

Diskretne strukture

Sedmi sklop izročkov

Fakulteta za računalništvo in informatiko
Univerza v Ljubljani

20. november 2020

Množica R je **(dvomestna) relacija** (v množici A), če je vsak njen element **urejen par** (iz $A \times A$).

$$R \text{ je relacija.} \iff \forall x \in R \exists u, v : x = (u, v)$$

Primer

① $A = \{e, f, g, h\}$ $R = \{(e, f), (f, g), (g, h)\}$
 $xRy \dots$ x je v abecedi neposredno pred y

② $A = \mathbb{N}$ $R = \{(x, y) ; x, y \in \mathbb{N} \wedge x \leq y\}$

③ $\emptyset \subseteq A \times A$ **prazna relacija**

④ $U_A := A \times A \subseteq A \times A$ **univerzalna relacija**

⑤ $\text{id}_A = \{(x, x) ; x \in A\}$ **relacija enakosti (identitete)**

Namesto $(x, y) \in R$ pišemo xRy .

Naj bo R relacija v A .

$\mathcal{D}_R = \{x ; \exists y : xRy\}$ **domena** ali **definijsko območje** relacije R .

$\mathcal{Z}_R = \{y ; \exists x : xRy\}$ **zaloga vrednosti** relacije R .

Pravimo, da je

- 1 R **refleksivna** $\iff \forall x \in A : xRx$,
- 2 R **simetrična** $\iff \forall x, y \in A : xRy \Rightarrow yRx$,
- 3 R **antisimetrična** $\iff \forall x, y \in A : xRy \wedge yRx \Rightarrow x = y$,
- 4 R **tranzitivna** $\iff \forall x, y, z \in A : xRy \wedge yRz \Rightarrow xRz$,
- 5 R **enolična** $\iff \forall x, y, z \in A : xRy \wedge xRz \Rightarrow y = z$.

Primer

- 1 *Relacija id_A v A je refleksivna, simetrična, antisimetrična, tranzitivna in enolična.*
- 2 *Relacija \leq v \mathbb{N} je refleksivna, antisimetrična, tranzitivna.*
- 3 *Relacija $<$ v \mathbb{N} je antisimetrična, tranzitivna.*
- 4 *Relacija \subseteq v $\mathcal{P}A$ je refleksivna, antisimetrična in tranzitivna.*
- 5 *Relacija "oče" v množici ljudi (x oče y preberemo kot x je oče y -ona.) je antisimetrična.*

R naj bo relacija v **končni** množici A .

Elemente množice A narišemo kot **točke** v ravnini. Če velja aRb , narišemo **usmerjeno puščico** od a do b .

elementi A ... točke v ravnini

aRb ... usmerjena puščica od a do b .

Zgled: $A = \{e, f, g, h\}$ $R = \{(e, f), (f, g), (g, h)\}$

Vprašanje: Kako iz grafa relacije R videti, katere od lastnosti 1., ..., 6. relacija R ima?

Relacije so posebne vrste množic. Vemo, kako so definirane operacije \cup , \cap in \setminus .

Ponavadi se pogovarjamo o družini relacij na isti množici A . V takem primeru je **komplement** smiselno definirati kot

$$R^c := (A \times A) \setminus R = U_A \setminus R$$

Poleg navedenih operacij definiramo tudi:

- **inverzna relacija** relacije R , označimo jo z R^{-1} :

$$R^{-1} := \{(y, x) ; (x, y) \in R\}$$

Velja $xRy \Leftrightarrow yR^{-1}x$.

- **produkt relacij** R in S , označimo ga z $R * S$:

$$R * S := \{(x, z) ; \exists y (xRy \wedge ySz)\}$$

Primer (sorodstvene relacije med ljudmi)

Relacija oče v množici ljudi je definirana kot

$$x \text{ oče } y \Leftrightarrow x \text{ je oče } y\text{-ona.}$$

Naloga: Izrazi relacije roditelj, zet, snaha, ded, vnuk, tašča, svak z "bolj elementarnimi" sorodstvenimi relacijami oče, mati, sin, hči, mož, žena, ...

$$\text{roditelj} = \text{oče} \cup \text{mati}$$

$$\text{mati} = \text{roditelj} \setminus \text{oče}$$

$$\text{zet} = \text{mož} * \text{hči}$$

$$\text{ded} = \text{oče} * \text{oče} \cup \text{oče} * \text{mati} = \text{oče} * (\text{oče} \cup \text{mati}) = \text{oče} * \text{roditelj}$$

$$\text{vnuk} = \text{sin} * \text{sin} \cup \text{sin} * \text{hči} = \text{sin} * (\text{sin} \cup \text{hči}) = \text{sin} * \text{otrok}$$

$$\text{tašča} = \text{mati} * \text{mož} \cup \text{mati} * \text{žena} = \text{mati} * \text{zakonec}$$

$$\text{svak} = \text{brat} * \text{žena} \cup \text{brat} * \text{mož} \cup \text{mož} * \text{sestra} = \\ \text{brat} * \text{zakonec} \cup \text{mož} * \text{sestra}$$

Naj bodo R, S, T relacije na A .

$$① (R^{-1})^{-1} = R$$

$$② (R * S)^{-1} = S^{-1} * R^{-1}$$

$$③ (R * S) * T = R * (S * T) =: R * S * T \quad \text{Produkt relacij je asociativen.}$$

$$④ R * (S \cup T) = R * S \cup R * T$$

$$⑤ (R \cup S) * T = R * T \cup S * T$$

$$⑥ R * \text{id}_A = \text{id}_A * R = R$$

$$⑦ R \subseteq S \implies R * T \subseteq S * T \text{ in } T * R \subseteq T * S$$

4. in 5. **ne** veljata za **preseki** !

Zaradi asociativnosti množenja relacij lahko definiramo **potence** relacij. Naj bo $R \subseteq A \times A$.

$$\begin{aligned} R^0 &:= \text{id}_A \\ R^{n+1} &:= R^n * R, \text{ če je } n \geq 0. \end{aligned}$$

Velja $R^1 = R$, $R^2 = R * R$, ter za $m, n \geq 0$ tudi $R^m * R^n = R^{m+n}$.

Definiramo lahko tudi potence z negativnimi eksponenti, če je $n > 0$, potem

$$R^{-n} := (R^{-1})^n$$

Toda če sta m in n celi števili različnih predznakov, potem $R^n * R^m$ ni nujno enako R^{m+n} .