.19.1) \quad \delta(\neg A \Leftrightarrow \neg B) = 1 - (\delta(\neg A) - \delta(\neg B))^2$$

Nun möchte ich zeigen, dass gilt:

$$\delta(\neg A) - \delta(\neg B) = \delta(B) - \delta(A)$$

Es gilt aufgrund des Satzes 266

$$\begin{aligned} \delta(\neg A) &= 1 - \delta(A) \\ \delta(\neg B) &= 1 - \delta(B) \end{aligned}$$

und somit

$$\begin{aligned} & \delta(\neg A) - \delta(\neg B) \\ &= 1 - \delta(A) - (1 - \delta(B)) \end{aligned}$$

Die Klammer um den Ausdruck $1 - \delta(B)$ kann ich wegen den Rechenregeln der ganzen Zahlen auflösen zu

$$\begin{aligned} & \delta(\neg A) - \delta(\neg B) \\ &= 1 - \delta(A) - (1 - \delta(B)) \\ &= 1 - \delta(A) - 1 + \delta(B) \\ &= 1 - 1 + \delta(B) - \delta(A) \\ &= 0 + \delta(B) - \delta(A) \\ &= \delta(B) - \delta(A) \end{aligned}$$

Auch diese Kette von Gleichungen kann wegen der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen verkürzt werden zu:

$$(42.19.2) \quad \delta(\neg A) - \delta(\neg B) = \delta(B) - \delta(A)$$

Nun kann ich schreiben, indem ich die Rechenregeln der ganzen Zahlen anwende:

$$\begin{aligned}
 & (\delta(A) - \delta(B))^2 \\
 = & (-(-\delta(A) + \delta(B)))^2 \\
 = & (-(\delta(B) - \delta(A)))^2 \\
 = & (-1 \cdot (\delta(B) - \delta(A)))^2 \\
 = & (-1)^2 \cdot (\delta(B) - \delta(A))^2 \\
 = & 1 \cdot (\delta(B) - \delta(A))^2 \\
 = & (\delta(B) - \delta(A))^2
 \end{aligned}$$

Da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist, kann ich verkürzt schreiben

$$(\delta(A) - \delta(B))^2 = (\delta(B) - \delta(A))^2$$

Nun kann ich die Gleichung [42.19.2](#) verwenden und schreiben:

$$\begin{aligned}
 & (\delta(A) - \delta(B))^2 \\
 = & (\delta(B) - \delta(A))^2 \\
 = & (\delta(\neg A) - \delta(\neg B))^2
 \end{aligned}$$

Aufgrund der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen kann ich also schreiben:

$$(\delta(A) - \delta(B))^2 = (\delta(\neg A) - \delta(\neg B))^2$$

Da die Gleichheit symmetrisch ist, kann ich auch schreiben

$$\begin{aligned}
 & (\delta(\neg A) - \delta(\neg B))^2 \\
 = & (\delta(A) - \delta(B))^2
 \end{aligned}$$

Wenn ich dieses Resultat in die Gleichung [42.19.1](#) einfüge, dann erhalte ich

$$\begin{aligned}
 & \delta(\neg A \Leftrightarrow \neg B) \\
 = & 1 - (\delta(\neg A) - \delta(\neg B))^2 \\
 = & 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2
 \end{aligned}$$

Wiederum aufgrund der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen kann ich schreiben:

$$\delta(\neg A \Leftrightarrow \neg B) = 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2$$

Nun kann ich den Satz [272](#) sozusagen umgekehrt verwenden und erhalte

$$\begin{aligned}
 & \delta(\neg A \Leftrightarrow \neg B) \\
 = & 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2 \\
 = & \delta(A \Leftrightarrow B)
 \end{aligned}$$

TABELLE 33. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz
266	delta Notation Negation
272	delta Notation Aequivalenz
271	delta Notation Antivalenz
271	delta Notation Antivalenz

TABELLE 34. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Und wenn ich die Transitivität erneut anwende, erhalte ich

$$\delta(\neg A \Leftrightarrow \neg B) = \delta(A \Leftrightarrow B)$$

Schlussendlich kann ich ebenfalls den Satz [264](#) ebenfalls „umgekehrt“ anwenden und erhalte:

$$(\neg A \Leftrightarrow \neg B) \Leftrightarrow (A \Leftrightarrow B)$$

Das war jedoch genau die Behauptung. Somit glaube ich, die Richtigkeit der Behauptung wiederum gezeigt zu haben. ■

In der Tabelle [33](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [34](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.20. Äquivalenz-Antivalenz-Satz

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A, B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und in Bezug auf die anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$\neg(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \nLeftrightarrow B)$$

BEWEIS. Ich möchte zuerst zeigen, dass gilt

$$(42.20.1) \quad \delta(\neg(A \Leftrightarrow B)) = \delta(A \nLeftrightarrow B)$$

Aufgrund des Satzes [267](#) der Deltanotation der Negation kann ich schreiben:

$$(42.20.2) \quad \delta(\neg(A \Leftrightarrow B)) = 1 - \delta(A \Leftrightarrow B)$$

Nun kann ich aufgrund des Satzes [272](#) schreiben:

$$\delta(A \Leftrightarrow B) = 1 - (\delta(A) - \delta(B))^2$$

Diese Gleichung kann ich in die vorhergehende Gleichung 42.20.2 einsetzen und erhalte:

$$\begin{aligned}\delta(\neg(A \Leftrightarrow B)) \\ &= 1 - \delta(A \Leftrightarrow B) \\ &= 1 - (1 - (\delta(A) - \delta(B))^2)\end{aligned}$$

oder, da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist:

$$\delta(\neg(A \Leftrightarrow B)) = 1 - (1 - (\delta(A) - \delta(B))^2)$$

Aufgrund der Rechenregeln für ganze Zahlen kann ich diese Gleichung umformen zu

$$\begin{aligned}\delta(\neg(A \Leftrightarrow B)) \\ &= 1 - (1 - (\delta(A) - \delta(B))^2) \\ &= 1 - 1 + (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= 0 + (\delta(A) - \delta(B))^2 \\ &= (\delta(A) - \delta(B))^2\end{aligned}$$

oder wiederum aufgrund der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen verkürzt aufgeschrieben:

$$(42.20.3) \quad \delta(\neg(A \Leftrightarrow B)) = (\delta(A) - \delta(B))^2$$

Der Satz 271 „rückwärts angewendet“ besagt nun, dass gilt

$$(\delta(A) - \delta(B))^2 = \delta(A \nLeftrightarrow B)$$

Dieses Resultat kann ich nun in die Gleichung 42.20.3 einfügen und erhalte dadurch

$$\delta(\neg(A \Leftrightarrow B)) = (\delta(A) - \delta(B))^2 = \delta(A \nLeftrightarrow B)$$

oder wiederum dank der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen verkürzt aufgeschrieben:

$$\delta(\neg(A \Leftrightarrow B)) = \delta(A \nLeftrightarrow B)$$

Damit habe ich jedoch die Richtigkeit der Gleichung 42.20.1 erbracht.

Also gilt gemäß dem Satz 262, dass die Aussage

$$(A \nLeftrightarrow B) \Leftrightarrow \neg(A \Leftrightarrow B)$$

für alle vernünftigen Aussagen A, B wahr und somit ein logischer Satz ist. Darum erachte ich den Satz als erbracht. ■

In der Tabelle 35 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle 36 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

TABELLE 35. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
267	delta Notation Konjunktion
272	delta Notation Aequivalenz
271	delta Notation Antivalenz
262	delta Eindeutigkeitssatz

TABELLE 36. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

42.21. Kommutativität der NAND-Verknüpfung

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A, B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst, jedoch auch in Bezug auf die anderen Aussagen des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$A \bar{\wedge} B \Leftrightarrow B \bar{\wedge} A$$

BEWEIS. Gemäß dem Satz [273](#) der Delta-Notation der NAND-Verknüpfung kann ich schreiben: Es gilt

$$(42.21.1) \quad \delta(A \bar{\wedge} B) = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Die Multiplikation von ganzen Zahlen ist kommutativ. Darum kann ich schreiben:

$$\delta(A) \cdot \delta(B) = \delta(B) \cdot \delta(A)$$

Diese Gleichung kann ich in die vorhergehende Gleichung [42.21.1](#) einsetzen und ich erhalte:

$$\begin{aligned} & \delta(A \bar{\wedge} B) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= 1 - \delta(B) \cdot \delta(A) \end{aligned}$$

Da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist, kann ich die vorhergehende Gleichung verkürzt aufschreiben zu:

$$(42.21.2) \quad \delta(A \bar{\wedge} B) = 1 - \delta(B) \cdot \delta(A)$$

Nun wende ich auf die rechte Seite der Gleichung den Satz [273](#) rückwärts an und erhalte:

$$1 - \delta(B) \cdot \delta(A) = \delta(B \bar{\wedge} A)$$

TABELLE 37. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz
273	delta Notation NAND Verknuepfung
273	delta Notation NAND Verknuepfung

TABELLE 38. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Dieses Resultat setze ich wiederum in die vorhergehende Gleichung ein und erhalte:

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \overline{\wedge} B) \\
 &= 1 - \delta(B) \cdot \delta(A) \\
 &= \delta(B \overline{\wedge} A)
 \end{aligned}$$

Wiederum kann ich das Resultat verkürzt aufschreiben, da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist und erhalte:

$$\delta(A \overline{\wedge} B) = \delta(B \overline{\wedge} A)$$

Somit muss gemäß dem Satz [264](#) gelten, dass

$$A \overline{\wedge} B \Leftrightarrow B \overline{\wedge} A$$

ein logischer Satz ist. ■

In der Tabelle [37](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [38](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.22. Zusammenhang NAND-Verknüpfung und Negation

Zu Deiner Erinnerung: Es sei A das Metasymbol einer Aussage, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Symbolen des Satzes widerspruchsfrei sei. Dann gilt gemäß dem Satz [80](#):

$$(A \overline{\wedge} A) \Leftrightarrow \neg A$$

BEWEIS. Es gilt gemäß dem Satz [273](#) der Deltanotation der Negation:

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \overline{\wedge} A) \\
 &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(A) \\
 &= 1 - \delta^2(A)
 \end{aligned}$$

TABELLE 39. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz
263	delta Notation Idempotenz
266	delta Notation Negation
273	delta Notation NAND Verknuepfung

und da die Gleichheit von ganzen Zahlen idempotent ist, kann ich dies verkürzt aufschreiben zu

$$(42.22.1) \quad \delta(A \overline{A}) = 1 - \delta^2(A)$$

Der Satz [263](#) der Idempotenz der Deltanotation besagt nun, dass

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

ist. Dieses Resultat kann ich in die vorhergehende Gleichung [42.22.1](#) einsetzen und erhalte:

$$\begin{aligned} & \delta(A \overline{A}) \\ &= 1 - \delta^2(A) \\ &= 1 - \delta(A) \end{aligned}$$

Und erneut kann ich dank der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen diese Gleichungen verkürzt aufschreiben zu

$$(42.22.2) \quad \delta(A \overline{A}) = 1 - \delta(A)$$

Schlussendlich lehrt mich der Satz [266](#) der Deltanotation der Negation, wenn ich ihn „umgekehrt verwende“, dass gelten muss

$$1 - \delta(A) = \delta(\neg A)$$

Und auch dieses Resultat kann ich in die Gleichung [42.22.2](#) einsetzen und erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(A \overline{A}) \\ &= 1 - \delta(A) \\ &= \delta(\neg A) \end{aligned}$$

Und auch diese Kette von Gleichungen kann ich dank der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen verkürzt aufschreiben zu

$$\delta(A \overline{A}) = \delta(\neg A)$$

Somit kann gemäß dem Satz [264](#) schließen, dass die Aussage

$$(A \overline{A}) \Leftrightarrow \neg A$$

für alle möglichen Aussagen A wahr und somit ein logischer Satz ist. Darum betrachte ich den Beweis des Satzes als erbracht. ■

TABELLE 40. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

In der Tabelle [39](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [40](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

42.23. Zusammenhang NAND-Verknüpfung und Identität

Zu Deiner Erinnerung: Es sei A ein Metasymbol von Aussagen, welches in sich selbst und gegenüber anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfrei ist. Dann gilt:

$$(A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} A) \Leftrightarrow A$$

BEWEIS. Es ist gemäß dem Satz [273](#) der Deltanotation der NAND-Verknüpfung

$$\begin{aligned} & \delta((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} A)) \\ &= 1 - \delta(A \overline{\wedge} A) \cdot \delta(A \overline{\wedge} A) \\ &= 1 - \delta^2(A \overline{\wedge} A) \end{aligned}$$

