

# Matematická logika

Rostislav Horčík

horcik@math.feld.cvut.cz



horcik@cs.cas.cz

www.cs.cas.cz/~horcik

# Informace k předmětu

- Osnova + požadavky: [math.feld.cvut.cz](http://math.feld.cvut.cz) -> Seznam předmětů -> Matematická logika
- Informace k přednášce: [www.cs.cas.cz/~horcik](http://www.cs.cas.cz/~horcik)

## Literatura

-  M. Demlová, B. Pondělíček: Matematická logika. Skripta ČVUT FEL.
-  J. Velebil: Velmi jemný úvod do matematické logiky. Ke stažení na [math.feld.cvut.cz/velebil/teaching/y01mlo.html](http://math.feld.cvut.cz/velebil/teaching/y01mlo.html)

# Množiny

- **Množina** je “souhrn, nebo soubor” navzájem rozlišitelných objektů, kterým říkáme **prvky**. Fakt, že prvek  $x$  patří do množiny  $A$  značíme  $x \in A$ . Opak značíme  $x \notin A$ .

# Množiny

- **Množina** je “souhrn, nebo soubor” navzájem rozlišitelných objektů, kterým říkáme **prvky**. Fakt, že prvek  $x$  patří do množiny  $A$  značíme  $x \in A$ . Opak značíme  $x \notin A$ .
- Množinu můžeme zadat výčtem, tj. vypíšeme (naznačíme) její prvky, např.

$$A = \{3, 6, w, \{\pi\}\}, \quad S = \{0, 2, 4, 6, 8, \dots\}.$$

# Množiny

- **Množina** je “souhrn, nebo soubor” navzájem rozlišitelných objektů, kterým říkáme **prvky**. Fakt, že prvek  $x$  patří do množiny  $A$  značíme  $x \in A$ . Opak značíme  $x \notin A$ .
- Množinu můžeme zadat výčtem, tj. vypíšeme (naznačíme) její prvky, např.

$$A = \{3, 6, w, \{\pi\}\}, \quad S = \{0, 2, 4, 6, 8, \dots\}.$$

- Je-li  $V$  vlastnost, pak množinu  $C$  všech prvků  $x$  s vlastností  $V$  (a žádných jiných) zapisujeme

$$C = \{x \mid x \text{ má vlastnost } V\}.$$

Např. množina všech lichých přirozených čísel

$$L = \{m \mid m = 2k + 1, k \in \mathbb{N}\}.$$

## Princip extensionality

Množiny  $S$  a  $T$  jsou si rovny ( $S = T$ ) právě tehdy, když každý prvek množiny  $S$  je prvkem  $T$  a naopak každý prvek  $T$  je prvkem  $S$ .

$$A = \{\alpha, \beta, \gamma\} = \{\gamma, \alpha, \beta\} = \{\beta, \beta, \gamma, \alpha, \alpha, \alpha\}.$$

## Princip extensionality

Množiny  $S$  a  $T$  jsou si rovny ( $S = T$ ) právě tehdy, když každý prvek množiny  $S$  je prvkem  $T$  a naopak každý prvek  $T$  je prvkem  $S$ .

$$A = \{\alpha, \beta, \gamma\} = \{\gamma, \alpha, \beta\} = \{\beta, \beta, \gamma, \alpha, \alpha\}.$$

## Definice

Mějme dvě množiny  $S$  a  $T$ . Jestliže každý prvek množiny  $S$  je také prvkem množiny  $T$ , říkáme, že  $S$  je **podmnožina**  $T$  a píšeme  $S \subseteq T$ .

## Princip extensionality

Množiny  $S$  a  $T$  jsou si rovny ( $S = T$ ) právě tehdy, když každý prvek množiny  $S$  je prvkem  $T$  a naopak každý prvek  $T$  je prvkem  $S$ .

$$A = \{\alpha, \beta, \gamma\} = \{\gamma, \alpha, \beta\} = \{\beta, \beta, \gamma, \alpha, \alpha, \alpha\}.$$

## Definice

Mějme dvě množiny  $S$  a  $T$ . Jestliže každý prvek množiny  $S$  je také prvkem množiny  $T$ , říkáme, že  $S$  je **podmnožina**  $T$  a píšeme  $S \subseteq T$ .

