

8

EKVIVALENCIE

ekvivalencia

- reláciu na danej triede nazývame **ekvivalenciou**, ak je:
 - reflexívna (na tejto triede)
 - symetrická
 - tranzitívna
- príklady
 - =
 - rovnobežnosť
 - ekvivalencia výrokov
 - mať tých istých rodičov
 - mať toho istého triedneho učiteľa
 - mať rovnakú funkčnú hodnotu

triedy ekvivalencie

- nech \sim je ekvivalencia na triede A a a je prvok A
- **triedou ekvivalencie** \sim prvku a nazývame triedu

$$\{x \in A : x \sim a\}$$

a značíme ju $[a]_{\sim}$

- príklady
 - $[a]_{=}$ je množina $\{a\}$ pre ľubovoľný objekt a
 - ak p je priamka,
tak $[p]_{\parallel}$ je množina všetkých priamok jej smeru
 - ak α je tvrdenie,
tak $[\alpha]_{\leftrightarrow}$ je trieda všetkých tvrdení s ním ekvivalentných
 - trieda ekvivalencie v relácii *mat' tých istých rodičov*
je skupina všetkých vlastných súrodencov (včítane seba)
 - trieda ekvivalencie v relácii *mat' toho istého triedneho učiteľa*
je skupina všetkých spolužiakov (včítane seba), t. j. doslova trieda
 - ak \equiv_f znamená mat' rovnakú hodnotu v danej funkcii f ,
tak $[a]_{\equiv_f}$ je trieda $\{x \in D(f) : f(x) = f(a)\}$
- každý prvok je v práve jednej triede ekvivalencie

ekvivalentné prvky majú tú istú triedu ekvivalencie

- nech \sim je ekvivalencia na nejakej triede;
potom $x \sim y$, akk $[x]_{\sim} = [y]_{\sim}$



- $z \in [x]_{\sim}$,

- akk $z \sim x$

- (definícia triedy ekvivalencie),

- ztv $z \sim y$

- (z tranzitivity \sim , keďže podľa predpokladu $x \sim y$),

- akk $z \in [y]_{\sim}$

- (definícia triedy ekvivalencie)

- $z \in [y]_{\sim}$,

- akk $z \sim y$

- (definícia triedy ekvivalencie),

- ztv $z \sim x$

- (z tranzitivity \sim , keďže $y \sim x$,

- lebo podľa predpokladu $x \sim y$ a \sim je symetrická),

- akk $z \in [x]_{\sim}$

- (definícia triedy ekvivalencie)



- $x \in [x]_{\sim} = [y]_{\sim}$, a teda $x \sim y$

rozklad

- **rozkladom** množiny A nazývame systém jej neprázdnych podmnožín $\{T_i : i \in I\}$ taký, že:
 - $\bigcup_{i \in I} T_i = A$
 - ak $i \neq j$, tak buď $T_i = T_j$, alebo $T_i \cap T_j = \emptyset$
- príklady
 - $\{\{1, 5\}, \{2, 4, 6\}, \{3\}\}$ je rozklad množiny $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$
 - $I = \{1, 2, 3\}$
a $T_1 = \{1, 5\}$, $T_2 = \{2, 4, 6\}$, $T_3 = \{3\}$
 - $I = \{\heartsuit, \diamondsuit, \clubsuit, \spadesuit\}$
a $T_{\heartsuit} = \{2, 4, 6\}$, $T_{\diamondsuit} = \{3\}$, $T_{\clubsuit} = \{2, 4, 6\}$, $T_{\spadesuit} = \{1, 5\}$
 - $\{\{1\}, \{2, 4, 6\}, \{3\}\}$ nie je rozklad množiny $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ (lebo 5 nie je v žiadnej množine)
 - $\{\{1, 5\}, \{2, 4, 6\}, \{3, 5\}\}$ nie je rozklad množiny $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ (lebo 5 je v dvoch rôznych množinách)
 - $\{\{1, 5\}, \{2, 4, 6\}, \emptyset, \{3\}\}$ nie je rozklad množiny $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ (lebo jedna z množín je prázdna)

