# Množiny a relace: zobrazení, funkce, rozklady, ekvivalence

## Množiny

Množina je soubor prvků a je svými prvky plně určena. Množiny mohou být i prvky jiných množin.

- $\emptyset \in \{\emptyset\}; \emptyset \notin \emptyset; \{a, b\} = \{b, a\} = \{a, b, a\}$
- $A \subseteq B \Leftrightarrow \forall x \in A : x \in A \Rightarrow x \in B; A \subset B \Leftrightarrow A \subseteq B \land A \neq B$
- Sjednocení:  $A \cup B = \{x \mid x \in A \lor x \in B\}$ ; Průnik:  $A \cap B = \{x \mid x \in A \land x \in B\}$
- Rozdíl:  $A \setminus B = \{x \mid x \in A \land x \notin B\}$ ; Doplněk:  $A \subseteq M : \overline{A} = M \setminus A$
- Součin:  $A \times B = \{(a,b) \mid a \in A, b \in B\}; (a,b) = (c,d) \Leftrightarrow a = c \land b = d; \forall M : \emptyset \times M = \emptyset$
- Potenční množina:  $2^A = \{B \mid B \subseteq A\}; 2^{\emptyset} = \{\emptyset\}; 2^{\{a,b\}} = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a,b\}\}$

#### Relace

Relace mezi  $A_1, A_2, \ldots, A_k$  je podmnožina součinu  $A_1 \times A_2 \times \ldots \times A_k$ .  $2^{A_1 \times A_2 \times \ldots \times A_k}$  je množina všech relací mezi  $A_1, A_2, \ldots A_k$ .

- Inverzní relace:  $R^{-1} = \{(b,a) \mid (a,b) \in R\} \subseteq B \times A$ . Inverzní relaci má smysl uvažovat pouze u binárních relací.
- Skládání relací:  $R \subseteq A \times B, S \subseteq B \times C : S \circ R = \{(a,c) \mid \exists b \in B.(a,b) \in R \land (b,c) \in S\}$

#### **Funkce**

(Totální) funkce z množiny A do množiny B je relace  $f \subseteq A \times B$  kde pro každé  $x \in A$  existuje právě jedno  $b \in B$  takové, že  $(x,y) \in f$ .  $(x,y) \in f$  je ekvivalentní zápisu f(x) = y. A je definiční obor, B je obor hodnot.

Parciální funkce z množiny A do množiny B je relace  $f\subseteq A\times B$  kde pro každé  $x\in A$  existuje nejvýše jedno  $b\in B$  takové, že  $(x,y)\in f$ .

- Funkce f je injektivní  $\Leftrightarrow \forall x,y \in A, x \neq y: f(x) \neq f(y).$
- Funkce f je surjektivní  $\Leftrightarrow \forall y \in B : \exists x \in A. f(x) = y.$
- $\bullet\,$ Funkce f je bijektivní, jestliže je injektivní a surjektivní.
- Využití vlastnosti funkcí k porovnání velikosti množin:  $|A| \leq |B|$  pokud existuje injekce  $A \to B$ .|A| = |B| pokud existuje bijekce  $A \to B$ .

#### Funkce vs. zobrazení

Zobrazení je předpis, jak jednoznačně přiřazovat prvkům jedné množiny prvky obecně jiné množiny. Kdežto funkce je pojem pro zobrazení z nějaké množiny M do množiny čísel. Tedy každá funkce je i zobrazení. Někdy se slovo funkce používá pro jakékoliv zobrazení.

$$A = \{1, 2, 3\}, B = \{a, b, c\}, C = \{5, 6, 7\}$$

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

$$g = \{(1, 5), (2, 6), (3, 7)\} \subseteq A \times C$$

$$f \text{ je tedy zobrazení a } g \text{ je funkce.}$$

#### Vlastnosti binárních relací

Pro všechny následující příklady platí  $R \subseteq M \times M$ .

- Relace R je reflexivní  $\Leftrightarrow \forall a \in M : (a, a) \in R$ .
- Relace R je symetrická  $\Leftrightarrow (a, b) \in R \Rightarrow (b, a) \in R$ .
- Relace R je antisymetrická  $\Leftrightarrow$   $(a,b) \in R \land (b,a) \in R \Rightarrow a=b$ .
- Relace R je tranzitivní  $\Leftrightarrow (a,b) \in R \land (b,c) \in R \Rightarrow (a,c) \in R$ .
- Relace R je ekvivalence pokud je reflexivní, symetrická a tranzitivní.
- Relace R je uspořádání pokud je reflexivní, antisymetrická a tranzitivní.

### Rozklady a ekvivalence

Buď Mmnožina. Rozklad na Mje množina  $N\subseteq 2^M$ taková, že platí:

- $\emptyset \notin N$
- $A, B \in N \Rightarrow A \cap B = \emptyset \lor A = B$
- $\bigcup_{A \in N} A = N$

Každý rozklad N určuje jistou ekvivalenci  $R_N$  na M:

$$(x,y) \in R_N \Leftrightarrow \exists A \in N.x, y \in A$$

Takto definovaná relace  $R_N$  splňuje všechny požadavky na relaci ekvivalence. Je tedy reflexivní, symetrická a tranzitivní. Toto je možné ověřit důkazem – viz slide č. 46 z Úvodu do informatiky, podzim 2005.

Každá ekvivalence R určuje jistý rozklad M/R na M:

$$[x] = \{ y \in M \mid (x, y) \in R \}$$

$$M/R = \{ [x] \mid x \in M \}$$

Takto definovaný rozklad splňuje všechny požadavky na rozklad (viz výše). Toto je opět možné dokázat – viz slide č. 47 z Úvodu do informatiky, podzim 2005.