

# I. GRUNDLAGEN

## 1. Mengen (Buch Kap. 3)

Mengenlehre = "Sprache der Mathematik"

### Def. 1.1

- i) Menge: "eine Zusammenfassung von wohlunterschiedenen Objekten unserer Anschauung oder unseres Denkens zu einem Ganzen" (G. Cantor 1895)
- ii) Elemente einer Menge sind die in ihr enthaltenen Objekte

Bsp.:  $x \in M$  heißt:  $x$  ist Element von  $M$

$x \notin M$  heißt: — nicht — — —

- iii) Mengen  $A$  und  $B$  heißen gleich (Bsp.  $A = B$ ), wenn sie dieselben Elemente enthalten ( $A \neq B$  für nicht  $A = B$ )
- iv) die leere Menge  $\emptyset$  enthält keine Elemente

## Beschreibung von Mengen

- i) durch Aufzählung, etwa  $\{3, 7, 28, 2\}$   
 (Reihenfolge und Wiederholung irrelevant!)
- ii)  $\{x \mid x \text{ hat Eigenschaft } E\}$

Kann im Extremfall zu Widersprüchen führen

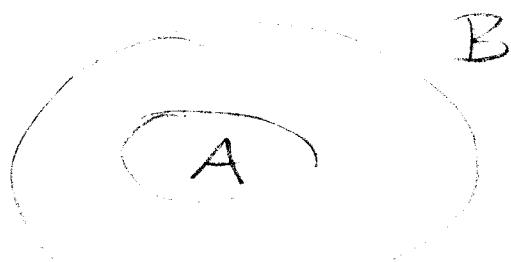
$$(R = \{x \mid x \in x\} : R \in R \Leftrightarrow R \notin R)$$

daher meist  $\{x \in A \mid x \text{ hat Eigenschaft } E\}$

Sel. 1.2 A heißt Teilmenge von B,  
 wenn  $\forall x \in A \quad x \in B$  (Bz.  $A \subseteq B$ ).

Offenbar gilt  $A = B \Leftrightarrow A \subseteq B \wedge B \subseteq A$ .

Venn-Diagramm



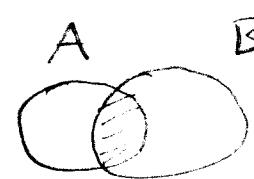
Bem.  $\emptyset \subseteq M$  gilt immer

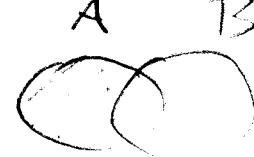
Not  $A \subsetneq B$  steht für  $A \subseteq B \wedge A \neq B$

Def. 1.3 (Durchschnitt, Vereinigung, Differenz) (3)

Für Mengen A, B sei

i)  $A \cup B = \{x \mid x \in A \vee x \in B\}$  

ii)  $A \cap B = \{x \in A \mid x \in B\}$    
 $(= \{x \in B \mid x \in A\})$

iii)  $A \setminus B = \{x \in A \mid x \notin B\}$  

Bem. Wenn  $B \subseteq A$  (und A im Kontext klar ist) schreiben wir  $B^c$  bzw.  $C_B$  für  $A \setminus B$ .

Beispiel:  $A = \{3, 7, 12\}$ ,  $B = \{4, 7, 20, 40\}$

$$A \cup B = \{3, 4, 7, 12, 20, 40\}$$

$$A \cap B = \{7\}$$

$$A \setminus B = \{3, 12\}$$

$$B \setminus A = \{4, 20, 40\}$$

## 2. Die reellen Zahlen (Buch Kap. 1) (4)

Intuition: Zahlengerade ... -3 -2 -1 0 1 2 3 ...

Operationen +, ·      Relation <

wir beschreiben die Menge  $\mathbb{R}$  der reellen Zahlen durch Axiome

(xy für  $x \cdot y$ )

Körperaxiome

(A1)  $a+b = b+a$  (Kommutativ)

(A2)  $a+(b+c) = (a+b)+c$  (Assoziativ)

(A3) es gibt ein  $0 \in \mathbb{R}$ , sodass  
 $a+0 = a$  für alle  $a \in \mathbb{R}$

(A4) zu jedem  $a \in \mathbb{R}$  gibt es (genau)  
ein  $-a \in \mathbb{R}$  mit  $a+(-a) = 0$

(A5)  $ab = ba$

(A6)  $a(bc) = (ab)c$

(A7) es gibt ein  $1 \in \mathbb{R}$  mit  $1 \neq 0$  und

$$a \cdot 1 = a \quad \text{für alle } a \in \mathbb{R}$$

(5)

(AS) zu jedem  $a \in \mathbb{R}$  mit  $a \neq 0$  gibt es

einen  $\frac{1}{a} \in \mathbb{R}$  mit  $a \cdot \frac{1}{a} = 1$

( $a^{-1}$  alternat. Notation für  $\frac{1}{a}$ )

$$(A9) \quad a \cdot (b+c) = ab + ac \quad (\text{distributiv})$$

Beziehungen für Teilmengen

$$\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\} \quad \mathbb{N}_0 = \{0\} \cup \mathbb{N}$$

$$\mathbb{Z} = \mathbb{N}_0 \cup \{-n \mid n \in \mathbb{N}\} \quad \text{ganze Zahlen}$$

$$\mathbb{Q} = \left\{ \frac{b}{a} \mid a, b \in \mathbb{Z}, a \neq 0 \right\} \quad \begin{matrix} \text{rationale} \\ \text{zahlen} \end{matrix}$$

Anordnungsexrome Für  $a, b, c \in \mathbb{R}$  gilt

(A10) genau eine der Beziehungen  $a < b$ ,  $a = b$ ,  $b < a$

(A11)  $a < b$ ,  $b < c \Rightarrow a < c$

(A12)  $a < b \Rightarrow a + c < b + c$

(A13)  $a < b$ ,  $0 < c \Rightarrow ac < bc$

(6)

$a \leq b$  steht für  $a < b$  oder  $a = b$   
man kann zeigen, daß

- i)  $a \leq b, x \leq y \Rightarrow a+x \leq b+y$
- ii)  $a \leq b \Rightarrow -b \leq -a$
- iii)  $0 < a \leq b \Rightarrow \frac{1}{b} \leq \frac{1}{a}$

## Logische Notation

$\wedge$	$\vee$	$\Rightarrow$	$\Leftrightarrow$	$\neg$
und	oder	impliziert	genau dann, wenn (äquivalent)	nicht (Negation)

A	$\neg A$
T	F
F	T

"Wahrheitstafeln"

$\underbrace{(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)}$

A	B	$A \wedge B$	$A \vee B$	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow B$
T	T	T	T	T	T
T	F	F	T	F	F
F	T	F	T	T	F
F	F	F	F	T	T

offenbar gilt:  $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \vee B)$      $\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow A \wedge \neg B$

$$\neg(A \vee B) \Leftrightarrow \neg A \wedge \neg B \quad \neg(A \wedge B) \Leftrightarrow (\neg A \vee \neg B) \quad (4)$$

(de Morgan'sche Gesetze)

Quantoren  $\forall x$  für alle  $x$

$\exists x$  es gibt ein  $x$

$\exists^1 x A(x)$  steht für

$$(\exists x A(x)) \wedge (\forall x, y (A(x) \wedge A(y) \Rightarrow x = y))$$

bzw.

$$\exists x (A(x) \wedge \forall y (A(y) \Rightarrow x = y))$$

d.h. es gibt genau ein  $x$  mit  $A(x)$

$$\text{Es gilt } \neg \forall x A(x) \Leftrightarrow \exists x \neg A(x) \quad (\text{de})$$

$$\neg \exists x A(x) \Leftrightarrow \forall x \neg A(x) \quad (\text{Morgan})$$

$A \subseteq B$  kann man schreiben als und  $A = B$  als

$$\forall x (x \in A \Rightarrow x \in B) \quad \forall x (x \in A \Leftrightarrow x \in B)$$

# Schreibweisen für Intervalle in $\mathbb{R}$

Für  $a, b \in \mathbb{R}$

$$[a, b] = \{x \in \mathbb{R} \mid a \leq x \leq b\}$$

(abgeschlossenes Intervall)

$$]a, b[ = \{x \in \mathbb{R} \mid a < x < b\}$$

$$]a, b] = \{x \in \mathbb{R} \mid a < x \leq b\}$$

$$[a, b[ = \{x \in \mathbb{R} \mid a \leq x < b\}$$

$$]-\infty, b] = \{x \in \mathbb{R} \mid x \leq b\}$$

analog  $[a, \infty[$

$$]-\infty, b[ = \{x \in \mathbb{R} \mid x < b\}$$

analog  $]b, \infty[$

Bsp  $[1, 4[ \cup ]2, 5] = [1, 5]$

Def 2.1  $A \subseteq \mathbb{R}$  heißt nach oben beschränkt

falls  $\exists s \in \mathbb{R} \quad \forall x \in A \quad x \leq s \quad [A \leq s]$

