

ÚKOL: Dokažte, že pro libovolné binární relace  $S, T$  platí:

$$a) (S^{-1})^{-1} = S$$

$$b) (S \cup T)^{-1} = S^{-1} \cup T^{-1}$$

$$c) (S \cap T)^{-1} = S^{-1} \cap T^{-1}$$

$$d) I \circ S = S \circ I = S$$

PŘÍKLAD: Na množině  $M = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  jsou definovány následující relace

$$a) R = \{(x, y) \in M \times M; 2 \mid x - y\}$$

$$b) S = \{(x, y) \in M \times M; x < y\}$$

Nakreslete uzlové a kartézské grafy těchto relací.

## VLASTNOSTI RELACÍ

(2)

Definice: Necht  $R$  je relace definovaná na množině  $M$ . Relace  $R$  se nazývá na množině  $M$ :

a) REFLEXIVNÍ, právě když

$$\forall x \in M: (x, x) \in R,$$

b) ANTIREFLEXIVNÍ, právě když

$$\forall x \in M: (x, x) \notin R,$$

c) SYMETRICKÁ, právě když

$$\forall x, y \in M: (x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R,$$

d) ANTISYMETRICKÁ, právě když

$$\forall x, y \in M: [x \neq y \wedge (x, y) \in R] \Rightarrow (y, x) \notin R,$$

e) SOUVISLÁ, právě když

$$\forall x, y \in M: [x \neq y \wedge (x, y) \notin R] \Rightarrow (y, x) \in R,$$

f) TRANZITIVNÍ, právě když

$$\forall x, y, z \in M: [(x, y) \in R \wedge (y, z) \in R] \Rightarrow (x, z) \in R$$

g) ASYMETRICKÁ:  $\forall x, y \in M: (x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \notin R$

h) ATRANZITIVNÍ:  $\forall x, y, z \in M: [(x, y) \in R \wedge (y, z) \in R] \Rightarrow (x, z) \notin R$

i) ÚPLNÁ:  $\forall x, y \in M: (x, y) \in R \wedge (y, x) \in R$

j) UNIVERZÁLNÍ:  $\forall x, y \in M: (x, y) \in R \wedge (y, x) \in R \wedge (x, x) \in R$

k) IDENTICKÁ (JEDNOTKOVÁ):  $\forall x, y \in M: (x, y) \in R \Rightarrow x = y$

## PROBLÉM:

Jak poznáme zavedené vlastnosti relací  
na jejich grafickém znázornění?

## PROMYSLETE DŮKAZY TĚCHTO VĚT:

V1: Relace  $R$  je na množině  $M$  reflexivní právě tehdy,  
když platí  $I \subseteq R$ , kde  $I$  je jednotková relace.

V2: Relace  $R$  je na  $M$  antireflexivní, právě když  
 $R \cap I = \emptyset$

V3: Relace  $R$  je symetrická na  $M$ , právě když  
 $R = R^{-1}$

V4: Relace  $R$  je na  $M$  antisymetrická, právě když  
 $R \cap R^{-1} \subseteq I$

V5: Relace  $R$  je souvislá na  $M$ , právě když  
 $R \cup R^{-1} \supseteq M \times M - I$

V6: Relace  $R$  je tranzitivní na  $M$ , právě když  
 $R \circ R \subseteq R$

PROBLÉM: Je-li relace symetrická a tranzitivní,  
je též reflexivní?  
Je to správná úvaha?

# EKVIVALENCE

4.

PŘÍKLAD: Určete vlastnosti následujících relací.

a) rovnost v  $\mathbb{N}$        $R_1 = \{(x, y) \mid x = y\}$

b) shodnost trojúhelníků  
 $R_2 = \{(x, y) \mid x \cong y\}$

c) kongruence modulo 3  
 $R_3 = \{(x, y) \mid 3 \mid x - y\}$

---

Pozn.:  $x \equiv y \pmod{3}$  ...  $x$  je kongruentní s  $y$  modulo 3

tj.  $x, y$  mají stejný zbytek při dělení 3

---

# EKVIVALENCE

5.