rozklad generuje ekvivalenciu

- nech $\{T_i : i \in I\}$ je rozklad množiny A
- definujme reláciu \sim vzťahom
 $x \sim y$, akk existuje $i \in I$, že $x \in T_i$ aj $y \in T_i$
- \sim je ekvivalencia na A
 - \sim je reflexívna na A
 - ak $x \in A = \bigcup_{i \in I} T_i$, tak $x \in T_i$ pre nejaké $i \in I$
 - existuje teda $i \in I$, že $x \in T_i$ a $x \in T_i$, a teda $x \sim x$
 - \sim je symetrická
 - ak $x \sim y$, tak existuje $i \in I$, že $x \in T_i$ aj $y \in T_i$,
 - teda existuje $i \in I$, že $y \in T_i$ aj $x \in T_i$, a teda $y \sim x$
 - \sim je tranzitívna
 - ak $x \sim y$ a $y \sim z$,
tak existuje $i \in I$, že $x \in T_i$ aj $y \in T_i$,
a existuje $j \in I$, že $y \in T_j$ aj $z \in T_j$
 - keďže $y \in T_i \cap T_j$, platí $T_i \cap T_j \neq \emptyset$, a teda $T_i = T_j$
 - z toho $z \in T_j = T_i$
 - takže existuje $i \in I$, že $x \in T_i$ a $z \in T_i$, a teda $x \sim z$

ekvivalencia generuje rozklad

- nech \sim je ekvivalencia na množine A
- nech pre každé $x \in A$ platí $T_x = [x]_{\sim}$
- tak $\{T_x : x \in A\}$ je rozklad množiny A
 - neprázdnosť:
 - pre každé $x \in A$ platí $x \in [x]_{\sim} = T_x$, takže $T_x \neq \emptyset$
 - úplnosť:
 - pre každé $x \in A$ platí $x \in [x]_{\sim} = T_x$, takže $\bigcup_{x \in A} T_x = A$
 - rovnosť nedisjunktných tried:
 - nech $x, y \in A$, pričom $T_x \cap T_y \neq \emptyset$
 - existuje teda $z \in A$, že $z \in T_x \cap T_y$
 - keďže $z \in T_x = [x]_{\sim}$, platí $z \sim x$, a teda $[z]_{\sim} = [x]_{\sim} = T_x$
 - keďže $z \in T_y = [y]_{\sim}$, platí $z \sim y$, a teda $[z]_{\sim} = [y]_{\sim} = T_y$
 - z toho už $T_x = T_y$

dualita rozkladov a ekvivalencií

- rozklad generovaný ekvivalenciou generuje pôvodnú ekvivalenciu
- ekvivalencia generovaná rozkladom generuje pôvodný rozklad

zjemnenie

- hovoríme, že rozklad $\{T_i : i \in I\}$ je **zjemnením** rozkladu $\{S_j : j \in J\}$, ak pre každé $i \in I$ existuje $j \in J$, že $T_i \subseteq S_j$
- zjemnenie teda vznikne rozdelením niektorých množín rozkladu
- príklady
 - $\{\{1, 2\}, \{3, 4\}, \{5\}\}$ je zjemnením $\{\{1, 2\}, \{3, 4, 5\}\}$
 - nech $I = \{1, 2, 3\}$, $T_1 = \{1, 2\}$, $T_2 = \{3, 4\}$, $T_3 = \{5\}$
a $J = \{1, 2\}$, $S_1 = \{1, 2\}$, $S_2 = \{3, 4, 5\}$
 - potom $T_1 \subseteq S_1$, $T_2 \subseteq S_2$, $T_3 \subseteq S_2$
 - $\{\{1, 2, 3\}, \{4\}, \{5\}\}$ nie je zjemnením $\{\{1, 2\}, \{3, 4, 5\}\}$
(lebo $\{1, 2, 3\}$ nie je časťou žiadnej množiny druhého rozkladu)
- zjemnenie je binárnou reláciou na množine rozkladov
- jeden rozklad je zjemnením druhého práve vtedy, keď sú nimi generované ekvivalencie v inklúzii

