

Relacije

Naj bodo A_1, A_2, \dots, A_n neprazne množice ter naj bo $R \subseteq A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$. Potem rečemo, da je R **n -mestna relacija**.

Če $(x_1, x_2, \dots, x_n) \in R$, potem rečemo, da so elementi x_1, x_2, \dots, x_n **v relaciji R** .

Lahko definiramo ter uporabljamo **relacijo-predikat**

$$R(x_1, x_2, \dots, x_n) \equiv (x_1, x_2, \dots, x_n) \in R$$

Zgledi:

1. Naj bo $A = \{a, b, c, d\}$ ter $R = \{(a, b), (b, c), (c, a), (c, d)\}$. Potem je $R \subseteq A \times A$ 2-mestna relacija.

2. 3-mestna relacija-predikat:

$$S(x, y, z) \equiv x \text{ je otrok matere } y \text{ in očeta } z$$

3. Relaciji $<$ "manjši" ter \leq "manjši ali enak" v \mathbb{R}

$$(<) = \{(x, y); x, y \in \mathbb{R} \text{ ter } x < y\}$$

in

$$(\leq) = \{(x, y); x, y \in \mathbb{R} \text{ ter } x \leq y\}$$

4. Relacija deli $|$ v \mathbb{N}^+ , definirana kot:

$$a | b \equiv \exists k \in \mathbb{N}^+ : b = k \cdot a$$

5. Relacija vsebovanost \subseteq v $\mathcal{P}(A)$.

Dvomestne oz. binarne relacije

Naj bo $R \subseteq A \times B$ dvomestna relacija. Rečemo, da je R relacija **iz** množice A **v** množico B . Uporabljamo tudi pisavo $a R b$, če $(a, b) \in R$.

Za $A = B$ rečemo, da je R relacija **na** množici A .

Domena oz. **definijsko območje** relacije R je

$$\mathcal{D}_R = \{x \in A; \exists y \in B : x R y\}$$

Zaloga vrednosti relacije R je

$$\mathcal{R}_R = \{y \in B; \exists x \in A : x R y\}$$

Nekatere znane relacije:

- **polna** relacija $T_{A,B} = A \times B$
- **ničelna** relacija \emptyset
- **identitetna** relacija $I_A = \{(x, x) : x \in A\}$.

Graf relacije G_R

Naj bo A končna množica ter R relacija na A . Relacijo R grafično predstavimo tako, da:

1. za vsak element $a \in A$ izberemo točko v \mathbb{R}^2 , to točko kar poimenujemo a ;
2. za vsak par $(a, b) \in R$ narišemo usmerjeno povezavo iz točke a do točke b .

Tako risbo imenujemo **graf** relacije R ter ga označimo z G_R .

Zgled: Naj bo $A = \{a, b, c, d\}$ ter $R = \{(a, b), (a, c), (b, c), (c, a), (c, c), (c, d)\} \subseteq A \times A$. Graf G_R relacije R je:

Relacijska matrika M_R

Naj bo A končna množica ter R relacija na A . Vsakemu elementu iz A priredimo eno vrstico ter en stolpec matrike M_R tako, da v presečišču vrstice $a \in A$ ter stolpca $b \in A$ zapišemo 1, če je $a R b$, v nasprotnem primeru pa zapišemo 0, tj.

$$M_R[a, b] = \begin{cases} 1 & a R b; \\ 0 & \text{sicer.} \end{cases}$$

Matriko M_R imenujemo **relacijska matrika** relacije R .

