Dr. Winfried Teschers Anton-Günther-Straße 26c 91083 Baiersdorf winfried.teschers@t-online.de

Projektdokument

ASBA Axiome, Sätze, Beweise und Auswertungen

Projekt zur maschinellen Überprüfung von mathematischen Beweisen und deren Ausgabe in lesbarer Form

Winfried Teschers

11. März 2017

Es wird ein System beschrieben, das zu eingegebenen Axiomen, Sätzen, und Beweisen letztere prüft, Auswertungen generiert und zu gegebenen Ausgabeschemata eine Ausgabe der Elemente in üblicher Formelschreibweise im LATEX-Format erstellt.

Inhaltsverzeichnis

1.	Analyse	3
	1.1. Fragen	3
	1.2. Mission	4
	1.3. Ziele	
	1.4. Zusammenhänge	5
2.	Design	8
	2.1. Anforderungen	8
	2.2. Datenstruktur	9
	2.3. Bausteine	9
Α.	. Anhang	10
	A.1. Werkzeuge	10
	A.2. Aussagenlogik	11
	A.2.1. Konstante und Operatoren	11
	A.2.2. Klammerregeln	13
	A.2.3. Formalisierung	13
	A.3. Prädikatenlogik	15
	A.4. Mengenlehre	15
	A.5. Offene Aufgaben	15
Та	abellenverzeichnis	16
Αŀ	bbildungsverzeichnis	16
Lit	teraturverzeichnis	17

Copyright © 2017 Winfried Teschers Permission is granted to copy, distribute and/or modify this

document under the terms of the GNU Free Documentation License, Version 1.3 or any later version published by the Free Software Foundation; with no Invariant Sections, no Front-Cover Texts, and no Back-Cover Texts. You should have received a copy of the GNU Free Documentation License along with this document. If not, see http://www.gnu.org/licenses/.

1. Analyse

In der Mathematik gibt es eine unüberschaubare Menge an Axiomen, Sätzen, Beweisen, Fachbegriffen¹ und Fachgebieten. Dabei soll ein *Fachgebiet* einen Teil der Mathematik mit einer zugehörigen Basis von Axiomen, Sätzen und spezifischen Fachbegriffen sein, zum Beispiel *Logik*, *Mengenlehre* und *Gruppentheorie*². Zu den meisten Fachgebieten gibt es auch noch ungelöste Probleme.

Es fehlt ein System, das einen Überblick bietet und die Möglichkeit, Beweise automatisch zu überprüfen. Außerdem sollte all dies in üblicher mathematischer Schreibweise ein- und ausgegeben werden können.

Ein System mit ähnlicher Aufgabenstellung findet sich im GitHub Projekt Hilbert II (siehe [17, 18]). Einige Ideen sind von dort übernommen worden.

1.1. Fragen

Einige der Fragen, die in diesem Zusammenhang auftauchen, werden hier formuliert:

- 1. Grundlagen: Was sind die Grundlagen? Zum Beispiel welche Logik und Mengenlehre.
- 2. *Basis*: Welche wichtigen Axiome, Sätze, Beweise, Fachbegriffe und Fachgebiete gibt es? Welche davon sind Standard?
- 3. *Axiome*: Welche Axiome werden bei einem Satz oder Beweis vorausgesetzt? Allgemein anerkannte oder auch strittige, wie zum Beispiel den *Satz vom ausgeschlossenen Dritten* (*tertium non datur*) oder das *Auswahlaxiom*.
- 4. Beweis: Ist ein Beweis fehlerfrei?
- 5. Konstruktion: Gibt es einen konstruktiven Beweis?
- 6. *Vergleiche*: Welcher Beweis ist besser? Nach welchem Kriterium? Zum Beispiel elegant, kurz, einsichtig oder wenige Axiome. Was heißt eigentlich *elegant*?
- 7. *Definitionen*: Was ist mit einem Fachbegriff oder Fachgebiet jeweils genau gemeint? Zum Beispiel *Stetigkeit, Integral* und *Analysis*.
- 8. *Abhängigkeiten*: Wie heißt ein Fachbegriff oder Fachgebiet in einer anderen Sprache? Ist wirklich dasselbe gemeint? Was ist mit Fachbegriffen in verschiedenen Fachgebieten?
- 9. *Überblick*: Ist ein Axiom, Satz, Beweis, Fachbegriff oder Fachgebiet schon einmal ggf. abweichend definiert, formuliert oder bewiesen worden?
- 10. *Darstellung*: Wie kann man einen Satz und den zugehörigen Beweis ggf. auch spezifisch für ein Fachgebiet darstellen?
- 11. Forschung: Welche Probleme gibt es noch zu erforschen.

¹ Fachbegriffe sind Namen für Axiome, Sätze, Beweise und Fachgebiete. Symbole können als spezielle Fachbegriffe aufgefasst werden.

² Ein Fachgebiet kann hier sehr klein sein und im Extremfall kein einziges Element enthalten. *Umgebung* wäre in diesem Projekt eine bessere Bezeichnung, könnte aber zu Verwechslungen führen, da dies schon ein verbreiteter Fachbegriff ist.

1.2. Mission

Um zur Lösung obiger Fragen beizutragen, soll ein System entwickelt werden, das die folgenden Eigenschaften hat:

- 1. *Daten*: Axiome, Sätze, Beweise, Fachbegriffe und Fachgebiete können in formaler Form gespeichert werden auch nicht oder unvollständig bewiesene Sätze. Dabei soll die übliche mathematische Schreibweise verwendet werden können.
- 2. *Definitionen*: Es können Fachbegriffe für Axiome, Sätze, Beweise und Fachgebiete letztere mit eigenen Axiomen, Sätzen, Beweisen, Fachbegriffen und über- oder untergeordneten Fachgebieten definiert werden. Die Definitionen dürfen wiederum an dieser Stelle schon bekannte Fachbegriffe und Fachgebiete verwenden.
- 3. Prüfung: Vorhandene Beweise können automatisch geprüft werden.
- 4. *Ausgaben*: Die Axiome, Sätze und Beweise können in üblicher Schreibweise abhängig von Sprache und Fachgebiet ausgegeben werden.
- 5. *Auswertungen*: Zusätzlich zur Ausgabe der gespeicherten Daten sind verschiedene Auswertungen möglich, unter anderem für die meisten der unter Abschnitt 1.1 auf der vorherigen Seite behandelten Fragen.