Da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist, kann ich dies verkürzt aufschreiben zu:

$$(42.23.1) \quad \delta((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} A)) = 1 - \delta^2(A \overline{\wedge} A)$$

Da die Deltanotation gemäß dem Satz [263](#) idempotent ist, kann ich schreiben

$$\delta^2(A \overline{\wedge} A) = \delta(A \overline{\wedge} A)$$

Dieses Resultat kann ich in die Gleichung [42.23.1](#) einsetzen. Ich erhalte:

$$(42.23.2) \quad \delta((A \overline{\wedge} A) \overline{\wedge} (A \overline{\wedge} A)) = 1 - \delta(A \overline{\wedge} A)$$

Nun möchte ich für einmal nicht so vorgehen, wie ich es bis jetzt getan habe. Denn „Abwechslung macht das Leben süß“. Ich will damit schreiben, dass Abwechslung gut tut. Der Satz [80](#) lehrt, dass gilt

$$A \overline{\wedge} A \Leftrightarrow \neg A$$

Nun lehrt der [264](#) dass daraus folgt:

$$(42.23.3) \quad \delta(A \overline{\wedge} A) = \delta(\neg A)$$

Der Satz [266](#) lehrt, dass gilt

$$\delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

TABELLE 41. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
80	Zusammenhang Negation NAND
264	delta Notation Aequivalenzsatz
264	delta Notation Aequivalenzsatz
263	delta Notation Idempotenz
266	delta Notation Negation
273	delta Notation NAND Verknuepfung

Dieses Resultat kann ich in die Gleichung [42.23.3](#) einsetzen und erhalte:

$$\delta(A \bar{\wedge} A) = \delta(\neg A) = 1 - \delta(A)$$

oder, da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist:

$$\delta(A \bar{\wedge} A) = 1 - \delta(A)$$

Nun kann ich dieses Resultat in die Gleichung [42.23.2](#) einsetzen. Es resultiert:

$$\begin{aligned} & \delta((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)) \\ &= 1 - \delta(A \bar{\wedge} A) \\ &= 1 - (1 - \delta(A)) \end{aligned}$$

Und auch diese Kette von Gleichung kann dank der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen umgeschrieben werden zu

$$(42.23.4) \quad \delta((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)) = 1 - (1 - \delta(A))$$

Wende ich die Rechenregeln von ganzen Zahlen an, dann erhalte ich:

$$\begin{aligned} & \delta((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)) \\ &= 1 - (1 - \delta(A)) \\ &= 1 - 1 + \delta(A) \\ &= 0 + \delta(A) \\ &= \delta(A) \end{aligned}$$

Schlussendlich kann ich wiederum die Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen verwenden und schreiben:

$$\delta((A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A)) = \delta(A)$$

Also kann ich gemäß dem Satz [264](#) folgern, dass gilt:

$$(A \bar{\wedge} A) \bar{\wedge} (A \bar{\wedge} A) \Leftrightarrow A$$

Das ist jedoch zu beweisende Behauptung. Aus diesem Grund meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben. ■

TABELLE 42. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

In der Tabelle [41](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [42](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Über Orangenhaufen

Orangen können ja so auf zweierlei Arten regelmäßig angehäuft werden. Einerseits so, dass die unterste Schicht ein quadratisches Gitter bilden. Andererseits so, dass die unterste Schicht ein dreieckiges Gitter bilden. Die Beispiele hinken jedoch aus naheliegenden praktischen Gründen: Orangen sind nur beschränkt fähig, Druck auszuhalten. Besonders wenn sie schon ein wenig gereift sind, dann beginnen sie schon dann zu tropfen, falls sie bloß ein wenig gedrückt werden. Falls Du Dir etwas Stabileres ausdenken willst, so kannst Du Dir beispielsweise Fußbälle oder Kanonenkugeln vorstellen. Von Kanonenkugeln her soll auch die Fragestellung kommen, hat seinerzeit Heuser geschrieben. Aber die Vorstellung erscheint mir dann doch ein wenig gar martialisch (was gemäß Duden gut mit dem Wort „kriegerisch“ umschrieben werden könne).

Nun stellt sich unabhängig von der Art der verwendeten Kugeln die Frage, wie viele Orangen sich insgesamt auf den Stapeln befinden, wenn die Haufen eine bestimmte Anzahl von Schichten (nachfolgend mit „ n “ bezeichnet) die Haufen besitzen? Das möchte ich nachfolgend überlegen.

43.1. Zusammenhang NAND-Verknüpfung und Konjunktion

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A, B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich den anderen Aussagen des Satzes widerspruchsfrei seien. Dann gilt:

$$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow A \bar{\wedge} B$$

BEWEIS. Gemäß dem Satz 266 der Deltanotation der Negation kann ich schreiben:

$$(43.1.1) \quad \delta(\neg(A \wedge B)) = 1 - \delta(A \wedge B)$$

Der Satz 267 besagt nun, dass gilt:

$$\delta(A \wedge A) = \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Dieses Resultat kann ich in die Gleichung 43.1.1 einsetzen und ich erhalte

$$\begin{aligned} & \delta(\neg(A \wedge B)) \\ &= 1 - \delta(A \wedge B) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \end{aligned}$$

TABELLE 1. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
264	delta Notation Aequivalenzsatz
267	delta Notation Konjunktion
266	delta Notation Negation
273	delta Notation NAND Verknuepfung

TABELLE 2. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Da die Gleichheit von ganzen Zahlen transitiv ist, kann ich diese Gleichheit verkürzt aufschreiben und es resultiert:

$$(43.1.2) \quad \delta(\neg(A \wedge B)) = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B)$$

Nun kann ich den Satz [273](#) „umgekehrt“ verwenden und ich erhalte

$$1 - \delta(A) \cdot \delta(B) = \delta(A \overline{\wedge} B)$$

Wenn ich dies in die Gleichung [43.1.2](#) einsetze, dann erhalte ich

$$\delta(\neg(A \wedge B)) = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) = \delta(A \overline{\wedge} B)$$

Wiederum aufgrund der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen kann ich die Gleichung verkürzt aufschreiben zu

$$\delta(\neg(A \wedge B)) = \delta(A \overline{\wedge} B)$$

Also kann ich wiederum gemäß dem Satz [264](#) schließen, dass

$$\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow A \overline{\wedge} B$$

ein für alle möglichen Aussagen wahr und somit ein logischer Satz ist. Damit meine, ich gezeigt zu haben, dass die NAND-Verknüpfung wirklich äquivalent zur Negation einer Konjunktion ist. ■

In der Tabelle [1](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [2](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

43.2. Zusammenhang NAND-Verknüpfung und Implikation

Zu Deiner Erinnerung: Es seien A, B Metasymbole von Aussagen, welche in sich selbst und bezüglich anderen Symbolen des Beweises widerspruchsfrei seien. Dann gilt gemäß dem Satz [84](#):

$$(A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B)$$

BEWEIS. Es gilt gemäß dem Satz 273

$$(43.2.1) \quad \delta(A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) = 1 - \delta(A) \cdot \delta(B \overline{\wedge} B)$$

Nun kürze ich ein wenig ab. Da ich gemäß dem Satz 80 schließen kann dass

$$\neg B \Leftrightarrow B \overline{\wedge} B$$

ist, muss gemäß dem Satz 264 ebenfalls gelten:

$$\delta(\neg B) = \delta(B \overline{\wedge} B)$$

Also ist auch, da die Gleichheit von ganzen Zahlen symmetrisch ist:

$$(43.2.2) \quad \delta(B \overline{\wedge} B) = \delta(\neg B)$$

Weiter kann ich aufgrund des Satzes 266 der Deltanotation der Negation schreiben, dass gilt:

$$\delta(\neg B) = 1 - \delta(B)$$

Dieses Resultat kann in die Gleichung 43.2.2 einsetzen und ich erhalte:

$$\delta(B \overline{\wedge} B) = \delta(\neg B) = 1 - \delta(B)$$

Dank der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen kann ich diese Kette von Gleichungen verkürzen zu:

$$\delta(B \overline{\wedge} B) = 1 - \delta(B)$$

Also kann ich auch dieses Ergebnis in die Gleichung 43.2.1 einsetzen und ich erhalte:

$$\begin{aligned} & \delta(A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B \overline{\wedge} B) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) \end{aligned}$$

Und auch diese Kette von Gleichungen verkürzen zu

$$(43.2.3) \quad \delta(A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))$$

Wenn ich die rechte Seite dieser Gleichung mit 268 vergleiche, dann erkenne ich, dass gelten muss

$$1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) = \delta(A \Rightarrow B)$$

Nun setze ich dieses Resultat wiederum in die Gleichung 43.2.3 ein und erhalte so:

$$\delta(A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) = 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B)) = \delta(A \Rightarrow B)$$

Und auch diese Kette von Gleichungen kann ich aufgrund der Transitivität der Gleichheit von ganzen Zahlen verkürzen zu

$$\delta(A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) = \delta(A \Rightarrow B)$$

Somit kann ich gemäß dem Satz 264 schließen:

$$(A \overline{\wedge} (B \overline{\wedge} B)) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B)$$

TABELLE 3. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
80	Zusammenhang Negation NAND
264	delta Notation Aequivalenzsatz
264	delta Notation Aequivalenzsatz
266	delta Notation Negation
268	delta Notation Implikation
273	delta Notation NAND Verknuepfung

TABELLE 4. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich
279	delta Notation Implikation kleiner gleich

Dies ist jedoch gerade die Behauptung. Also bin ich der Meinung, dass ich den Beweis der Behauptung erneut erbracht habe. ■

In der Tabelle [3](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [4](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

KAPITEL 44

NAND-Verknüpfung als spezielle Implikation

SATZ 280. *Es seien A, B Symbole von Aussagen. Dann gilt*

$$A \overline{\wedge} B \Leftrightarrow (A \Rightarrow (\neg B))$$

BEWEIS. Es ist

$$\begin{aligned} & \delta((A \Rightarrow (\neg B))) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(\neg B)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - (1 - \delta(B))) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (1 - 1 + \delta(B)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \\ &= \delta(A \overline{\wedge} B) \end{aligned}$$

Damit ist die Behauptung bereits erbracht. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Logische Aussagen mit dem Computer überprüfen

Wie kannst Du eine logische Aussage auf dem Computer überprüfen? Nun, ich habe einen Weg bereits vorgezeichnet: Du kannst die δ -Notation verwenden und diese beispielsweise in eine Excel-Tabelle übertragen. Ich möchte ein Beispiel machen. Es sei die Aussage gegeben:

BEHAUPTUNG 281. Es seien A, B Symbole für Aussagen. Dann gilt die Aussage:

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

Nun, ich vermute, Du weißt, dass diese Aussage nicht wahr ist. Aber wie beweise ich das? Ich habe in den Tabellen 1 sowie 2 aufgeschrieben, wie Du das mit den Anwendungen „Excel“ oder „Open Office Calc“ auf dem Computer berechnen könntest, ohne dass Du die ganzen Definitionen nachschlagen müsstest.

In der Spalte L ist dann sichtbar, dass die Behauptung

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

nicht für alle Aussagen A, B gilt. Denn ist die Aussage A nicht wahr, die Aussage B hingegen schon, dann ist auch die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

eben nicht wahr. Also ist die Aussage

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$$

per Definition eben kein logische Satz.

TABELLE 1. 1. Teil Beispiel Berechnung logischer Aussage mittels Kalkulationsprogramm

	A	B	C	D	E	F	G	H
1	A	B	$A \Rightarrow B$ (Formeln)	$A \Rightarrow B$	$\neg A$ (Formeln)	$\neg A$	$\neg B$ (Formeln)	$\neg B$
2	0	0	=1-A2*(1-B2)	1	=1-A2	0	=1-B2	1
3	0	1	=1-A3*(1-B3)	1	=1-A3	0	=1-B3	0
4	1	0	=1-A4*(1-B4)	0	=1-A4	1	=1-B4	1
5	1	1	=1-A5*(1-B5)	1	=1-A5	1	=1-B5	0

TABELLE 2. 2. Teil Beispiel Berechnung logischer Aussage mittels Kalkulationsprogramm

	I	J	K	L
1	$\neg A \Rightarrow \neg B$ (Formeln)	$\neg A \Rightarrow \neg B$	$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$ (Formeln)	$(A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B)$
2	=1-F2*(1-H2)	1	=1-D2*(1-J2)	1
3	=1-F3*(1-H3)	0	=1-D3*(1-J3)	0
4	=1-F4*(1-H4)	1	=1-D4*(1-J4)	1
5	=1-F5*(1-H5)	0	=1-D5*(1-J5)	1

Jedoch kann ich auch nicht schreiben, dass für alle Aussagen A, B gilt

$$\neg((A \Rightarrow B) \Rightarrow (\neg A \Rightarrow \neg B))$$

Auch diese Behauptung ist nicht richtig, falls etwa sowohl A wie auch B Symbole für wahre Aussagen sind, welche beide wahr sind. Somit habe ich mit diesem Beispiel gezeigt, dass es Aussagen über beliebige Aussagen gibt, welche keine logischen Sätze sind.

