

### 3. Relationen

#### 3.1. Grundbegriffe

Zur Erinnerung:

- o)  $A \times B \dots$  Menge der geordneten Paare  $(a, b)$  mit  $a \in A, b \in B$
- o)  $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_k \dots$  Menge der geordneten  $k$ -Tupel  $(a_1, a_2, \dots, a_k)$  mit  $a_1 \in A_1, \dots, a_k \in A_k$

Bsp:  $A = \{1, 2\}, B = \{\alpha, \beta\}, C = \{\Delta, 0\}$

$$A \times B \times C = \{(1, \alpha, \Delta), (1, \alpha, 0), (1, \beta, \Delta), (1, \beta, 0), (2, \alpha, \Delta), (2, \alpha, 0), (2, \beta, \Delta), (2, \beta, 0)\}$$

Für Mengen  $A$  und  $B$  ist eine Relation von  $A$  nach  $B$  eine Teilmenge  $R \subseteq A \times B$ . Statt  $(a, b) \in R$  schreibt man oft  $a R b$ .

Bsp:  $A \dots$  Menge der Autos in Deutschland  
 $B \dots$  Menge der Einwohner von Deutschland

$$R_h = \{(a, b) \in A \times B : b \text{ ist Halter von } a\}$$

$$\text{dom}(R) = \{a \in A : \exists b \in B (a R b)\} \dots \text{Definitionsbereich von } R$$

$$\text{ran}(R) = \{b \in B : \exists a \in A (a R b)\} \dots \text{Wertebereich von } R$$

Bsp:  $\text{dom}(R_h) \dots$  Menge der Autos in D., deren Halter Einwohner von D. ist  
 $\text{ran}(R_h) \dots$  Menge der Einwohner von D., die Halter eines Autos in D. sind

$$R^{-1} = \{(b, a) \in B \times A : a R b\} \dots \text{zu } R \text{ inverse Relation}$$

Bsp:  $A = \{1, 2, 3\}, B = \{\alpha, \beta\}$

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

$$R^{-1} = \{(\alpha, 1), (\beta, 2), (\alpha, 3)\}$$

Bem: Tabellen in relationalen Datenbanken beschreiben Relationen

13

Halter	Wohnort
Müller	Leipzig
Meier	Halle

### 3.2. Darstellung von Relationen

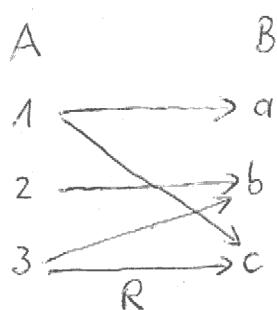
Wir betrachten als Bsp:  $R = \{(1,a), (2,b), (3,b), (1,c), (3,c)\}$

Adjazenzmatrix  $M_R \in \{0,1\}^{n \times m}$  mit  $n = |A|$ ,  $m = |B|$ ,  $R \subseteq A \times B$

$$\begin{array}{c} \xrightarrow{B} \\ \begin{array}{ccc} & b & c \\ \hline a & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 0 & 1 & 1 \end{array} \end{array}$$

Es gilt:  $M_{R^{-1}} = (M_R)^T$

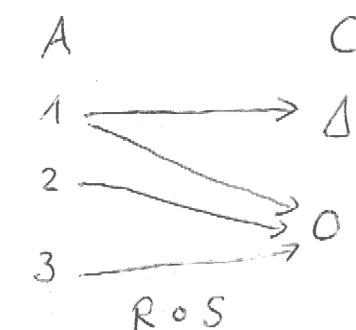
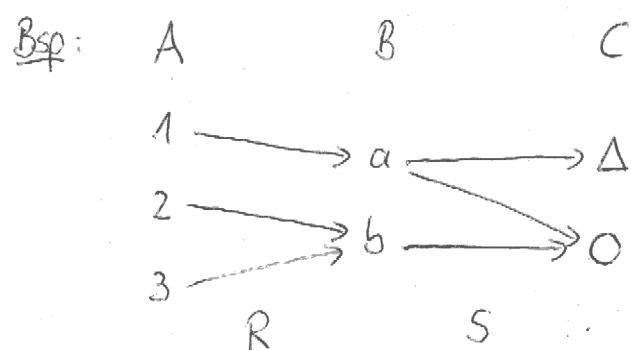
### Pfeildiagramm



Mit Pfeildiagrammen lässt sich die Komposition von Relationen gut darstellen.