Damit das System nicht umsonst erstellt wird und möglichst breite Verwendung findet, werden noch zwei Punkte angefügt:

- 6. Lizenz: Die Software ist Open Source.
- 7. Akzeptanz: Das System wird von den Fachleuten akzeptiert und verwendet.

1.3. Ziele

Um die Mission zu erfüllen, soll ein System entwickelt werden, das die folgenden Anforderungen erfüllt:

- 1. *Daten*: Es enthält möglichst viele wichtige Axiome, Sätze, Beweise, Fachbegriffe, Fachgebiete und Ausgabeschemata³.
- 2. *Form*: Die Daten liegt in formaler, geprüfter Form vor.
- 3. *Eingaben*: Die Eingabe von Daten erfolgt in einer formalen Syntax unter Verwendung der üblichen mathematischen Schreibweise. Folgende Daten können eingegeben werden:
 - a) Axiome
 - b) Sätze
 - c) Beweise
 - d) Fachbegriffe
 - e) Fachgebiete
 - f) Ausgabeschemata

Dabei sind alle Begriffe nur innerhalb eines Fachgebietes und seiner untergeordneten Fachgebiete gültig, solange sie nicht umdefiniert werden. Das oberste Fachgebiet ist die ganze Mathematik.

³ Um den Punkt 4 von Abschnitt 1.2 erfüllen zu können, werden noch fachgebietsspezifische Ausgabeschemata benötigt, welche die Art der Ausgaben beschreiben.

- 4. Prüfung: Vorhandene Beweise können automatisch geprüft werden.
- 5. *Ausgaben*: Die Ausgabe kann in einer eindeutigen, formalen Syntax gemäß vorhandener Ausgabeschemata erfolgen.
- 6. Auswertungen: Zusätzlich zur Ausgabe der Daten sind verschiedene Auswertungen möglich. Insbesondere kann zu jedem Beweis angegeben werden, wie viele Beweisschritte und welche Axiome und Sätze⁴ er benötigt.
- 7. *Anpassbarkeit*: Fachbegriffe und die Darstellung bei der Ausgabe können mit Hilfe von gegebenenfalls unbenannten untergeordneten Fachgebieten angepasst werden.
- 8. *Individualität*: Axiome und Sätze können für jeden Beweis individuell vorausgesetzt werden. Dabei sind fachgebietsspezifische Fachbegriffe erlaubt.
- 9. *Internet*: Die Daten können auf mehrere Dateien verteilt sein. Ein Teil davon oder sogar alle können im Internet liegen.
- 10. *Kommunikation*: Die Kommunikation mit dem System kann mit den Fachbegriffen der einzelnen Fachgebiete erfolgen.
- 11. Zugriff: Der Zugriff auf das System kann lokal und über das Internet erfolgen.
- 12. Unabhängigkeit: Das System kann offline und online arbeiten.
- 13. *Rekursion*: Es kann rekursiv über alle verwendeten Dateien auch solchen, die im Internet liegen ausgewertet werden.
- 14. Bedienbarkeit: Das System ist einfach zu bedienen.
- 15. *Lizenz*: Die Software ist *Open Source*.

1.4. Zusammenhänge

Ausgehend von einer Liste der Fragen werden nun über die Zwischenstufe Mission Anforderungen an das zu realisierende System gestellt. Mit einem großen X werden die Spalten markiert, deren Punkte für die Erfüllung der Anforderungen in den Zeilen nötig sind. Idealerweise soll die Erfüllung der Anforderungen die Fragen beantworten bzw. zur Beantwortung beitragen.

Die Tabelle 1.3 auf Seite 7 ist eine Kombination aus den Tabellen 1.1 auf der nächsten Seite und 1.2 auf der nächsten Seite. Die Fragen *Akzeptanz* und *Lizenz* kommen aus Abschnitt 1.2 auf der vorherigen Seite *Mission* dazu. Mit einem kleinen x werden Spalten markiert, deren Punkte für die Erfüllung der Anforderungen in den Zeilen nicht nötig, aber von Interesse sind.

11. März 2017 Winfried Teschers 5

⁴ Sätze, die quasi als Axiome verwendet werden.

	Mission	Daten	Definitionen	Prüfung	Ausgaben	Auswertungen	Lizenz	Akzeptanz
Frage	en	$\overline{}$	2	8	4	rC	9	_
1	Grundlagen	X	X	-	X	X	-	-
2	Basis	X	X	-	X	X	-	-
3	Axiome	X	X	-	X	X	-	-
4	Beweis	Χ	-	Χ	Χ	-	-	-
5	Konstruktion	X	-	-	X	-	-	-
6	Vergleiche	X	-	-	-	X	-	-
7	Definitionen	Χ	Χ	-	Χ	-	-	
8	Abhängigkeiten	X	-	-	X	-	-	-
9	Überblick	X	-	-	-	X	-	-
10	Darstellung		Χ	-	Χ		-	-
11	Forschung	X	-	-	-	X	-	-

Tabelle 1.1.: Fragen → Mission

Mi	Ziele	1 Daten	2 Form	3 Eingaben	4 Prüfung	5 Ausgaben	6 Auswertungen	7 Anpassbarkeit	8 Individualität	9 Internet	10 Kommunikation	11 Zugriff	12 Unabhängigkeit	13 Rekursion	14 Bedienbarkeit	15 Lizenz
1	Daten	X	Χ	Χ	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
2	Definitionen	X	-	Χ	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
3	Prüfung	-	-	-	X	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
4	Ausgaben	-	-	-	-	Χ	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
5	Auswertungen	-	-	-	-	-	X	-	-	-	-	-	-	-	-	-
6	Lizenz	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	X
7	Akzeptanz	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	X

Tabelle 1.2.: Mission \rightarrow Ziele (Anforderungen)