Übrigens lassen sich auch Verweise mittels Open Office/ Excel-Dateien finden. Was ich damit sagen will. Im Prinzip ist ausschließlich das Formulieren der Ausdrücke eine Frage der Kreativität. Alles andere lässt sich sozusagen mechanisch/ elektronisch regeln. Aber genau darum geht es nicht in diesem Text. Es geht mir nicht darum, was richtig ist oder nicht so richtig, sondern eher, warum es als richtig oder nicht richtig betrachtet wird. Das ist die eigentliche Herausforderung. Der Prozess der Umwandlung eines Sachverhalts in die Sprache der Mathematik (der von mir so genannte „Prozess der Mathematisierung“) ist meines Erachtens weitgehend abgeschlossen, falls exemplarisch ein Thema gründlich dargelegt wird. Die einzelnen Teilgebiete sind dann meines Erachtens nicht mehr so verschieden.

Gerne hätte ich neue Funktionen für Open Office geschrieben. Aber da bin ich nicht so gut darin (wie ich es im Abschnitt über die Limitierungen dieses Textes geschrieben habe).

Ich möchte trotzdem noch eine kleine „Warnung“ aussprechen: Die naive, elementare Logik wird sehr häufig in der Mathematik verwendet. Jedoch ohne, dass genau gesagt wird, was genau der logische Gedankengang ist. Das ist für mich recht stoßend. Trotzdem muss ich gestehen, dass ich es selbst wohl nicht unbedingt besser kann. Denn auch ich habe sehr Mühe, bei der δ -Notation der Beweise der logischen Schritte diese präzise herzuleiten. Jedoch plane ich schon, diese Verweise noch einmal hinzuschreiben. Da es mir Wert erscheint, dies ganz präzise zu fixieren - sozusagen als selbstgewählte Lebensaufgabe. Was die Nachkommen damit machen, kann und will ich nicht bestimmen. Sehr wahrscheinlich

wird dieses Skript dann einmal sang- und klanglos als Werk eines mehr oder weniger verrückten Mannes entsorgt. Sei's drum.

Zuletzt kann ich schreiben, was noch weiter gemacht werden kann. Mit Hilfe von Computerprogrammen können logische Sätze gesucht werden. Dazu können logische Aussagen mit den Symbolen A_n , wobei n eine natürliche Zahl ist, erzeugt werden. Anschließend kann mit Hilfe eines weiteren Teils der Programms untersucht werden, ob die Aussage ein logischer Satz ist. Natürlich ist diese Vorgehensweise haarscharf an der Grenze des Wahnsinns. „Wozu soll das gut sein?“ Und wirklich ist es so, dass der praktische Nutzen wahrscheinlich ziemlich klein und die gefundenen logischen Sätze wahrscheinlich eher banal als weltbewegend sein dürften. Jedoch ist es so wie mit der Entdeckung eines neuen Kontinents: Es könnte möglich sein, dass dabei etwas entdeckt wird, an was vorher noch nie jemand gedacht hat.

Erste Vorstufe zum großen Äquivalenzsatz

Ich möchte folgende Ersetzungsregeln formulieren und beweisen:

LEMMA 282. *Es seien A, B und C Symbole von Aussagen. Dann gilt*

$$\begin{aligned}
 & (B \Leftrightarrow C) \\
 \Rightarrow & (A \wedge B \Leftrightarrow A \wedge C) \\
 & \wedge (A \vee B \Leftrightarrow A \vee C) \\
 & \wedge ((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C)) \\
 & \wedge ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftarrow C)) \\
 & \wedge ((A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} C)) \\
 & \wedge ((A \nabla B) \Leftrightarrow (A \nabla C))
 \end{aligned}$$

BEWEIS. Zuerst möchte ich zeigen:

$$(B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \wedge B \Leftrightarrow A \wedge C)$$

Ich möchte trotzdem zuerst einmal den Satz mittels der δ -Notation erbringen:

$$\begin{aligned}
 & \delta((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \wedge B \Leftrightarrow A \wedge C)) \\
 = & 1 - \delta(B \Leftrightarrow C) \cdot (1 - \delta(A \wedge B \Leftrightarrow A \wedge C)) \\
 = & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - \left(1 - (\delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C))^2\right)\right) \\
 = & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - \left(1 - (\delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C))^2\right)\right) \\
 = & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - 1 + (\delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C))^2\right) \\
 = & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C))^2 \\
 = & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \delta^2(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\
 = & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\
 = & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\
 = & 1 - \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right)
 \end{aligned}$$

Da nun

$$(\delta(B) - \delta(C))^2 \in \{0, 1\}$$

ist, muss

$$(\delta(B) - \delta(C))^4 = (\delta(B) - \delta(C))^2$$

sein. Denn ist

$$(\delta(B) - \delta(C))^2 = 0$$

dann gilt

$$\begin{aligned} & (\delta(B) - \delta(C))^4 \\ &= (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\ &= 0 \cdot 0 \\ &= 0 \\ &= (\delta(B) - \delta(C))^2 \end{aligned}$$

Ist

$$(\delta(B) - \delta(C))^2 = 1$$

dann ist

$$\begin{aligned} & (\delta(B) - \delta(C))^4 \\ &= (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\ &= 1 \cdot 1 \\ &= 1 \\ &= (\delta(B) - \delta(C))^2 \end{aligned}$$

Darum ist diese kleine Behauptung erbracht. Weiter kann ich daraus schließen, dass gelten muss

$$\left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 = 0$$

Denn es ist

$$\begin{aligned} & \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\ &= (\delta(B) - \delta(C))^2 - (\delta(B) - \delta(C))^4 \\ &= (\delta(B) - \delta(C))^2 - (\delta(B) - \delta(C))^2 \\ &= 0 \end{aligned}$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \wedge B \Leftrightarrow A \wedge C)) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \\ &= 1 - \delta(A) \cdot \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\ &= 1 - \delta(A) \cdot 0 \\ &= 1 - 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Nun möchte ich zeigen

$$(B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee B \Leftrightarrow A \vee C)$$

Es gilt

$$\begin{aligned} & \delta(A \vee B \Leftrightarrow A \vee C) \\ &= 1 - (\delta(A \vee B) - \delta(A \vee C))^2 \\ &= 1 - ((\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B)) - (\delta(A) + \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(C)))^2 \\ &= 1 - (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) - \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(C))^2 \\ &= 1 - (\delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(C))^2 \\ &= 1 - (\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) - \delta(C) \cdot (1 - \delta(A)))^2 \\ &= 1 - (\delta(B) \cdot (1 - \delta(A)) - \delta(C) \cdot (1 - \delta(A)))^2 \\ &= 1 - ((\delta(B) - \delta(C)) \cdot (1 - \delta(A)))^2 \\ &= 1 - (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (1 - \delta(A))^2 \end{aligned}$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & \delta((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee B \Leftrightarrow A \vee C)) \\ &= 1 - \delta(B \Leftrightarrow C) \cdot (1 - \delta(A \vee B \Leftrightarrow A \vee C))^2 \\ &= 1 - (1 - (\delta(B) - \delta(C))^2) \cdot (1 - (1 - (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (1 - \delta(A))^2)) \\ &= 1 - (1 - (\delta(B) - \delta(C))^2) \cdot (1 - 1 + (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (1 - \delta(A))^2) \\ &= 1 - (1 - (\delta(B) - \delta(C))^2) \cdot (0 + (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (1 - \delta(A))^2) \\ &= 1 - (1 - (\delta(B) - \delta(C))^2) \cdot ((\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (1 - \delta(A))^2) \\ &= 1 - ((1 - (\delta(B) - \delta(C))^2) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2) \cdot (1 - \delta(A))^2 \end{aligned}$$

Gemäß dem oben geschriebenen kann wiederum folgern, dass

$$\left((1 - (\delta(B) - \delta(C))^2) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \right) = 0$$

sein muss. Also muss ebenso gelten:

$$\begin{aligned} & \delta((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow (A \vee B \Leftrightarrow A \vee C)) \\ &= 1 - \left((1 - (\delta(B) - \delta(C))^2) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \right) \cdot (1 - \delta(A))^2 \\ &= 1 - 0 \cdot (1 - \delta(A))^2 \\ &= 1 - 0 \\ &= 1 \end{aligned}$$

Somit habe ich auch diesen Beweis erbracht. Nun kommt der nächste Teil. Ich möchte zeigen, dass gilt

$$(B \Leftrightarrow C) \Rightarrow ((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C))$$

Es ist

$$\begin{aligned}
& \delta((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C)) \\
&= 1 - (\delta(A \Rightarrow B) - \delta(A \Rightarrow C))^2 \\
&= 1 - ((1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B))) - (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(C))))^2 \\
&= 1 - (1 - \delta(A) \cdot (1 - \delta(B) - 1 + \delta(A) \cdot (1 - \delta(C))))^2 \\
&= 1 - (\delta(A) \cdot (1 - \delta(C) - 1 + \delta(B)))^2 \\
&= 1 - \delta^2(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\
&= 1 - \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2
\end{aligned}$$

Die letzte Gleichung gilt, da

$$\delta^2(A) = \delta(A)$$

ist. Somit gilt

$$\begin{aligned}
& \delta((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow ((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C))) \\
&= 1 - \delta(B \Leftrightarrow C) \cdot (1 - \delta((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C))) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - \left(1 - \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2\right)\right) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - 1 + \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2
\end{aligned}$$

Ich habe oben gezeigt, dass

$$(\delta(B) - \delta(C))^4 = (\delta(B) - \delta(C))^2$$

ist. Also kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
& \delta((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow ((A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow C))) \\
&= 1 - \left((\delta(B) - \delta(C))^2 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \delta(A) \\
&= 1 - 0 \cdot \delta(A) \\
&= 1
\end{aligned}$$

Ich möchte noch weiter zeigen:

$$(B \Leftrightarrow C) \Rightarrow ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftarrow C))$$

Zuerst möchte ich gerne berechnen

$$\begin{aligned}
& \delta((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftarrow C)) \\
&= 1 - (\delta(A \Leftarrow B) - \delta(A \Leftarrow C))^2 \\
&= 1 - (1 - (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) - (1 - (1 - \delta(A)) \cdot \delta(C)))^2 \\
&= 1 - (1 - (1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) - 1 + (1 - \delta(A)) \cdot \delta(C))^2 \\
&= 1 - ((1 - \delta(A)) \cdot \delta(B) - (1 - \delta(A)) \cdot \delta(C))^2 \\
&= 1 - ((1 - \delta(A)) \cdot (\delta(B) - \delta(C)))^2 \\
&= 1 - (1 - \delta(A))^2 \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2
\end{aligned}$$

Nun setze ich das Resultat in die δ -Notation des Ausdrucks aus:

$$\begin{aligned}
& \delta((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow ((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftarrow C))) \\
= & 1 - \delta(B \Leftrightarrow C) \cdot (1 - \delta((A \Leftarrow B) \Leftrightarrow (A \Leftarrow C))) \\
= & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - \left(1 - (1 - \delta(A))^2 \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2\right)\right) \\
= & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - 1 + (1 - \delta(A))^2 \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \\
= & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(0 + (1 - \delta(A))^2 \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \\
= & 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (1 - \delta(A))^2 \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\
= & 1 - \left((\delta(B) - \delta(C))^2 - (\delta(B) - \delta(C))^4\right) \cdot (1 - \delta(A))^2 \\
= & 1 - \left((\delta(B) - \delta(C))^2 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (1 - \delta(A))^2 \\
= & 1 - 0 \cdot (1 - \delta(A))^2 \\
= & 1 - 0 \\
= & 1
\end{aligned}$$

Ich habe dabei wieder die Gleichung

$$(\delta(B) - \delta(C))^4 = (\delta(B) - \delta(C))^2$$

verwendet.