## Pozorování

$S = T$  právě tehdy, když  $S \subseteq T$  a současně  $T \subseteq S$ .



# Operace s množinami

- $\emptyset$  značí **prázdnou množinu**.  $\emptyset \subseteq A$  pro každou množinu  $A$ .

# Operace s množinami

- $\emptyset$  značí **prázdnou množinu**.  $\emptyset \subseteq A$  pro každou množinu  $A$ .
- Mějme množiny  $A, B$ .

$$\begin{aligned} A \cup B &= \{x \mid x \in A \text{ nebo } x \in B\} && \text{sjednocení,} \\ A \cap B &= \{x \mid x \in A \text{ a } x \in B\} && \text{průnik,} \\ A - B &= \{x \mid x \in A \text{ a } x \notin B\} && \text{rozdíl.} \end{aligned}$$

# Operace s množinami

- $\emptyset$  značí **prázdnou množinu**.  $\emptyset \subseteq A$  pro každou množinu  $A$ .
- Mějme množiny  $A, B$ .

$$\begin{array}{ll}
 A \cup B = \{x \mid x \in A \text{ nebo } x \in B\} & \text{sjednocení,} \\
 A \cap B = \{x \mid x \in A \text{ a } x \in B\} & \text{průnik,} \\
 A - B = \{x \mid x \in A \text{ a } x \notin B\} & \text{rozdíl.}
 \end{array}$$

- **Kartézský součin** množin  $A, B$

$$\begin{array}{l}
 A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}, \\
 A_1 \times \cdots \times A_n = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_1 \in A_1, \dots, a_n \in A_n\}.
 \end{array}$$

Když  $A_1 = \cdots = A_n$  pak  $A_1 \times \cdots \times A_n$  značíme  $A^n$ .

# Operace s množinami

- $\emptyset$  značí **prázdnou množinu**.  $\emptyset \subseteq A$  pro každou množinu  $A$ .
- Mějme množiny  $A, B$ .

$$\begin{array}{ll}
 A \cup B = \{x \mid x \in A \text{ nebo } x \in B\} & \text{sjednocení,} \\
 A \cap B = \{x \mid x \in A \text{ a } x \in B\} & \text{průnik,} \\
 A - B = \{x \mid x \in A \text{ a } x \notin B\} & \text{rozdíl.}
 \end{array}$$

- **Kartézský součin** množin  $A, B$

$$\begin{array}{l}
 A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}, \\
 A_1 \times \cdots \times A_n = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_1 \in A_1, \dots, a_n \in A_n\}.
 \end{array}$$

Když  $A_1 = \cdots = A_n$  pak  $A_1 \times \cdots \times A_n$  značíme  $A^n$ .

- **Potenční množina**  $P(A)$  množiny  $A$

$$P(A) = \{B \mid B \subseteq A\}. \quad (\text{jiné značení: } 2^A, \exp(A))$$

# Relace

## Definice

Nechť  $A_1, \dots, A_n$  jsou množiny a  $R \subseteq A_1 \times \dots \times A_n$ . Pak  $R$  nazýváme  **$n$ -ární relací**. Pro  $n = 1, 2, 3$  říkáme, že  $R$  je **unární, binární, ternární** relace. Jestliže  $A_1 = \dots = A_n$ , mluvíme o relaci  $R$  **na množině  $A$** .

# Relace

## Definice

Nechť  $A_1, \dots, A_n$  jsou množiny a  $R \subseteq A_1 \times \dots \times A_n$ . Pak  $R$  nazýváme  **$n$ -ární relací**. Pro  $n = 1, 2, 3$  říkáme, že  $R$  je **unární, binární, ternární** relace. Jestliže  $A_1 = \dots = A_n$ , mluvíme o relaci  $R$  **na množině  $A$** .

