

1. Grundlagen

1.1. Aussagenlogik

1.1.1 Axiom | (mathematische) Aussage A ist

Schilderung eines Sachverhalts, der entweder wahr ($A=w$) oder falsch ($A=f$) ist

('Bivalenzprinzip', 2-wertige Logik)

1.2. Beispiele

$A: \Leftrightarrow$ nach Di kommt π_i ; ($A=w$)

$B: \Leftrightarrow$ Alle Autos sind rot ; ($B=f$)

$C: \Leftrightarrow$ wenn ich im Lotto gewinne,
dann spende ich 10.000 € ;
(entweder = w oder = f)

(definiert linke Seite durch rechte Aussage)

1.3 Definition | (Verneinung)

Sei A eine Aussage. Gegenteil von $A: \neg A$ ("nicht A ")

definiert durch Wahrheitstabelle:

A	$\neg A$
w	f
f	w

"es ist nicht richtig, dass A gilt"

1.4 Bemerkung : $A: \Leftrightarrow \neg A$ def. keine math.

Aussage (Lügner = Antinomie von Eubulides, 4. Jh. v. Chr.)

Verknüpfung bildet aus 2 Aussagen eine neue:

(1.5 Definition) Seien A, B Aussagen

• "Und" - Verknüpfung $A \wedge B$

$A \wedge B$	$B = w$	$B = f$
$A = w$	w	f
$A = f$	f	f

• "oder" - Verknüpfung $A \vee B$

$A \vee B$	$B = w$	$B = f$
$A = w$	w	w
$A = f$	w	f

- ausgeschlossenes Widerspruch:

$$A \wedge \neg A = f$$

- "tertium non datur":
(ein Drittes gibt es nicht / ausgeschlossene Dritten)

$$A \vee \neg A = w$$

• Implikation $A \Rightarrow B$ (auch: $B \Leftarrow A$)

"A ist hinreichend für B", "B ist notwendig für A"

"wenn A wahr, dann auch B wahr"

$A \Rightarrow B$	$B = w$	$B = f$
$A = w$	w	f
$A = f$	w	w

"ex falso quodlibet"

(aus Falschem folgt Beliebiges)

• Äquivalenz $A \Leftrightarrow B$

"A ist hinreichend und notwendig für B"

"A ist genau dann wahr, wenn B wahr"

$A \Leftrightarrow B$	$B = w$	$B = f$
$A = w$	w	f
$A = f$	f	w

Man nennt $\neg, \wedge, \vee, \Rightarrow, \Leftarrow, \Leftrightarrow$ (logische) Junktoren

1.6 Lemma Seien A, B aussagen

(i) Symmetrie von \wedge und \vee :

$$A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A, \quad A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$$

(ii) $(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow ((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A))$

(iii) Kontraposition:

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A)$$

(iv) $\neg(\neg A) \Leftrightarrow A$

Beweis: vergleiche Wahrheitstafeln; (i), (ii), (iv) klar

zu (iii):

$\neg B \Rightarrow \neg A$	$A = f$	$A = w$
	$\neg A = w$	$\neg A = f$
$B = f, \neg B = w$	w	f
$B = w, \neg B = f$	w	w

Rest analog: Übung! ▣

1.7 Beispiele • In Bsp 1.2 gilt

$\neg A \Leftrightarrow$ nach Di kommt nicht m_i ($= f$)

$\neg B \Leftrightarrow$ es gibt Autos, die nicht w_t sind ($= w$)

• Beweismethoden: Sei $A = w$; Ziel: zeige $B = w$

- erkenne: $(A \Rightarrow B) = w$ (direkt)

- erkenne $(\neg B \Rightarrow \neg A) = w$

- erkenne $\neg B \wedge A = f$

} Widerspruch

1.2 Mengen, Relationen, Funktionen (1845-1918)

1.8. "Naives Axiom" von Cantor | Eine Menge ist eine Zusammenfassung bestimmter, wohlunterschiedener Objekte unserer Anschauung oder unseres Denkens zu einem Ganzen (Reihenfolge irrelevant!)