$R \subseteq A \times B$ ,  $S \subseteq B \times C$

$R \circ S = \{(a,c) \in A \times C : \exists b \in B ((a,b) \in R \wedge (b,c) \in S)\}$  ... Komposition von  $R \circ S$



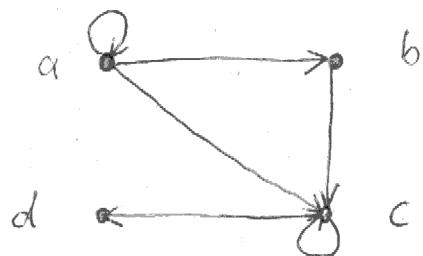
Eine Relation  $R \subseteq M \times M$  heißt homogen.

[14]

Darstellung als gerichteter Graph:

$$M = \{a, b, c, d\}$$

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



### 3.3 Äquivalenzrelationen ( $\tilde{A}R$ )

$R \subseteq M \times M$  heißt Äquivalenzrelation, wenn gilt:

(Ref)  $\forall x \in M (xRx)$  ... Reflexivität

(Tr)  $\forall x \in M \forall y \in M \forall z \in M ((xRy \wedge yRz) \Rightarrow (xRz))$  ... Transitivität

(Sym)  $\forall x \in M \forall y \in M (xRy \Rightarrow yRx)$  ... Symmetrie

- Bsp:
- o) "denselben Wohnort haben" ist eine  $\tilde{A}R$  auf der Menge der Einwohner von D.
  - o) "gleichmächtig sein" ist eine  $\tilde{A}R$  auf jedem Mengensystem
  - o)  $\models$  ist eine  $\tilde{A}R$  auf der Menge der aussagenlogischen Formeln

Sei  $R$  eine  $\tilde{A}R$  und  $x \in M$ .

$\bar{x} = \{y \in M : yRx\}$  ... Äquivalenzklasse von  $x$

Satz: Das Mengensystem  $\bar{M}$  der Äquivalenzklassen einer  $\tilde{A}R$   $R$  auf  $M$  ist stets eine Zerlegung von  $M$ .

Beweis: Wegen (Ref) gilt  $x \in \bar{x}$ . Somit ist  $\bar{x} \neq \emptyset$ .

Außerdem folgt:  $\bigcup \bar{M} = M$

Seien  $x, y \in M$  mit  $\bar{x} \cap \bar{y} \neq \emptyset$ . Wähle  $z \in \bar{x} \cap \bar{y}$ .

Dann gilt für alle  $s \in \bar{x}$ :  $sRx \wedge xRz \wedge zRy$

Wegen (Tr) folgt daraus:  $sRy$  bzw.  $s \in \bar{y}$

Es muss also gelten:  $\bar{x} \subseteq \bar{y}$

Analog argumentiert man, dass  $\bar{y} \subseteq \bar{x}$  gelten muss.

Somit gilt  $\bar{x} = \bar{y}$ , womit alle Eigenschaften einer Zerlegung erfüllt sind. ■

Es gilt auch die Umkehrung:

Satz: Sei  $\mathcal{T}$  eine Zerlegung der Menge  $M$ . Dann ist

$R = \{(a, b) \in M \times M : \exists T \in \mathcal{T} (a \in T \wedge b \in T)\}$  eine ÄR auf  $M$ .

[ohne Beweis]

### 3.4. Ordnungsrelationen

$R \subseteq M \times M$  heißt Halbordnungsrelation (HOR), wenn gilt:

(Ref) ...

