

3) $\{1, 2, 3, 4, \dots\} = \{2, 4, 6, \dots\}$:

Betrachte

$$f: \{1, 2, 3, \dots\} \rightarrow \{2, 4, 6, \dots\}$$

$$n \mapsto 2n$$



Def. 2.10

M heißt

höchstens gleichmächtig zu N

(Schröder $|M| \leq |N|$), wenn es eine inj. Abb. $f: M \rightarrow N$

gibt. Wenn $|M| \leq |N|$, aber $|M| \neq |N|$, dann heißt

M weniger mächtig als N (und N mächtiger als M)

Schröder: $|M| < |N|$.

Bsp 1) M, N endlich. Dann ist N mächtiger als $M \Leftrightarrow$ mehr Elemente. (Warum?)

2) M endlich, N unendl. $\Rightarrow |M| < |N|$ (Warum?)

Bemerkung

1) Wenn $|M| \leq |N|$, dann ist M gleichmächtig mit einer Teilmenge von N ($f: M \rightarrow N$ inj.)

2) Allgemein gilt:

Vörsadübung $|M| \leq |N| \Leftrightarrow \exists A \subset N$ mit $|M| = |A|$

$\Leftrightarrow \exists$ surj. $g: N \rightarrow M$
(Auswahlaxiom / kommt fast gleich)

3) Es gilt: $|M| \leq |N|$ und $|M| \leq |M| \Rightarrow |N| = |M|$
- ohne Beweis (Satz von Schröder-Bernstein)

Satz 2.11 (Cantor, 1890)
Sei M eine Menge. Dann \exists surj. Abb. $f: M \rightarrow \mathcal{P}(M)$
und es gilt:

$$|M| < |\mathcal{P}(M)|$$

Beweis 1) $|M| \leq |\mathcal{P}(M)|$: betrachte

$$f: M \rightarrow \mathcal{P}(M) \quad \text{---inj.}$$

$x \mapsto \{x\}$

2) \exists surj. Abb. $f: M \rightarrow \mathcal{P}(M)$ (damit auch keine bij. d.h.)
 $|M| \neq |\mathcal{P}(M)|$

Frage, \exists surj. $f: M \rightarrow \mathcal{P}(M)$.

Def.

$$A := \{x \in M : x \notin f(x)\} \subset M$$

Teilmenge von M

Da f surj. ist, $\exists a \in M$ mit $f(a) = A$

Fall 1: $a \in A$. Dann gilt nach Def. von A :
 $a \notin f(a) = A$, also $a \notin A$ \rightarrow

Fall 2: $a \notin A$. Nach Def. von A muss

$$a \in f(a) = A \quad \text{gilt, d. h., } a \in A \quad \rightarrow$$

Cantorsches Paradoxon / Cantorsche Antinomie 2.12

Cantor, 1899!

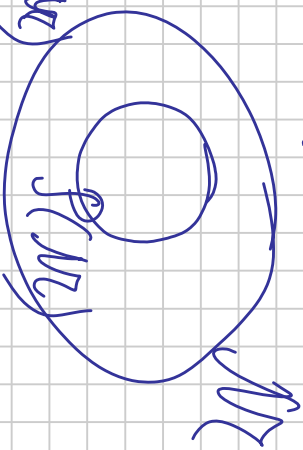
Es gibt keine Allmenge (= Menge aller Mengen)

Beweis Ang., $\exists M := \{M : M \text{ Menge}\}$ -eine Menge.

Da M eine Menge ist, gilt $M \in M$ und auch $\mathcal{P}(M) \subset M$ (warum?)

Def. $f : M \rightarrow \mathcal{P}(M)$ durch

$$f(x) := \begin{cases} x, & \text{wenn } x \in \mathcal{P}(M) \\ \emptyset, & \text{sonst,} \end{cases}$$



f ist surj., da $\mathcal{P}(M) \subset M$

Bem.: Nicht alle Objekte kann man also zu einer Menge zusammenfassen. M aus dem Beweis

↳ (Satz von Cantor 2.11) 

heißt man eine "Klasse" statt Menge (also: Attribute)
in der modernen "Mengenlehre".