zjemnenie je usporiadanie

- zjemnenie je reflexívne
 - ak $\{T_i : i \in I\}$ je rozklad, pre každé $i \in I$ platí $T_i \subseteq T_i$
- zjemnenie je antisymetrické
 - nech $\{T_i : i \in I\}$ je zjemnením $\{S_j : j \in J\}$ a naopak
 - potom k $i \in I$ existuje $j \in J$, že $T_i \subseteq S_j$
a k tomuto j existuje $k \in I$, že $S_j \subseteq T_k$
 - z toho však $T_i \subseteq T_k$, a teda $T_i = T_k$ (lebo $T_i \neq \emptyset$), takže $T_i = S_j$
 - každá množina z prvého rozkladu je i v druhom,
tieto rozklady sa teda zhodujú
- zjemnenie je tranzitívne
 - nech $\{T_i : i \in I\}$ je zjemnením $\{S_j : j \in J\}$
a $\{S_j : j \in J\}$ je zjemnením $\{R_k : k \in K\}$
 - potom k $i \in I$ existuje $j \in J$, že $T_i \subseteq S_j$
a k tomuto j existuje $k \in K$, že $S_j \subseteq R_k$
 - takže k $i \in I$ existuje $k \in K$, že $T_i \subseteq R_k$,
a teda $\{T_i : i \in I\}$ je zjemnením $\{R_k : k \in K\}$
- minimum je zložené len z jednoprvkových množín,
maximum obsahuje jedinu, pôvodnú množinu

od predusporiadania k usporiadaniu

- na množine A s predusporiadaním R definujeme reláciu \sim :
 $x \sim y$, akk $x R y$ a zároveň $y R x$
- \sim je ekvivalencia na A
 - \sim je reflexívna na A
 - keďže R je reflexívna, platí $x R x$ a $x R x$, a teda $x \sim x$
 - \sim je symetrická
 - ak $x \sim y$, tak $x R y$ a $y R x$, a teda $y \sim x$
 - \sim je tranzitívna
 - ak $x \sim y$ a $y \sim z$, tak $x R y$ a $y R x$ a $y R z$ a $z R y$
 - keďže R je tranzitívna, platí $x R z$ a $z R x$, a teda $x \sim z$

od predusporiadania k usporiadaniu

- z každej triedy ekvivalencie \sim vyberme jedného reprezentanta
- na ich množine M definujme reláciu \leq ako $R \cap (M \times M)$
- \leq je usporiadanie (na M)
 - \leq je reflexívna (na M)
 - keďže R je reflexívna, platí $x R x$, a teda $x \leq x$
 - \leq je antisymetrická
 - ak $x \leq y$ a $y \leq x$, tak $x R y$ a $y R x$, a teda $x \sim y$
 - x a y sú teda reprezentantmi tej istej triedy, čiže $x = y$
 - \leq je tranzitívna
 - ak $x \leq y$ a $y \leq z$, tak $x R y$ a $y R z$
 - keďže R je tranzitívna, platí $x R z$, a teda $x \leq z$
- takto sme prešli od predusporiadania k usporiadaniu

faktORIZÁCIA

- na množine všetkých tried ekvivalencie \sim definujme reláciu \leq_{\sim} :
ak x a y sú z M z predošlého prístupu
(t. j. reprezentanti svojich tried ekvivalencie),
tak $[x]_{\sim} \leq_{\sim} [y]_{\sim}$, ak $x \leq y$
- \leq_{\sim} je usporiadanie
 - \leq_{\sim} je reflexívna
 - keďže \leq je reflexívna, platí $x \leq x$
 - z toho $[x]_{\sim} \leq_{\sim} [x]_{\sim}$
 - \leq_{\sim} je antisymetrická
 - ak $[x]_{\sim} \leq_{\sim} [y]_{\sim}$ a $[y]_{\sim} \leq_{\sim} [x]_{\sim}$, tak $x \leq y$ a $y \leq x$
 - keďže \leq je antisymetrická, platí $x = y$
 - z toho $[x]_{\sim} = [y]_{\sim}$
 - \leq_{\sim} je tranzitívna
 - ak $[x]_{\sim} \leq_{\sim} [y]_{\sim}$ a $[y]_{\sim} \leq_{\sim} [z]_{\sim}$, tak $x \leq y$ a $y \leq z$
 - keďže \leq je tranzitívna, platí $x \leq z$
 - z toho $[x]_{\sim} \leq_{\sim} [z]_{\sim}$

zvyškové triedy

- na množine \mathbb{Z} definujeme reláciu \equiv_n , kde $n \in \mathbb{N}$, takto:
 $x \equiv_n y$, ak $n \mid (x - y)$
- $x \equiv_n y$ sa často ekvivalentne zapisuje $x \equiv y \pmod n$
- \equiv_n je ekvivalencia (na \mathbb{Z})
 - \equiv_n je reflexívna (na \mathbb{Z})
 - platí $n \mid 0$,
t. j. $n \mid (x - x)$,
a teda $x \equiv_n x$
 - \equiv_n je symetrická
 - ak $x \equiv_n y$, tak $n \mid (x - y)$
 - potom však $n \mid (-1) \cdot (x - y)$,
t. j. $n \mid (y - x)$,
a teda $y \equiv_n x$
 - \equiv_n je tranzitívna
 - ak $x \equiv_n y$ a $y \equiv_n z$, tak $n \mid (x - y)$ a $n \mid (y - z)$
 - potom však $n \mid ((x - y) + (y - z))$,
t. j. $n \mid (x - z)$,
a teda $x \equiv_n z$