Zgled: Naj bo $A = \{a, b, c, d\}$ ter $R = \{(a, b), (a, c), (b, c), (c, a), (c, c), (c, d)\} \subseteq A \times A$. Matrika M_R relacije R je:

Osnovne lastnosti binarnih relacij

1. R je **refleksivna**, če

$$\forall a \in A : a R a$$

2. R je **simetrična**, če:

$$\forall a, b \in A : (a R b \Rightarrow b R a)$$

3. R je **antisimetrična**, če:

$$\forall a, b \in A : (a R b \wedge b R a \Rightarrow a = b)$$

4. R je **tranzitivna**, če:

$$\forall a, b, c \in A : (a R b \wedge b R c \Rightarrow a R c)$$

Naloga 1 Naj bo A neprazna množica. Ugotovi, katere od zgornjih lastnosti imata naslednji relaciji:

- relacija I_A ;
- relacija \subseteq na $\mathcal{P}(A)$.

Druge lastnosti binarnih relacij

1. R je **irefleksivna**, če

$$\forall a \in A : \neg a R a$$

2. R je **asimetrična**, če:

$$\forall a, b \in A : (a R b \Rightarrow \neg b R a)$$

3. R je **itranzitivna**, če:

$$\forall a, b, c \in A : (a R b \text{ in } b R c \Rightarrow \neg a R c)$$

4. R je **sovisna**, če

$$\forall a, b \in A : (a \neq b \Rightarrow a R b \vee b R a)$$

5. R je **strogo sovisna**, če

$$\forall a, b \in A : (a R b \vee b R a)$$

6. R je **enolična**, če

$$\forall a, b, c \in A : (a R b \wedge a R c \Rightarrow b = c)$$

Naloga 2 Za relaciji $<$ ter \leq na \mathbb{R} ugotovi, katere od zgornjih lastnosti veljajo.

Operacije na relacijah

Naj bosta R, S relaciji iz $A \text{ v } B$. Ker $R, S \subseteq A \times B$, lahko naravno definiramo **unijo**, **preseka**, **razliko** in **simetrično razliko** na relacijah R in S :

$$R \cup S \qquad R \cap S \qquad R \setminus S \qquad R + S$$

Velja:

$$x R \cup S y \iff x R y \vee x S y$$

$$x R \cap S y \iff x R y \wedge x S y$$

$$x R \setminus S y \iff x R y \wedge \neg x S y$$

$$x R + S y \iff x R y \oplus x S y$$

Komplement oz. **dopolnitev**:

$$R^c = (A \times B) \setminus R$$

Velja:

$$(R^c)^c = R.$$

Obratna oz. **inverzna** relacija $R^{-1} \subseteq B \times A$:

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

Produkt relacij $R, S \subseteq A \times A$:

$$R * S = \{(x, y); \exists z \in A : (x, z) \in R \text{ in } (z, y) \in S\}$$

Velja:

$$x R y \Leftrightarrow \neg x R^c y$$

$$x R y \Leftrightarrow y R^{-1} x$$

$$x R * S y \Leftrightarrow \exists z : (x R z \wedge z S y)$$

Lastnosti operacij z relacijami

Naj bodo R, S, T relacije na A . Potem veljajo naslednje lastnosti:

$$1. (R^{-1})^{-1} = R$$

$$2. (R \cup S)^{-1} = R^{-1} \cup S^{-1}$$

$$3. (R \cap S)^{-1} = R^{-1} \cap S^{-1}$$

$$4. (R * S)^{-1} = S^{-1} * R^{-1}$$

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

$$6. (R * S) * T = R * (S * T)$$

$$7. R * I_A = I_A * R = R$$

$$8. R \subseteq S \quad \Rightarrow \quad R * T \subseteq S * T \quad \text{in} \quad T * R \subseteq T * S$$

Algebraična karakterizacija lastnosti operacij

Naj bo R relacija na A . Potem velja:

1. R je refleksivna $\Leftrightarrow I_A \subseteq R$
2. R je irefleksivna $\Leftrightarrow R \cap I_A = \emptyset$
3. R je simetrična $\Leftrightarrow R = R^{-1}$
4. R je antisimetrična $\Leftrightarrow R \cap R^{-1} \subseteq I_A$
5. R je asimetrična $\Leftrightarrow R \cap R^{-1} = \emptyset$
6. R je tranzitivna $\Leftrightarrow R * R \subseteq R$
7. R je itranzitivna $\Leftrightarrow R * R \cap R = \emptyset$
8. R je sovisna $\Leftrightarrow R \cup R^{-1} \cup I_A = A \times A$
9. R je strogo sovisna $\Leftrightarrow R \cup R^{-1} = A \times A$
10. R je enolična $\Leftrightarrow R^{-1} * R \subseteq I_A$