Das Auswahlaxiom 2.13 (Zermelo 1904)

Formulierung: jede Familie $(M_\alpha)_{\alpha \in I}$ von Mengen
(wobei I eine beliebige Indexmenge) besitzt eine Auswahl-
abbildung, d.h.,

$$\exists f: I \rightarrow \bigcup_{\alpha \in I} M_\alpha \text{ mit}$$

$$f(\alpha) \in M_\alpha \quad \forall \alpha \in I.$$

(d.h., man kann "gleichzeitig" aus $\forall M_\alpha$ ein Element $f(\alpha) \in M_\alpha$
auswählen.)

Bem.

1) Wenn $|T| < \infty$, dann klar möglich!
2) Manchmal auch für $|T| = \infty$ möglich!

Wenn z. B. $\forall M \exists$ aus natürlichen Zahlen besteht,
wähle $f(x) :=$ das kleinste Element.

3) Geschichte:

- Gödel 1938: kein Widerspruch zu Zermelo-Fraenkel Axiomen!

- Cohen 1963: Auch nicht-Axiom führt zu keinem Widerspruch!

D.h.: unabh. von anderen Axiomen \rightarrow ein weiteres Axiom.

Überwiegend Mehrheit von Mathematikern nehmen das A' Axiom an.

4) A' Axiom sagt nicht, wie f aussieht.

5) A' Axiom braucht man für die (schnelle) Def. des Produktes von beliebig vielen Mengen:

Erinnere:

$$\prod_{\lambda \in I} M_{\lambda} = \{ (x_{\lambda})_{\lambda \in I} : x_{\lambda} \in M_{\lambda} \forall \lambda \}$$
$$\Leftrightarrow \text{alle Auswählbar.}$$
$$\lambda \mapsto x_{\lambda} \in M_{\lambda} \}$$

6) \exists viele äquivalente Aussagen zum A' Axiom, z.B.:
 $\forall A, B$ Mengen gilt $|A| \leq |B|$ oder $|B| \leq |A|$

Def. 2.14

Seien A, B Mengen und $R \subseteq A \times B$.

Dann heißt R eine Relation zwischen A und B .

Man sagt: " a steht in Relation zu b " (schreibe $a R b$),

wenn $(a, b) \in R$.

Wenn $A = B$, heißt R Relation auf A (in A)

Bsp

1) $A = B = \{ \text{Menschen} \}$, Def. R durch:

$(a, b) \in R \iff$ Def. a und b nennen sich.

2) $A = B = \{ \text{Internetseiten} \}$,

$a R b \iff$ Def. a verlinkt b .

3) $A = \{ 1, 2, 3, \dots \}$, $B = \{ a R b \iff$ Def. $a : b$

4) Sei $f: A \rightarrow B$. Dann ist der Graph von $f(x, f(x)) : x \in A \} \subset A \times B$

ein Relation. Umgekehrt: Eine Relation R ist genau dann der Graph einer Abb., wenn

$\exists ! y$ mit $x R y$:

Def. 2.15

R heißt:

- reflexiv, wenn $\forall x \in M \quad x R x$,
- symmetrisch, wenn $\forall x, y \in M \quad x R y \Rightarrow y R x$

◦ antisymmetrisch, wenn $\forall x, y \in M:$

$$xRy \text{ und } yRx \Rightarrow x=y$$

◦ transitiv, wenn $\forall x, y, z \in M$

$$xRy, yRz \Rightarrow xRz$$

Bsp oben: 1) refl., symm., nicht trans., nicht antisymm.
2) keine der Eigenschaften...

3) refl., antisymm., transitiv.

Def. 2.16

Ein Relation R auf M heißt Äquivalenz-
relation, wenn R refl., symmetrisch und
transitiv ist. Man schreibt $a \sim_R b$ oder $a \sim b$
für aRb .

$$a \sim a$$

$$a \sim b \Rightarrow b \sim a$$

Bsp 1) $M = \{ \text{Dreiecke} \}$, $a \sim b, b \sim c \Rightarrow a \sim c$.
 a und b ähnlich
 Δ Δ -Ä' Rel.

2) $M = \{1, 2, 3, \dots\}$, $a \sim b \Leftrightarrow \text{Def } a \text{ und } b$

$\mathbb{Z} : a - b$
 $-a$ und b heißen

kongruent modulo 2

3) M beliebige Menge,
 \sim auf $\mathcal{P}(M)$!

$A \sim B \Leftrightarrow \text{Def. } |A| = |B|$

• $A \sim A$: minim $f : A \rightarrow A$ - Identität

$X \mapsto X$ oder identische Abb.