(Tr) ...

(Anti)  $\forall x \in M \forall y \in M \quad \underline{\underline{((xRy \wedge yRx) \Rightarrow x=y)}} \dots$  Antisymmetrie

Das geordnete Paar  $(M, R)$  heißt dann halbgeordnete Menge.

Bsp: •)  $\subseteq$  ist eine HOR auf jedem Mengensystem

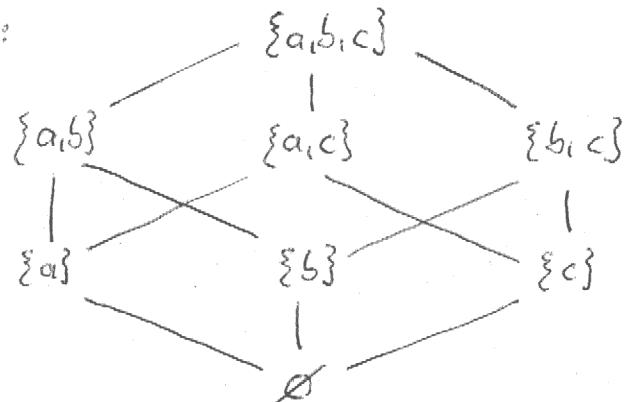
•)  $| = \{(m, n) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} : \exists k \in \mathbb{N} (m \cdot k = n)\}$  ist eine HOR auf  $\mathbb{N}$

Es gilt:  $2|6, 3|12, \neg(4|15)$ . | ... "teilt"

Darstellung von HOR mit Hasse-Diagramm:

$(P(\{a, b, c\}), \subseteq)$

Striche bzw. Kanten nur bei  
direkter Teilmengebeziehung zeichnen!



$R \subseteq M \times M$  heißt Ordnungsrelation, wenn gilt:

[16]

(a)  $R$  ist HOR

(b)  $\forall x \in M \quad \forall y \in M \quad (x R y \vee y R x)$

Das Paar  $(M, R)$  heißt dann geordnete Menge.

Bsp: o)  $(\mathbb{N}, \leq)$

o)  $(A^*, \leq_{lex})$  mit  $A^*$  Menge der Zeichenketten aus Symbolen  $A$  und  $O$ .  
 $\leq_{lex}$  ... lexikographische Ordnung:  $\Delta\Delta00A \leq_{lex} \Delta0A$

Sei  $(M, R)$  eine halbgeordnete Menge.

(i)  $x \in M$  minimales Element, wenn  $\forall y \in M \quad (y R x \Rightarrow x = y)$ .

(ii)  $x \in M$  maximales Element, wenn  $\forall y \in M \quad (x R y \Rightarrow x = y)$ .

(iii)  $x \in M$  kleinstes Element, wenn  $\forall y \in M \quad (x R y)$ .

(iv)  $x \in M$  größtes Element, wenn  $\forall y \in M \quad (y R x)$ .

Bsp: o)  $(\mathbb{N}, \leq)$ : kleinstes Element ist  $0$ , keine maximalen Elemente

o)  $(\mathbb{N}, 1)$ : kleinstes Element ist  $1$ , größtes Element ist  $0$

Merke: o) Jedes kleinste Element ist minimales Element.

o) Jedes größte Element ist maximales Element.

o) Wenn sie existieren, sind kleinste/größte Elemente eindeutig.

o) Jede endliche halbgeordnete Menge besitzt mindestens ein minimales und mindestens ein maximales Element.

Eine halbgeordnete Menge  $(M, R)$  heißt fundiert, wenn jede nicht leere

Teilmenge  $A \subseteq M$  ein minimales Element  $x$  bzgl.  $R$  enthält, d.h.

$\forall y \in A \quad (y R x \Rightarrow x = y)$ .

Bsp:  $(\mathbb{N}, \leq)$  ist fundiert.  $(\mathbb{Z}, \leq)$  ist nicht fundiert.