Frag	Ziele	1 Daten	2 Form	3 Eingaben	4 Prüfung	5 Ausgaben	6 Auswertungen	7 Anpassbarkeit	8 Individualität	9 Internet	10 Kommunikation	11 Zugriff	12 Unabhängigkeit	13 Rekursion	14 Bedienbarkeit	15 Lizenz
1	Grundlagen	X	Χ	Χ	-	Χ	Χ	х	-	-	-	-	-	-	-	-
2	Basis	X	X	X	-	X	X	X	X	-	-	-	-	-	-	-
3	Axiome	X	X	X	-	X	X	X	-	-	-	-	-	-	-	-
4	Beweis	Χ	Χ	Χ	Χ	Χ	-	-	х	-		<i>-</i>				-
5	Konstruktion	X	X	X	-	X	-	-	X	-	-	-	-	-	-	-
6	Vergleiche	X	X	X	-	-	X	-	X	-	-	-	-	-	-	-
7	Definitionen	Χ	Χ	Χ	-	Χ	-	х	-	-	-	-		-	-	-
8	Abhängigkeiten	X	X	X	-	X	-	X	-	-	-	-	-	-	-	-
9	Überblick	X	X	X	-	-	X	X	-	-	-	-	-	-	-	-
10	Darstellung	Χ	-	Χ		Χ	-	х		-					-	-
11	Forschung	X	X	X	-	-	X	x	-	-	-	-	-	-	-	-
	Lizenz		-	-		<i>-</i>	-			-	<i>-</i>	<i>-</i>			-	X
	Akzeptanz	Χ	Χ	X	X	Χ	X	X	X	Χ	X	X	X	X	Χ	X

Tabelle 1.3.: Fragen \rightarrow Ziele (Anforderungen)

2. Design

Diese Projekt soll Open Source sein. Daher gilt für die Dokumente die GNU Free Documentation License (FDL) und für die Software die GNU Affero General Public License (APGL). Die GNU General Public License (GPL) reicht für die Software nicht, da das Programm auch mittels eines Servers betrieben werden kann und soll. Damit das Projekt gegebenenfalls durch verschiedene Entwickler gleichzeitig bearbeitet werden kann und wegen des Konfigurationsmanagements wurde es als ein GitHub Projekt erstellt (siehe [19]).

Wenn die Lizenzen nicht mitgeliefert wurden, können sie unter http://www.gnu.org/licenses/gefunden werden.

2.1. Anforderungen

Die Anforderungen ergeben sich zunächst aus dem Abschnitt 1.3 auf Seite 4. Die beiden Ziele 1 Daten und 15 Lizenz sind für die Entwicklung des Systems von sekundärer Bedeutung und wurden daher in diesen Abschnittnicht übernommen. Die anderen Ziele werden noch verfeinert.

- 1. Form: Die Daten liegt in formaler, geprüfter Form vor. (siehe Ziel 2 auf Seite 4)
- 2. *Eingaben*: Die Eingabe von Daten erfolgt in einer formalen Syntax unter Verwendung der üblichen mathematischen Schreibweise. Folgende Daten können eingegeben werden:
 - a) Axiome
 - b) Sätze
 - c) Beweise
 - d) Fachbegriffe
 - e) Fachgebiete
 - f) Ausgabeschemata

Dabei sind alle Begriffe nur innerhalb eines Fachgebietes und seiner untergeordneten Fachgebiete gültig, solange sie nicht umdefiniert werden. Das oberste Fachgebiet ist die ganze Mathematik. (siehe Ziel 3 auf Seite 4)

- 3. Prüfung: Vorhandene Beweise können automatisch geprüft werden. (siehe Ziel 4 auf Seite 5)
- 4. *Ausgaben*: Die Ausgabe kann in einer eindeutigen, formalen Syntax gemäß vorhandener Ausgabeschemata erfolgen. (siehe Ziel 5 auf Seite 5)
- Auswertungen: Zusätzlich zur Ausgabe der Daten sind verschiedene Auswertungen möglich. Insbesondere kann zu jedem Beweis angegeben werden, wie viele Beweisschritte und welche Axiome und Sätze¹ er benötigt. (siehe Ziel 6 auf Seite 5)
- 6. *Anpassbarkeit*: Fachbegriffe und die Darstellung bei der Ausgabe können mit Hilfe von gegebenenfalls unbenannten untergeordneten Fachgebieten angepasst werden. (siehe Ziel 7 auf Seite 5)

¹ Sätze, die quasi als Axiome verwendet werden.

- 7. *Individualität*: Axiome und Sätze können für jeden Beweis individuell vorausgesetzt werden. Dabei sind fachgebietsspezifische Fachbegriffe erlaubt. (siehe Ziel 8 auf Seite 5)
- 8. *Internet*: Die Daten können auf mehrere Dateien verteilt sein. Ein Teil davon oder sogar alle können im Internet liegen. (siehe Ziel 9 auf Seite 5)
- 9. *Kommunikation*: Die Kommunikation mit dem System kann mit den Fachbegriffen der einzelnen Fachgebiete erfolgen. (siehe Ziel 10 auf Seite 5)
- 10. *Zugriff*: Der Zugriff auf das System kann lokal und über das Internet erfolgen. (siehe Ziel 11 auf Seite 5)
- 11. *Unabhängigkeit*: Das System kann offline und online arbeiten. (siehe Ziel 12 auf Seite 5)
- 12. *Rekursion*: Es kann rekursiv über alle verwendeten Dateien auch solchen, die im Internet liegen ausgewertet werden. (siehe Ziel 13 auf Seite 5)
- 13. Bedienbarkeit: Das System ist einfach zu bedienen. (siehe Ziel 14 auf Seite 5)
- >>> ANFORDERUNGEN bearbeiten. < < <

2.2. Datenstruktur

>>> DATENSTRUKTUR bearbeiten. < < <

2.3. Bausteine

>>> BAUSTEINE bearbeiten. < < <

A. Anhang

A.1. Werkzeuge

Da dies ein Open Source Projekt sein soll, müssen alle Werkzeuge, die zum Ablauf der Software erforderlich sind, ebenfalls Open Source sein. Für die reine Entwicklung sollte das auch gelten.