• $A \sim B \Rightarrow B \sim A$: minim

$f^{-1} : B \rightarrow A$



• $A \sim B, B \sim C \Rightarrow A \sim C$
 $f: A \rightarrow B, g: B \rightarrow C \Rightarrow g \circ f: A \rightarrow C$

Def. 2.17 heißt Sei R eine Äquivalenzrelation auf M . Für $x \in M$

$$[x]_R := [x] := \{y \in M : x \sim y\}$$

die Äquivalenzklasse von x . \forall Element einer

Äquivalenzklasse heißt Repräsentant oder Vertreter der Äquivalenzklasse.

Es gilt: $[a] = [b] \Leftrightarrow a \sim b \Leftrightarrow \exists c \in [a] \Leftrightarrow a \in [b]$

M

— warum? (Trans. + symm.)

Man schreibt auch a/\sim oder Lat .

Bsp

$\mathbb{N} := \{1, 2, 3, \dots\}$, $a \sim b \stackrel{\text{Def}}{\iff} a \equiv b \pmod{2}$
(2: (a-b)) kongruent mod. 2

Äq' Klassen sind $\{1, 3, 5, \dots\}$ und $\{2, 4, 6, \dots\}$.

Def. 2.18

Die Menge der Äq' Klassen bzgl. einer Äq' Relation \sim auf M bezeichnet man mit M/\sim

Die Abb.

$$f: M \rightarrow M/\sim \\ x \mapsto [x]$$

" M modulo \sim "

heißt

Quotientenabbildung

Bsp

$M := \{ \text{Menschen} \}$,

$a \sim b \stackrel{\text{Def.}}{\iff}$ gleiches Geburtsjahr.

Dann ist $f(a) = [a] = \{ \text{Menschen mit demselben Geburtsjahr wie } a \}$

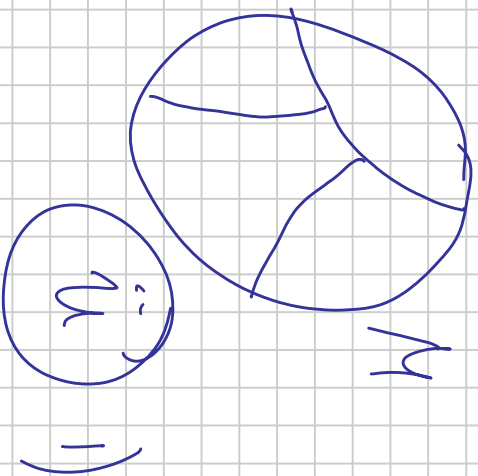
Def. 2.19 heißt Sei M eine Menge und $\mathcal{P} \subseteq \mathcal{P}(M)$. Dann heißt \mathcal{P} eine Partition (oder: disjunkte Zerlegung) von M , wenn:

- $\bigcup_{A \in \mathcal{P}} A = M$

- $\forall A, B \in \mathcal{P}$ gilt: $A = B$ oder $A \cap B = \emptyset$

(die Teilmengen sind paarweise disjunkt)

• $\forall A' \text{ Teil. auf } M$ bilden die A' Klassen eine Partition von M . Insbesondere sind sie



paarweise disjunkt,

2) \forall Partition \mathcal{P} von M $\exists ! A$ "Rel. \sim auf M

mit $\mathcal{P} = M/\sim$

(Def. $x \sim y \iff \exists A \in \mathcal{P}: x \in A, y \in A$)

Bsp

$\mathbb{N}: \{1, 2, 3, 4, 5, 6, \dots\}$ - Partition:

$$\mathcal{P} = M/\sim = \{[1], [2], [3], \dots\}$$

Def. 2.20

Eine Relation auf einer Menge heißt

partielle Ordnung (oder: Halbordnung, Teilordnung),

wenn sie reflexiv, antisymmetrisch und transitiv ist

Wir schreiben oft $a \preceq b$ statt R und $a \leq b$ statt $a R b$.

Außerdem schreibt $a \lesseqgtr b$, wenn $b \gtrless a$,
 $a \gtrless b$, wenn $a \lesseqgtr b$ und $a \neq b$
 $a \gtr b$, wenn $b \lessdot a$.

Eine partielle Ordnung \lesseqgtr heißt Ordnung (oder:
total / lineare Ordnung), wenn dann noch gilt:

$$\forall a, b \in M (a \lesseqgtr b \text{ oder } b \lesseqgtr a) \quad (\text{Totalitat})$$

Die Menge M heit dabei partiell bzw. total geordnet.