Definice: Reflexivní, Symetrická a Transitivní binární relace  $R$  na množině  $M$  se nazývá ekvivalence na množině  $M$ .

PROBLÉM: Průnik libovolného neprázdného systému ekvivalencí na  $M$  je opět ekvivalence na  $M$ .  
Ukažte, že pro sjednocení to neplatí

Každá ekvivalence definovaná na nějaké množině tuto množinu rozkládá na systém disjunktivních podmnožin zvaných třídy rozkladu

Všechny vzájemně ekvivalentní prvky náleží právě jedné takové třídě.

## ROZKLAD MNOŽINY (FAKTOROVÁ MNOŽINA)

Definice: Rozkladem množiny  $M$  na třídy (faktorovou množinou) rozumíme systém podmnožin  $M_i$ ,  $i \in I$  (indexová množina) takový, že:

$$\textcircled{1} \bigcup_{i \in I} M_i = M$$

$$\textcircled{2} \forall i, j \in I: M_i \cap M_j \neq \emptyset \Rightarrow M_i = M_j$$

PŘÍKLAD: Rozklad množiny celých čísel  $\mathbb{Z}$ :  
 $M_1 = \{0\}$ ,  $M_2 = \mathbb{Z}^+$ ,  $M_3 = \mathbb{Z}^-$

PROBLÉM: System  $\bigcup_{i \in I} M_i$ ,  $I = \{1, 2, 3\}$ , kde

$M_1 = \{0, 1\}$ ,  $M_2 = \mathbb{Z}^+$ ,  $M_3 = \mathbb{Z}^-$  není rozkladem množiny  $\mathbb{Z}$ .

PROČ?

Poznámka: Množiny  $M_i$  patřící do rozkladu se nazývají třídy rozkladu.

SOUVISLOST MEZI EKVIVALENCÍ A ROZKLADEM

1) Rozklad na množině definuje ekvivalenci

Věta: Necht'  $M_i$ ,  $i \in I$  je rozklad na množině  $M$ . Pak relace  $R$ , definovaná na  $M$  předpisem

$$(x, y) \in R \iff \exists i \in I : x \in M_i \wedge y \in M_i,$$

je ekvivalence na množině  $M$ .

OK:  $R, S \dots$  zřejmé

$$\begin{aligned} T: (x, y) \in R \wedge (y, z) \in R &\Rightarrow \exists i, j \in I : x, y \in M_i \wedge y, z \in M_j \Rightarrow \\ &\Rightarrow M_i \cap M_j \neq \emptyset \Rightarrow M_i = M_j \Rightarrow x, y, z \in M_i \Rightarrow \underline{(x, z) \in R} \end{aligned}$$

PŘÍKLAD:  $M = \{0, 1, 2, \dots, 10\}$

$M_1 = \{1, 4, 7, 10\}$ ,  $M_2 = \{2, 5, 8\}$ ,  $M_3 = \{0, 3, 6, 9\}$

Najděte příslušnou ekvivalenci

② Ekvivalence na množině vytváří její rozklad

Definice: Necht'  $R$  je ekvivalence na množině  $M$ ,  
 $a \in M$ . Množinu

$$M_a = \{b \in M; (a,b) \in R\}$$

nazveme třídou množiny  $M$  podle ekvivalence  $R$  určenou prvkem  $a$

- Poznámka: ① Množina  $M_a$  je prostě množina všech prvků z  $M$ , které jsou ekvivalentní s  $a$ .
- ②  $M_a$  se také nazývá třídou ekvivalence  $R$  určenou prvkem  $a$ .

Věta: Necht'  $R$  je ekvivalence na množině  $M$ .  
Potom systém všech tříd  $M_a, a \in M$   
množiny  $M$  podle  $R$  tvoří rozklad  
na množině  $M$ .