Im Folgenden verweist der Pfeil (\rightarrow) stets auf einen Link ins Internet.

Werkzeuge, die zum Ablauf der Software erforderlich sind

• *MiKT_EX* für Dokumentation und Ausgaben in LaT_EX. → https://miktex.org/ – Lizenz siehe [10]

Werkzeuge, die für die Entwicklung verwendet werden

- *GitHub* als Online Konfigurationsmanagementsystem zur Zusammenarbeit verschiedener Entwickler. → https://github.com/ Lizenz siehe [6]
- GitHub benötigt *Git* als Konfigurationsmanagementsystem. → https://git-scm.com/ Lizenz siehe [6]
- Visual Studio Community 2017¹ (VS) als Entwicklungsumgebung für C++. → https://www.visualstudio.com/downloads/ Lizenz siehe [9]
- Doxygen als Dokumentationssystem für C++. → http://www.stack.nl/~dimitri/doxygen/ Lizenz siehe [6]
- Doxygen benötigt *Ghostscript* als Interpreter für Postscript und PDF. → http://ghostscript.com/ Lizenz siehe [4]
- Doxygen benötigt *Graphviz* mit *Dot* zur Erzeugung und Visualisierung von Graphen. → http://www.graphviz.org/Home.php Lizenz siehe [3]

Werkzeuge für die Entwicklung, die jeder Entwickler individuell durch andere ersetzten kann

- T_FXstudio als Editor für L^AT_FX. → http://www.texstudio.org/ Lizenz siehe [6]
- *Notepad*++ als Text-Editor. → https://notepad-plus-plus.org/ Lizenz siehe [5]
- WinMerge zum Vergleich von Dateien und Verzeichnissen. → http://winmerge.org/ Lizenz siehe [5]

¹ Visual Studio Community ist zwar nicht Open Source, darf aber zur Entwicklung von Open Source Software unentgeltlich verwendet werden.

Angedachte Werkzeuge

- In *Visual Studio Community* 2015 integrierte Datenbank für Axiome, Sätze, Beweise, Fachbegriffe und Fachgebiete. Lizenz siehe [9]
- RapidXml für Ein- und Ausgabe in XML. → http://rapidxml.sourceforge.net/index.htm Lizenz siehe wahlweise [2] oder [12]

>>> QEDEQ Werkzeuge auflisten? < < <

Im Projekt gedeg verwendete Werkzeuge

- Java als Programmiersprache Laufzeitumgebung. → https://www.java.com/de/download/win10.jsp Lizenz siehe [13]
- Apache Ant als Java Bibliothek und Kommandozeilen-Werkzeug um Java Programme zu erzeugen. → http://ant.apache.org/ Lizenz siehe [1]
- Checkstyle zur statischen Code-Analyse für Java. → http://checkstyle.sourceforge.net/ Lizenz siehe [7]
- Clover² als Testwerkzeug zur Analyse der Code-Abdeckung. → https://www.atlassian.com/software/clover/ Lizenz siehe [8]
- Eclipse IDE for Java Developers als Entwicklungsumgebung für Java. → http://www.eclipse.org/downloads/packages/eclipse-ide-java-developers/neon1a/ Lizenz siehe [14]
- JUnit zur Erzeugung von wiederholbaren Tests. → http://junit.org/junit4/ Lizenz siehe [3]
- Xerces2 als XML-Parser in Java. → http://xerces.apache.org/xerces2-j/-Lizenzen siehe [1, 11, 15, 16]

A.2. Aussagenlogik

A.2.1. Konstante und Operatoren

Die Tabelle A.1 auf der nächsten Seite³ definiert für die zweiwertige Logik die Konstanten- und Operatorsymbole über die Wahrheitswerte ihrer Anwendung. So ergeben sich, abhängig von den Wahrheitswerten der Operanden A und B⁴, die in der Tabelle angegebenen Wahrheitswerte für die Operationen. Die mit 0, 1 und 2 benannten Spalten werden jeweils nur für die 0-, 1- und 2-stelligen Operatoren, d. h. für die Konstanten und die unären und binären Operatoren ausgefüllt. Dabei werden die Konstanten als 0-stellige Operatoren angesehen. Hat der Inhalt einer Zelle keine Relevanz, so bleibt sie leer, ist kein Wert bekannt, steht dort ein Minuszeichen. – Für die Symbole und Namen sind in der Spalte *Namen* auch Alternativen angegeben.

Um vollständig zu sein, d. h. für alle 22 möglichen Kombinationen von Wahrheitswerten für höchstens zwei Variable Operatorsymbole zu haben, enthält die Tabelleauch viele ungebräuchliche Operatoren. Am verbreitetsten sind neben den Klammern nur die logischen Operatoren \neg , \land , \lor , \rightarrow und \leftrightarrow , gelegentlich auch \leftarrow und $\dot{\lor}$, sowie die Konstanten \top und \bot . Die entsprechenden Zeilen in der Tabellesind grau hinterlegt. Zu jedem normalen Operator, getrennt nach Konstanten und unären und binären Operatoren, gibt es einen durchgestrichenen (negierten) Operator und umgekehrt. Die Wahrheitswerte

² Clover ist proprietäre Software, aber auf Anfrage frei für 30 Tage. Danach ist eine einmalige Lizenzgebühr fällig.

³ Die Tabelleist eine Erweiterung und Umsortierung der Wahrheitstafel aus Kapitel 2.2 von [26], ohne Angabe der Formeln.

⁴ Im Gegensatz zu Paragraph A.2.3.1 auf Seite 14 können A und B hier beliebige Aussagen – auch Formeln – sein, nicht nur Atome.