BSP

1) $M = \{1, 2, 3, \dots\}$ mit \leq Aber auch \succ
- beides totale Ordnung.

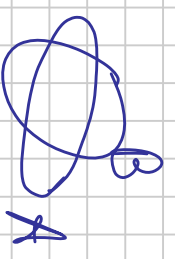
2) M , $a \lesseqgtr b \stackrel{\text{Def}}{=} a : b$

$a : a \checkmark$
 $a : b, b : a \Rightarrow a = b \checkmark$ -part. Ordnung
 $a : b, b : c \Rightarrow a : c \checkmark$ nicht total!

3) Sei M eine Menge. Dann ist $\mathcal{P}(M)$ part. geordnet durch

$A \leq B \stackrel{\text{Def}}{=} A \subset B$

Achtung: nicht total geordn. i. A :



Aber auch " \supset "

4) im Alg. ist: \leq part. (totale) Ordnung $\Leftrightarrow \succ$ part. (totale) Ordnung.

(in)



$a \preceq b$ (Def.) (a und b liegen auf einer Strecke) und (b liegt höher als a oder gleich hoch)

- partielle, wenn totale Ordnung.

Bem.

bei \preceq eine totale Ordnung. Dann gilt $\forall a, b$:

entweder $a \preceq b$, oder $b \preceq a$, oder $a = b$

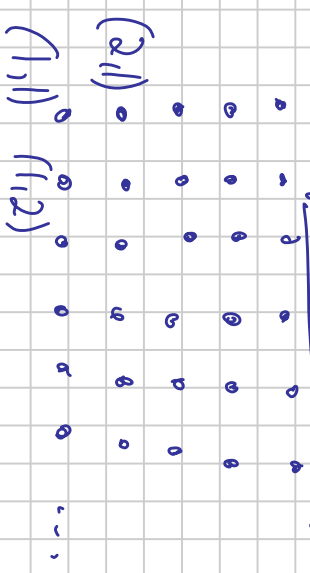
(Trichotomie - Warum?)

Bem.

Auf $N^2 = N \times N$ \exists mehrere natürliche (Halb)Ordnungen:

1) $(n_1, n_2) \preceq (m_1, m_2)$, wenn $n_1 \leq m_1$

- part. Ordnung, nicht total $n_2 \leq m_2$



Def. 2.21

Sei \mathcal{L}

Darstelle auch für N^d .

$\mathcal{L} \subseteq$ eine parti. Ordnung auf N . Dann heißt \mathcal{L} ein Element

2) $(n_1, n_2) \preceq (m_1, m_2)$, wenn

$(n_1 < m_1)$ oder $(n_1 = m_1 \text{ und } n_2 \leq m_2)$
- lexikographische Ordnung (total).

(n_1)

• maximal, wenn $\forall a \in N$

$$m \preceq a \Rightarrow m = a$$

• das größte Element, wenn $\forall a \in N a \preceq m$

• minimal, wenn $\forall a \in N$

$$a \preceq m \Rightarrow m = a$$

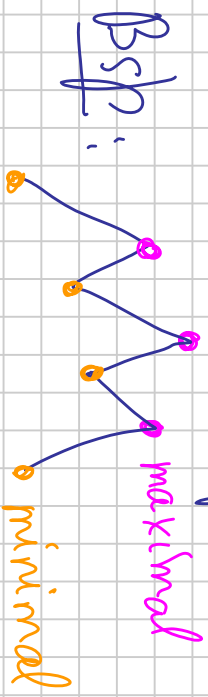
• das kleinste Element, wenn $\forall a \in M \ m \leq a$.

Bem. 1) Das größte Element \Rightarrow maximal

($\forall a \in M \ m \leq a$ und $a \leq m \Rightarrow a = m$)

\dashv kleinste \dashv \Rightarrow minimal (warum?)

2) Die Umkehrung gilt i. A. nicht!



3 größtes, kleinstes Element!

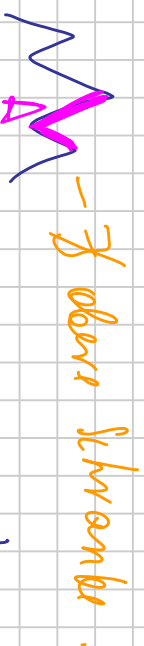
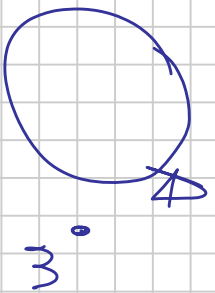
Wichtig! Achtung: für totale Ordnungen gilt maximal \Leftrightarrow das größte El.
minimal \Leftrightarrow das kleinste El.
(Warum?)