## Konvence

Mějme binární relaci  $R$ . Fakt, že  $(a, b) \in R$ , budeme také zapisovat zkráceně jako  **$a R b$** .

## Příklady - relační databáze

- $L$  = množina jmen lidí v ČR,  $T$  = množina jejich telefonních čísel,  $A$  = množina jejich adres.
- Označme  $M = L \cup T \cup A$ .
- Pak telefonní seznam je ternární relace  $R \subseteq M^3$  taková, že  $(x, y, z) \in R$  p.t.k. člověk jména  $x$  má telefonní číslo  $y$  a adresu bydliště  $z$ .

jméno	tel.	adresa
⋮	⋮	⋮
$x$	$y$	$z$
⋮	⋮	⋮

- Množiny  $L$ ,  $T$ ,  $A$  jsou příklady unárních relací na  $M$ .

# Příklady binárních relací

- **Být menší nebo rovno.** Jedná se např. o relaci  $\leq$  na množině všech přirozených čísel  $\mathbb{N}$ , kde  $(m, n) \in \leq$  (tj.  $m \leq n$ ) právě tehdy, když  $m$  je menší nebo rovno  $n$ .



# Příklady binárních relací

- **Být menší nebo rovno.** Jedná se např. o relaci  $\leq$  na množině všech přirozených čísel  $\mathbb{N}$ , kde  $(m, n) \in \leq$  (tj.  $m \leq n$ ) právě tehdy, když  $m$  je menší nebo rovno  $n$ .
- **Být podmnožinou.** Jedná o relaci  $\subseteq$  na potenční množině  $P(U)$  pro nějakou množinu  $U$ . Pro dvě množiny  $X, Y \in P(U)$  platí:  $(X, Y) \in \subseteq$  (tj.  $X \subseteq Y$ ) právě tehdy, když množina  $X$  je podmnožinou množiny  $Y$ .

## Příklady binárních relací

- **Být menší nebo rovno.** Jedná se např. o relaci  $\leq$  na množině všech přirozených čísel  $\mathbb{N}$ , kde  $(m, n) \in \leq$  (tj.  $m \leq n$ ) právě tehdy, když  $m$  je menší nebo rovno  $n$ .
- **Být podmnožinou.** Jedná o relaci  $\subseteq$  na potenční množině  $P(U)$  pro nějakou množinu  $U$ . Pro dvě množiny  $X, Y \in P(U)$  platí:  $(X, Y) \in \subseteq$  (tj.  $X \subseteq Y$ ) právě tehdy, když množina  $X$  je podmnožinou množiny  $Y$ .

### Definice

Relace  $f \subseteq A \times B$  se nazývá **zobrazení z množiny  $A$  do množiny  $B$** , pokud pro každé  $a \in A$  existuje právě jedno  $b \in B$  takové, že  $(a, b) \in f$ . Toto jedno  $b$  značíme  $f(a)$ .

# Znázornění relací

Nechť

$$A = \{a, b, c\}, \quad B = \{0, 1, 2, 3\},$$

$$R = \{(a, 0), (a, 3), (b, 1), (b, 2), (b, 3), (c, 1)\}.$$

- Charakteristickou funkcí

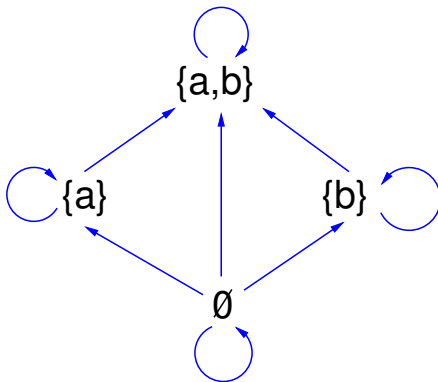
	0	1	2	3
<i>a</i>	1	0	0	1
<i>b</i>	0	1	1	1
<i>c</i>	0	1	0	0

- Orientovaným grafem

## Příklad - podmnožiny dvouprvkové množiny

- $A = \{a, b\}$ ,  $P(A) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$ .

$$\subseteq = \{(\emptyset, \emptyset), (\emptyset, \{a\}), (\emptyset, \{b\}), (\emptyset, \{a, b\}), (\{a\}, \{a\}), (\{a\}, \{a, b\}), (\{b\}, \{b\}), (\{b\}, \{a, b\}), (\{a, b\}, \{a, b\})\}.$$



# Operace s relacemi

- Množinové operace. Sjednocení, průnik, doplněk.