1.9 Definition

(i) Element sein: Objekt x liegt in Menge $M \Leftrightarrow x \in M$ (oder $M \ni x$)
 $x \notin M \Leftrightarrow \neg(x \in M)$

(ii) Teilmenge: Seien M, M' Mengen

$M' \subseteq M \Leftrightarrow \forall x \in M' : x \in M$
(oder $M \supseteq M'$)
↑ "für alle" → "gilt" bzw. "so dass"
("für alle x aus M' gilt, dass x Element von M ist")

echte Teilmenge: $M' \subset M \Leftrightarrow (M' \subseteq M \wedge \exists x \in M : x \notin M')$
→ "es existiert"

[auch gebräuchlich: \subset : Teilmenge
 \subsetneq : echte Teilmenge]

(iii) Gleichheit von Mengen M, M' :

$M = M' \Leftrightarrow (M \subseteq M' \wedge M' \subseteq M)$

d.h. jedes Element von M liegt auch in M' und umgekehrt, d.h. M und M' bestehen aus denselben Elementen.

$M \neq M' \Leftrightarrow \neg(M = M')$

(iv) 2 Elemente $x, x' \in M$ sind gleich, $x = x'$, falls sie ununterscheidbar sind. $x \neq x' \Leftrightarrow \neg(x = x')$

Schreibweisen für Mengen anhand von

1.10 Beispiel

- $L :=$ (Menge der) lat. Buchst. $= \{a, b, \dots, z, A, \dots, Z\}$ „anzählend“
def. Gleichheit
- (Menge der) lat. Buchstaben im Wort „Mathematik“
 $= \{a, M, t, h, e, m, i, k\}$

$$= \{x \in L : A(x)\} \subset L$$

„mit der Eigenschaft, dass die nachfolgende Aussage wahr ist“

$A(x) := \Leftrightarrow$ Buchstabe x kommt in „Mathematik“ vor

[auch üblich: „|“ statt „:“]

1.11 Definition

- Leere Menge: $\emptyset :=$ Menge ohne Element.
- Seien M, N Mengen
- Schnitt: $M \cap N := \{x : x \in M \wedge x \in N\}$
- Vereinigung: $M \cup N := \{x : x \in M \vee x \in N\}$
- Differenz: $M \setminus N := \{x \in M : x \notin N\} =: N^c$
Komplement von N in M .

• Kartesisches Produkt

$$M \times N = \{ (m, n) : m \in M \wedge n \in N \}$$

geordnetes Paar
(Reihenfolge!)

(also, falls $M \neq N$:
 $M \times N \neq N \times M$)

• Potenzmenge von M:

$$\mathcal{P}(M) := \{ L \text{ ist Menge} : L \subseteq M \}$$

(auch: 2^M)

1.12 Beispiele

(i) \forall Mengen M gilt: $\emptyset \subseteq M$

da Aussage $\forall x \in \emptyset : x \in M$ stets wahr (Widerspruchsbw.)

(ii) \forall Mengen M gilt: $\emptyset \neq \mathcal{P}(M) \stackrel{(i)}{=} \{ \emptyset, M \}$

(iii) $\{a, b, c\} \times \{a, d\} = \{ (a, a), (a, d), (b, a), (b, d), (c, a), (c, d) \}$

1.13 Lemma

Rechenregeln für \cup und \cap

Seien L, M, N Mengen

(i) Kommutativität: $M \cap N = N \cap M$; $M \cup N = N \cup M$

(ii) Assoziativität: $L \cap (M \cap N) = (L \cap M) \cap N = L \cap M \cap N$

$$L \cup (M \cup N) = (L \cup M) \cup N = L \cup M \cup N$$

(iii) Idempotenz: $M \cap M = M = M \cup M$

(iv) Distributivität: $L \cap (M \cup N) = (L \cap M) \cup (L \cap N)$
 $L \cup (M \cap N) = (L \cup M) \cap (L \cup N)$

(v) de Morgan-Regeln: Seien $L, N \subseteq M$. Dann gilt

$$(L \cap N)^c = L^c \cup N^c$$

$$(L \cup N)^c = L^c \cap N^c$$

Beweis: Aus den entsprechenden Regeln für \cup, \cap, \neg

Bsp. 1. de Morgan:

$$(L \cap N)^c = \{ x \in M : \neg (x \in L \cap N) \}$$

$$\Downarrow$$

$$\neg (x \in L \wedge x \in N)$$

$$\stackrel{(!)}{\Downarrow} x \notin L \vee x \notin N$$

$$\Uparrow x \in L^c \vee x \in N^c$$

$$= L^c \cup N^c$$

Rest: Übung! ■

1.14 Bemerkung: Probleme des naiven Def. einer Menge. Bsp. Russellsche Antinomie (ca. 1900)

Axiom 1.8 schließt nicht aus, dass es Menge M gibt mit $M \in M$.