Potence relacije

Potence relacije $R \subseteq A \times A$ definiramo takole:

- $R^0 = I_A$
- $R^{n+1} = R^n * R$

Velja:

$$R^n * R^m = R^{n+m}$$

$$(R^n)^m = R^{nm}$$

$$Q \subseteq R \Rightarrow Q^n \subseteq R^n$$

Grafovski pomen potence

Trditev 1 *Velja $a R^k b$ natanko takrat, ko v grafu G_R obstaja sprehod dolžine k iz točke a v točko b .*

Dokaz.

Negativne potence definiramo takole:

$$R^{-n} \equiv (R^{-1})^n, \quad \text{za } n > 0.$$

Opomba: Če sta m in n celi števili različnega predznaka, potem $R^n * R^m$ ni nujno enako R^{n+m} .

Zgled: Naj bo $A = \{a, b, c\}$ in $R = \{(a, c), (b, c)\} \subseteq A \times A$. Tedaj je $R^{-1} = \{(c, a), (c, b)\}$. Dobimo pa

$$R * R^{-1} = \{(a, a), (a, b), (b, a), (b, b)\} \neq I_A.$$

Relaciji R^+ in R^*

Definiramo relaciji:

$$R^+ = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots$$

ter

$$R^* = I_A \cup R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots$$

Velja:

$$x R^+ y \sim \exists n \geq 1 : x R^n y$$

$$x R^* y \sim \exists n \geq 0 : x R^n y$$

$$R^* = I_A \cup R^+$$

$$R^+ = R * R^*$$

$$R^* = R^* * R^*$$

Zgled: Naj bo $A = \{a, b, c, d\}$ ter $R = \{(a, b), (a, c), (b, c), (c, a), (c, c), (c, d)\} \subseteq A \times A$. Poišči R^+ in R^* .

Vprašanje 1 *Kako iz G_R konstruiramo grafa G_{R^+} in G_{R^*} ?*

Zgled: Za relacijo R iz prejšnjega zgleda nariši G_{R^+} in G_{R^*} .

Naloga 3 *Pokaži:*

1. Če je R tranzitivna relacija, potem $R = R^+$;
2. Če je R tranzitivna in refleksivna relacija, potem $R = R^*$.

Ovojnice relacij

Naj bo $R \subseteq A \times A$ ter naj bo \mathcal{L} neka relacijska lastnost. Relacija $R^{\mathcal{L}}$ je **ovojnica** relacije R **glede na** lastnost \mathcal{L} , če velja:

$$(O1). \quad R \subseteq R^{\mathcal{L}}$$

$$(O2). \quad R^{\mathcal{L}} \text{ ima lastnost } \mathcal{L}$$

$$(O3). \quad \text{Če ima relacija } S \subseteq A \times A \text{ lastnost } \mathcal{L} \text{ ter } R \subseteq S, \\ \text{potem } R^{\mathcal{L}} \subseteq S.$$

Izrek 2 Relacija $R^{\text{ref}} := I \cup R$ je *refleksivna ovojnica* relacije R .

Dokaz. Očitno $R \subseteq R^{\text{ref}}$ in $I \subseteq R^{\text{ref}}$, tj. veljata (O1) in (O2).