# Operace s relacemi

- **Množinové operace.** Sjednocení, průnik, doplněk.
- **Inversní relace.** Mějme binární relaci  $R \subseteq A \times B$ . Pak inverzní relací k relaci  $R$  je relace  $R^{-1} \subseteq B \times A$  definovaná takto:

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

# Operace s relacemi

- **Množinové operace.** Sjednocení, průnik, doplněk.
- **Inversní relace.** Mějme binární relaci  $R \subseteq A \times B$ . Pak inverzní relací k relaci  $R$  je relace  $R^{-1} \subseteq B \times A$  definovaná takto:

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

- **Skládání relací.** Mějme binární relace  $R \subseteq A \times B$  a  $S \subseteq B \times C$ . Pak složená relace  $R \circ S \subseteq A \times C$  definovaná předpisem:

$a R \circ S c$  právě tehdy, když existuje  $b \in B$  takové, že

$$a R b \quad \text{a} \quad b S c.$$

## Příklad - skládání binárních relací

- Necht'  $A$  je množina nějakých obcí.



## Příklad - skládání binárních relací

- Nechť  $A$  je množina nějakých obcí.
- Definujme binární relaci  $R$  na  $A$  takto:  
 $a R b$  právě tehdy, když obce  $a, b$  jsou spojeny **přímou cestou**  
nebo  $a = b$ .

## Příklad - skládání binárních relací

- Nechť  $A$  je množina nějakých obcí.
- Definujme binární relaci  $R$  na  $A$  takto:  
 $a R b$  právě tehdy, když obce  $a, b$  jsou spojeny **přímou cestou**  
nebo  $a = b$ .
- $R \circ R$  dává do relace obce, které jsou spojeny cestou **maximálně přes jednu obec**.

## Příklad - skládání binárních relací

- Nechť  $A$  je množina nějakých obcí.
- Definujme binární relaci  $R$  na  $A$  takto:  
 $a R b$  právě tehdy, když obce  $a, b$  jsou spojeny **přímou cestou**  
nebo  $a = b$ .
- $R \circ R$  dává do relace obce, které jsou spojeny cestou **maximálně přes jednu obec**.
- $(R \circ R) \circ R$  dává do relace obce, které jsou spojeny cestou **maximálně přes dvě obce**.

## Příklad - skládání binárních relací

- Nechť  $A$  je množina nějakých obcí.
- Definujme binární relaci  $R$  na  $A$  takto:  
 $a R b$  právě tehdy, když obce  $a, b$  jsou spojeny **přímou cestou** nebo  $a = b$ .
- $R \circ R$  dává do relace obce, které jsou spojeny cestou **maximálně přes jednu obec**.
- $(R \circ R) \circ R$  dává do relace obce, které jsou spojeny cestou **maximálně přes dvě obce**.
- $R \circ (R \circ R) = (R \circ R) \circ R$ .

## Příklad - skládání binárních relací

- Nechť  $A$  je množina nějakých obcí.
- Definujme binární relaci  $R$  na  $A$  takto:  
 $a R b$  právě tehdy, když obce  $a, b$  jsou spojeny **přímou cestou**  
 nebo  $a = b$ .
- $R \circ R$  dává do relace obce, které jsou spojeny cestou **maximálně přes jednu obec**.
- $(R \circ R) \circ R$  dává do relace obce, které jsou spojeny cestou **maximálně přes dvě obce**.
- $R \circ (R \circ R) = (R \circ R) \circ R$ .
- $\underbrace{R \circ \dots \circ R}_{n\text{-krát}}$  dává do relace obce, které jsou spojeny cestou **maximálně přes  $n - 1$  obcí**.