- Sei M normal: $\Leftrightarrow M \notin M$

- Sei $\mathcal{M} := \{ M \text{ ist Menge} : M \text{ normal} \}$

Frage: ist \mathcal{M} normal, d.h. gilt $\mathcal{M} \notin \mathcal{M}$?

• falls ja ^{per Def. von \mathcal{M}} $\Rightarrow \mathcal{M} \in \mathcal{M}$

• falls nein $\Rightarrow \mathcal{M} \notin \mathcal{M}$

Somit $\mathcal{M} \in \mathcal{M} \Leftrightarrow \mathcal{M} \notin \mathcal{M}$

Widerspruch (\downarrow) zu Axiom 1.1.: Aussage entweder w oder f.

Ausweg: Man darf \mathcal{M} nicht bilden! Ändern Axiom 1.1.!

• Axiomatische Mengenlehre schränkt erlaubte Aussageformen in Mengendef. ein \rightsquigarrow Vorlesung "Logik"

• Wir verwenden nur dort erlaubte Aussagenformen.

1.15 Definition | Seien L, M Mengen, $l \in L, m \in M$

• Relation R auf $L \times M$: Teilmenge $R \subseteq L \times M$

• l und m erfüllen R : $\Leftrightarrow (l, m) \in R$
(in Zeichen: $l R m$)

• Inverse relation: $R^{-1} = \{(m, l) \in M \times L : (l, m) \in R\}$

1.16 Beispiel: $L = M = \{a, b, c\}$

R Relation: "kommt früher im Alphabet als"

$$R = \{(a, b), (a, c), (b, c)\}$$

$\Rightarrow R^{-1} =$ "kommt später im Alphabet als"

1.17 Definition Sei M Menge und \prec eine Relation auf $M \times M$ (abkürzend: Relation auf M)

\prec heißt Ordnungsrelation auf M : \Leftrightarrow

reflexiv: $\forall m \in M: m \prec m$

transitiv: $\forall m_1, m_2, m_3 \in M: (m_1 \prec m_2 \wedge m_2 \prec m_3) \Rightarrow m_1 \prec m_3$

antisymm: $\forall m_1, m_2 \in M: m_1 \prec m_2 \wedge m_2 \prec m_1 \Rightarrow m_1 = m_2$

Dann heißt (M, \prec) teilweise (an-)geordnete Menge

(M, \prec) heißt (vollständig oder total) (an-)geordnet

wenn zudem gilt:

$\forall m_1, m_2 \in M: (m_1 \prec m_2) \vee (m_2 \prec m_1)$

(d.h. 2 bel. Elemente sind stets vergleichbar!)

1.18 Beispiel:

- $(\mathcal{P}(M), \subseteq)$ ist teilweise geordnet; aber nicht vollst.
- \subseteq ist keine Ordnungsrel. auf $\mathcal{P}(M)$
- später: (\mathbb{R}, \leq) geordnet
- Beisp. 1.15 def. keine Ordnungsrel., wohl aber
"steht früher oder an gleicher Stelle im Alphabet als"

1.19 Definition Sei M Menge und \sim eine Relation auf M .

- \sim Äquivalenzrelation : $\Leftrightarrow \sim$ ist
 - reflexiv
 - transitiv
 - symmetrisch : $\forall m_1, m_2 \in M : m_1 \sim m_2 \Leftrightarrow m_2 \sim m_1$

- Sei $m \in M$. Äquivalenzklasse von m (bzgl. \sim) : $[m] := \{m' \in M : m' \sim m\} \subseteq M$

(es gilt stets $[m] \neq \emptyset$ wegen reflexiv !)