A - W F W F F - Aussage A B - W F W F - Aussage B T W - wahr A W - wahr nicht falsch falsch 1 F - micht wahr 1 W W - micht wahr 6 (A) W F Klammerung A ist geklammert 7 -A F W Negation nicht A 6 1A F W Negation nicht A 6 A T B W W W W - micht wahr 6 A T B W W W W - micht wahr 5 A Z B W W W W F Disjunktion; Adjunktion A oder B 3 A - B W W W F Replikation; Konversion (□) A folgt aus B 1 A - B W W F W F Prapendenz; Identität von A (J) aus A folgt B 1 A - B W F W F Prapendenz; Identität von B (J) aus A folgt B 1 A - B W F W F Prapendenz; Identität von B (J) B 1	Oper ¹	0 1		2				Name	Sprechweise	P ¹	
	A	-	W	F	W	W	F	F	-	Aussage A	
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	В	-	_		W	F	W	F	_	Aussage B	
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	Т	147			1				-	wahr	
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	<u>Ł</u>	• •			 				-	nicht falsch	
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	T	E			1				-	falsch	
$\begin{array}{c c c c c c c c c c c c c c c c c c c $	7	1			 				-	nicht wahr	
$ \begin{array}{c c c c c c c c c c c c c c c c c c c $	$\top A$		W	W	 				_	wahr	6
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	<i>∠A</i>		<u> </u>		I I				-		6
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	(A)	 !	W	$_{-}F_{-}$	 				Klammerung	A ist geklammert	7
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	$\neg A$		F	W	 				Negation	nicht A	6
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$			F	F	l I				-	falsch	6
$A \vee B$ W W W-nicht falsch5 $A \vee B$ W W W FDisjunktion; AdjunktionA oder B3 $A \leftarrow B$ W W F WReplikation; Konversion (\subset)A folgt aus B1 $A \ominus B$ W W F FPrapendenz; Identität von A ($ $)A2 $A \rightarrow B$ W F W FPostpendenz; Identität von B ($ $)B2 $A \hookrightarrow B$ W F F WBijunktion; Bikonditional; A genau dann, wenn B; A ist äquivalent zu B1 $A \wedge B$ W F F F KonjunktionA und B4 $A \wedge B$ F W W WNAND2; Sheffer-Funktion ($,\uparrow,\pi\rangle$)nicht (A und B)4 $A \wedge B$ F W W F F F KonjunktionA und B4 $A \wedge B$ F W W F F Rostonpendenz; NoR (\times,\oplus)nicht (A und B)4 $A \wedge B$ F W F W Postnonpendenz; Nogation von B ($,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,$					 				-		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$			 		W	W	W	W		h	-
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$			 -		 					+	+ +
$A \supset B$ W W F FPräpendenz; Identität von A (])A2 $A \rightarrow B$ W F W WImplikation; Subjunktion; Konditional (□)aus A folgt B1 $A \subseteq B$ W F W FPostpendenz; Identität von B (])B2 $A \leftrightarrow B$ W F F WBijunktion; Bikonditional; ÄquivalenzA genau dann, wenn B; A ist äquivalent zu B1 $A \not B$ W F F F F KonjunktionA und B4 $A \not B$ W F F F F KonjunktionA und B4 $A \not B$ F W W WNAND²; Sheffer-Funktion (,↑, π)nicht (A und B)4 $A \not B$ F W W FNontravalenz (\neq)nicht (A genau dann, wenn B)1 $A \not B$ F W F WPostnonpendenz; Negation von B ([)nicht (A genau dann, wenn B)1 $A \not B$ F W F F Postsektion; nur A (\Rightarrow)nicht (aus A folgt B)1 $A \not B$ F F W WPränonpendenz; Negation von A ([)nicht (A folgt aus B)1 $A \not B$ F F F W FPräsektion; nur B (φ)nicht (A folgt aus B)1 $A \not B$ F F F WPräsektion; nur B (φ)nicht (A oder B)3 $A \perp B$ F F F F WNOR²; Peirce-Funktion (\downarrow , ∇)nicht (A oder B)3 $A \perp B$ F F F F WKontradiktionfalsch5 $A \neq B$ F W W F WIdentitätA gleich B0 $A \neq B$ F W W F UngleichheitA ungleich B0			ı 		ı – –				<u> </u>	+	3
$\begin{array}{c c c c c c c c c c c c c c c c c c c $										A folgt aus B	+ +
$A \hookrightarrow B \qquad \qquad W \ F \ W \ F \qquad B \qquad \qquad B \qquad \qquad 2 \qquad 2 \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad$	$A \circlearrowleft B$		 		W	W	F	F		i A	2
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	$A \rightarrow B$				W	F	W	W	l -	aus A folgt B	1
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	$A \subseteq B$		 		W	F	W	F	Postpendenz;	B	2
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	$A \leftrightarrow B$				W	F	F	W	Bijunktion; Bikonditional;	O .	1
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	$A \not \sim B$				l I				-	L	3
$\begin{array}{ c c c c c c c }\hline A \nearrow B & F & W & W & NAND^2; \\ Sheffer-Funktion (, \uparrow, \times) & nicht (A und B) & 4 \\ \hline A \lor B & F & W & F \\ \hline A \nleftrightarrow B & Sheffer-Funktion (, \uparrow, \times) & nicht (A genau dann, wenn B) & 3 \\ \hline A \nleftrightarrow B & F & W & F & Noth (A genau dann, wenn B) & 1 \\ \hline A \not B & F & W & F & Postnonpendenz; & nicht B & 2 \\ \hline A \not B & F & W & Postnonpendenz; & nicht B & 2 \\ \hline A \not B & F & F & W & Pränonpendenz; & nicht (aus A folgt B) & 1 \\ \hline A \not B & F & F & W & Pränonpendenz; & nicht A & 2 \\ \hline A \not B & F & F & W & Pränonpendenz; & nicht A & 2 \\ \hline A \not B & F & F & W & Präsektion; nur B (\downarrow) & nicht (A folgt aus B) & 1 \\ \hline A \not B & F & F & W & NOR^2; Peirce-Funktion (\downarrow,$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$$	'	!	⊢		W	F	F	F	Konjunktion	+	++
$\begin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$			— — 		F	W			NAND ² ;	nicht (A und B)	+ - +
$A \not \supset B$ F W F WPostnonpendenz; Negation von B ([)nicht B2 $A \rightarrow B$ F W F FPostsektion; nur A (\Rightarrow)nicht (aus A folgt B)1 $A \not \supset B$ F F W WPränonpendenz; Negation von A ([)nicht A2 $A \leftarrow B$ F F W FPräsektion; nur B (φ)nicht (A folgt aus B)1 $A \not \supset B$ F F F WNOR²; Peirce-Funktion (\downarrow , \bigtriangledown)nicht (A oder B)3 $A \perp B$ F F F F FKontradiktionfalsch5 $A \not \supset B$ W F F WIdentitätA gleich B0 $A \neq B$ F W W FUngleichheitA ungleich B0	$A \stackrel{.}{\vee} B$				F	W	W	F	ausschließende Disjunktion;	entweder A oder B	3
Negation von B (\bigcirc) A \rightarrow B F W F F Postsektion; nur A (\Rightarrow) nicht (aus A folgt B) 1 A \bowtie B F F W W Pränonpendenz; nicht A 2 Negation von A (\bigcirc) nicht (A folgt aus B) 1 A \leftarrow B F F W F Präsektion; nur B (\Rightarrow) nicht (A folgt aus B) 1 A \swarrow B F F F W NOR ² ; Peirce-Funktion (\downarrow , \bigtriangledown) nicht (A oder B) 3 A \perp B F F F F Kontradiktion falsch 5 A \rightleftarrows B W F F W Identität A gleich B 0 A \neq B F W W F Ungleichheit A ungleich B 0	$A \leftrightarrow B$								Kontravalenz (≢)	nicht (A genau dann, wenn B)	1
$A \not \bowtie B$ F F W WPränonpendenz; Negation von A ()nicht A2 $A \not \sim B$ F F W FPräsektion; nur B (\updownarrow) NOR2; Peirce-Funktion (\downarrow , ∇) nicht (A oder B)1 $A \not \sim B$ F F F WNOR2; Peirce-Funktion (\downarrow , ∇) nicht (A oder B)3 $A \perp B$ $A \not \sim B$ Kontradiktion - nicht wahr5 $A \neq B$ W F F WIdentität A ungleich BA ungleich B0	$A \not \bowtie B$		 		F	W	F	W	l =	nicht B	2
$A \not \bowtie B$ F F W WPränonpendenz; Negation von A ()nicht A2 $A \not \sim B$ F F W FPräsektion; nur B (\updownarrow) NOR2; Peirce-Funktion (\downarrow , ∇) nicht (A oder B)1 $A \not \sim B$ F F F WNOR2; Peirce-Funktion (\downarrow , ∇) nicht (A oder B)3 $A \perp B$ $A \not \sim B$ Kontradiktion - nicht wahr5 $A \neq B$ W F F WIdentität A ungleich BA ungleich B0	$A \rightarrow B$				F	W	F	F	Postsektion; nur A (\$\pi\$)	nicht (aus A folgt B)	
$A \leftarrow B$ FFWFPräsektion; nur B (\updownarrow)nicht (A folgt aus B)1 $A \not\sim B$ FFFWNOR2; Peirce-Funktion (\downarrow , ∇)nicht (A oder B)3 $A \perp B$ FFFFFFF $A \neq B$ WFFWIdentitätA gleich B0 $A \neq B$ FWWFUngleichheitA ungleich B0	$\overrightarrow{A} \not \bowtie B$		— — 		F	F	W	W	Pränonpendenz;	1	2
$A \times B$ F F F WNOR2; Peirce-Funktion (\downarrow , \bigtriangledown) nicht (A oder B)3 $A \perp B$ F F F F FKontradiktionfalsch5 $A \neq B$ W F F WIdentitätA gleich B0 $A \neq B$ F W W FUngleichheitA ungleich B0	A ← B	!	L		' ' F	F	W	F	F	'nicht (A folgt aus B)	1
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		† ¦	∟ !		l					L	+ +
$A \neq B$ FractionFractionFractionFractionFractionFractionFractionSection $A = B$ W FractionW FractionW FractionA gleich B0 $A \neq B$ Fww. FractionUngleichheitA ungleich B0		† ¦	L		_					+	+ 1
			 		⊦ F	F	F	F	-	L	
$A \neq B$					W	F	F	W	Identität	A gleich B	
											+ +
	A := B		L		' I				Definition	A definiert als B	0