3) Max. und minimale Elemente sind i. A. nicht eindeutig, das größte und das kleinste El. aber schon.

Def. 2.22

Sei \leq eine part. Ordnung auf M , $A \subset M$ und $m \in M$. Dann heißt m eine obere (bzw. untere) Schranke für A , wenn

$$\forall a \in A \quad a \leq m \quad (\text{bzw. } m \leq a)$$



2) $M = [0, 2]$:= $\{x : 0 \leq x \leq 2\}$
 $A = (0, 1)$:= $\{x : 0 < x < 1\}$

- obere Schranke liegt nicht in A.

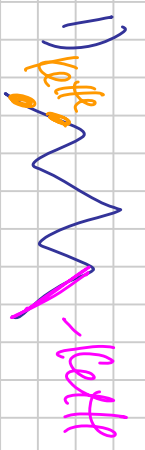
3) $\mathcal{P}(M)$ mit " \subset ". M ist eine obere Schranke und \emptyset - "untere" - $\mathcal{P}(M)$

Def. 2.23

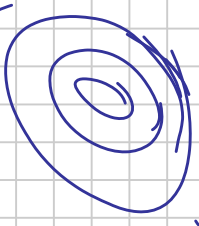
Sei (M, \leq) wie oben. Dann heißt $A \subset M$ eine Kette, wenn A total geordnet bzgl. \leq ist, d.h.,

$$\forall a, b \in A \quad (a \leq b \text{ oder } b \leq a).$$

Bsp



2) $(\mathcal{P}(M), \subset)$:



Es sind äquivalent (ohne Beweis)

(i) $A' \text{ } A^* \text{ } \text{form}$

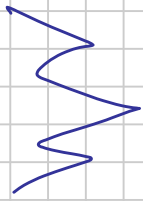
(ii) Wahlsatz: \forall Menge $M \exists$ totale Ordnung auf M s.t. $\forall A \subset M, A \neq \emptyset$ ein kleinstes

Bem.

Element hat.

(wie \mathbb{N}, \leq)

(iii) Lemma von Zorn: Sei \leq eine part. Ordnung auf einer Menge M s. d. \forall Kette eine obere Schranke besitzt. Dann hat M ein maximales Element.
(mindestens)



Bem.

'Relationen \leq verallgemeinern " \leq "
Ordnungsrelationen —||— " \leq " bzw. " $>$ "

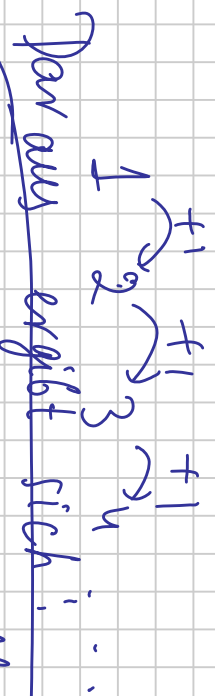
3. Natürliche Zahlen und Induktion, ganze und rationale Zahlen.

Berechnung: $\mathbb{N} := \{1, 2, 3, \dots\}$ - die Menge der natürlichen Zahlen

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

(Achtung: in manchen Büchern: $0 \in \mathbb{N}$)

Bem. \mathbb{N} ist durch den Anfang 1 und die Operation "+1" eindeutig bestimmt:
 $2 = 1 + 1$ (Nachfolger von 1)
 $3 = 2 + 1 = 1 + 1 + 1$ (--- 2)



Per aus ergibt sich:

Beweismethode: (vollständige) Induktion

Sei $n_0 \in \mathbb{N}_0$. Wie zeigt man Aussagen $A(n) \forall n \geq n_0$?

