

Beispiele:

①  $A = \{1, 2, 3\}, B = \{a, b\}$

$$A \times B = \{(1, a), (1, b), (2, a), (2, b), (3, a), (3, b)\}$$

②  $A = \{5, 7\}$

$$A^3 = \{5, 7\} \times \{5, 7\} \times \{5, 7\}$$

$$= \{(5, 5, 5), (5, 5, 7), (5, 7, 5), (5, 7, 7), \\ (7, 5, 5), (7, 5, 7), (7, 7, 5), (7, 7, 7)\}$$

③  $\emptyset \times A = \emptyset$

④  $\mathbb{R}^3 = \mathbb{R} \times \mathbb{R} \times \mathbb{R}$

Es seien  $A_1, \dots, A_n$  Mengen.

Eine Menge  $R \subseteq A_1 \times \dots \times A_n$  heißt **n-stellige Relation**.

Eine Relation  $R \subseteq A_1 \times A_2$  heißt **binäre Relation**.

Gilt  $A_1 = A_2 = A$ , so sprechen wir v. **binärer Relation auf A**.

Infix-Notation f. binäre Relation:

$$x R y \iff (x, y) \in R$$

Beispiele:  $A = \mathbb{N}$

①  $R_1 =_{\text{def}} A \times A$  (volle Relation)

②  $R_2 =_{\text{def}} \{(0, 0), (2, 3), (5, 1), (5, 3)\} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$

③  $R_3 =_{\text{def}} \{(n_1, n_2) \mid 2n_1 = n_2\} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$   
 $= \{(0, 0), (1, 2), (2, 4), (3, 6), \dots\}$

④  $R_4 =_{\text{def}} \{(n_1, n_2) \mid 2 \mid n_1 - n_2\} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$   
 $= \{(0, 0), (0, 2), (2, 0), (2, 2), (1, 1), (1, 3), (3, 1), \dots\}$

⑤  $R_5 =_{\text{def}} \{(n_1, n_2) \mid n_1 \leq n_2\} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$   
 $= \{(0, 0), (0, 1), (1, 1), (0, 2), (1, 2), (2, 2), \dots\}$

$$\textcircled{6} \quad R_6 =_{\text{def}} \{ (n_1, n_2) \mid n_1 \mid n_2 \} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N} \\ = \{ (1,2), (2,4), (2,6), (7,0), \dots \}$$

$R_3$  ist eine Funktion (enrelation)

$R_4$  ist eine Äquivalenzrelation

$R_5$  und  $R_6$  sind Ordnungsrelationen

## 4.2 Äquivalenzrelationen

### Definition 1.

Eine binäre Relation  $R \subseteq A \times A$  heißt

(1.) **reflexiv**  $\Leftrightarrow_{\text{def}} (\forall a \in A) [(a,a) \in R]$

(2.) **transitiv**  $\Leftrightarrow_{\text{def}} (\forall a,b,c \in A) [(\underbrace{(a,b) \in R \wedge (b,c) \in R}_{\text{transitiv}}) \rightarrow (a,c) \in R]$

(3.) **symmetrisch**  $\Leftrightarrow_{\text{def}} (\forall a,b \in A) [(a,b) \in R \rightarrow (b,a) \in R]$

(4.) **Äquivalenzrelation**  $\Leftrightarrow_{\text{def}}$   $R$  ist reflexiv, transitiv, symmetrisch

Schreibweisen f. Äquivalenzrelation  $R$ : statt  $(a,b) \in R$

in Infix-Notation:  $a \sim_R b$  ( $a \approx_R b$ ,  $a \equiv_R b$ )

Beispiele:  $A = \{0,1,2\}$

Relation	(1) $R$	(2) $T$	(3) $S$	(4) $A$
$\{ (0,1), (1,0), (0,2), (2,0) \}$	f	f	w	f
$\{ (0,0), (0,1), (1,0), (1,1), (0,2), (2,0), (2,2) \}$	w	f	w	f
$\{ (0,0), (0,1), (1,0), (1,1), (2,2) \}$	w	w	w	w
$\{ (0,0), (0,1), (1,0), (1,1) \}$	f	w	w	f
$\{ (0,1) \}$	f	w	f	f
$\emptyset$	f	w	w	f

Weitere Beispiele:

- (1.)  $A =_{\text{def}}$  Menge aller aussagenlogischen Formeln und  
 $R =_{\text{def}} \{ (H, H') \mid (H \leftrightarrow H') \text{ Tautologie} \} \subseteq A \times A$

Dann ist  $R$  eine Äquivalenzrelation:

- $R$  ist reflexiv:  $(H \leftrightarrow H)$  Tautologie f. alle  $H \in A$
- $R$  ist transitiv:  $H \leftrightarrow H'$ ,  $H' \leftrightarrow H''$  Tautologien, so auch  $H \leftrightarrow H''$  Tautologie (z.B. doppelte Anwend. d. Kettenschluss)
- $R$  ist symmetrisch:  $H \leftrightarrow H'$  Tautologie, so auch  $H' \leftrightarrow H$

- (2.) Es sei  $f$  bel. Fkt. mit Argumenten aus  $A$ . Dann ist die Relation

$$R_f =_{\text{def}} \{ (x, y) \mid f(x) = f(y) \} \subseteq A \times A$$

Äquivalenzrelation.

Spezialfall:

Auf  $A =_{\text{def}} \mathbb{Z}$  sei  $f_n(x) =_{\text{def}} \text{mod}(x, n)$

Wir schreiben:  $x \equiv y \pmod{n}$  für  $(x, y) \in R_{f_n}$

und sagen: „ $x$  ist kongruent zu  $y$  modulo  $n$ “

### Definition 2.

Es seien  $R \subseteq A \times A$  eine Äquivalenzrelation und  $x \in A$ .  
Dann heißt die Menge

$$[x]_R =_{\text{def}} \{ y \mid (x, y) \in R \}$$

Äquivalenzklasse von  $x$ . Wir nennen  $x$  **Repräsentant** der Äquivalenzklasse.

Beispiel: Kongruenz  $\equiv \pmod{8}$  auf  $\mathbb{Z}$ . Dann gilt:

$$[13]_{\equiv} = \{ y \mid 13 \equiv y \pmod{8} \}$$

$$\begin{aligned} \hookrightarrow \pmod{13, 8} = \pmod{y, 8} &= \{ y \mid \pmod{y-13, 8} = 0 \} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \pmod{13, 8} - \pmod{y, 8} &= 0 \\ \pmod{13-y, 8} &= 0 \end{aligned} \quad = \{ \dots, -11, -3, 5, 13, 21, 29, \dots \}$$

$$= [5]_{\equiv} = [-3]_{\equiv}$$