- m' Repräsentant von $[m] : \Leftrightarrow m' \in [m]$

- $M/\sim := \{[m] : m \in M\}$ Quotientenmenge von M

1.20 Beispiel:

- Gleichheit von Elementen " $=$ " ist Äquiv. rel.

$$"=" = \{(m, m) : m \in M\} \subseteq M \times M$$

$$[m] = \{m\}, \quad M/= = \{\{m\} : m \in M\}$$

- $\sim :=$ "hat selbe Anzahl von Elementen wie" ist Äquiv. rel. auf $\mathcal{P}(M)$, $M := \{a, b, c, d\}$; für $L \subseteq M$ ist $[L] = \{L' \subseteq M : L' \text{ hat gleich viele Elemente wie } L\}$

1.21 Lemma Sei \sim Äquiv. rel. auf M und $m_1, m_2 \in M$.

Dann gilt entweder $[m_1] = [m_2]$ oder $[m_1] \cap [m_2] = \emptyset$

$$\Uparrow$$

$$m_1 \sim m_2$$

$$\Downarrow$$

$$m_1 \not\sim m_2$$

(d.h. $\neg (m_1 \sim m_2)$)

1.22 Definition | Beliebige Vereinigungen und Schnitte

Sei $J \neq \emptyset$ eine Menge ("Indexmenge") und $\forall j \in J$ sei M_j eine Menge.

$$\bigcup_{j \in J} M_j := \{ m : \exists j \in J \text{ mit } m \in M_j \}$$

$$\bigcap_{j \in J} M_j := \{ m : \forall j \in J : m \in M_j \}$$

Falls: $\forall j, j' \in J$ mit $j \neq j'$ gilt: $M_j \cap M_{j'} = \emptyset$

dann Notation: $\dot{\bigcup}_{j \in J} M_j$ ("disjunkte Vereinigung")
("paarweise disjunkt")

1.23 Korollar (zu Lemma 1.21)

Sei \sim Äquiv. rel. auf M . Dann gilt

$$M = \dot{\bigcup}_{[m] \in M/\sim} [m] \quad \left(\begin{array}{l} \text{disjunkte Zerlegung} \\ \text{in Äquivalenzklassen} \end{array} \right)$$

1.24 Definition Sei R Relation auf $X \times Y$ (X, Y Mengen)

R ist Graph einer Funktion : $\Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \forall (x_1, y_1), (x_2, y_2) \in R : \\ x_1 = x_2 \Rightarrow y_1 = y_2 \end{array} \right.$
(oder: Abbildung) (*)

Definitionsbereich der Funktion

$$D := \{ x \in X : \exists y \in Y \text{ mit } (x, y) \in R \}$$

$$= \{ x \in X : \exists ! y =: f(x) \in Y \text{ mit } (x, y) \in R \}$$

["es ex. genau 1" (auch: \exists_1)]



wegen (*)

Wertebereich (oder: Bildbereich) der Fkt. $= f(D)$, wobei

für $D \subseteq D: f(D) := \{ y \in Y : \exists x \in D \text{ mit } (x, y) \in R \}$
 ↳ "Bild von D unter f" ↳ nicht notw. eindeutig!
 $\Leftrightarrow y = f(x)$

Übliche Schreib- u. Sichtweise: $f: D \rightarrow Y$ (statt $R =: R_f$)
 $x \mapsto f(x)$

Gleichheit von Funktionen: $f = g : \Leftrightarrow R_f = R_g$

1.25 Bemerkung

- f ordnet jedem $x \in D =: \text{dom}(f)$ genau 1 $y \in Y$ zu
- Schreibweise $f: X \rightarrow Y$: bedeutet auch $X = \text{dom}(f)$
- Seien f, g Funktionen. Dann gilt
 $f = g \Leftrightarrow \text{dom}(f) = \text{dom}(g)$ und $f(x) = g(x) \forall x \in \text{dom}(f)$

1.26 Definition Sei $f: X \rightarrow Y$

- f injektiv: $\Leftrightarrow \forall y \in f(X) \exists! x \in \text{dom}(f)$ mit $y = f(x)$
- f surjektiv: $\Leftrightarrow f(X) = Y$
- f bijektiv: $\Leftrightarrow f$ injektiv \wedge f surjektiv