Tabelle A.1.: Definition von aussagenlogischen Symbolen.

 $^{^1}$ Opersteht für Operation und P für Priorit"at. 2 Diese Operationen werden auch als logische Schaltelemente in logischen Schaltungen verwendet.

W und F sind jeweils vertauscht. Das *nicht* vor geklammerten Ausdrücken darf nicht in die Klammer hineingezogen werden, da sich sonst die Bedeutung ändern würde oder unklar wäre! Die Symbole \top , \bot , \top und \bot werden hier nicht nur für Konstante, sondern auch als unäre und binäre Operatoren verwendet.

Wenn für eine bestimmte Kombination von Wahrheitswerten mehr als eine Operation angegeben ist, so sind diese Operationen in der zweiwertigen Aussagenlogik alle gleich. Bei der formalen Definition setzen wir aber keine Zweiwertigkeit voraus, so dass je nach Definition der Operatoren und Auswahl der Axiome die Operatoren verschieden sein können, d. h. verschiedene Ergebnisse liefern.

Identität (=) und Ungleichheit (\neq) sind im engeren Sinne keine logischen Operatoren und die Definition (:=) schon gar nicht, während \leftrightarrow und \leftrightarrow (trotz gleicher Wahrheitswerte) über ein Axiom oder eine Definition eingeführt werden müssen. =, \neq und := sind ebenfalls grau hinterlegt.

A.2.2. Klammerregeln

Zur Klammerersparnis werden die üblichen Regeln verwendet, d. h. dass Operatoren mit höherer Priorität stärker binden, als solche mit niedrigerer Priorität, so dass redundante Klammern weggelassen werden können. Bei gleicher Priorität binden Klammern von innen nach außen, unäre Operatoren von rechts nach links⁵ und binäre von links nach rechts. Es gilt also mit abnehmender Priorität:

Klammern

• (...)