Nun möchte ich zeigen:

$$(B \Leftrightarrow C) \Rightarrow ((A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} C))$$

Ich möchte dazu zuerst den Ausdruck

$$\delta((A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} C))$$

berechnen:

$$\begin{aligned}
& \delta((A \overline{\wedge} B) \Leftrightarrow (A \overline{\wedge} C)) \\
= & 1 - (\delta(A \overline{\wedge} B) - \delta(A \overline{\wedge} C))^2 \\
= & 1 - ((1 - \delta(A) \cdot \delta(B)) - (1 - \delta(A) \cdot \delta(C)))^2 \\
= & 1 - (1 - \delta(A) \cdot \delta(B) - 1 + \delta(A) \cdot \delta(C))^2 \\
= & 1 - (-\delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(C))^2 \\
= & 1 - (-\delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C)))^2 \\
= & 1 - (-\delta(A))^2 \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\
= & 1 - \delta(A)^2 \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\
= & 1 - \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2
\end{aligned}$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned}
& \delta((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow ((A \wedge B) \Leftrightarrow (A \wedge C))) \\
&= 1 - \delta(B \Leftrightarrow C) \cdot (1 - \delta((A \wedge B) \Leftrightarrow (A \wedge C))) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - \left(1 - \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2\right)\right) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - 1 + \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(0 + \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \\
&= 1 - \left((\delta(B) - \delta(C))^2 - (\delta(B) - \delta(C))^4\right) \cdot \delta(A) \\
&= 1 - \left((\delta(B) - \delta(C))^2 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \delta(A) \\
&= 1 - 0 \cdot \delta(A) \\
&= 1 - 0 \\
&= 1
\end{aligned}$$

Also hätte ich diesen Teil bewiesen. Wahrscheinlich kommt jetzt der schwierigste Teil: Zeige, dass gilt

$$(B \Leftrightarrow C) \Rightarrow ((A \vee B) \Leftrightarrow (A \vee C))$$

Zuerst möchte ich berechnen

$$\begin{aligned}
 & \delta(A \nabla B) - \delta(A \nabla C) \\
 &= (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) - \\
 & \quad (1 - \delta(A) - \delta(C) + \delta(A) \cdot \delta(C)) \\
 &= 1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
 & \quad - 1 + \delta(A) + \delta(C) - \delta(A) \cdot \delta(C) \\
 &= 1 - 1 + \delta(A) - \delta(A) + \\
 & \quad \delta(C) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(C) \\
 &= 0 + 0 + \delta(C) - \delta(B) + \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C)) \\
 &= \delta(C) - \delta(B) + \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C)) \\
 &= \delta(C) - \delta(B) + \delta(A) \cdot (\delta(B) - \delta(C)) \\
 &= \delta(C) - \delta(B) - \delta(A) \cdot (-\delta(B) + \delta(C)) \\
 &= \delta(C) - \delta(B) - \delta(A) \cdot (\delta(C) - \delta(B)) \\
 &= (\delta(C) - \delta(B)) \cdot (1 - \delta(A)) \\
 &= -(\delta(B) - \delta(C)) \cdot (-(\delta(A) - 1)) \\
 &= (-1) \cdot (\delta(B) - \delta(C)) \cdot ((-1) \cdot (\delta(A) - 1)) \\
 &= (-1)^2 (\delta(B) - \delta(C)) \cdot (\delta(A) - 1) \\
 &= 1 \cdot (\delta(B) - \delta(C)) \cdot (\delta(A) - 1) \\
 &= (\delta(B) - \delta(C)) \cdot (\delta(A) - 1)
 \end{aligned}$$

Somit kann ich rechnen=

$$\begin{aligned}
 & \delta(((A \nabla B) \Leftrightarrow (A \nabla C))) \\
 &= 1 - (\delta(A \nabla B) - \delta(A \nabla C))^2 \\
 &= 1 - ((\delta(B) - \delta(C)) \cdot (\delta(A) - 1))^2 \\
 &= 1 - (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (\delta(A) - 1)^2
 \end{aligned}$$

Also muss gelten

$$\begin{aligned}
& \delta((B \Leftrightarrow C) \Rightarrow ((A \wedge B) \Leftrightarrow (A \wedge C))) \\
&= 1 - \delta(B \Leftrightarrow C) \cdot (1 - \delta(((A \vee B) \Leftrightarrow (A \vee C)))) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (\delta(A) - 1)^2\right)\right) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(1 - 1 + (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (\delta(A) - 1)^2\right) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left(0 + (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (\delta(A) - 1)^2\right) \\
&= 1 - \left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot \left((\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (\delta(A) - 1)^2\right) \\
&= 1 - \left(\left(1 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(B) - \delta(C))^2 \cdot (\delta(A) - 1)^2\right) \\
&= 1 - \left((\delta(B) - \delta(C))^2 - (\delta(B) - \delta(C))^4\right) \cdot (\delta(A) - 1)^2 \\
&= 1 - \left((\delta(B) - \delta(C))^2 - (\delta(B) - \delta(C))^2\right) \cdot (\delta(A) - 1)^2 \\
&= 1 - 0 \cdot (\delta(A) - 1)^2 \\
&= 1 - 0 \\
&= 1
\end{aligned}$$

■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Ich möchte den Satz noch mit der δ -Notation beweisen:

BEWEIS. (Satz der Schlussfolgerung von Konjunktion nach Disjunktion) Es seien $A, B \in \delta$. Dann gilt

$$\begin{aligned}
& \delta((A \wedge B) \Rightarrow (A \vee B)) \\
&= 1 - \delta(A \wedge B) \cdot (1 - \delta(A \vee B)) \\
&= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - (\delta(A) + \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B))) \\
&= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot (1 - \delta(A) - \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B)) \\
&= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(A) - \\
&\quad \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \cdot \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) - (\delta(A))^2 \cdot \delta(B) - \\
&\quad \delta(A) \cdot (\delta(B))^2 + (\delta(A))^2 \cdot (\delta(B))^2 \\
&= 1 - \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) - \\
&\quad \delta(A) \cdot \delta(B) + \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= 1 + \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) + \\
&\quad \delta(A) \cdot \delta(B) - \delta(A) \cdot \delta(B) \\
&= 1 + 0 + 0 \\
&= 1
\end{aligned}$$

Somit muss für alle Fälle die Behauptung richtig sein und ich kann den Satz als bewiesen betrachten. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Teil 4

Die reellen Zahlen

In diesem Teil möchte ich mich über reelle Zahlen unterhalten.

KAPITEL 47

Wieso werden reelle Zahlen benötigt?

Die alten Griechen haben den Spruch geprägt: „Alles ist Zahl.“ In diesem Zahl ist die Hoffnung begründet, dass alle messbaren Grössen (also Grössen, welche mit einer Einheitsgrösse wie Zeit, Länge oder Gewicht verglichen werden können) mit Hilfen von Zahlen beschrieben werden können. Leider war das ein Irrtum, wie ich im nachfolgenden Satz gerne zeigen möchte. Doch zuerst möchte ich ein kleines Lemma formulieren und beweisen:

LEMMA 283. *Es seien $z_1, z_2 \in \mathbb{Z}$ ganze Zahlen für welche gelte:*

$$z_1^2 = 2 \cdot z_2$$

In Worten: Das Quadrat der ganzen Zahl z_1 sei gerade. Dann muss auch die Zahl z_2 gerade sein.

BEWEIS. Wäre $z_1 = 2 \cdot z_3 + 1$ (mit $z_3 \in \mathbb{Z}$), dann müsste gelten

$$\begin{aligned} & (z_1)^2 \\ &= (2 \cdot z_3 + 1) \cdot (2 \cdot z_3 + 1) \\ &= 4 \cdot z_3^2 + 2 \cdot z_3 \cdot 1 + 1 \cdot 2 \cdot z_3 + 1 \\ &= 4 \cdot z_3^2 + 2 \cdot z_3 + 2 \cdot z_3 + 1 \\ &= 4 \cdot z_3^2 + 4 \cdot z_3 + 1 \\ &= 2 \cdot (2 \cdot z_3^2 + 2 \cdot z_3) + 1 \end{aligned}$$

Das bedeutet aber, dass in diesem Fall z_1^2 ebenfalls ungerade wäre. Denn es gäbe in diesem Fall eine ganze Zahl

$$z_4 \equiv 2 \cdot z_3^2 + 2 \cdot z_3$$

für welche gilt

$$z_1^2 = 2 \cdot z_4 + 1$$

Wäre jedoch z_1 gerade, dann müsste auch z_1^2 gerade sein. Denn in diesem Fall müsste eine ganze Zahl z_5 derart geben, das gilt

$$z_1 = 2 \cdot z_5$$

TABELLE 1. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
284	Wurzel 2 ist irrational
284	Wurzel 2 ist irrational

Dann wäre auch

$$\begin{aligned}
 & (z_1)^2 \\
 &= (2 \cdot z_5)^2 \\
 &= 2^2 \cdot z_5^2 \\
 &= 4 \cdot z_5^2 \\
 &= 2 \cdot 2 \cdot z_5^2 \\
 &= 2 \cdot (2 \cdot z_5^2)
 \end{aligned}$$

Also müsste es eine ganze Zahl

$$z_6 \equiv 2 \cdot z_5^2$$

derart geben, dass gilt

$$z_1^2 = 2 \cdot z_6$$

so wie es vorausgesetzt ist. Damit erachte ich den Beweis der Behauptung als erbracht und beendet darum an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. In der Tabelle 1 sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

SATZ 284. Für alle rationalen Zahlen $q \in \mathbb{Q}$ gilt

$$q^2 \neq 2$$

Oder als Aussage formuliert

$$\nexists q : q^2 = 2$$

BEWEIS. Nun, es gibt bekanntlich abzählbar unendlich viele rationale Zahlen. Also würde es buchstäblich ewig gehen, wenn eine nach der anderen mit sich selber multipliziert und das Ergebnis mit 2 verglichen würde. Also muss ein anderer Beweis her. Nachfolgend werde ich einen Widerspruchsbeweis verwenden. Ich nehme also an, dass es Zahlen $(n_1, d_1) \in (\mathbb{Z}, \mathbb{N})$ derart geben würde, dass gilt

$$(47.0.1) \quad \left(\frac{n_1}{d_1}\right)^2 = 2$$

Dabei kannst Du Dir „ n_1 “ als „Nominator“ (Zähler) und „ n_2 “ als „Denominator“ (Nenner) vorstellen. Ich habe in Satz xxx gezeigt, dass dieser Bruch normalisiert werden kann in dem Sinn, dass Zähler und

TABELLE 2. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
283	keine Quadratwurzel von 2
283	keine Quadratwurzel von 2
205	Gleichheit natuerliche Zahlen ist Aequivalenzrelation

Nenner teilerfremd sind. Insbesondere darf ich annehmen, dass der Bruch nicht mit 2 gekürzt werden kann, dass es also keine anderen Zahlen $(n_2, d_2) \in (\mathbb{Z}, \mathbb{N})$ derart geben kann, dass gilt

$$n_1 = 2 \cdot n_2 \wedge d_2 = 2 \cdot d_1$$

In diesem Fall würde nämlich gelten

$$\frac{n_1}{d_1} = \frac{2 \cdot n_2}{2 \cdot d_2} = \frac{n_2}{d_2}$$

Nun möchte zeigen, dass sehrwohl n_1 wie auch d_1 gerade sein müssten. Es muss gelten

$$\left(\frac{n_1}{d_1}\right)^2 = \frac{n_1^2}{d_1^2} = 2$$

Wenn ich diese Gleichung mit d_1^2 multipliziere, erhalte ich

$$n_1^2 = 2 \cdot d_1^2$$

Das bedeutet jedoch, dass n_1^2 gerade ist, es also eine andere natürliche Zahl (d_1^2 in diesem Fall) derart gibt, dass $n_1^2 = 2 \cdot d_1^2$ ist. Gemäß dem Lemma [283](#) kann ich darum folgern, dass auch n_1 gerade sein muss.