Es reicht z.z. zu zeigen

Induktionsanfang (IA) $A(n_0)$

Induktionsschritt (IS) $A(n) \Rightarrow A(n+1)$ $\forall n \geq n_0$.
Induktionsvoraus. (IV)

(oder: 2^*) $A(n_0)$ \wedge $A(n) \Rightarrow A(n+1)$
und

Bsp $\forall n \in \mathbb{N}$ gilt: $1+2+\dots+n = \frac{n(n+1)}{2}$

Beweis Vollst. Induktion nach n :

IA: $n=1$: $1 = \frac{1(1+1)}{2}$ ✓

IS: $(n \rightarrow n+1)$

Ang.: $1+2+\dots+n = \frac{n(n+1)}{2}$ (IV)

Zz.: $1+2+\dots+(n+1) = \frac{(n+1)(n+2)}{2}$

Es gilt:

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

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

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



Bsp)

$\forall n \in \mathbb{N}$ gilt

$$|\mathcal{P}(\{1, \dots, n\})| = 2^n$$

Wolgt. Induktion nach n .

• IA: $n=1$: $|\mathcal{P}(\{1\})| = |\{\emptyset, \{1\}\}| = 2 \quad \checkmark$

• IS: $n \rightarrow n+1$:

Ang.) die Aussage stimmt für n . (IV)

Wir haben:

$$\mathcal{P}(\{1, \dots, n, n+1\}) = \mathcal{P}(\{1, \dots, n\}) \cup \{A \subset \{1, \dots, n+1\}$$

hat 2^n Elemente
nach IV

Religiöser Vereinigung
mit $n+1 \in A$

→ hat insgesamt

$$2^n + 2^n = 2^{n+1}$$

✓

da so ein

$$A = A_1 \cup \{n+1\}$$

$\{1, \dots, n\}$ beliebig

Induktive Definitionen

Sei M eine Menge und $n_0 \in \mathbb{N}_0$. Def. Elemente
 $a(n) \in M$ für alle $n \geq n_0$ wird folgt:

- Def. $A(n_0)$
- Für $n \geq n_0$ gib eine Vorschrift an, wie man $a(n+1)$ aus $a(n_0), \dots, a(n)$ bekommt/berechnet

Bsp

1) Fakultät

$$\begin{aligned} \bullet 0! &:= 1 \\ \bullet (n+1)! &:= (n+1) \cdot n! \end{aligned}$$

Es gilt also: $n! = n \cdot (n-1)! = n \cdot (n-1)(n-2)! = \dots = n \cdot (n-1) \cdot \dots \cdot 1$

2) Endliche Summen und Produkte

Für reelle Zahlen a_1, a_2, \dots def.

$$\sum_{v=1}^n a_v := a_1 + \dots + a_n \quad \text{und} \quad \prod_{v=1}^n a_v := a_1 \cdot \dots \cdot a_n$$

wie folgt:

$$\begin{aligned} \bullet \sum_{v=1}^1 a_v &:= a_1 \\ \bullet \sum_{\substack{v=1 \\ n \neq 1}}^n a_v &:= \sum_{v=1}^n a_v + a_{n+1} \end{aligned}$$

Analog: $\prod_{v=1}^n$ und $\sum_{v=n}^m$ für $m \geq n$ (z.B. $\sum_{v=1}^{100} a_v$)

Bis jetzt haben wir nur die Operation „+“ verwendet.

Es gibt auf \mathbb{N} bzw. \mathbb{N}_0 die Operationen

$+$, \cdot , $\frac{\cdot}{\cdot}$ mit Rest

und die (totale) Ordnung \leq nur auf \mathbb{N}

Die Verknüpfungen $+$: $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ und \cdot : $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$

„respektieren“ einander und die Ordnung \leq : Es gelten

- $(a+b) \cdot c = a \cdot c + b \cdot c$
 - $c(a+b) = c \cdot a + c \cdot b$
- Distributivgesetze

Außerdem bildet $(\mathbb{N}, +)$ eine kommutative Halbgruppe, d.h., erfüllt:

- $a \leq b \Rightarrow a + c \leq b + c \quad \forall a, b, c$

- $(a + b) + c = a + (b + c) \quad \forall a, b, c$ — Assoziativgesetz
- $a + b = b + a \quad \forall a, b$ — Kommutativität.

Auch (\mathbb{N}, \cdot) , $(\mathbb{N}_0, +)$, (\mathbb{N}_0, \cdot) sind beim. Halbgruppen.

Bem. Dabei hat $(\mathbb{N}_0, +)$ ein neutrales Element 0:

- $a + 0 = 0 + a = a \quad \forall a$

Analog: (\mathbb{N}, \cdot) und $\mathbb{1}$.
Bew.: (\mathbb{N}, \cdot) hat beim neutr. Element.

und: $(\mathbb{N}, +)$ und $(\mathbb{N}_0, +)$ sind keine Gruppen
(Gruppe = Halbgruppe mit der Eigenschaft

$$\forall a \exists x \text{ mit } a + x = x + a = 0$$

(x heißt das inverse Element zu a)
ist eindeutig und wird mit $(-a)$ bezeichnet.)