# Vlastnosti skládání

## Tvrzení

Skládání relací je **asociativní**. Přesněji, je-li  $R \subseteq A \times B$ ,  $S \subseteq B \times C$  a  $T \subseteq C \times D$ , pak platí

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

# Vlastnosti skládání

## Tvrzení

Skládání relací je **asociativní**. Přesněji, je-li  $R \subseteq A \times B$ ,  $S \subseteq B \times C$  a  $T \subseteq C \times D$ , pak platí

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

## Pozorování

Skládání relací **není komutativní**.

Např. pro  $R = \{(a, a), (b, a)\}$  a  $S = \{(a, b), (b, a)\}$  relace na  $\{a, b\}$  máme  $R \circ S \neq S \circ R$ .

# Vlastnosti relací na množině

Řekneme, že binární relace  $R$  na množině  $A$  (tj.  $R \subseteq A^2$ ) je

- **reflexivní**, jestliže pro všechna  $a \in A$  platí  $a R a$ ;



# Vlastnosti relací na množině

Řekneme, že binární relace  $R$  na množině  $A$  (tj.  $R \subseteq A^2$ ) je

- **reflexivní**, jestliže pro všechna  $a \in A$  platí  $a R a$ ;
- **symetrická**, jestliže pro všechna  $a, b \in A$  platí:  
je-li  $a R b$ , pak také  $b R a$ ;

# Vlastnosti relací na množině

Řekneme, že binární relace  $R$  na množině  $A$  (tj.  $R \subseteq A^2$ ) je

- **reflexivní**, jestliže pro všechna  $a \in A$  platí  $a R a$ ;
- **symetrická**, jestliže pro všechna  $a, b \in A$  platí:  
je-li  $a R b$ , pak také  $b R a$ ;
- **antisymetrická**, jestliže pro všechna  $a, b \in A$  platí:  
je-li  $a R b$  a  $b R a$ , pak  $a = b$ ;

# Vlastnosti relací na množině

Řekneme, že binární relace  $R$  na množině  $A$  (tj.  $R \subseteq A^2$ ) je

- **reflexivní**, jestliže pro všechna  $a \in A$  platí  $a R a$ ;
- **symetrická**, jestliže pro všechna  $a, b \in A$  platí:  
je-li  $a R b$ , pak také  $b R a$ ;
- **antisymetrická**, jestliže pro všechna  $a, b \in A$  platí:  
je-li  $a R b$  a  $b R a$ , pak  $a = b$ ;
- **tranzitivní**, jestliže pro všechna  $a, b, c \in A$  platí:  
je-li  $a R b$  a  $b R c$ , pak  $a R c$ .

# Ekvivalence a uspořádání

## Definice

Binární relace  $R$  na množině  $A$  se nazývá:

- **ekvivalence** na  $A$ , pokud je reflexivní, symetrická a tranzitivní,
- **(částečné) uspořádání** na  $A$ , pokud je reflexivní, antisymetrická a tranzitivní.

# Ekvivalence a uspořádání

## Definice

Binární relace  $R$  na množině  $A$  se nazývá:

- **ekvivalence** na  $A$ , pokud je reflexivní, symetrická a tranzitivní,
- **(částečné) uspořádání** na  $A$ , pokud je reflexivní, antisymetrická a tranzitivní.

## Příklad

- Mějme rovinu bodů  $\mathbb{R}^2$ . Pak relace definovaná  $(x, y) E (u, v)$  pokud  $x^2 + y^2 = u^2 + v^2$  je ekvivalence na  $\mathbb{R}^2$ .

# Ekvivalence a uspořádání

## Definice

Binární relace  $R$  na množině  $A$  se nazývá:

- **ekvivalence** na  $A$ , pokud je reflexivní, symetrická a tranzitivní,
- **(částečné) uspořádání** na  $A$ , pokud je reflexivní, antisymetrická a tranzitivní.