jede solche  $s$  heißt obere Schranke von  $A$

analog definiert man nach unten beschränkt

Bsp  $\{x \in \mathbb{Q} \mid x^2 < 2\} \subseteq [-2, 2]$

nach oben und unten beschränkt

Def. 2.2 Eine obere Schranke  $s$  von  $A$

heißt Supremum von  $A$ , falls

$$\forall t \in \mathbb{R} (A \leq t \Rightarrow s \leq t)$$

d.h.  $s$  ist kleinste obere Schranke von  $A$

Bsp.  $\sup A$  (Supremum von  $A$ )

analog definiert man Infimum von  $A$  als größte untere Schranke von  $A$

Bsp.  $\inf A$

(10)

Infima und Suprema sind eindeutig,  
sofern sie existieren

Bsp  $A = \{x \in \mathbb{Q} \mid x^2 < 2\}$

hat kein Supremum in  $\mathbb{Q}$

i) es gibt keine rationale Zahl  $p$  mit  $p^2 = 2$

Bw.: sei  $p = \frac{m}{n}$  mit  $m, n \in \mathbb{N}$  und  
 $m$  und  $n$  teilerfremd und  $p^2 = 2$

dann  $2n^2 = m^2$ , also ist  $m$  gerade,

d.h.  $m = 2k$  für ein  $k \in \mathbb{N}$ , dann gilt

$2n^2 = 4k^2$  und somit  $n^2 = 2k^2$ ,

also ist  $n$  auch gerade

↓ zu  $n$  und  $m$  teilerfremd

ii)  $A$  hat kein größtes Element:

Bw: sei  $x \in A$  und  $0 < x$ ; es gibt ein rat.

$h > 0$  mit  $x+h \in A$ :  $(x+h)^2 < 2 \Leftrightarrow$

$x^2 + 2xh + h^2 < 2 \stackrel{h \leq 1}{\Leftrightarrow} x^2 + 2xh + h < 2 \Leftrightarrow$

$h < \frac{2-x^2}{2x+1}$  da  $2-x^2 > 0$  und  $2x+1 > 0$  (11)  
 gibt es eine rationale Zahl  $h$   
 mit  $0 < h < 1$  und  $h < \frac{2-x^2}{2x+1}$

iii)  $\{x \in \mathbb{Q} \mid 0 < x, 2 < x^2\}$  hat kein  
kleinstes Element

$$\begin{aligned}
 \text{Bew.: } (x-h)^2 > 2 &\Leftrightarrow x^2 - 2hx + h^2 > 2 \Leftrightarrow \\
 x^2 - 2hx &> 2 \Leftrightarrow -2hx > 2 - x^2 \Leftrightarrow \\
 h < \frac{2-x^2}{-2x} &= \frac{x^2-2}{2x} (> 0)
 \end{aligned}$$

man kann nun ein  $h \in \mathbb{Q} \cap ]0, 1[$  wählen

$$\text{mit } h < \frac{2-x^2}{2x}$$

Bem. die Beweise lassen sich so umschreiben,  
zu beweisen, daß  
 daß  $\{x \in ]0, \infty[ \mid x^2 < 2\}$  kein größtes  
 und  $\{x \in ]0, \infty[ \mid 2 < x^2\}$  kein kleinstes  
 Element haben  
 also muß das Supremum von  $\{x \in \mathbb{Q} \mid x^2 < 2\}$   
 gleich  $\sqrt{2}$  sein, sofern es existiert!

die Existenz wird sicher gestellt durch  
das

## Vollständigkeitsaxiom (für $\mathbb{R}$ )

Jede nichtleere beschränkte Teilmenge  
von  $\mathbb{R}$  besitzt ein Supremum in  $\mathbb{R}$

im Buch trägt dieses Axiom die Nummer  
(A15), das im Buch mit Nummer (A14)  
verschene Archimedische Prinzip lässt  
sich beweisen, es besagt

$$\forall x \in \mathbb{R} (x > 0 \Rightarrow \exists n \in \mathbb{N} \ x < n)$$