zvyškové triedy

- triedy ekvivalencie \equiv_n nazývame **zvyškové triedy po delení n**
 - $x \equiv_0 y$ znamená $0 \mid (x - y)$,
t. j. $x = y$,
takže všetky triedy ekvivalencie \equiv_0 sú jednoprvkové
 - $x \equiv_1 y$ znamená $1 \mid (x - y)$,
čo platí vždy,
takže trieda ekvivalencie \equiv_1 je jediná a rovná \mathbb{Z}
 - ak $n \geq 2$, tak $x \equiv_n y$ znamená $n \mid (x - y)$,
čo platí práve vtedy,
keď x a y majú rovnaký zvyšok po delení n
 - zvyšových tried po delení kladným n je n
 - špeciálne pre $n = 2$ sú zvyškové triedy dve:
množina párnych čísel a množina nepárnych čísel

konštrukcia množiny \mathbb{Z} z množiny \mathbb{N}

- na množine $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ definujeme reláciu \equiv takto:
 $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle y_1, y_2 \rangle$, akk $x_1 + y_2 = y_1 + x_2$
- \equiv je ekvivalencia (na $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$)
 - \equiv je reflexívna (na $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$)
 - platí $x_1 + x_2 = x_1 + x_2$, a teda $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle x_1, x_2 \rangle$
 - \equiv je symetrická
 - ak $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle y_1, y_2 \rangle$, tak $x_1 + y_2 = y_1 + x_2$
 - potom $y_1 + x_2 = x_1 + y_2$, a teda $\langle y_1, y_2 \rangle \equiv \langle x_1, x_2 \rangle$
 - \equiv je tranzitívna
 - ak $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle y_1, y_2 \rangle$ a $\langle y_1, y_2 \rangle \equiv \langle z_1, z_2 \rangle$,
tak $x_1 + y_2 = y_1 + x_2$ a $y_1 + z_2 = z_1 + y_2$
 - po sčítaní $x_1 + y_2 + y_1 + z_2 = z_1 + y_2 + y_1 + x_2$,
z čoho $x_1 + z_2 = z_1 + x_2$, a teda $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle z_1, z_2 \rangle$

konštrukcia množiny \mathbb{Z} z množiny \mathbb{N}

- vzniknuté triedy ekvivalencie nazveme **celé čísla** (\mathbb{Z})
 - triedu $[\langle n, 0 \rangle]_{\equiv} = \{\langle x + n, x \rangle : x \in \mathbb{N}\}$ nazveme $n_{\mathbb{Z}}$
 - triedu $[\langle 0, n \rangle]_{\equiv} = \{\langle x, x + n \rangle : x \in \mathbb{N}\}$ nazveme $(-n)_{\mathbb{Z}}$
- na tomto rozklade sa definujú operácie $+_{\mathbb{Z}}$ a $\cdot_{\mathbb{Z}}$:
 - $[\langle x_1, x_2 \rangle]_{\equiv} +_{\mathbb{Z}} [\langle y_1, y_2 \rangle]_{\equiv} = [\langle x_1 + y_1, x_2 + y_2 \rangle]_{\equiv}$
 - $m_{\mathbb{Z}} \cdot_{\mathbb{Z}} n_{\mathbb{Z}} = (mn)_{\mathbb{Z}}$,
 $m_{\mathbb{Z}} \cdot_{\mathbb{Z}} (-n)_{\mathbb{Z}} = (-mn)_{\mathbb{Z}}$,
 $(-m)_{\mathbb{Z}} \cdot_{\mathbb{Z}} n_{\mathbb{Z}} = (-mn)_{\mathbb{Z}}$,
 $(-m)_{\mathbb{Z}} \cdot_{\mathbb{Z}} (-n)_{\mathbb{Z}} = (mn)_{\mathbb{Z}}$
- ak m a n sú prirodzené čísla, tak platí:
 - $m_{\mathbb{Z}} +_{\mathbb{Z}} n_{\mathbb{Z}} = [\langle m, 0 \rangle]_{\equiv} +_{\mathbb{Z}} [\langle n, 0 \rangle]_{\equiv} = [\langle m + n, 0 \rangle]_{\equiv} = (m + n)_{\mathbb{Z}}$
 - $m_{\mathbb{Z}} \cdot_{\mathbb{Z}} n_{\mathbb{Z}} = (mn)_{\mathbb{Z}}$,
- \mathbb{Z} tak obsahuje kópiu \mathbb{N} (a to $\{n_{\mathbb{Z}} : n \in \mathbb{N}\}$), ktorou nahradíme pôvodné \mathbb{N}
- (toto nové) \mathbb{N} tak možno považovať za podmnožinu \mathbb{Z} (a na pôvodné \mathbb{N} zabudnúť)
 - namiesto $z_{\mathbb{Z}}$ môžeme písať jednoducho z

