

**1.3.18 Věta.** Pro žádnou množinu  $S$  neexistuje zobrazení  $f: S \rightarrow P(S)$ , které je na  $P(S)$ .

**1.3.19 Zdůvodnění.** Předpokládejme, že  $f$  je zobrazení množiny  $S$  do  $P(S)$ . Definujme

$$C = \{x \in S \mid x \notin f(x)\}.$$

Uvědomte si, že  $f(x) \in P(S)$ , tj.  $f(x) \subseteq S$ .

Tím jsme definovali podmnožinu  $C$  množiny  $S$ . Ukážeme, že  $C$  není  $f$ -obrazem žádného prvku  $y \in S$  [tj.  $C \neq f(y)$  pro žádné  $y \in S$ ]. Tím bude ukázáno, že zobrazení  $f$  není na.

Pro každý prvek  $a \in S$  platí buď  $a \in C$  nebo  $a \notin C$ . Jestliže  $a \in C$ , pak podle definice množiny  $C$  platí  $a \notin f(a)$ . Tudíž  $C \neq f(a)$ . Jestliže  $a \notin C$ , pak podle definice množiny  $C$  platí  $a \in f(a)$ . Tudíž i v tomto případě  $C \neq f(a)$ . Tedy množina  $C$  není rovna žádnému obrazu  $f(a)$ . Ukázali jsme, že zobrazení  $f$  není na celé  $P(S)$ .

Protože  $f$  bylo libovolné zobrazení  $S$  do  $P(S)$ , ukázali jsme, že neexistuje zobrazení množiny  $S$  na  $P(S)$ .

**1.3.20 Poznámka.** Ukázali jsme, že pro žádnou množinu  $S$  neexistuje zobrazení množiny  $S$  na množinu všech jejích podmnožin  $P(S)$ . To intuitivně říká, že  $S$  „má méně prvků“ než  $P(S)$ . Povšimněte si přitom podobnosti předchozí úvahy s Russellovým paradoxem. (Cantor ovšem takto uvažoval více než 10 let před Russellem!)

## Kapitola 2

# Relace

### 2.1 Binární relace z množiny do množiny

**2.1.1 Definice.** *Relace (přesněji binární relace) z množiny  $A$  do množiny  $B$  je libovolná množina uspořádaných dvojic  $R \subseteq A \times B$ . Jestliže  $A = B$ , mluvíme o relaci na množině  $A$ .*

#### 2.1.2 Příklady.

1. Být dědečkem. Jedná se o relaci  $R$  na množině  $A$  všech lidí. Dvojice  $(a, b)$  patří do  $R$  právě tehdy, když osoba  $a$  je dědečkem osoby  $b$ .
2. Být stejně dlouhý. Jedná se o relaci na množině všech objektů (tady se musíte rozhodnout, které objekty chcete uvažovat); pro dva objekty  $a, b$  platí  $(a, b) \in R$  právě tehdy, když oba objekty jsou stejně dlouhé.
3. Být podmnožinou. Jedná o relaci  $R$  na množině všech podmnožin množiny  $U$ . Pro dvě množiny  $X, Y$ ,  $X \subseteq U$ ,  $Y \subseteq U$  platí:  $(X, Y)$  je v relaci  $R$  právě tehdy, když množina  $X$  je podmnožinou množiny  $Y$ .
4. Být větší nebo rovno. Jedná se např. o relaci  $R$  na množině všech přirozených čísel  $\mathbb{N}$ , kde  $(m, n) \in R$  právě tehdy, když  $m \leq n$ .
5. Být studentem studijní skupiny. Jedná se o relaci  $R$  z množiny  $A$  všech studentů prvního ročníku (např. FEL) do množiny  $B$  všech studijních skupin. Dvojice  $(a, K)$ , kde  $a \in A$  a  $K$  je studijní skupina, patří do relace  $R$  právě tehdy, když je student  $a$  zapsán do skupiny  $K$ .
6. Funkce sinus. Jedná o relaci  $R$  na množině reálných čísel  $\mathbb{R}$  definovanou:  $(x, y) \in R$  právě tehdy, když  $y = \sin x$ .

**2.1.3 Konvence.** Zápis  $(a, b) \in R$  je často nepříliš šťastný; nikoho by nenapadlo psát  $(X, Y) \in \subseteq$ , či dokonce  $(2, 3) \in \leq$ . Proto v dalším budeme místo zápisu  $(a, b) \in R$  psát  $a R b$ .

**2.1.4** Každé zobrazení  $f : A \rightarrow B$  je relace (nebo přesněji definuje relaci); a to relace  $f$  z  $A$  do  $B$  definovaná  $x f y$  právě tehdy, když  $y = f(x)$ . Ne každá relace z  $A$  do  $B$  je zobrazením množiny  $A$  do množiny  $B$ ; k tomu, aby relace  $R$  byla zobrazením je třeba (a stačí), aby pro každé  $a \in A$  existovalo právě jedno  $b \in B$  takové, že  $a R b$ .

Pro relace přejímáme také termíny, které jsou běžné, když mluvíme o zobrazení. *Definičním oborem* relace  $R$  je množina všech  $a \in A$ , pro něž existuje  $b \in B$  takové, že  $a R b$ ; *oborem hodnot* relace  $R$  je množina všech  $b \in B$ , pro něž existuje  $a \in A$  takové, že  $a R b$ .

