

1.5 Relationen u. Abbildungen

- geordnetes Paar: je 2 math. Objekte (Elemente, Mengen, ...) x, y
→ können zu einem geord. Paar (x, y) verknüpft werden
Charakterisierende Eigenschaft:

$$(x, y) = (x', y') \iff x = x' \wedge y = y'$$

- Kartesisches Produkt def. 5.1

$A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}$ der Mengen A u. B

Analog "n-Tupel" a_1, \dots, a_n und n-fache Kartesische Produkte $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_1 \in A_1, \dots, a_n \in A_n\}$

$$A^n = \underbrace{A \times A \times A \times \dots \times A}_{n\text{-mal}}$$

- Eine Teilmenge $R \subseteq A \times B$ heißt Relation zw. A und B , im Falle $A=B$ auch binäre Relation auf A . Wir schreiben:

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

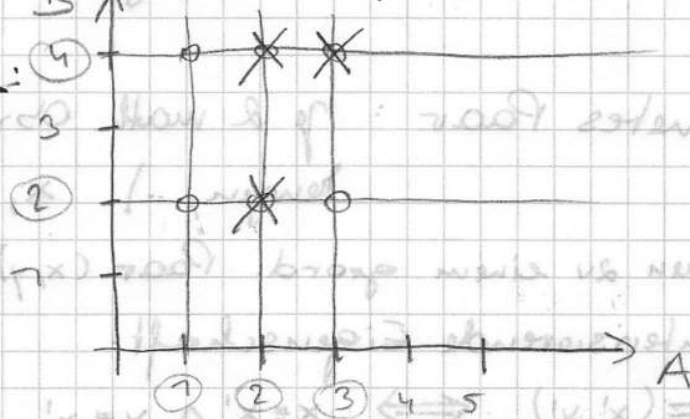
"a steht in Relation R zu b"

$a \not R b$, wenn $(a, b) \notin R$

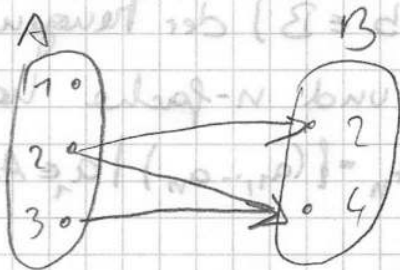
ZB: $<$ auf \mathbb{N} ist die Menge $\{(0,1), (0,2), (1,2), (0,3), (1,3), (2,3), \dots\}$

- Darstellung von Relationen am Beispiel $A = \{1, 2, 3\}$
 $B = \{2, 4\}$, $R = \{(2, 2), (2, 4), (3, 4)\} \subseteq A \times B$

1. Kartesisch:



2. Pfeildiagramm:



3. Graph $G(R)$ (bei binären Relationen)

$\mathbb{Z} \subseteq$ auf $A = \{1, 2, 3\}$ = Knotenmenge

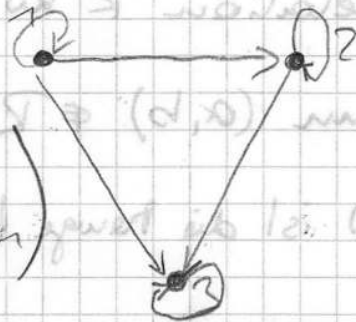
dh $R = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (2, 2), (2, 3), (3, 3)\}$

Knoten: Punkte

Kanten: Verbindungen

Kantenmenge

(Kantenmenge
gerichtet, inkl. Selbstlingen)



Eigenschaften von binären Relationen R auf A :

reflexiv: $\forall a \in A: a R a$

symmetrisch: $\forall a, b \in A: a R b \rightarrow b R a$

antisymmetrisch: $\forall a, b \in A: a R b \wedge b R a \rightarrow a = b$

transitiv: $\forall a, b, c \in A: a R b \wedge b R c \rightarrow a R c$

Vergleichbarkeit: $\forall a, b \in A: a R b \vee b R a$

Äquivalenz:
• reflexiv
• symmetrisch
• transitiv

Halbordnung:

- refl.
- antisym.
- transitiv

Vergleichbarkeit:
(lineare) Ordnung
Totalordnung, Kette

Definition: 1.55, 1.60, 1.61

Äquivalenzrelationen R auf A entsprechen
Klasseneinteilungen = Partitionen von A (S. 1.59)

d.h. $A = \bigcup_{i \in I} A_i$ mit $A_i \neq \emptyset \forall i \in I, A_i \cap A_j = \emptyset \forall i \neq j \in I$

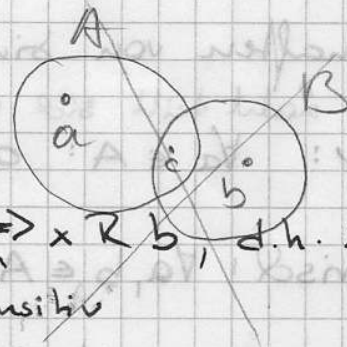
Man hat als A_i lediglich die Äquivalenzklassen
 $K(a)$ aller $a \in A$ zu nehmen, wobei $K(a) = \{b \in A \mid a R b\}$

z.B. bei Modulo 2

denn: ist $c \in K(a) \cap K(b)$

so folgt $x \in K(a)$

$x R a, a R c, c R b \Rightarrow x R b$, d.h. $x \in K(b)$
↑
transitiv



Also $K(a) \subseteq K(b)$, analog:

$K(b) \subseteq K(a) \Rightarrow K(a) = K(b)$

Wenn Klasseneinteilung dann auch
Äquivalenzrelation.

Umgekehrt "induziert" jede Partition $\{A_i \mid i \in I\}$
von A eine Äquivalenzrelation R auf A

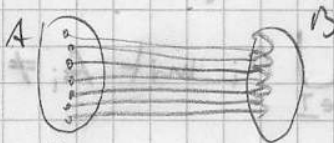
$a R b \iff a, b$ liegen in derselben Klasse A_i

Beispiele (1.56)

a) identische Relation $a R b \iff a = b$
↳ einelementrige Klassen

b) Allrelation $\forall a, b \in A: a R b$
↳ eine einzige Klasse - alles in einem Topf

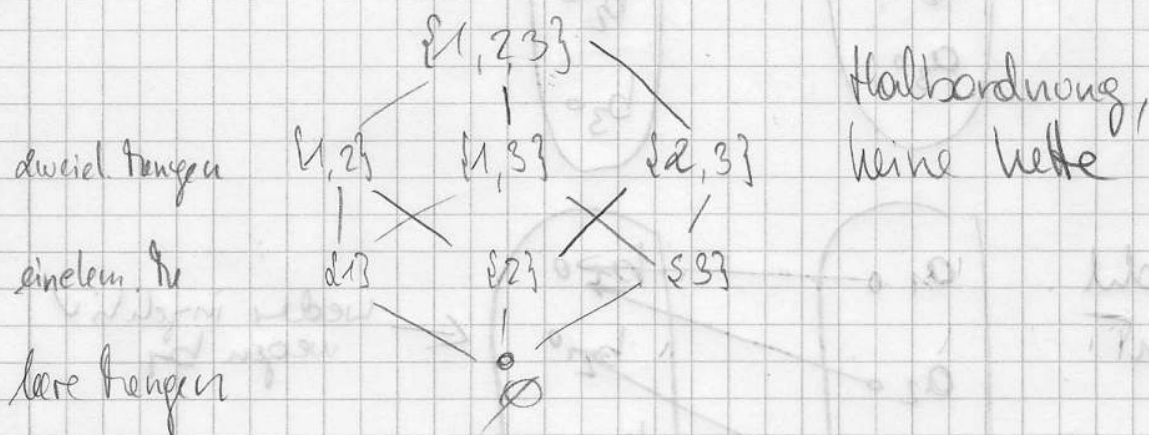
c) \equiv modulo m (m Restklassen modulo m)
↳ Kongruenz

d) $f: A \rightarrow B$ Funktion 
 $a R a' \iff f(a) = f(a')$ Def. 1.64

Halbordnungen:

Darstellung durch Hasse Diagramme, zB Teilerverband im Abschnitt 1.2 oder

$P(\{1,2,3\})$ bezügl. \subseteq



Funktion

Eine Fkt od. Abbildung f von A nach B ist eine Relation $R_f \subseteq A \times B$ mit:

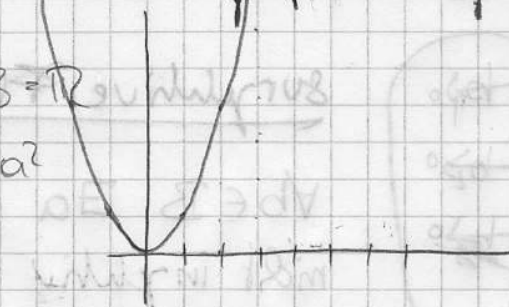
$$\forall a \in A \exists! b \in B : a R_f b$$

Kann schreiben: $b = f(a)$ und $f: A \rightarrow B, f: a \mapsto f(a)$

Formal also: $f = R_f = \{ (a, f(a)) \mid a \in A \}$
heißt auch Graph von f

zB $A = B = \mathbb{R}$

$$f(a) = a^2$$

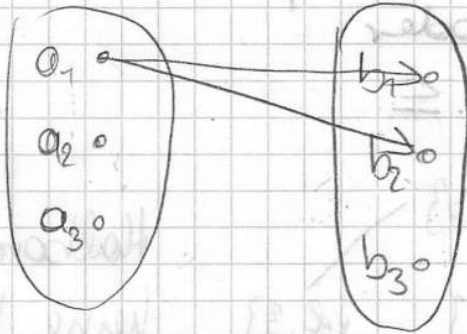


A ... heißt Definitionsbereich

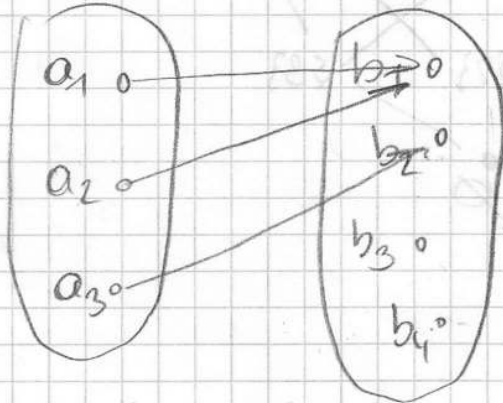
B ... heißt Zielbereich

Illustrationen durch Pfeildiagramme

keine Fkt
wegen a_1



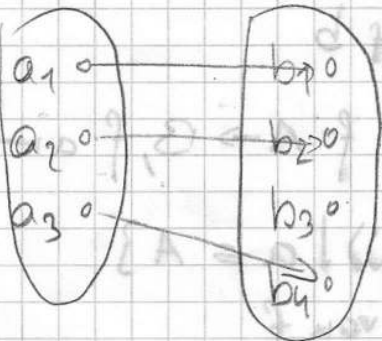
sehr wohl
eine Fkt



weder injektiv
wegen b_1

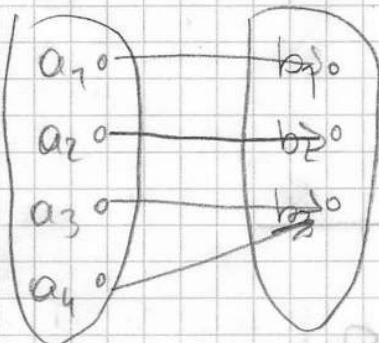
noch surjektiv
wegen b_3, b_4

Wichtige Begriffe dazu:



injektive Fkt

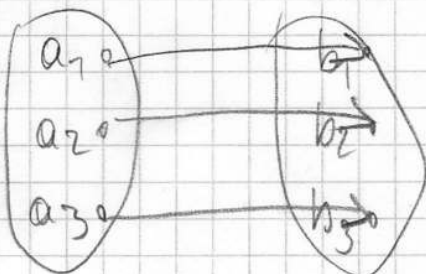
$$f(a) = f(a') \Rightarrow a = a'$$



surjektive Fkt

$$\forall b \in B \exists a \in A: f(a) = b$$

nicht injektiv wegen b_3



bijektive Fkt

dh. injektiv \wedge surjektiv

$$\forall b \in B \exists! a \in A: f(a) = b$$

Bsp 1.66 $f: a \mapsto b$

$$A = B = \mathbb{R}$$

$$A = \mathbb{R}_0^+, B = \mathbb{R}$$

$$A = \mathbb{R}, B = \mathbb{R}_0^+$$

$$A = \mathbb{R}_0^+, B = \mathbb{R}_0^+$$

weder injektiv noch surjektiv

injektiv (jeder Wert höchstens $\leq 1 \times$)
nicht surj. weil negativ

injektiv nicht weil Werte doppelt zugeordnet
surj. schon

hier gilt beides

Bemerkungen:

- Ist $f: A \rightarrow B$ bijektiv,
 A, B endlich $\Rightarrow |A| = |B|$

- Satz 1.67 $f: A \rightarrow B$ $|A| = |B| \in \mathbb{N}$
so sind äquivalent (i) f ist injektiv
(ii) f ist surjektiv
(iii) f ist bijektiv

Man nennt zwei unendl. Mengen A, B gleich groß
oder gleich mächtig i. Z. $A \sim B$ oder $|A| = |B|$
falls $\exists f: A \rightarrow B$ bijektiv

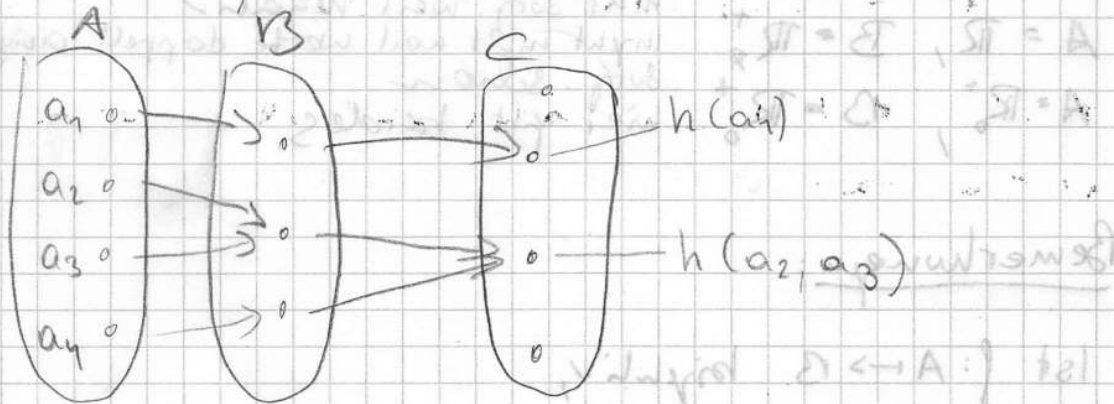
A heißt abzählbar falls $A \sim \mathbb{N}$

Es gilt: $\mathbb{N} \sim \mathbb{Z} \sim \mathbb{Q} \not\sim \mathbb{R}$
↑
mehr

vgl.
Exkurs
27.10

Komposition oder Zusammensetzung $h = g \circ f$

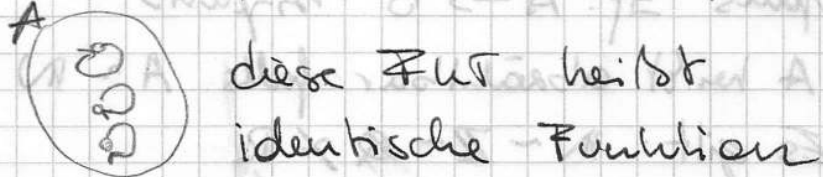
$$\left. \begin{array}{l} f: A \rightarrow B \\ g: B \rightarrow C \end{array} \right\} \text{Induziert } h: A \rightarrow C \quad a \mapsto g(f(a))$$



Satz 1.70:

$$\left. \begin{array}{l} f, g \\ \text{injektiv} \\ \text{surjektiv} \\ \text{bijektiv} \end{array} \right\} \Rightarrow h \left. \begin{array}{l} \text{injektiv} \\ \text{surjektiv} \\ \text{bijektiv} \end{array} \right\}$$

$$\text{id}_A: A \rightarrow A, \quad a \mapsto a, \quad \text{also } \text{id}_A = \{(a, a) \mid a \in A\}$$

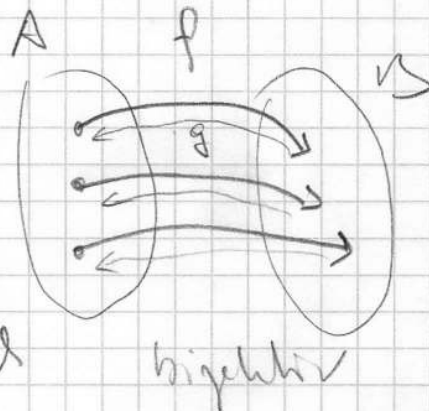


$$g: B \rightarrow A \text{ heißt zu } f: A \rightarrow B$$

inverse Funktion, d.h. $g = f^{-1}$

$$\text{falls } g \circ f = \text{id}_A \text{ und } f \circ g = \text{id}_B$$

da starke id bei B



SIEME Satz 1.73