Unäre logische Operatoren

¬, ⊤, ⊥, ₹, ½

Binäre logische Operatoren

- T,⊥,₹,½
- ^, ×
- v, v, x, x
- 5,G,Ø,Ø
- $\bullet \leftarrow, \leftrightarrow, \rightarrow, \leftarrow, \leftrightarrow, \rightarrow$

Nichtlogische Operatoren

=,≠,:=

A.2.3. Formalisierung

Da Computerprogramme verwendet werden, müssen die Axiome, Sätze, Beweise, etc. in streng formaler Form vorliegen. Die Formalisierung stützt sich auf [27] mit Auslassungen, Umsortierungen und Änderungen. (siehe auch [20, 23]).

⁵ Unäre Operatoren – außer Klammern – stehen hier stets links *vor* dem Operanden, so dass es gar keine andere Möglichkeit gibt.

A.2.3.1. Bausteine der aussagenlogischen Sprache

Es werden zur Erfassung der Symbole die folgenden Mengen⁶ definiert:

 $\mathcal{K} := \{\top, \bot, \top, \angle\}$ Menge der Konstanten.

 $\mathcal{U}:=\{\neg\}$ Menge der unären Operatoren.

 $\mathcal{U}_e := \mathcal{U} \cup \{\top, \bot, \mathcal{T}, \angle\}$ Erweiterte Menge der unären Operatoren.

 $\mathcal{B} := \{\land, \lor, \rightarrow, \leftrightarrow\}$ Menge der binären Operatoren.

 $\mathcal{B}_{e} := \mathcal{B} \cup \{\leftarrow, \subsetneq, \circlearrowleft, \dot{\lor}, \top, \bot, \varkappa, \varkappa, \nrightarrow, \leftrightarrow, \leftarrow, \not \subsetneq, \varkappa, \varkappa, \varkappa, \varkappa, \varkappa\}$

Erweiterte Menge der binären Operatoren.

 $\mathcal{G} := \{(,)\}$ Menge der Gliederungszeichen.

Damit sind alle in der Tabelle A.1 auf Seite 12 verwendeten logischen Konstanten und Operatoren⁷ sowie die Klammern erfasst und es können nun die folgende Mengen definiert werden:

 $\mathbb{N}_0 :=$ Menge der natürlichen Zahlen einschließlich 0.8

 $\mathcal{V} := \{P_n | n \in \mathbb{N}_0\}$ Menge der atomaren Formeln (Satzbuchstaben), kurz: Atome.

 $\mathcal{J} := \mathcal{U} \cup \mathcal{B} \cup \mathcal{G}$ Menge der *Symbole*.

 $\mathcal{J}_{\mathrm{e}} := \mathcal{K} \cup \mathcal{U}_{\mathrm{e}} \cup \mathcal{B}_{\mathrm{e}} \cup \mathcal{G}$ Erweiterte Menge der Symbole. 10

 $\mathcal{A} := \mathcal{V} \cup \mathcal{J}$ Alphabet der logischen Sprache.

 $\mathcal{A}_{e} := \mathcal{V} \cup \mathcal{J}_{e}$ Erweitertes Alphabet der logischen Sprache.

Wie man leicht sieht, ist stets $\mathcal{X} \subset \mathcal{X}_e$ für $\mathcal{X} \in \{\mathcal{U}, \mathcal{B}, \mathcal{J}, \mathcal{A}\}$. Für die Elemente von \mathcal{V} werden auch die großen lateinischen Buchstaben A, B, C, \ldots verwendet.

A.2.3.2. Formationsregeln

Es werden nun rekursiv noch zwei weitere Mengen definiert:

 \mathcal{F} := Menge der aussagenlogischen Formeln.

 $\mathcal{V} \subset \mathcal{F}$

 $A \in \mathcal{F}$ dann auch $(\circ A) \in \mathcal{F}$ für $\circ \in \mathcal{U} = \{\neg\}$

 $A, B \in \mathcal{F}$ dann auch $(A \circ B) \in \mathcal{F}$ für $\circ \in \mathcal{B} = \{\land, \lor, \rightarrow, \leftrightarrow\}$

• Nur die auf diese Weise konstruierten Formeln sind aussagenlogische Formeln.

und

 \mathcal{F}_{e} := Menge der *erweiterten* aussagenlogischen Formeln.

 $(\mathcal{V} \cup \mathcal{K}) \subset \mathcal{F}_e$

 $A \in \mathcal{F}_{e}$ dann auch $(\circ A) \in \mathcal{F}_{e}$ für $\circ \in \mathcal{U}_{e}$

 $A, B \in \mathcal{F}_{e}$ dann auch $(A \circ B) \in \mathcal{F}_{e}$ für $\circ \in \mathcal{B}_{e}$

• Nur die auf diese Weise konstruierten Formeln sind erweiterte aussagenlogische Formeln.

⁶ Hier wird die naive Mengenlehre vorausgesetzt.

⁷ Man beachte, dass =, ≠ und := hier keine logischen Operatoren sind — siehe A.2.2 auf der vorherigen Seite.

Wie man leicht sieht, ist $\mathcal{F} \subset \mathcal{F}_e$ analog zu Unterabschnitt A.2.2 auf Seite 13. Durch Anwendung der Klammerregeln von Paragraph A.2.3.1 auf der vorherigen Seite lassen sich in der Regel noch die meisten Klammern einsparen. Die Namen der Operationen finden sich in der Tabelle A.1 auf Seite 12. Für die Elemente von \mathcal{F} und \mathcal{F}_e werden auch die kleinen griechischen Buchstaben φ, ψ, \ldots verwendet.