**2.1.5 Poznámka.** Jestliže obě množiny  $A$  a  $B$  jsou konečné, pak relaci  $R \subseteq A \times B$  můžeme reprezentovat maticí takto:

Označme  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  a  $B = \{b_1, b_2, \dots, b_k\}$ . Položme

$$M_R = (m_R(i, j))_{i=1, \dots, n}^{j=1, \dots, k},$$

kde  $m_R(i, j) = 1$  pro  $(a_i, b_j) \in R$  a  $m_R(i, j) = 0$  pro  $(a_i, b_j) \notin R$ .

Uvědomte si, že se vlastně jedná o charakteristickou funkci relace  $R$  jakožto podmnožiny množiny všech uspořádaných dvojic  $A \times B$ .

## 2.2 Operace s relacemi

**2.2.1 Podrelace.** Řekneme, že relace  $R$  je *podrelací* relace  $S$ , jestliže  $R \subseteq S$ ; tj. je-li  $a R b$ , pak také platí  $a S b$ .

Např. „býti menší než“ je podrelací relace „býti menší nebo rovno“.

**2.2.2 Množinové operace s relacemi.** Mějme dvě relace  $R$  a  $S$  z množiny  $A$  do množiny  $B$ . Pak *průnikem* relací  $R$  a  $S$  je relace  $R \cap S$ ; *sjednocením* těchto relací je relace  $R \cup S$ ; *doplňkem* relace  $R$  je relace  $\overline{R} = (A \times B) \setminus R$ .

Např. označíme-li  $T$  relaci rovnosti na množině reálných čísel  $\mathbb{R}$  a  $S$  relaci býti ostře menší také na množině  $\mathbb{R}$ , pak  $T \cap S = \emptyset$  a  $T \cup S$  je relace býti menší nebo roven. Doplnkem relace  $T$  je nerovnost, tj. relace  $\overline{T} = \{(a, b) \mid a, b \in \mathbb{R}, a \neq b\}$ .

**2.2.3 Inversní relace.** Mějme relaci  $R$  z množiny  $A$  do množiny  $B$ . Pak *inversní relací* k relaci  $R$  je relace  $R^{-1}$  z množiny  $B$  do množiny  $A$  definovaná takto:

$$x R^{-1} y \quad \text{právě tehdy, když} \quad y R x.$$

**2.2.4 Poznámka.** Uvědomte si, že inversní relace k relaci z příkladu 6 na straně 8 existuje: Je to relace  $R^{-1}$ , kde  $x \in \mathbb{R}$ ,  $y \in \mathbb{R}$  a platí  $x R^{-1} y$  právě tehdy, když  $y R x$ , tj. právě tehdy, když  $x = \sin y$ . Přesto z matematiky víte, že inversní funkce k funkci  $y = \sin x$  existuje pouze tehdy, když se omezíme na funkci  $f(x) = \sin x$  definovanou na intervalu  $\langle -\pi/2, \pi/2 \rangle$ . Je to proto, že inversní relace sice existuje, ale není již zobrazením; není totiž pravda, že pro každé  $-1 \leq x \leq 1$  existuje právě jedno  $y \in \mathbb{R}$  tak, že  $x = \sin y$ .

**2.2.5 Poznámka.** Jsou-li množiny  $A$ ,  $B$  konečné a reprezentujeme-li relaci  $R$  maticí  $M_R$ , pak matice inverzní relace  $R^{-1}$  je matice transponovaná k matici  $M_R$ . Tj.

$$m_{R^{-1}}(j, i) = m_R(i, j), \quad i = 1, \dots, n, \quad j = 1, \dots, k.$$

**2.2.6 Skládání relací.** Mějme relaci  $R$  z množiny  $A$  do množiny  $B$  a  $S$  relaci z množiny  $B$  do množiny  $C$ . Pak *složená relace*  $R \circ S$  je relace z množiny  $A$  do množiny  $C$  definovaná předpisem:

$$a R \circ S c \quad \text{právě tehdy, když existuje } b \in B \text{ takové, že } a R b \text{ a } b S c.$$

**2.2.7 Poznámka.** Je-li  $M_R$  matice relace  $R$  a  $M_S$  matice relace  $S$ , pak matice relace  $R \circ S$  je rovna součinu

$$M_{R \circ S} = M_R \cdot M_S,$$

s tím, že „počítáme“  $1 + 1 = 1$ .

**2.2.8 Tvzení.** Skládání relací je asociativní. Přesněji, je-li  $R$  relace z množiny  $A$  do množiny  $B$ , relace  $S$  z množiny  $B$  do množiny  $C$  a relace  $T$  z množiny  $C$  do množiny  $D$ , pak platí

$$R \circ (S \circ T) = (R \circ S) \circ T.$$

**2.2.9 Poznámka.** Skládání relací **není** komutativní, tj. neplatí  $R \circ S = S \circ R$ . To je vidět z následujícího příkladu:

Uvažujme množinu  $A$  všech lidí v České republice a dvě relace  $R$ ,  $S$  definované na  $A$ :

$$a R b \quad \text{právě tehdy, když } a \text{ je sourozenec } b \text{ a } a \neq b$$

$$c S d \quad \text{právě tehdy, když } c \text{ je dítětem } d.$$

Ukažme, že  $R \circ S \neq S \circ R$ .

Abychom ukázali, že  $R \circ S \neq S \circ R$ , stačí najít dva lidi  $x$ ,  $y$  tak, že platí  $x R \circ S y$  a neplatí  $x S \circ R y$ . Uvažujme dvojici synovec  $a$  a strýc  $b$ . Platí  $a S \circ R b$ , protože jeden z rodičů  $a$  je sourozencem strýce  $b$ . Neplatí ale, že  $a R \circ S b$  protože to by znamenalo, že některý ze sourozenců  $a$  by byl rodičem strýce  $b$ .