Die Gleichung $x + 1 = 0$ ist in \mathbb{N}_0 nicht lösbar

Def. $\mathbb{Z} := \{ \dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots \}$ - Menge der

ganzen Zahlen

Darauf haben wir Verknüpfungen $+$ und $-$: $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$

(Def. $a - b := a + (-b)$, wobei $-b$ das inverse Element
von b ist)

$(\mathbb{Z}, +)$ ist eine Gruppe; $x+a=0$ ist lösbar $\forall a$.

Aber (\mathbb{Z}, \cdot) ist keine Gruppe, auch $(\mathbb{Z} \setminus \{0\}, \cdot)$ keine Gruppe

$ax=1$ ist nur für $a=\pm 1$ lösbar

Def. $\mathbb{Q} := \{ \frac{p}{q} : p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N} \}$

$$= \{ \frac{p}{q} : -1 \leq \frac{p}{q} \leq 1, (p,q)=1 \}$$

Man kann \mathbb{Q} als $\mathbb{Z} \times \mathbb{N} / \sim$ für die Äq. \sim
 ggT(p,q)

Def $(p_1, q_1) \sim (p_2, q_2) \iff p_1 \cdot q_2 = q_1 \cdot p_2$

\mathbb{Q} ist ein Körper, d.h., erfüllt:

Äquivalenzrelation
Emb. $(\mathbb{Z}, +)$

- $(\mathbb{Q}, +)$ kommut. Gruppe
 - $(\mathbb{Q} \setminus \{0\}, \cdot)$ kommut. Gruppe
 - Distributivgesetze von oben
- Aber: z. B. die Gleichung $X^2 = 2$ ist in \mathbb{Q} nicht lösbar.

4. Reelle Zahlen und Vollständigkeit

Bereich: $\mathbb{R} :=$ reelle Zahlen – Menge der reellen Zahlen

$\mathbb{R}_+ := [0, \infty)$:= Menge der positiven Zahlen

$\mathbb{R}_- := (-\infty, 0]$:= Menge der negativen Zahlen

$[a, b] := \{x \in \mathbb{R} : a \leq x \leq b\}$ = das abgeschlossene Intervall a, b

$(a, b) := \{x \in \mathbb{R} : a < x < b\}$ = das offene Intervalle

$[a, b) := \{x \in \mathbb{R} : a \leq x < b\}$ = halboffenes Intervalle

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

für $a \leq b, a, b \in \mathbb{R}$

Manche Bücher benutzen $]a, b[$ statt (a, b) bzw. $]a, b]$

statt $[a, b]$ usw.

\exists mehrere Def. / Konstruktionen der reellen Zahlen - kommt später,

Zuerst: $\xrightarrow{0} \mathbb{R} \xrightarrow{+}$ \mathbb{R} besitzt Verknüpfungen: $+$, \cdot und die

Ordnung \leq .

$(\mathbb{R}, +, \cdot)$ ist auch ein Körper (wie \mathbb{Q})
Aus den Körperaxiomen folgen Rechenregeln:

Vorübung

$$0 \cdot a = a \cdot 0 = 0$$

$$(-1) \cdot a = -a$$

$$(-a) \cdot b = a \cdot (-b) = -a \cdot b$$

$$(-a) \cdot (-b) = a \cdot b$$

$$a \cdot b = 0 \Rightarrow (a = 0 \text{ oder } b = 0),$$

oder $(-a)$ das inverse Element zu a bezgl. \cdot ist,

d.h., x mit $a+x=0$.

Außerdem ist \mathbb{R} ein geordneter Körper (wie \mathbb{Q}); d.h.,

die totale Ordnung \leq "respektiert" $+$ und \cdot :

$$(O1) \quad a \leq b \Rightarrow a+c \leq b+c$$

$$(O2) \quad (a > 0 \text{ und } b > 0) \Rightarrow a \cdot b > 0. \quad \forall a, b, c$$

Daraus folgen:

- $(a > 0 \text{ und } b > 0) \Rightarrow a + b > 0$ (Maximum?)

- $a \leq b, c > 0 \Rightarrow a + c \leq b + c$ (Multiplikation)

Außerdem gilt

(O3) $\forall a \in \mathbb{R} \exists n \in \mathbb{N}$ mit $n > a$.

Archimedisches Axiom



Bem. (O3) impliziert:

$\forall x \in \mathbb{R} \exists ! n \in \mathbb{Z}$ mit $x \in [n, n+1)$. (ii)

Die Zahl $x - n \in [0, 1)$ heißt der Bruchteil von x (schreibe $\{x\}$)
und dieses n heißt Ganzzahl von x (schreibe $[x]$ oder $\lfloor x \rfloor$)

Ganzzahl

BSP

$$[1, 6] = 1$$

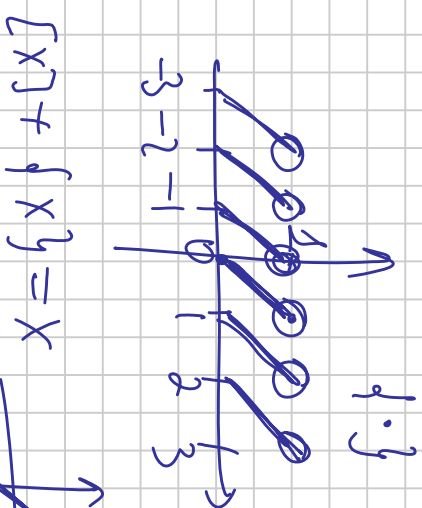
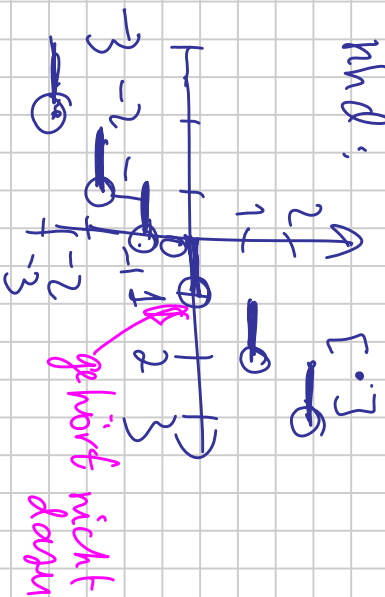
$$f_{1, 6} = 0, 6$$

$$[-1, 6] = -2$$

$$f_{-1, 6} = 0, 4$$



$[\cdot]$ und $f \cdot [\cdot]$ sind Funktionen: $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$
Graphen nhd:



Analog: Division mit Rest:

Sei $m \in \mathbb{N}$. Dann gilt (Warum?)

$$\forall x \in \mathbb{R} \exists! n \in \mathbb{Z} \exists! r \in [0, m)$$

Wir schreiben $x = r \bmod m$

insbesondere gilt $x = \lfloor x \rfloor \bmod 1$

Wir schreiben $a \equiv b \bmod m$, wenn $a - b = n \cdot m$ für ein $n \in \mathbb{Z}$, d.h. (für beliebig $a, b \in \mathbb{R}$)

Bsp $-2 \equiv 1 \bmod 3$



Lemma 4.1 (Bernoullische Ungleichung)

$\forall x \in \mathbb{R}$ mit $x > -1, x \neq 0$ und $\forall n \in \{2, 3, \dots\}$

gilt:

$$(1+x)^n > 1+nx.$$

Beweis: (n) (Induktion nach n)

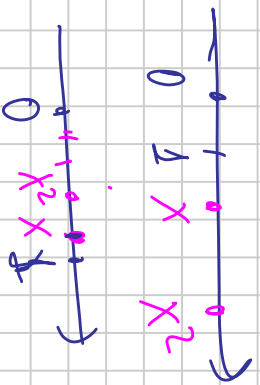
Folgerung 4.2 Sei $x > 0$.

(a) Ist $x > 1$, so gilt:

"egal, wie groß!"
 $\forall R \in \mathbb{R} \exists n \in \mathbb{N}: x^n > R$

(a.h.) x^n wird beliebig groß)

(b) Ist $x < 1$, so gilt



$\exists x \in X : x^n < \epsilon$ (a.h.)
 $\exists n \in \mathbb{N} : \forall x \in X : x^n < \epsilon$ (g.h.)
 $\exists n \in \mathbb{N} : \forall x \in X : x^n < \epsilon$ (g.h.)
 $\exists n \in \mathbb{N} : \forall x \in X : x^n < \epsilon$ (g.h.)