A.2.3.3. Aussagenlogische Axiome

>>> AUSSAGENLOGIK weiter bearbeiten. < < <

A.3. Prädikatenlogik

>>> PRÄDIKATENLOGIK bearbeiten. < < <

A.4. Mengenlehre

>>> PRÄDIKATENLOGIK bearbeiten. < < <

A.5. Offene Aufgaben

- 1. TODOs bearbeiten
- 2. Datenstruktur definieren
- 3. Prüfung der Beweise definieren
- 4. Axiome für das System bestimmen
- 5. Eingabeprogramm erstellen (liest XML)
- 6. Prüfprogramm erstellen
- 7. Ausgabeprogramm erstellen (schreibt XML)
- 8. Formelausgabe erstellen (erzeugt LATEX aus XML)
- 9. Axiome sammeln und eingeben
- 10. Sätze sammeln und eingeben
- 11. Beweise sammeln und eingeben
- 12. Fachbegriffe und Symbole sammeln und eingeben
- 13. Fachgebiete sammeln und eingeben
- 14. Ausgabeschemata sammeln und eingeben

Tabellenverzeichnis

1.1. Fragen \rightarrow Mission	6
1.2. Mission → Ziele (Anforderungen)	6
1.3. Fragen \rightarrow Ziele (Anforderungen)	7
A.1. Definition von aussagenlogischen Symbolen.	12
Abbildungsverzeichnis	
<noch abbildungen="" keine="" vorhanden.=""></noch>	16

Literaturverzeichnis

- [1] Apache License, Version 2.0 \rightarrow http://www.apache.org/licenses/LICENSE-2.0 02.01.2004 (09.03.2017) 11
- [2] Boost Software License 1.0 → http://www.boost.org/users/license.html 17.08.2003 (09.03.2017)
- [3] Eclipse Public License Version 1.0 \rightarrow http://www.eclipse.org/org/documents/epl-v10.php (09.03.2017)
- [4] GNU Affero General Public License → http://www.gnu.org/licenses/agpl 19.11.2007 (09.02.2017)
- [5] GNU General Public License → http://www.gnu.org/licenses/old-licenses/gpl-1.0 -02.1989 (09.03.2017)
- [6] GNU General Public License, Version 2

 → http://www.gnu.org/licenses/old-licenses/gpl-2.0-06.1991 (09.03.2017)
- [7] GNU Lesser General Public License, Version 2.1

 → http://www.gnu.org/licenses/old-licenses/lgpl-2.1-02.1999 (09.03.2017)
- [8] Lizenz für Clover → https://www.atlassian.com/software/clover 2017 (09.03.2017)
- [9] Lizenz für Microsoft Visual Studio Express 2015 → https://www.visualstudio.com/de/license-terms/mt171551/ - 2017 (09.03.2017)
- [10] Lizenz für $MikTeX \rightarrow https://miktex.org/kb/copying 14.01.2014$ (09.03.2017)
- [11] Lizenz für $SAX \rightarrow http://www.saxproject.org/copying.html 05.05.2000 (09.03.2017)$
- [12] MIT License \rightarrow https://opensource.org/licenses/MIT/ (09.03.2017)
- [13] Oracle Binary Code License Agreement \rightarrow http://java.com/license 02.04.2013 (09.03.2017)
- [14] OSI Certified Open Source Software

 → https://opensource.org/pressreleases/certified-open-source.php 16.06.1999
 (09.03.2017)
- [15] W3C Document License → http://www.w3.org/Consortium/Legal/2015/doc-license 01.02.2015 (09.03.2017)
- [16] W3C Software Notice and License

 → http://www.w3.org/Consortium/Legal/2002/copyright-software-20021231.html 13.05.2015 (09.03.2017)
- [17] Hilbert II Introduction \rightarrow http://www.qedeq.org/ 20.01.2014 (09.03.2017)
- [18] Formal Correct Mathematical Knowledge: GitHub Repository von Projekt Hilbert II

 → https://github.com/m-31/qedeq/ 04.08.2016 (09.03.2017)

¹¹Der Pfeil (→) verweist stets auf einen Link ins Internet. Das Datum hinter dem Link – sofern vorhanden – gibt die letzte Änderung des Dokuments, der Lizenz oder der entsprechenden Seite an. Das kann vom Datum der Seite oder der Copyright-Angabe abweichen. Das geklammerte Datum gibt den Zeitpunkt an, als diese Seite im Rahmen der Erstellung dieses Dokuments zum letzten Mal angeschaut wurde. Dies gilt für alle hier aufgelisteten Literaturangaben.

- [19] ASBA Axiome, Sätze, Beweise und Auswertungen. Projekt zur maschinellen Überprüfung von mathematischen Beweisen und deren Ausgabe in lesbarer Form: GitHub Repository von Projekt ASBA → https://github.com/Dr-Winfried/ASBA laufend (laufend)
- [20] Meyling, Michael: Anfangsgründe der mathematischen Logik 24. Mai 2013 (in Bearbeitung)

 http://www.qedeq.org/current/doc/math/qedeq_logic_v1_de.pdf (09.03.2017)
- [21] Meyling, Michael: Formale Prädikatenlogik 24. Mai 2013 (in Bearbeitung)

 http://www.qedeq.org/current/doc/math/qedeq_formal_logic_v1_de.pdf (09.03.2017)
- [22] Meyling, Michael: Axiomatische Mengenlehre 24. Mai 2013 (in Bearbeitung)

 http://www.qedeq.org/current/doc/math/qedeq_set_theory_v1_de.pdf (09.03.2017)
- [23] Meyling, Michael: Elements of Mathematical Logic May 24, 2013 (in Bearbeitung)

 http://www.qedeq.org/current/doc/math/qedeq_logic_v1_en.pdf (09.03.2017)
- [24] Meyling, Michael: Formal Predicate Calculus May 24, 2013 (in Bearbeitung)

 http://www.qedeq.org/current/doc/math/qedeq_formal_logic_v1_en.pdf (09.03.2017)
- [26] Wikipedia: Aussagenlogik Kapitel 2.2 Mögliche Junktoren − 02.03.2017

 → https://de.wikipedia.org/wiki/Junktor#M.C3.B6gliche_Junktoren − 20.01.2016
 (09.03.2017)
- [27] Wikipedia: Aussagenlogik Kapitel 4 Formaler Zugang 24.02.2017

 → https://de.wikipedia.org/wiki/Aussagenlogik#Formaler_Zugang 13.02.2017
 (09.03.2017)
- [28] Wikipedia: Prädikatenlogik erster Stufe 24.02.2017

 → https://de.wikipedia.org/wiki/Pr%C3%A4dikatenlogik_erster_Stufe 17.07.2016
 (09.03.2017)
- [29] Wikipedia: Mengenlehre 24.02.2017 → https://de.wikipedia.org/wiki/Mengenlehre 03.03.2017 (09.03.2017)