DK: ①  $\bigcup_i M_i = M$  tj.  $\bigcup_{a \in M} M_a = M$  (R)

②  $M_i \cap M_j \neq \emptyset \Rightarrow M_i = M_j$  (S) (T)  
 $M_a \cap M_b \neq \emptyset \Rightarrow \exists c; (a,c) \in R \wedge (b,c) \in R \Rightarrow (a,b) \in R$

Potom ale pro lib.  $x$ :

$x \in M_a \Rightarrow (x,a) \in R \Rightarrow (x,b) \in R \Rightarrow x \in M_b$

Ledy  $M_a \subseteq M_b$

analogicky  $M_b \subseteq M_a$   

---

 $M_a = M_b$

## FAKTOROVÁ MNOŽINA

(8)

Definice: Množinu všech tříd rozkladu množiny  $M$  podle ekvivalence  $R$  nazýváme FAKTOROVOU MNOŽINOU  $M$  podle  $R$  a značíme  $M/R$

Zobrazení  $f: M \rightarrow M/R$ , které prvku  $a \in M$  přiřadí  $Ma \in M/R$ , nazýváme PŘIROZENOU (KANONICKOU) PROJEKCI množiny  $M$  na  $M/R$

Poznámka: Označíme

$M/E$  ... rozklad mn.  $M$  indukovaný ekvivalencí  $E$ .

$M/S$  ... ekvivalence indukovaná na  $M$  rozkladem  $S$ .

Potom zřejmě platí:

$$M/(M/E) = E$$

$$M/(M/S) = S$$



# USPOŘÁDÁNÍ

Def.: Relace  $R$  na množině  $M$  se nazývá neostře uspořádaní v  $M$ , jestliže je reflexivní, antisymetrická a transitivní.

Pokud je  $R$  antireflexivní, antisymetrická a transitivní, hovoříme o ostře uspořádaní.

Množina  $M$ , v níž je dáno uspořádaní (ostře či neostře)  $R$ , se nazývá uspořádaná množina  $(M, R)$

PŘÍKLAD: ①  $(\mathbb{N}, \leq)$ ,  $(\mathbb{N}, <)$ , ...

②  $(P(M), \subseteq)$ ,  $M \neq \emptyset$

$$(x, y) \in R \Leftrightarrow x \subseteq y$$

znázornění uspořádaní  $\rightarrow$  Hasseův diagram

= modifikovaný uzlový graf

① vynecháme šipky plynoucí z  $T$

② vynecháme smyčky (a neostřeho usp.)

③ uzel, z něhož šipka vychází, je více než cílový

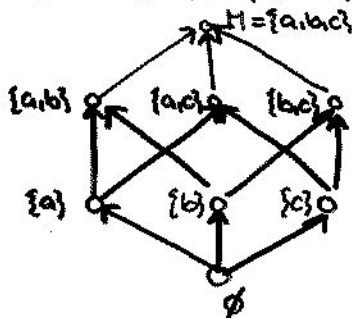


PŘÍKLAD:  $M = \{a, b, c\}$

$(P(M), \subseteq)$

Relaci  $\subseteq$  na množině  $P(M)$  znázorněte  
Hasseovým diagramem

$P(M) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\}$



neporovnatelné  
prvky

Def.: Uspořádání  $R$  v množině  $M$  se nazývá  
lineární (úplně) uspořádání, právě když  
v  $M$  neexistují neporovnatelné prvky  
(vzhledem k uspořádání  $R$ ).

PŘÍKLADY: ① lineární (úplně) uspořádání: " $<$ ", " $\leq$ "

② částečné uspořádání: např. dělitelnost  
na konečných množinách

## EKVIVALENCE

(11)

PŘÍKLAD: Na množině  $M = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  je definována relace  $R$ :

$$R = \{(x, y) \mid 2 \mid x - y\}$$

Nakreslete uzlový a kartézský graf této relace.

Určete její vlastnosti.

## USPOŘÁDÁNÍ

PŘÍKLAD: Vyšetřete vlastnosti relací

$$R_1 = \{(x, y) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \mid x < y\}$$

$$R_2 = \{(x, y) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \mid x \leq y\}$$