konštrukcia množiny \mathbb{Q} z množiny \mathbb{Z}

- na množine $\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} \setminus \{0\})$ definujeme reláciu \equiv takto:
 $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle y_1, y_2 \rangle$, akk $x_1 \cdot y_2 = y_1 \cdot x_2$
- \equiv je ekvivalencia (na $\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} \setminus \{0\})$)
 - \equiv je reflexívna (na $\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} \setminus \{0\})$)
 - platí $x_1 \cdot x_2 = x_1 \cdot x_2$, a teda $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle x_1, x_2 \rangle$
 - \equiv je symetrická
 - ak $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle y_1, y_2 \rangle$, tak $x_1 \cdot y_2 = y_1 \cdot x_2$
 - potom $y_1 \cdot x_2 = x_1 \cdot y_2$, a teda $\langle y_1, y_2 \rangle \equiv \langle x_1, x_2 \rangle$
 - \equiv je tranzitívna
 - ak $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle y_1, y_2 \rangle$ a $\langle y_1, y_2 \rangle \equiv \langle z_1, z_2 \rangle$,
tak $x_1 \cdot y_2 = y_1 \cdot x_2$ a $y_1 \cdot z_2 = z_1 \cdot y_2$
 - po vynásobení $x_1 \cdot y_2 \cdot y_1 \cdot z_2 = z_1 \cdot y_2 \cdot y_1 \cdot x_2$,
z čoho $x_1 \cdot z_2 = z_1 \cdot x_2$
(lebo $y_2 \neq 0$, a ak $y_1 = 0$, tak $x_1 = 0$ a $z_1 = 0$),
a teda $\langle x_1, x_2 \rangle \equiv \langle z_1, z_2 \rangle$

konštrukcia množiny \mathbb{Q} z množiny \mathbb{Z}

- vzniknuté triedy ekvivalencie nazveme **racionálne čísla** (\mathbb{Q})
 - ak je d najväčší spoločný deliteľ p a q , kde $q \neq 0$, tak $p = du$ a $q = dv$
 - triedu $[\langle p, q \rangle]_{\equiv} = \{ \langle x \cdot u, x \cdot v \rangle : x \in \mathbb{Z} \setminus \{0\} \}$ nazveme $\frac{p}{q}$
 - niektoré triedy majú viac názvov,
napr. $\frac{1}{2} = \frac{2}{4} = \frac{-1}{-2}$
- na tomto rozklade sa definujú operácie:
 - $+\mathbb{Q}$: $\frac{a}{b} +_{\mathbb{Q}} \frac{c}{d} = \frac{ad + cb}{bd}$
 - $\cdot_{\mathbb{Q}}$: $\frac{a}{b} \cdot_{\mathbb{Q}} \frac{c}{d} = \frac{ac}{bd}$
- špeciálne platí:
 - $\frac{a}{1} +_{\mathbb{Q}} \frac{c}{1} = \frac{a \cdot 1 + c \cdot 1}{1 \cdot 1} = \frac{a + c}{1}$
 - $\frac{a}{1} \cdot_{\mathbb{Q}} \frac{c}{1} = \frac{ac}{1 \cdot 1} = \frac{ac}{1}$
- \mathbb{Q} tak obsahuje kópiu \mathbb{Z} (a to $\{ \frac{z}{1} : z \in \mathbb{Z} \}$), ktorou nahradíme pôvodné \mathbb{Z}
- (toto nové) \mathbb{Z} tak možno považovať za podmnožinu \mathbb{Q} (a na pôvodné \mathbb{Z} zabudnúť)
 - namiesto $\frac{z}{1}$ môžeme písať jednoducho z