## Příklad

- Mějme rovinu bodů  $\mathbb{R}^2$ . Pak relace definovaná  $(x, y) E (u, v)$  pokud  $x^2 + y^2 = u^2 + v^2$  je ekvivalence na  $\mathbb{R}^2$ .
- Nechť  $A$  je množina. Pak relace  $\subseteq$  na  $P(A)$  je uspořádání.

# Ekvivalence a uspořádání

## Definice

Binární relace  $R$  na množině  $A$  se nazývá:

- **ekvivalence** na  $A$ , pokud je reflexivní, symetrická a tranzitivní,
- **(částečné) uspořádání** na  $A$ , pokud je reflexivní, antisymetrická a tranzitivní.

## Příklad

- Mějme rovinu bodů  $\mathbb{R}^2$ . Pak relace definovaná  $(x, y) E (u, v)$  pokud  $x^2 + y^2 = u^2 + v^2$  je ekvivalence na  $\mathbb{R}^2$ .
- Nechť  $A$  je množina. Pak relace  $\subseteq$  na  $P(A)$  je uspořádání.
- Nechť  $A$  je množina. Pak relace  $I_A = \{(x, x) \mid x \in A\}$  je ekvivalence i uspořádání.

# Třídy ekvivalence

## Definice

Je dána relace ekvivalence  $R$  na množině  $A$ . **Třídou ekvivalence**  $R$  odpovídající prvku  $a \in A$  nazýváme množinu

$$R[a] = \{b \in A \mid a R b\}, \quad (\text{jiná značení: } [a]_R, a/R)$$

Množinu všech tříd dané ekvivalence, tj. množinu  $\{R[a] \mid a \in A\}$  často nazýváme **faktorovou množinou** podle ekvivalence  $R$  a značíme  $A/R$ .



# Třídy ekvivalence

## Tvrzení

Nechť  $R$  je ekvivalence na množině  $A$ . Množina tříd ekvivalence  $\{R[a] \mid a \in A\}$  má tyto vlastnosti:

- Každý prvek  $a \in A$  leží v  $R[a]$  a platí rovnost  $\bigcup \{R[a] \mid a \in A\} = A$ .
- Třídy ekvivalence  $R[a]$  jsou po dvou disjunktní, tj. jestliže  $R[a] \cap R[b] \neq \emptyset$ , pak  $R[a] = R[b]$ .

# Rozklad

## Definice

Mějme neprázdnou množinu  $A$ . Množina  $\mathcal{S}$  neprázdných podmnožin množiny  $A$  se nazývá **rozklad množiny  $A$** , jestliže jsou splněny následující podmínky:

- Každý prvek  $a \in A$  leží v některé podmnožině z  $\mathcal{S}$ , tj.  $\bigcup \mathcal{S} = A$ .
- Prvky množiny  $\mathcal{S}$  jsou po dvou disjunktní; tj. jestliže  $X \cap Y \neq \emptyset$ , pak  $X = Y$  pro všechna  $X, Y \in \mathcal{S}$ .

# Rozklad

## Tvrzení

Nechť  $\mathcal{S}$  je rozklad množiny  $A$ . Pak relace  $R_{\mathcal{S}}$  definovaná:

$$a R_{\mathcal{S}} b \quad \text{právě tehdy, když } a, b \in X \text{ pro nějaké } X \in \mathcal{S}$$

je ekvivalence na množině  $A$ .

# Rozklad

## Tvrzení

Nechť  $\mathcal{S}$  je rozklad množiny  $A$ . Pak relace  $R_{\mathcal{S}}$  definovaná:

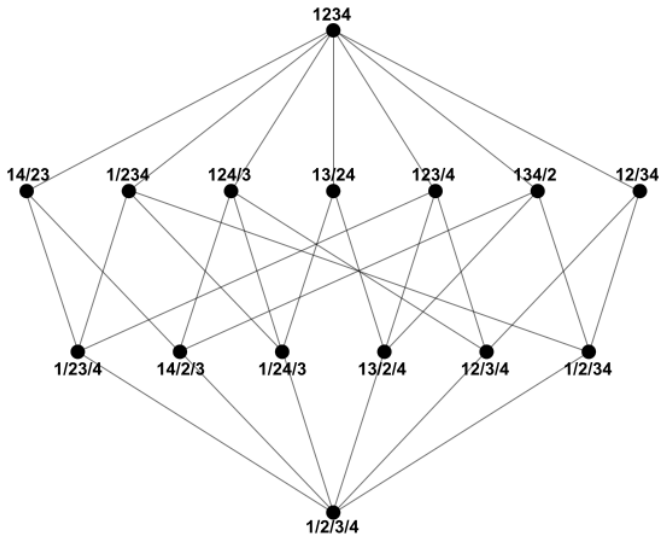
$$a R_{\mathcal{S}} b \quad \text{právě tehdy, když } a, b \in X \text{ pro nějaké } X \in \mathcal{S}$$

je ekvivalence na množině  $A$ .

## Poznámka

$$R \longrightarrow A/R \longrightarrow R_{A/R} = R$$

$$\mathcal{S} \longrightarrow R_{\mathcal{S}} \longrightarrow A/R_{\mathcal{S}} = \mathcal{S}$$

Příklad - rozklady množiny  $\{1, 2, 3, 4\}$ 

# Největší a maximální prvek

## Definice

Mějme množinu  $A$  a na ní relaci uspořádání  $\preceq$ .

- Řekneme, že prvek  $a \in A$  je **největší prvek** množiny  $A$ , jestliže pro všechny prvky  $x \in A$  platí  $x \preceq a$ .
- Řekneme, že prvek  $b \in A$  je **maximální prvek** množiny  $A$ , jestliže neexistuje prvek  $y \in A$ ,  $y \neq b$ , takový, že  $b \preceq y$ .

# Největší a maximální prvek

## Definice

Mějme množinu  $A$  a na ní relaci uspořádání  $\preceq$ .

- Řekneme, že prvek  $a \in A$  je **největší prvek** množiny  $A$ , jestliže pro všechny prvky  $x \in A$  platí  $x \preceq a$ .
- Řekneme, že prvek  $b \in A$  je **maximální prvek** množiny  $A$ , jestliže neexistuje prvek  $y \in A$ ,  $y \neq b$ , takový, že  $b \preceq y$ .

## Tvrzení

Mějme množinu  $A$  a na ní uspořádání. Množina  $A$  má nejvýše jeden největší prvek; navíc, je-li  $a$  největší prvek množiny  $A$ , pak je jediným maximálním prvkem množiny  $A$ . Nemá-li množina  $A$  největší prvek, může mít několik maximálních prvků, anebo žádný.

# Nejmenší a minimální prvek

## Definice

Mějme množinu  $A$  a na ní relaci uspořádání  $\preceq$ .

- Řekneme, že prvek  $a \in A$  je **nejmenší prvek** množiny  $A$ , jestliže pro všechny prvky  $x \in A$  platí  $a \preceq x$ .
- Řekneme, že prvek  $b \in A$  je **minimální prvek** množiny  $A$ , jestliže neexistuje prvek  $y \in A$ ,  $y \neq b$ , takový, že  $y \preceq b$ .



# Nejmenší a minimální prvek

## Definice

Mějme množinu  $A$  a na ní relaci uspořádání  $\preceq$ .

- Řekneme, že prvek  $a \in A$  je **nejmenší prvek** množiny  $A$ , jestliže pro všechny prvky  $x \in A$  platí  $a \preceq x$ .
- Řekneme, že prvek  $b \in A$  je **minimální prvek** množiny  $A$ , jestliže neexistuje prvek  $y \in A$ ,  $y \neq b$ , takový, že  $y \preceq b$ .

## Tvrzení

Mějme množinu  $A$  a na ní uspořádání. Množina  $A$  má nejvýše jeden nejmenší prvek; navíc, je-li  $a$  nejmenší prvek množiny  $A$ , pak je jediným minimálním prvkem množiny  $A$ . Nemá-li množina  $A$  nejmenší prvek, může mít několik minimálních prvků, anebo žádný.