Nun nimmt aber das Elend sozusagen seinen Lauf. Denn wenn n_1 gerade ist, dann muss auch d_1 gerade sein. Denn es muss also gelten

$$n_1^2 = (4 \cdot n_4^2) \wedge n_1 = 2 \cdot d_1^2$$

Da die Gleichheit von natürlichen Zahlen gemäß dem Lemma [205](#) eine Äquivalenzrelation und darum auch kommutativ und transitiv ist, kann ich darum schreiben

$$4 \cdot n_4^2 = 2 \cdot d_1^2$$

Diese Gleichung kann ich durch 2 kürzen. Wenn ich die Gleichung durch 2 teile, erhalte ich

$$2 \cdot n_4^2 = d_1^2$$

Da die Gleichheit von ganzen Zahlen ebenfalls eine Äquivalenzrelation ist, muss ebenso gelten

$$d_1 = 2 \cdot n_4^2$$

Das bedeutet jedoch gemäß dem Lemma [283](#) wiederum, dass d_1 gerade sein muss. ■

In der Tabelle 2 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Insgesamt habe ich damit gezeigt, dass sowohl n_1 wie auch d_1 gerade sein müssen - im groben Widerspruch zur Voraussetzung. Insgesamt kann ich darum schließen, dass es keine Zahlen $(n_1, d_1) \in (\mathbb{Z}, \mathbb{N})$ derart existieren können, so dass gilt

$$\left(\frac{n_1}{d_1}\right)^2 = 2$$

ist. Also kann es auch keine rationale Zahl r derart geben, dass

$$r^2 = 2$$

ist. Genau dies war jedoch zu beweisen. Darum habe ich meines Erachtens den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung.

Der Satz ist eigentlich eine philosophische Katastrophe. Der er bedeutet, dass der grösste Durchmesser in einem Quadrat nicht mit einer rationalen Zahl beschrieben werden kann. Wie Du in der Abbildung 47.0.1 sehen kannst, ist oben links ein rotes Quadrat abgebildet. Dessen Seitenlänge sei mit l_r bezeichnet (die Seitenlänge des roten Quadrats). Dieses besteht aus den zwei Dreiecken, welche mit „A“ und „B“ bezeichnet werden. Das blaue Quadrat steht sozusagen auf der Spitze. Dessen Seitenlänge werde mit l_b bezeichnet (Seitenlänge des blauen Quadrats). Es besteht aus den Dreiecken, welchen mit „B“, „C“, „D“ sowie „E“ bezeichnet werden. Wie Du erkennen kannst, sind alle Dreiecke, welche mit „A“ bis „E“ bezeichnet werden, gleich gross (auf einen Beweis verzichte ich an dieser Stelle, da ich die geometrischen Voraussetzungen nicht definiert habe. Weiter kannst Du erkennen, dass das rote Quadrat aus zwei Dreiecken besteht, das blaue jedoch aus deren Vier. Also ist die Fläche des blauen Quadrats doppelt so gross wie dasjenige des roten Quadrates. Also muss gelten

$$l_b^2 = 2 \cdot l_r^2$$

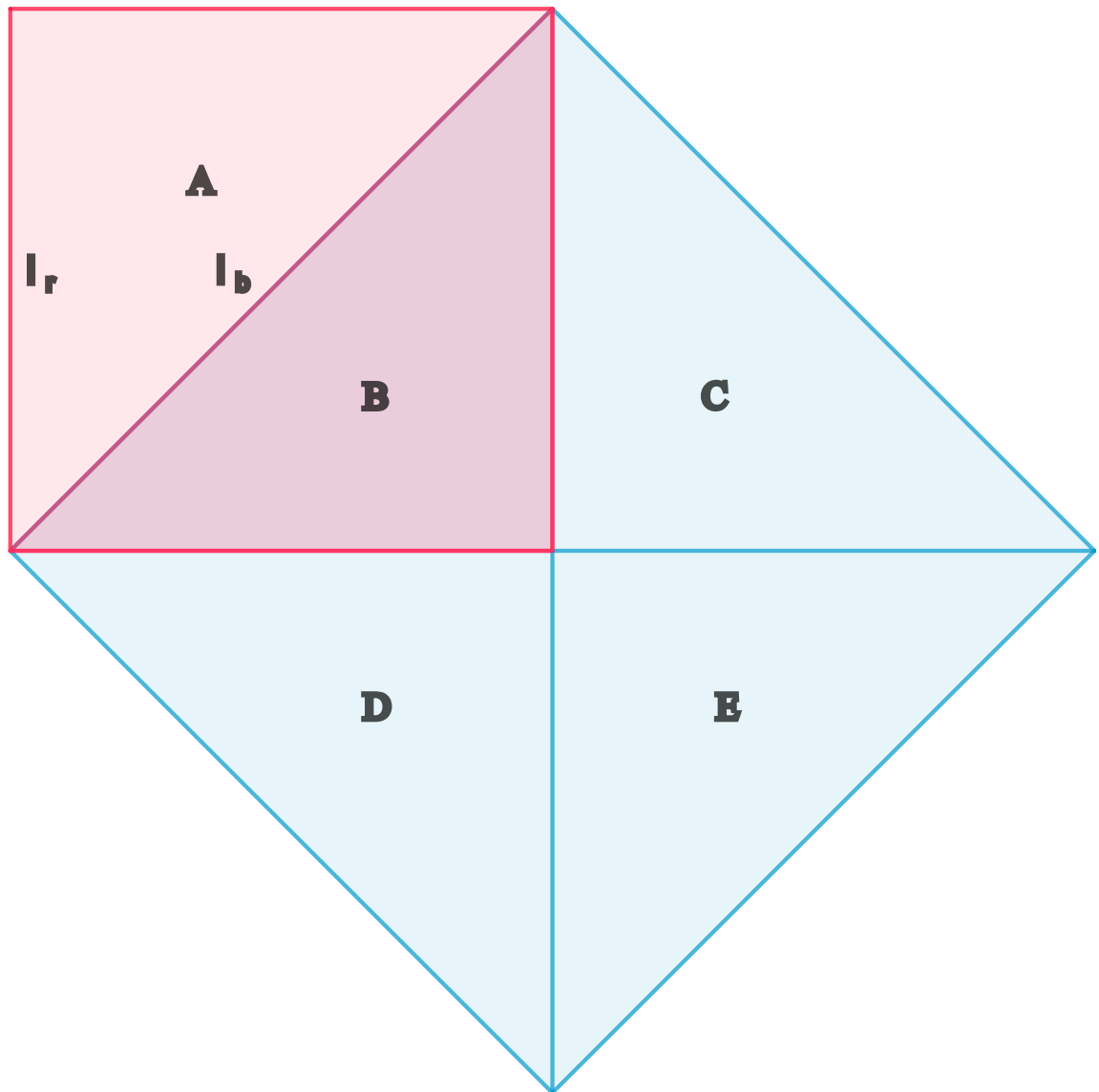
Die Grösse l_r^2 muss jetzt grösser als Null sein, da ansonsten das Quadrat ein Punkt wäre - im Widerspruch zur Voraussetzung. Wenn jetzt beide Seiten des Quadrats durch die Grösse l_r^2 geteilt wird, dann erhalte ich die Gleichung

$$\frac{l_b^2}{l_r^2} = 2$$

Gemäß den Regeln der Potenzrechnung kann ich schreiben

$$\left(\frac{l_b}{l_r}\right)^2 = 2$$

ABBILDUNG 47.0.1. Durchmesser eines Quadrats



Also ist das Quadrat der Verhältnisse der Seitenlängen der beiden Quadrate gleich 2. Nun habe ich jedoch oben gezeigt, dass keine rationale Zahl derart existiert, dass dessen Quadrat gleich 2 ist. Heuser schreibt in seinem Buch, die Gefährten des Entdeckers des Satzes [284](#) seien derart erbost gewesen über dessen Entdeckung, dass sie ihn vor lauter Wut auf der offenen See ins Meer geworfen hätten. Nun, ich hoffe natürlich, das sei bloss eine Legende und entspreche nicht der Tatsache. Aber diese Geschichte beinhaltet eben doch wahrscheinlich einen wahren Kern: Was kann dann noch ausgesagt werden, wenn die Zahlen nicht verwendet werden können, um etwas zu beschreiben?

Bevor ich weiter hier schreibe, möchte ich schreiben, wie das Problem gelöst wurde.

47.1. Wie wurde das Problem der fehlenden Zahlen gelöst?

Die Idee ist folgende: Es wird zwar nie möglich sein, eine Zahl so aufzuschreiben, dass beispielsweise deren Quadrat exakt 2 ist. Jedoch kann eine solche Zahl beliebig genau angenähert werden. Wie diese Annäherung erfolgt, werde ich nachfolgend zu beschreiben versuchen. Es gibt gleich drei Möglichkeiten, diese Zahlen zu beschreiben. Die erste ist mit sogenannten Schnitten. Die zweite ist mit Folgen. Und die dritte ist mit Intervallen. Diese drei Möglichkeiten sind gleichbedeutend. Das heißt: Funktioniert die eine Art, funktionieren auch die beiden anderen Arten. Die Frage ist jedoch, was unter „funktionieren“ zu verstehen ist. Im Rahmen der Mathematik bedeutet „funktionieren“, dass keine inneren Widersprüche auftreten dürfen. Bei Zahlen wäre es etwa sinnvoll, dass eine Zahl eindeutig ist. Aber das ist nur der erste Teil. Der zweite Teil, und das habe ich bis jetzt noch in keinem Mathebuch gelesen, besteht darin, dass die Probleme sozusagen nach hinten verschoben werden. Das funktioniert darum, weil mit dieser neuen Zahlenart (welche „reelle Zahl“ geheißen wird) genau gleich gerechnet werden kann wie mit rationalen Zahlen. Und das führt dazu, dass beispielsweise Variablen definiert werden und dies Eigenschaften der Variablen definiert werden. Das resultiert in Gleichungen, welche „umgeformt“ werden können. Also bei welchen versucht wird, den Zahlenwert zu bestimmen. Schlussendlich werden neue Zahlen mit Namen versehen, obwohl klar ist, dass dies keine rationale Zahlen sind. Beispiele sind die Konstanten e oder π . Die Zahl e besitzt etwa den Wert 2.71. π besitzt etwa den Wert 3.14. Dann werden Berechnungen angestellt und am Schluss bleiben im besten Fall Rechenanleitungen, mit welchen dann Näherungswerte berechnet werden können. Aber das ist oft genügend. Zudem werden als Lösung oft unendliche Reihen von Zahlen angegeben, welche etwa miteinander addiert oder multipliziert werden. Je mehr dieser Zahlen miteinander verrechnet werden, desto genauer ist das Resultat. In den Ingenieurwissenschaften sind häufig richtige Stellen und die richtige Größenordnung ausreichend. Das ist dann eine Genauigkeit auf 1 Promille genau. Oder um es so zu sagen: Falls das Resultat 1000 m wäre, dann würde das richtige Resultat im Bereich von 999.5 - 1000.4 m liegen. In vielen Fällen ist das ausreichend.

KAPITEL 48

Was sind reelle Zahlen?

Zuerst einmal eine nüchterne Definition:

DEFINITION 285. (Definition der in $\mathbb{Q}$ konvergenten Folgen) Es sei

$$\begin{aligned}(q_n)_{n \in \mathbb{N}} : \mathbb{N} &\rightarrow \mathbb{Q} \\ n &\mapsto q_n\end{aligned}$$

eine Folge von reellen Zahlen. Dann heisse $(q_k)_{k \in \mathbb{N}}$ genau dann **konvergent**, falls für alle $\epsilon \in \mathbb{Q}^+$ ein $n_1 \in \mathbb{N}$ derart existiert, dass für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n > n_1$ gilt

$$|q_n - q_{n(1)}| < \epsilon$$

Dabei gelte für

$$\forall n \in \mathbb{N} : q(n) \equiv q_n$$

Wenn diese Definition als logische Aussage geschrieben wird, dann sieht diese so aus:

$$\forall \epsilon \in \mathbb{Q}^+ \exists n_1 \in \mathbb{N} \forall n \in \mathbb{N} : (n > n_1 \Rightarrow |q_n - q_{n(1)}| < \epsilon)$$

Da ich ein grosser Fan von hilfreichen Wiederholungen bin, möchte ich die Aussage noch einmal Wort für Wort beschreiben:

„Für alle ϵ in der Menge der positiven Bruchzahlen ($\mathbb{Q}^+$) existiert eine natürliche Zahl, welche mit n_1 beschrieben werden, für welche gilt, dass für alle natürlichen Zahlen n mit der Eigenschaft, dass n grösser als n_1 ist, der Abstand von q_n und

$$q_{n(1)} \equiv q_{n_1}$$

kleiner als ϵ ist.“

Ist die Folge $(q_n)_{n \in \mathbb{N}}$ nicht konvergent, dann heisse sie **divergent**.