1.27 Lemma Sei $f: X \rightarrow Y$ bijektiv. Dann gilt

(i) $(R_f)^{-1}$ ist Graph einer Funktion, der Umkehrfkt.
 $f^{-1}: Y \rightarrow X$ (ebenfalls bijektiv)
 $f(x) \mapsto x$

(ii) $(f^{-1})^{-1} = f$

Beweis:

(i)

$$R_f = \{ (x, f(x)) \in X \times Y : x \in \bar{X} \}$$

$$(R_f)^{-1} \stackrel{\text{Def 1.15}}{=} \{ (f(x), x) \in Y \times X : x \in X \}$$

$$=: Y$$

Seien $(y_1, x_1), (y_2, x_2) \in (R_f)^{-1}$ mit $y_1 = y_2 =: y$, also
 $y = f(x_1) = f(x_2) \stackrel{f \text{ inj.}}{\Rightarrow} x_1 = x_2$

$\Rightarrow (R_f)^{-1} := R_{f^{-1}}$ ist Graph einer Fkt f^{-1} .

$$\bullet \text{ dom}(f^{-1}) = \{ y \in Y : \exists x \in X \text{ mit } (y, x) \in R_{f^{-1}} \}$$

$$= f(X) \stackrel{f \text{ surj.}}{=} Y \iff (x, y) \in R_f$$

d.h. $\forall y \in Y \exists x \in X$ mit $y = f(x)$, wegen inj. gilt sogar $\exists! x \in X$ mit $y = f(x)$

$$\Rightarrow f^{-1}: Y \rightarrow \bar{X} \text{ auch surj.}$$

$$y = f(x) \mapsto x$$

Da R_f Graph einer Fkt. $\Rightarrow f^{-1}$ inj.

$$(x_1 = x_2 \Rightarrow f(x_1) = f(x_2))$$

$\Rightarrow f^{-1}$ bijektiv

(ii) folgt aus

$$(R_{f^{-1}})^{-1} = (R_f^{-1})^{-1} = R_f \quad \blacksquare$$

1.28 Beispiel: Die Relation auf X

$R := \{(x, x) \in X \times X : x \in X\}$ ist Graph einer Fkt.,

der Identität auf X : $id := id_X : X \rightarrow X$
 $x \mapsto x$ (bij.)

Es gilt $id_X^{-1} = id_X$

1.29 Definition | Komposition von Funktionen

Seien $f: X \rightarrow Y$, $g: \text{dom}(g) \rightarrow Z$ Fkt'en, wobei $\text{dom}(g) \subseteq Y$

Dann ist $\text{dom}(g \circ f) := \{x \in X : f(x) \in \text{dom}(g)\}$ und

$$g \circ f : \text{dom}(g \circ f) \rightarrow Z$$
$$x \mapsto g(f(x))$$

1.30 Lemma | Sei $f: X \rightarrow Y$ bijektiv. Dann gilt

(i) $f^{-1} \circ f = id_X$

(ii) $f \circ f^{-1} = id_Y$

Beweis: (i) da $f(X) = Y = \text{dom}(f^{-1})$

$$\Rightarrow \text{dom}(f^{-1} \circ f) = X$$

Sei $x \in X$ beliebig. Dann

$$(f^{-1} \circ f)(x) = f^{-1}(\underbrace{f(x)}_Y) = x$$

\Rightarrow Behauptung.

(ii) Analog zur (i)



1.31 Definition) Urbild

Seien M, X, Y Mengen und $f: X \rightarrow Y$ eine Fkt.

$$f^{-1}(M) := \{x \in X : \exists y \in M \text{ mit } f(x) = y\}$$

1.32 Bemerkung

- i) f injektiv nicht vorausgesetzt!
- ii) falls $M \cap f(X) = \emptyset$, dann $f^{-1}(M) = \emptyset$
- iii) falls f injektiv ($\Rightarrow f: X \rightarrow f(X)$ bijektiv!)
gilt

$$\underbrace{f^{-1}(M)} = \underbrace{f^{-1}(M \cap f(X))}$$

Urbild von M
unter f

(gem. Def. 1.31)

Bild von $M \cap f(X)$
unter f^{-1} (Umkehrabb.)

(gem. Def. 1.24)

Warnung: Notation " f^{-1} "
mehrfach!