Pokažimo še lastnost (O3). Naj bo S refleksivna relacija, ki vsebuje R , tj. $I \subseteq S$ in $R \subseteq S$. Pokazati moramo, da je $R^{\text{ref}} \subseteq S$. To pa je očitno, ker $R^{\text{ref}} = I \cup R$ in $I \cup R \subseteq S$. \square

Izrek 3 *Relacija $R^{\text{sim}} := R \cup R^{-1}$ je simetrična ovojnica relacije R .*

Dokaz. Očitno $R \subseteq R^{\text{sim}}$, tj. velja (O1). Pokažimo lastnost (O2):

$$(R^{\text{sim}})^{-1} = (R \cup R^{-1})^{-1} = R^{-1} \cup (R^{-1})^{-1} = R^{-1} \cup R = R^{\text{sim}}.$$

Zdaj pa pokažimo še lastnost (O3). Naj bo S simetrična relacija, ki vsebuje R , tj. $S = S^{-1}$ in $R \subseteq S$. Pokazati moramo, da je $R^{\text{sim}} \subseteq S$. Velja $R^{-1} \subseteq S^{-1} = S$. Torej $R \cup R^{-1} \subseteq S$ od tod pa $R^{\text{sim}} \subseteq S$, kar je bilo treba dokazati. \square

Izrek 4 *Dokaži, da je R^+ tranzitivna ovojnica relacije R .*

Dokaz. Ker je $R \subseteq R^+$, velja (O1). Pokažimo (O2), tj. da je R^+ tranzitivna:

$$R^+ \cup R^+ * R^+ = R^+ * (I \cup R^+) = R^+ * R^* = R * R^* * R^* = R * R^* = R^+$$

iz česar sledi, da je $R^+ * R^+ \subseteq R^+$, to pa je pogoj tranzitivnosti.

Preostane nam še lastnost (O3). Recimo $Q \supseteq R$ in, da je Q tranzitivna. Torej $Q = Q^+$ (to smo že dokazali). Od tod pa

$$Q = Q^+ = (R \cup Q)^+ \supseteq R^+$$

iz česar sledi, da je $R^+ \subseteq Q$. \square

Izrek 5 *Dokaži, da je R^* tranzitivna in reflektivna ovojnica relacije R .*

Dokaz. Ker je $R \subseteq R^*$, velja (O1). Pokažimo (O2), tj. da je R^* reflektivna in tranzitivna. Reflektivnost sledi iz $I \subseteq R$, tranzitivnost pa sledi iz $R^* * R^* = R^*$.

Preostane nam še lastnost (O3). Recimo $Q \supseteq R$ in Q reflektivna ter tranzitivna. Torej $Q = Q^*$ (to smo že dokazali). Od tod pa

$$Q = Q^* = (R \cup Q)^* \supseteq R^*$$

iz česar sledi, da je $R^* \subseteq Q$. □

Iz prejšnjih štirih izrekov velja:

- $R^{\text{refl}} = R \cup I_A$
- $R^{\text{sim}} = R \cup R^{-1}$
- $R^{\text{tranz}} = R^+ = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots$
- $R^{\text{refl+tranz}} = R^* = I_A \cup R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots$

Ekvivalenčne relacije

Relacija $R \subseteq A \times A$ je **ekvivalenčna oz. enakovrednost**, če je

- refleksivna,
- simetrična in
- tranzitivna.

Naj bo R ekvivalenčna relacija na A ter naj bo $x \in A$

- $R[x] = \{y \in A; x R y\}$ je **ekvivalenčni razred** x -a;
- $A/R = \{R[x]; x \in A\}$ je **faktorska oz. kvocientna množica**.

Naloga 4 Pokaži, da je $\equiv \pmod{12}$ ekvivalenčna relacija v \mathbb{Z} .
Kateri so ekvivalenčni razredi?