Rein formal (also „zeichenmässig“ kann ich dann schreiben. Für eine konvergente Folge $(q_n)_{n \in \mathbb{N}}$ von Elementen von Bruchzahlen $\mathbb{Q}$, welche mit r (welche damit als „reelle Zahl“, also als „wirkliche“ Zahl beschrieben wird) bezeichnet werde, gelte

$$r \equiv \lim_{n \rightarrow \infty} q_n$$

Diese Schreibweise dient als Hinweis, dass die Zahl r durch Grenzwertbildung bestimmt wurde. Die Menge aller reeller Zahlen werde mit $\mathbb{R}$ bezeichnet.

Nun, diese Definition ist bestens dafür geeignet, ein Mathelehrbuch zu schließen und stattdessen ein wenig Spass zu haben. Denn sie ist meines Erachtens grauenhaft umständlich.

Zu allererst: Die Definition kannst Du so nicht in anderen Mathebüchern finden. In anderen Mathebüchern wird meines Erachtens immer noch ein heilloses Durcheinander mit der Herleitung der reellen Zahlen gemacht. Ich bin jedoch mit dem erklärten Ziel angetreten, Licht ins Dunkel zu bringen (und werde grandios daran scheitern). Ich hoffe, meine Herleitung ist um Längen einfacher als diejenige, welche Du sonst zu lesen bekommst.

Ich möchte zuerst versuchen, die Definition mit einem Witz zu umschreiben:

Eines Nachts wurde Dellenbach Kari von zwei Polizisten unter einer Strassenlaterne angetroffen, wie er ziemlich aufgelöst etwas gesucht hat. Da fragte ihn der eine Polizist: „Dellenbach Kari, was machst Du da?“ Daruf Dellenbach Kari: „Ich habe meine Uhr dort drüben verloren.“ Er deutete mit der Hand ins Dunkel neben der Strassenlaterne. Darauf der andere Polizist: „Gut. Aber wieso suchst Du dann hier und nicht dort drüben im Dunkeln.“ Schlussendlich Dellenbach Kari: „He, dort drüben sehe ich ja nichts“

Dabei möchte ich betonen, dass der Name der Person („Dellenbach Kari“) zwar derjenige einer Person ist, welche wirklich in Bern gelebt hat. Jedoch ist zu vermuten, dass sich die Geschichte wirklich sogetragen hat. Und die Figur trotzdem meine volle Sympathie besitzt. Denn im Dunkeln zu suchen ist wirklich total mühsam - ausser wenn eine Taschenlampe oder so ähnlich vorhanden ist.

Aber wieso habe ich den Witz überhaupt aufgeschrieben (ich kann weder Witze erzählen noch aufschreiben)? Weil er das Konzept der konvergenten Folgen sehr schön beschreibt. Dabei kann die Uhr als Konvergenzpunkt aufgefasst werden. Die einzelnen Folgeglieder (die rationalen Zahlen q_n) können als Orte der Suche der Uhr interpretiert werden. Der Lichtkegel übernimmt die Rolle des Suchbereichs, in welchem die Uhr vermutet wird. Das heißt: Die Uhr wird nur in einem bestimmten Bereich vermutet. Und nun kommt das besondere der Konvergenz von Folgen ins Spiel: Der Suchbereich kann noch so eingeschränkt werden. Die Uhr kann unter Umständen trotzdem nicht gefunden werden - im Bereich der rationalen Zahlen. Denn es könnte sein, dass die Uhr in einem Punkt versteckt ist, welcher nicht mit rationalen Zahlen beschrieben werden kann wie etwa derjenige, welche im Satz 284 beschrieben wird. Aber - und das muss im Folgenden bewiesen werden, genügt es, zu wissen, dass beliebig genau beschrieben werden kann, wo die Uhr ist. Und so sucht der arme Dellenbach Kari immer wieder an den unterschiedlichsten Orten seine Uhr. Und genau dieser Punkt wird im Witz ja auf die Schippe genommen: Dellenbach Kari hat unglücklicherweise aus vermeintlich praktischen Gründen den Suchbereich so verschoben,

dass er in seinem Fall die Uhr garantiert nie finden wird. Denn er hat die Uhr ja im dunklen Bereich (ausserhalb des Lichtkegels des Scheinwerferlichts) verloren. Auf einen Unterschied vom Witz und von der Definition der konvergenten Folgen mit Elementen von rationalen Zahlen möchte ich noch hinweisen: Der Scheinwerfer bei den konvergenten Folgen ist sozusagen auf der Suchfolge selber montiert: Das $q_{n(1)}$ ist ein Element der Folge. Von dort aus wird gemessen. Das muss eigentlich gar nicht sein. Eines der nächsten Ziele wird sein, zu zeigen, dass stattdessen ein anderes Element als „Scheinwerfer“ verwendet werden kann. Aber es ist mir wichtig, zu zeigen, dass als „Scheinwerfer“ immer eine rationale Zahl verwendet werden kann.

Vermutlich wird dieser Witz dein Gespür für die obige Definition nicht viel verbessert haben. Draum muss ich unbedingt weitere Beispiele aufschreiben, bevor ich weitere Überlegungen anstellen kann. Die folgende Folge ist m.E. eine der wichtigsten Folgen: Es ist eine sogenannte Nullfolge:

LEMMA 286. *Die Folge*

$$\left(\frac{1}{n}\right)_{n \in \mathbb{N}} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Q}$$

$$n \mapsto \frac{1}{n}$$

konvergiert.

BEWEIS. Es sei ein $\epsilon \in \mathbb{Q}^+$ gegeben. Nun muss ich mir überlegen, ob ich eine Funktion

$$n(\epsilon) : \mathbb{Q}^+ \rightarrow \mathbb{N}$$

$$\epsilon \mapsto n_1 \equiv n(\epsilon)$$

derart finden kann, so dass für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n > n_1$ gilt

$$\left| \frac{1}{n} - \frac{1}{n_1} \right| < \epsilon$$

Hier kommen die „Abschätzungen“ ins Spiel. „Abschätzig“ beiztzt im Deutschen einen ganz schlechten Beigeschmack. Denn „abschätzig“ ist bspw. eine Bemerkung über jemand anderen. Aber in der Mathematik ist „Abschätzung“ eigentlich das tägliche Brot. Es geht im Wesentlichen darum, unwesentliches so wegzulassen, dass neue Erkenntnisse gewonnen werden können. Aber es darf auch nicht zu viel weggelassen werden. Zurück zu obigen Ungleichung. Da $n > n_1$ sein muss, ist gemäß

$$\frac{1}{n} < \frac{1}{n_1}$$

Somit kann ich für die Bedingung schreiben

$$\left| \frac{1}{n} - \frac{1}{n_1} \right| = \frac{1}{n_1} - \frac{1}{n} < \epsilon$$

Also kann ich auch schreiben

$$\frac{1}{n_1} - \frac{1}{n} < \frac{1}{n_1}$$

Also kann ich fordern, dass n_1 so sein muss, dass gilt

$$(48.0.1) \quad \frac{1}{n_1} < \epsilon$$

Nach Voraussetzung muss gelten

$$\epsilon > 0$$

sowie

$$n_1 > 0$$

Somit kann ich die Ungleichung 48.0.1 auf beiden Seiten mit dem positiven Faktor

$$\frac{n_1}{\epsilon}$$

?multiplizieren und ich erhalte die Bedingung

$$\frac{1}{\epsilon} < n_1$$

Somit kann ich etwa setzen

$$n_1(\epsilon) \equiv 2 \cdot \left\lfloor \frac{1}{\epsilon} \right\rfloor + 1$$

Zuerst habe ich versucht,

$$n_1(\epsilon) \equiv \left\lfloor \frac{1}{\epsilon} \right\rfloor + 1$$

zu setzen. Aber bei der Überprüfung der Resultate habe ich gemerkt, dass ich Probleme mit der Rundung habe.

Nun möchte ich noch zeigen, dass mit dieser Abschätzung die Konvergenz der Folge zeigen lässt. Es sei für ein gegebenes $\epsilon \in \mathbb{Q}^+$

$$n_1(\epsilon) \equiv 2 \cdot \left\lfloor \frac{1}{\epsilon} \right\rfloor + 1$$

sowie $n \in \mathbb{N}$ mit $n > n_1$. Dann gilt

$$\frac{1}{n} < \frac{1}{n_1}$$

und entsprechend

$$0 < \frac{1}{n_1} - \frac{1}{n}$$

Weiter kann ich schreiben

$$2 \cdot \left\lfloor \frac{1}{\epsilon} \right\rfloor + 1 > \frac{1}{\epsilon}$$

und somit auch

$$\frac{1}{2 \cdot \left\lfloor \frac{1}{\epsilon} \right\rfloor + 1} < \frac{1}{\frac{1}{\epsilon}} = \epsilon$$

Es gilt dementsprechend

$$\begin{aligned}
 & \left| \frac{1}{n} - \frac{1}{n_1} \right| \\
 &= \frac{1}{n_1} - \frac{1}{n} \\
 &< \frac{1}{n_1} \\
 &= \frac{1}{2 \cdot \left\lfloor \frac{1}{\epsilon} \right\rfloor + 1} \\
 &< \epsilon
 \end{aligned}$$

Auch wenn die Ausführungen sehr langatmig ist, glaube ich hiermit, gezeigt zu haben, dass gilt

$$\left| \frac{1}{n} - \frac{1}{n_1} \right| < \epsilon$$

Bevor ich weitergehe möchte ich noch ein paar Werte von ϵ sowie n_1 aufschreiben:

$$\epsilon = 1 \Rightarrow n_1 \equiv 2 \cdot \left\lfloor \frac{1}{1} \right\rfloor + 1 = 2 \cdot [1] + 1 = 2 + 1 = 3$$

$$\epsilon = \frac{1}{10} \Rightarrow n_1 \equiv 2 \cdot \left\lfloor \frac{1}{\frac{1}{10}} \right\rfloor + 1 = 2 \cdot [10] + 1 = 20 + 1 = 21$$

$$\epsilon = \frac{1}{100} \Rightarrow n_1 \equiv 2 \cdot \left\lfloor \frac{1}{\frac{1}{100}} \right\rfloor + 1 = 2 \cdot [100] + 1 = 200 + 1 = 201$$

$$\epsilon = \frac{1}{1000} \Rightarrow n_1 \equiv 2 \cdot \left\lfloor \frac{1}{\frac{1}{1000}} \right\rfloor + 1 = 2 \cdot [1000] + 1 = 2000 + 1 = 2001$$

Nun, das ist immer noch nicht sehr aussagekräftig. Ich hoffe dass es klarer wird, wenn ich noch weiter die Intervalle aufschreibe, in welchen sich die Werte aller nachfolgenden Folgenglieder befinden:

$$\epsilon = 1 \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : n > 3 \Rightarrow \left| \frac{1}{n} - \frac{1}{3} \right| < 1$$

$$\epsilon = \frac{1}{10} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : n > 21 \Rightarrow \left| \frac{1}{n} - \frac{1}{21} \right| < \frac{1}{10}$$

$$\epsilon = \frac{1}{100} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : n > 201 \Rightarrow \left| \frac{1}{n} - \frac{1}{201} \right| < \frac{1}{100}$$

$$\epsilon = \frac{1}{1000} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : n > 2001 \Rightarrow \left| \frac{1}{n} - \frac{1}{2001} \right| < \frac{1}{1000}$$

Und auch dies scheint immer noch nicht anschaulich zu sein. Vielleicht wird es hier besser. Dabei bediene ich mich des Satzes . Es gilt

$$\begin{aligned}\epsilon = 1 &\Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : n > 3 \Rightarrow \frac{1}{3} - 1 < \frac{1}{n} < \frac{1}{3} + 1 \Rightarrow -\frac{2}{3} < \frac{1}{n} < \frac{1}{3} \\ \epsilon = \frac{1}{10} &\Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : n > 21 \Rightarrow \frac{1}{21} - \frac{1}{10} < \frac{1}{n} < \frac{1}{21} + \frac{1}{10} \\ \epsilon = \frac{1}{100} &\Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : n > 201 \Rightarrow \frac{1}{201} - \frac{1}{100} < \frac{1}{n} < \frac{1}{201} + \frac{1}{100} \\ \epsilon = \frac{1}{1000} &\Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : n > 2001 \Rightarrow \frac{1}{2001} - \frac{1}{1000} < \frac{1}{n} < \frac{1}{2001} + \frac{1}{1000}\end{aligned}$$

Nun geht es ans ausrechnen:

Wenn ich setze $\epsilon \equiv 1$, dann muss also für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n > 3$ gelten

$$-\frac{2}{3} < \frac{1}{n} < \frac{1}{3}$$

Wenn ich etwa setze: $n \equiv 8$, dann erhalte ich

$$\frac{1}{n} = \frac{1}{8} = 0.125$$

Es gilt dann also

$$-\frac{2}{3} < 0 < 0.125 < 0.3 < \frac{1}{3}$$

Und die Breite des Intervalls ist tatsächlich 2, so wie es sein muss.

In diesem Beispiel gilt also die Behauptung.

Wenn ich $\epsilon \equiv \frac{1}{10}$ setze, dann erhalte ich

1	2 1
1 0 0	0.0 4 7 6 1 9 0 4 7
1 6 0	
1 3 0	
4 0	
1 9 0	
1 0 0	
1 6 0	
1 3	

$$\begin{aligned}\frac{1}{21} - \frac{1}{10} &> 0.047 - 0.1 = -0.053 \\ \frac{1}{21} + \frac{1}{10} &< 0.048 + 0.1 = 0.148\end{aligned}$$

Darüber hinaus gilt

$$0.148 - (-0.053) = 0.148 + 0.053 = 0.193 < 0.2 = 2 \cdot \frac{1}{10} = 2 \cdot \epsilon$$

Die Breite des Intervalls ist wirklich kleiner oder gleich 0.2, so wie es gefordert ist.

Das bedeutet also, dass gilt

$$\epsilon = \frac{1}{10} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : n > 21 \Rightarrow -0.053 < \frac{1}{n} < 0.148$$

Wenn ich beispielsweise setze:

$$n \equiv 50$$

Dann gilt ja die Bedingung

$$n > 21$$

Dann ist

$$\frac{1}{50} = 0.02$$

Es gilt wirklich

$$-0.053 < 0 < 0.02 < 0.148$$

Also ist zumindest in diesem Beispiel die Behauptung richtig.

Wenn ich $\epsilon \equiv \frac{1}{100}$ setze, dann erhalte ich

$$\begin{array}{r|l} 1 & 2 \ 0 \ 1 \\ 1 \ 0 \ 0 \ 0 & \hline 1 \ 9 \ 6 \ 0 & 0.0 \ 0 \ 4 \ 9 \ 7 \ 5 \ 1 \ 2 \ 4 \\ 1 \ 5 \ 1 \ 0 & \\ 1 \ 0 \ 3 \ 0 & \\ 2 \ 5 \ 0 & \\ 4 \ 9 \ 0 & \\ 8 \ 8 \ 0 & \\ 7 \ 6 & \end{array}$$

Also gilt

$$\begin{array}{r} 0.0 \ 1 \ 0 \ 0 \\ - \ 0.0 \ 0 \ 4 \ 9 \\ \hline 0.0 \ 0 \ 5 \ 1 \end{array}$$

$$\begin{aligned} \frac{1}{201} - \frac{1}{100} &> 0.0049 - 0.01 = -0.0051 \\ \frac{1}{201} + \frac{1}{100} &< 0.0049 + 0.01 = 0.0149 \end{aligned}$$

Somit gilt auch

$$\begin{array}{r} 1 \ 1 \\ 0.0 \ 1 \ 4 \ 9 \\ + \ 0.0 \ 0 \ 5 \ 1 \\ \hline 0.0 \ 2 \end{array}$$

Also ist die Breite des Intervalls wirklich 0.02 , so wie es gefordert wurde. Also gilt in diesem Fall die Behauptung, dass für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n > 201$ gilt, dass

$$-0.0051 < \frac{1}{n} < 0.0149$$

ist. Wenn ich beispielsweise setze

$$n \equiv 500$$

dann erhalte ich

$$\begin{array}{r|l} 1 & 5 \ 0 \ 0 \\ 1 \ 0 \ 0 \ 0 & 0.0 \ 0 \ 2 \\ 0 & \end{array}$$

Somit gilt in diesem Spezialfall wirklich

$$-0.051 < \frac{1}{500} < 0.149$$

Schlussendlich sei $\epsilon \equiv \frac{1}{1000}$. Dann muss für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n > 2001$ gelten

$$\frac{1}{2001} - \frac{1}{1000} < \frac{1}{n} < \frac{1}{2001} + \frac{1}{1000}$$

Nun ist

$$\begin{array}{r|l} 1 & 2 \ 0 \ 0 \ 1 \\ 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 & 0.0 \ 0 \ 0 \ 4 \ 9 \ 9 \ 7 \ 5 \\ 1 \ 9 \ 9 \ 6 \ 0 & \\ 1 \ 9 \ 5 \ 1 \ 0 & \\ 1 \ 5 \ 0 \ 1 \ 0 & \\ 1 \ 0 \ 0 \ 3 \ 0 & \\ 2 \ 5 \ 0 & \end{array}$$

sowie

$$\begin{array}{r} 0.0 \ 0 \ 1 \ 0 \\ - \ 0.0 \ 0 \ 0 \ 5 \\ \hline 0.0 \ 0 \ 0 \ 5 \end{array}$$

Dann kann ich also schreiben

$$\begin{aligned} \frac{1}{2001} + \frac{1}{1000} &> 0.00049 + 0.01 = 0.00149 \\ \frac{1}{2001} - \frac{1}{1000} &< -0.0005 \end{aligned}$$

Also ist die Breite des Intervalls

$$\begin{array}{r} 0.0 \ 0 \ 1 \ 4 \ 9 \\ + \ 0.0 \ 0 \ 0 \ 5 \\ \hline 0.0 \ 0 \ 1 \ 9 \ 9 \end{array}$$

Also ist die Breite des Intervalls kleiner als $0.002 = \epsilon$. Also ist die Behauptung, dass für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n > 2001$ gilt

$$-0.0005 < \frac{1}{n} < 0.00149$$

TABELLE 1. Auflistung der Intervalle

ϵ	n_1	Intervall
1	3	$\left(-\frac{2}{3}, \frac{1}{3}\right)$
0.1	21	$(-0.053, 0.148)$
0.01	201	$(-0.0051, 0.0149)$
0.001	2001	$(-0.0005, 0.00149)$

wenn ich beispielsweise setze $n \equiv 10'000$ setze, dann ist

$$\frac{1}{10'000} = 0.0001$$

Nun gilt

$$-0.005 < 0 < 0.0001 < 0.00149$$

In diesem Spezialfall stimmt also die Behauptung. Jetzt habe ich viele Einzelfälle aufgeschrieben. In der Tabelle 1 habe ich die verschiedenen Einzelfälle zusammengetragen. Wie Du erkennen kannst, wandert die untere Grenze der Intervalle für kleinere ϵ in positive Richtung, diejenige der obere Grenze für kleinere ϵ nach unten. Bis sie sich in einem in einem vorgestellten Punkt treffen. Aber: Ein solcher Punkt gibt es bloss in unserer Vorstellung. Denn Punkte können per Definition nicht gesehen werden. Wie ich weiter unten zeigen will, ist es plausibel, anzunehmen, dass die Folge gegen 0 konvergiert. Darum hätten wir uns den ganzen Aufwand auch sparen können. Aber es gibt zuhauf Fälle, in welchem eine solche Grenzwertbetrachtung zu einem Wert konvergiert, welcher ausschliesslich auf diese Art und Weise beschrieben werden kann. Die Lösung der Gleichung

$$x^2 = 2$$

ist ein solcher Fall. Ich werde weiter unten versuchen, eine sogenannte iterative Lösung dieses Problems zu beschreiben.

Aus diesem Grund meine ich, den Beweis für die Richtigkeit der Behauptung erbracht zu haben und beende an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

ERROR: Reference list does not exist for given mark of backward references. ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Und auf eine andere Besonderheit möchte ich ebenfalls noch hinweisen: Es ist möglich, in der Definition der Konvergenz einer Folge von rationalen Zahlen die Abhängigkeit von n_1 in Bezug auf ϵ als Funktion zu verstehen. Wenn ich also eine Funktion f derart finde, dass jedem ϵ ein n_1 derart zuordnen kann, dass für

$$n_1 = f(\epsilon)$$

und für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n > n_1$ gilt

$$|r_n - r_{n(1)}| < \epsilon$$

muss die Folge $(r_n)_{n \in \mathbb{N}}$ sicher konvergent sein. Aber eine solche Funktion f wird nie eindeutig definierbar sein. Denn für ein gegebenes ϵ leisten eben immer abzählbar unendlich viele Werte n_2 die gleichen Dienste. Mit einer beliebigen natürlichen Zahl k kann ich die Funktion

$$n_2 : \mathbb{Q}^+ \rightarrow \mathbb{N} \\ \epsilon \mapsto n_1(\epsilon) + k$$

definieren. Ist dann ein bestimmtes $\epsilon \in \mathbb{Q}^+$ gegeben, dann kann ich für die Zahl

$$\frac{\epsilon}{2}$$

das n_1 berechnen, für welches gilt

$$|r_n - r_{n(1)}| < \frac{\epsilon}{2}$$

ist, sofern $n > n_1$ ist.

Also kann ich dann schreiben

$$|r_n - r_{n(2)}| = |r_n - r_{n(1)} + r_{n(1)} - r_{n(2)}|$$

Nun kann ich die Dreiecksungleichung für rationale Zahlen verwenden und erhalte die Abschätzung

$$|r_n - r_{n(1)} + r_{n(1)} - r_{n(2)}| \leq |r_n - r_{n(1)}| + |r_{n(1)} - r_{n(2)}|$$

Da die kleiner-gleich Relation „ $\leq$ “ von rationalen Zahlen gemäß dem Satz transitiv ist, kann ich dann schreiben

$$|r_n - r_{n(2)}| \leq |r_n - r_{n(1)}| + |r_{n(1)} - r_{n(2)}|$$

Denn ist $n > n_2$, dann ist gemäß der Transitivität der Vergleichsrelation „ $>$ “ (größer als) eben auch

$$n > n_2 = n_1 + k > n_1$$

aber da

$$n_2 = n_1 + k$$

ist, ist ebenfalls

$$n_2 > n_1$$

Somit kann ich schreiben

$$\begin{aligned} & |r_n - r_{n(2)}| \\ & \leq |r_n - r_{n(1)}| + |r_{n(1)} - r_{n(2)}| \\ & < \frac{\epsilon}{2} + \frac{\epsilon}{2} = \epsilon \end{aligned}$$

Also leistet die Funktion n_2 genau die gleich guten Dienste wie die Funktion. Somit kann es keine eindeutige Funktion geben.

Eigentlich wäre ich versucht, eine neue Relation f_i (etwa mit dem Namen „Funktoid“ - etwas ähnliches wie eine Funktion) aus

$$f_i \subset (\mathbb{Q}^+, \mathbb{N})$$

derart zu definieren, für welche gilt, dass diese linkstotal ist - aber im Unterschied zur Funktion nicht rechtseindeutig sein muss. Ich möchte noch einmal auf die Bezeichnung „linkstotal“ hinweisen. „Linkstotal“ bedeutet, dass jedes $\epsilon \in \mathbb{Q}^+$ in der Relation enthalten sein muss. Dementsprechende kann diese Relation keine leere Menge sein kann.

Es ist also sozusagen eine abgeschwächte Funktion. Nun, das wäre schon möglich. Dann würde die Definition der in $\mathbb{Q}$ konvergenten Folgen heissen:

DEFINITION 287. (alternative Definiton der in $\mathbb{Q}$ konvergenten Folgen) Es sei

$$(q_n)_{n \in \mathbb{N}} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Q} \\ n \mapsto q_k$$

eine Folge von reelle Zahlen. Dann heisse $(q_k)_{k \in \mathbb{N}}$ genau dann **konvergent**, falls ein Funktoid $f_i \subset (\mathbb{Q}^+, \mathbb{N})$ derart existiert, dass für ein beliebiges $\epsilon \in \mathbb{Q}^+$ und ein dazugehöriges $n_1 \in \mathbb{N}$ mit

$$(\epsilon, n_1) \in f_i$$

alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n > n_1$ gilt

$$|q_n - q_{n(1)}| < \epsilon$$

Dabei gelte für

$$\forall n \in \mathbb{N} : q(n) \equiv q_n$$

Wenn ich bereits eine konvergente Folge beschrieben habe, dann bin ich gut bedient, wenn ich nachfolgend noch einen Prototypen einer divergenten Folge aufschreibe. Doch zuvor möchte ich überlegen, was dann eine divergente Folge genau charakterisiert:

LEMMA 288. *Es sei*

$$(q_n)_{n \in \mathbb{N}} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Q} \\ n \mapsto q_k$$

eine Folge von reelle Zahlen. Dann ist diese Folge genau dann divergent, falls ein $\epsilon \in \mathbb{Q}^+$ derart existiert, dass für alle $n_1 \in \mathbb{N}$ ein $n \in \mathbb{N}$ mit $n > n_1$ derart gibt, dass gilt

$$|q_n - q_{n(1)}| \geq \epsilon$$

Dabei gelte für

$$\forall n \in \mathbb{N} : q(n) \equiv q_n$$

TABELLE 2. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
124	Quantorentransformationen
124	Quantorentransformationen

TABELLE 3. Tabelle der Vorwärtsverweise des Satzes

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
289	charakteristik divergenter Folge

BEWEIS. Gemäß der Definition gilt für eine konvergente Folge $(q_n)_{n \in \mathbb{N}}$ die logische Aussage

$$\forall \epsilon \in \mathbb{Q}^+ \exists n_1 \in \mathbb{N} \forall n \in \mathbb{N} : (n > n_1 \Rightarrow |q_n - q_{n(1)}| < \epsilon)$$

Jetzt kommen die Quantorentransformationen vom Satz [124](#) ins Spiel. Denn per Definition ist eine Folge $(q_n)_{n \in \mathbb{N}}$ genau dann divergent, falls sie nicht konvergent ist. Also gilt rein formal, dass in diesem Fall die Aussage gilt:

$$\neg (\forall \epsilon \in \mathbb{Q}^+ \exists n_1 \in \mathbb{N} \forall n \in \mathbb{N} : (n > n_1 \Rightarrow |q_n - q_{n(1)}| < \epsilon))$$

Gemäß dem Satz [124](#) ist diese Aussage äquivalent zur Aussage

$$\exists \epsilon \in \mathbb{Q}^+ \neg (\exists n_1 \in \mathbb{N} \forall n \in \mathbb{N} : (n > n_1 \Rightarrow |q_n - q_{n(1)}| < \epsilon))$$

■

In der Tabelle [2](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

In der Tabelle [3](#) sind die Vorwärtsverweise des vorhergehenden Satzes aufgelistet.

Ich möchte jetzt beginnen, die Eigenschaften von konvergenten und divergenten Folgen zu ergründen.

LEMMA 289. *Eine Folge $(a_k)_{k \in \mathbb{N}}$, deren Folgenglieder rationale Zahlen sind und für welche mit einer rationalen Zahl $c > 0$ und für alle $k \in \mathbb{N}$ gilt*

$$|a_{k+1} - a_k| \geq c$$

ist divergent.

BEWEIS. Setze $\epsilon \equiv c$. Dann kann ich für alle $n_1 \in \mathbb{N}$

$$n \equiv n_1 + 1$$

setzen, so dass gilt

$$|a_{n(1)+1} - a_n| \geq c = \epsilon$$

Also habe ich gezeigt, dass die Folge $(a_k)_{k \in \mathbb{N}}$ gemäß dem Lemma [288](#) divergent sein muss. Somit habe ich den Beweis für die Richtigkeit der

TABELLE 4. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
288	divergente Folge

Behauptung erbracht und beende aus diesem Grund an dieser Stelle die weitere Beweisführung. ■

In der Tabelle [4](#) sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

DEFINITION 290. Ist die Folge $(q_n)_{n \in \mathbb{N}}$ nicht konvergent, dann heiße sie **divergent**.

LEMMA 291. Die Folge $((-1)^n)_{n \in \mathbb{N}}$ divergiert.

BEWEIS. Wenn ich ein paar Folgenglieder aufschreibe, dann erhalte ich

$$\begin{aligned}
 (-1)^1 &= -1 \\
 (-1)^2 &= (-1)^1 \cdot (-1) = (-1) \cdot (-1) = 1 \\
 (-1)^3 &= (-1)^2 \cdot (-1) = 1 \cdot (-1) = -1 \\
 (-1)^4 &= (-1)^3 \cdot (-1) = (-1) \cdot (-1) = 1 \\
 (-1)^5 &= (-1)^4 \cdot (-1) = 1 \cdot (-1) = -1
 \end{aligned}$$

Also sehe ich, dass die Bildmenge der Folge aus den beiden Punkten -1 und 1 besteht. Nun möchte ich zeigen, dass kein „Funktoid“ existieren kann, so dass die Folge dementsprechend nicht konvergent sein kann. Aber das ist jetzt nicht mehr so schwierig. Denn es gilt für alle $n \in \mathbb{N}$

$$\begin{aligned}
 &|(-1)^{n+1} - (-1)^n| \\
 &= |(-1)^n \cdot ((-1)^1 - 1)| \\
 &= |(-1)^n| \cdot |(-1)^1 - 1| \\
 &= 1 \cdot |(-1)^1 - 1| \\
 &= |(-1)^1 - 1| \\
 &= |-1 - 1| \\
 &= |-2| \\
 &= 2
 \end{aligned}$$

Somit gilt für alle $n \in \mathbb{N}$

$$|(-1)^{n+1} - (-1)^n| \geq 2$$

TABELLE 5. Tabelle der Rückwärtsverweise des Beweises

Satz Nr.	Satz Bezeichnung
289	charakteristik divergenter Folge

Also kann ich gmäss dem Lemma [289](#) folgern, dass die Folge divergiert. ■

In der Tabelle 5 sind die Rückwärtsverweise des vorhergehenden Beweises aufgelistet.

ERROR: Reference list does not exist for given mark of forward references.

Zum obigen Beispiel: Natürlich ist die obige Folge höchst vorhersehbar. Sie springt von -1 nach 1 und dann wieder zurück. Und so weiter und so fort. Es könnte jetzt die Vermutung aufkommen, dass die Folge im Mittel bei 0 sei. Der schweizerische Mathematiker Leonhard Euler (1707 - 1783) habe das so gehandhabt. Aber heute geht das so nicht mehr. Denn heute geht es darum, einzelne oft ansonsten nicht beschreibbaren einzelne Zahlen beschreibbar zu machen. Wenn Du eine entsprechende Folge haben willst, welche 0 als Konvergenzpunkt haben möchtest, müsstest Du beispielsweise die Folge

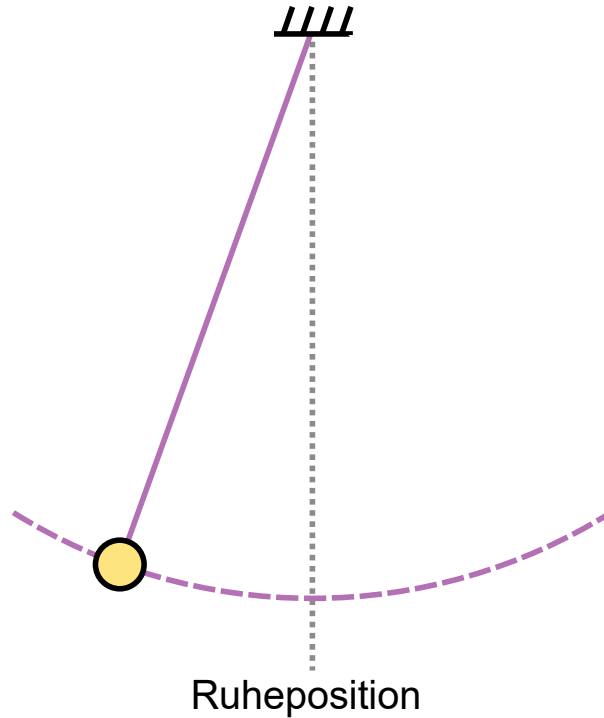
$$\left(\frac{1}{n} \cdot (-1)^n\right)_{n \in \mathbb{N}}$$

verwenden. Die konvergiert gegen Null, wie ich später zeigen will.

Und wenn wir schon dabei sind: Wie ist es eigentlich in Naturwissenschaft und Technik? Kommen dort auch Folgen vor? Schön wäre es. Aber es ist nicht so. Ein berühmtes Beispiel ist das Messen der Gravitationskraft mit Hilfe eines Pendels (das habe ich so in einem Kurs für Messtechnik, aber auch im Grundstudium für Physik so gelernt).

In diesem einfachen Versuch geht es darum, aufgrund der Schwingungsdauer eines Pendels (vergleiche mit der Abbildung [48.0.1](#), welche das Schema eines Pendels zeigt) die Erdbeschleunigung zu bestimmen. Diese Erdbeschleunigung gibt an, wie stark Gegenstände zur Erde hin (und somit zum Erdmittelpunkt) angezogen werden. Diese Beschleunigung kann jedoch nicht als solche gemessen werden. Denn sie ist nicht sichtbar. Stattdessen wird gemessen, wie lange beispielsweise 10 Pendelschwingungen dauern. Dann wird mit Hilfe einer mathematischen Formel auf die die Erdbeschleunigung zurückgerechnet. Nun ist die Frage: Werden für die 10 Pendelschwingungen immer genau gleich viel Zeit benötigt? Nein, diese Werte sind nie genau gleich. Diese Messwerte kannst Du Dir auch als eine Folge vorstellen. Beispielsweise dauert die erste Messung 10.5 Sekunden, die zweite 9.7 Sekunden, die dritte 9.8 Sekunden die vierte 10.2 Sekunden. Wäre diese Folge konvergent, dann würden diese Messwerte mit der Zeit einen gewissen Messwert annehmen wie beispielsweise 10.1 Sekunden Tun sie aber nicht. Es gibt immer

ABBILDUNG 48.0.1. Schema eines Pendels



eine gewisse Streuung, welche sogar gemessen werden kann. Darum ist jeder Messung mit einer sogenannten Messunsicherheit behaftet. Diese scheint sogar sehr wichtig zu sein, um die Physik unserer Welt zu erklären. Trotzdem ist das Konzept der Konvergenz von Folgen auch in der Physik wichtig. Denn etwa die Geschwindigkeitsmessung kann als Konvergenz einer bestimmten Folge betrachtet werden.

Anhang A: Symboltabelle

Die folgende Tabelle enthält alle Symbole, welche in diesem Text dargestellt werden. Beachte, dass die Leserichtung horizontal ist. Dies bedeutet, dass im Text das Symbol $\exists$ (es existiert) nach dem Symbol $\forall$ (Für alle...) erklärt wird. Dies habe ich darum gemacht, weil dieser Text hoffentlich sehr viele Symbole umfassen wird. Darum weiß ich nicht, wie lange die erste Spalte sein wird. Falls das Buch einmal fertig ist, werde ich die Symbole spaltenweise ordnen.

TABELLE 6. Symboltabelle

Symbol	Bezeichnung	weitere Informationen siehe Kapitel
$\{\}$	Mengenklammern	5
$\emptyset$	leere Menge	5
Ω	Menge aller Aussagen	2
$\in$	ist Element von	5
$\notin$	ist kein Element von	5
$\mathbb{N}$	Menge der natürlichen Zahlen	5
$\forall$	Für alle...	19.0.1
$\exists$	Es gibt, es existiert...	19.0.2
$\neg$	Verneinung (Negation einer Aussage)	8
$\wedge$	Und (Aussagenlogik)	10
$\bigwedge$	Für alle... (gleichbedeutend mit $\forall$)	10
$\vee$	Oder (Aussagenlogik)	13
$\Rightarrow$	... daraus folge per Übereinkunft...	8
$\Leftrightarrow$	...sei per Übereinkunft gleichbedeutend mit...	10
$\bigvee$	Es gibt... (gleichbedeutend mit $\exists$)	13
$\Rightarrow$	... daraus folgt...	11
$\Leftarrow$	... falls gilt, dass...	12
$\Leftrightarrow$	... ist genau dann wahr, falls...	14
∇	... ist ebenso wenig wahr wie ...	17
∇	... ist nicht zusammen wahr wie ...	16.0.1
$\equiv$	definitionsgleich	7
$:=$	definitionsgleich (2. Schreibweise)	7
$\subset$	Teilmenge, ... enthalten in...	26.1.1
$\supset$	Obermenge, ... enthält...	26.1.2
$\cap$	Schnittmenge	125
$\cup$	Vereinigungsmenge	125
$\mathbb{N}$	Menge der natürlichen Zahlen	5
$\mathbb{R}$	Menge der reellen Zahlen	285