Beweis: angenommen es gäbe ein  $x > 0$   
in  $\mathbb{R}$  mit  $\forall n \in \mathbb{N} \ n \leq x$ , dann hat  
 $\mathbb{N}$  in  $\mathbb{R}$  ein Supremum  $s := \sup \mathbb{N}$ ,  
es ist dann  $s - 1$  keine obere Schranke von  $\mathbb{N}$   
und somit existiert ein  $n \in \mathbb{N}$  mit  $s - 1 < n$   
also  $n \leq s < n + 1 \leq s$   $\Downarrow$   $\square$

weitere Bsp. für Suprema und Infima (13)

$$\inf \left\{ 1 + \frac{1}{n} \mid n \in \mathbb{N} \right\} = 1$$

$$\sup \dots = 2$$

## Vollständige Induktion (für $\mathbb{N}$ und $\mathbb{N}_0$ )

$\mathbb{N}_0$  ist die kleinste Teilmenge  $\mathbb{M}$  von  $\mathbb{R}$ ,

mit  $0 \in \mathbb{N}$  und  $\forall x \in \mathbb{M} \quad x+1 \in \mathbb{M}$ .

Daraus folgt folgendes Beweisprinzip:

um  $\forall n \in \mathbb{N}_0 A(n)$  zu zeigen, reicht es  
zu zeigen, daß

(Induktionsanfang)  $A(1)$

(Induktionsschritt)  $\forall n \in \mathbb{N}_0 (A(n) \Rightarrow A(n+1))$

um  $\forall n \geq n_0 A(n)$  zu zeigen, reicht es z.B.

(IA)  $A(n_0)$

(IS)  $A(n) \wedge n \geq n_0 \Rightarrow A(n+1)$

Als Anwendung zeigen wir (94)

### Satz 2.3 (Bernoulli-Ungleichung)

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad \forall x \in [-1, \infty) \quad (1+x)^n \geq 1 + n \cdot x$$

Beweis:

$$(\text{IA}) \quad (1+x)^1 = 1+x \geq 1+x = 1+1 \cdot x$$

$$(\text{IS}) \quad \text{IH: } (1+x)^n \geq 1 + n \cdot x$$

→

Induktions-  
hypothese

wir zeigen  $(1+x)^{n+1} \geq 1 + (n+1)x$   
unter Verwendung von (IH)

$$(1+x)^{n+1} = (1+x)^n (1+x) \stackrel{(\text{IH})}{\geq} (1+nx)(1+x) =$$

$$= 1 + nx + x + \underbrace{nx^2}_{\geq 0} \geq 1 + nx + x = \\ = 1 + (n+1)x$$

### Rekursive Definitionen

man kann  $a_n$  für  $n \geq n_0$  definieren,  
indem man  $a_{n_0}$  festlegt und  
 $a_{n+1}$  aus  $a_{n_0}, \dots, a_n$  konstruiert

Bsp.

i) Potenzen von  $a \in \mathbb{R}$

$$a^0 = 1 \quad \text{und} \quad a^{n+1} = a \cdot a^n$$

vgl. auch  $n+0 = n \quad n+(m+1) = (n+m)+1$

$$n \cdot 0 = 0 \quad n \cdot (m+1) = n \cdot m + n$$

unter Verwendung von  $k \mapsto k+1$

ii) Fakultät:  $0! = 1 \quad (n+1)! = (n+1) \cdot n!$

iii) Summen

$$\sum_{i=n_0}^{n_0} a_i = a_{n_0}$$

$$\sum_{i=n_0}^{n+1} a_i = \sum_{i=n_0}^n a_i + a_{n+1}$$

iv) Produkte

$$\prod_{i=n_0}^{n_0} a_i = a_{n_0}$$

$$\prod_{i=n_0}^{n+1} a_i = \prod_{i=n_0}^n a_i \cdot a_{n+1}$$

(16)

Satz 2.4 Für alle  $n \in \mathbb{N}_0$  gilt

$$\sum_{i=0}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$$

Beweis: mit Induktion über  $n \in \mathbb{N}_0$

$$(1A) \quad \sum_{i=0}^0 i = 0 = \frac{0(0+1)}{2}$$

$$(1S) \quad \sum_{i=0}^{n+1} i = \sum_{i=0}^n i + (n+1) \stackrel{(1A)}{=} \quad$$

$$= \frac{n(n+1)}{2} + n+1 =$$

$$= \frac{n(n+1) + 2(n+1)}{2}$$

$$= \frac{(n+2)(n+1)}{2}$$

$$= \frac{(n+1)(n+2)}{2}$$