Izrek 6 *Relacija R na A je enakovrednost natanko takrat, ko velja*

$$\mathcal{D}_R = A \quad \text{in} \quad R^{-1} * R = R.$$

Dokaz. Recimo, da je R enakovrednost. Potem nam pogoj refleksivnosti $I_A \subseteq R$ zagotovi, da je $\mathcal{D}_R = A$. Iz simetričnosti ter tranzitivnosti velja

$$R = R^{-1} \quad \text{in} \quad R^2 \subseteq R.$$

Od tod pa dobimo

$$R^{-1} * R = R * R = R * (I \cup R) = R * I \cup R^2 = R^2 \cup R = R.$$

Zdaj pa pokažimo v drugo smer. Obravnavajmo vse tri lastnosti posebej.

simetričnost: Lastnost pokažemo takole

$$R^{-1} = (R^{-1} * R)^{-1} = R^{-1} * (R^{-1})^{-1} = R^{-1} * R = R.$$

tranzitivnost: Iz pogoja simetričnosti $R^{-1} = R$ dobimo, da je $R^2 = R^{-1} * R = R$, kar nam zagotovi pogoj tranzitivnosti $R^2 \subseteq R$.

refleksivnost: Iz $\mathcal{D}_R = A$ sledi, da za vsak $x \in A$, obstaja $y \in A$ tako, da je $x R y$. Potem pa iz simetričnosti dobimo $y R x$. Od tu pa naprej po tranzitivnosti $x R x$, kar je lastnost refleksivnosti.

□

Trditev 7 Naj bo R ekvivalenčna relacija na A ter naj bosta $x, y \in A$. Potem velja

$$R[x] = R[y] \Leftrightarrow x R y$$

Dokaz. Iz $a R a$ sledi, da je $a \in R[a]$ za vsak $a \in A$. Torej, iz $R[x] = R[y]$ sledi, da je $y \in R[x]$ in od tod $x R y$.

Pokažimo obratno smer. Recimo $x R y$. Za poljuben element $a \in R[x]$ iz $y R x$ in $x R a$ po tranzitivnosti dobimo $y R a$, tj. $a \in R[y]$. To pa nam zagotovi $R[x] \subseteq R[y]$. Podobno lahko pokažemo, da je $R[y] \subseteq R[x]$. Od tod pa dobimo $R[x] = R[y]$. \square

Trditev 8 Naj bo R ekvivalenčna relacija na A ter naj bosta $x, y \in A$, za katera velja $(x, y) \notin R$. Potem $R[x] \cap R[y] = \emptyset$.

Dokaz. Recimo da $a \in R[x] \cap R[y]$. Potem nam $x R a$ in $a R y$ po tranzitivnosti zagotovita, da je $x R y$, kar je narobe. \square

Spomnimo se:

$\mathcal{B} = \{B_1, B_2, \dots, B_k\}$ je **razbitje** oz. **particija** množice A , če velja:

1. $\emptyset \subset B_i \subseteq A$
2. $B_i \cap B_j = \emptyset$ za $i \neq j$
3. $A = B_1 \cup B_2 \cup \dots \cup B_k$.

Izrek 9 Naj bo R ekvivalenčna relacija na A . Potem je faktorjska množica R/A razbitje množice A .

Dokaz. Očitno za vsak $a \in A$ velja $R[a] \subseteq A$, kar je prva lastnost razbitja. Iz refleksivnosti za vsak $a \in A$ velja $a R a$ in od tod $a \in R[a]$. Tako dobimo tretjo lastnost razbitja

$$\bigcup_{X \in A/R} X = A.$$

Preostane nam pokazati še drugo lastnost, tj., da za poljubna različna $R[a]$ in $R[b]$ velja $R[a] \cap R[b] = \emptyset$. Iz $R[a] \neq R[b]$ po trditvi 7 sledi, da je $(a, b) \notin R$. Od tod pa po trditvi 8 sledi, da je $R[a] \cap R[b] = \emptyset$. \square

Izrek 10 Naj bo $\mathcal{B} = \{A_1, A_2, \dots, A_k\}$ razbitje množice A , potem je relacija:

$$R = \{(a, b) ; \exists i : a \in A_i \wedge b \in A_i\} = \bigcup_{i \in I} A_i \times A_i$$

enakovrednost.

Dokaz. Preverimo posebej vsako od lastnosti enakovrednosti.

refleksivnost:

simetričnost:

tranzitivnost: