II. Kolokvij - DM

Funkcije, Relacije

Funkcija je preslikavanje $\mathbf{f}: \mathbf{D} \to \mathbf{K}$ takvo da $(\forall \mathbf{x} \in \mathbf{D})(\mathbf{x} \rho \mathbf{y}_1 \wedge \mathbf{x} \rho \mathbf{y}_2 \Rightarrow \mathbf{y}_1 = \mathbf{y}_2)$ (za <u>svaki x</u> iz domene postoji y iz kodomene i to <u>samo jedan</u>)

Funkcija je vrsta binarne relacije $\rho \subseteq D \times K$, što znači da je <u>funkcija skup</u> i da vrijedi: $x \rho y \Leftrightarrow (x,y) \in \rho \Leftrightarrow x \mapsto y \Leftrightarrow f(x) = y$

Indentiteta je <u>funkcija</u> $\mathbf{f}: \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{A}$ odnosno $\mathbf{id}: \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{A} \Leftrightarrow \mathbf{id}(\mathbf{x}) = \mathbf{x} \Leftrightarrow \mathbf{x} \rho \mathbf{x}$ (preslikavanje iz istog skupa u isti skup)

Surjekcija je funkcija takva da $(\forall y \in K)(\exists x \in D)(x \rho y)$ (za svaki v iz kodomene postoji neki, bilo koji x iz domene)

Injekcija je <u>funkcija</u> takva da $(\forall x_1,x_2 \in D)(x_1 \neq x_2 \Rightarrow x_1 \rho y_1 \neq x_2 \rho y_2)$ (<u>različiti x-evi</u> iz domene se ne preslikavaju <u>u iste y</u> iz kodomene)

Bijekcija je <u>funkcija</u> koja je istovremeno i surjekcija i injekcija.

Inverzna funkcija je bijekcija (ne može biti ništa drugo) za koju vrijedi $f(x) = y \Rightarrow f^1(y) = x$ ili $x \rho y \Rightarrow y \rho^1 x$

Kompozicija funkcija ulančanih preko istog skupa je nova <u>funkcija</u>. $g \circ f = g(f(x))$ gdje vrijedi $(\forall x \in D_t)(\exists y \in K_t)(x \rho y \land y \rho z \Rightarrow x \rho z \in g \circ f)$

Kompozicija funkcije (nije isto što i komp. relacije) je preslikavanje iz D od unutrašnje funkcije u K vanjske funkcije preko međuskupa. Zbog definicije funkcije u D kompozicije ne smije biti elemenata koji se ne preslikavaju nigdje. Cijela K unutrašnje je i K kompozicije

Kompozicija nije komutativna operacija (**g** ∘ **f** ≠ **f** ∘ **g**). Ako funkcije nisu ulančane, njihova je kompozicija prazan skup.

Definicija inverzne funkcije: $f^1 \circ f = id_D = id$ odnosno $f \circ f^1 = id_K = id$ (indentiteta)

Funkcije su jednake ako imaju istu domenu, kodomenu i preslikavanja, odnosno (f ≟ g) ⇒ (f ∘ g¹) = id

Definicija direktne slike skupa: $f(D)=K \Leftrightarrow y \in f(D) \Leftrightarrow y \in K=f(D) \Leftrightarrow x \in D$ (skup se preslikava u skup npr. $f(\{1,2\})=\{1,4\}$)

Definicija inverzne slike skupa: $f^1(K) = D \Leftrightarrow x \in f^1(K) \Leftrightarrow x \in D = f^1(K) \Leftrightarrow y \in K$ (skup se preslikava u skup)

Definicija direktne i inverzne slike elementa: f(x) = y, $f^{-1}(y) = x$

Definicija inverza kompozicije bijekcija: (g∘f)-1⇔f¹∘ g-1

Partitivni skup skupa A: P(A) je skup svih podskupova skupa A, uključujući i prazan skup. Elementi su skupovi: P(A)={Ø,{-},{...},{...}}

Definicija presjeka: $A \cap B$ unije: $A \cup B$: $(\forall x)(x \in A \land x \in B)$ ili $A \cap B = \{x : x \in A \land x \in B\}$

Definicija unije: $A \cup B : (\forall x)(x \in A \lor x \in B)$ ili $A \cup B = \{x : x \in A \lor x \in B\}$

Definicija podskupa: $A \subseteq B$: $(\forall x)(x \in A \Rightarrow x \in B)$ ili $A \subseteq B = \{x : x \in A \Rightarrow x \in B\}$

Definicija razlike: $A \setminus B : (\forall x)(x \in A \Rightarrow x \notin B)$ ili $A \setminus B = A \cap \overline{B} : (\forall x)(x \in A \land x \in \overline{B})$

Definicija komplementa: Ā: (∀x)(x ∉A)

Definicija simetrične razlike: $A \triangle B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$

Definicija kartezijevog produkta: $A \times B : (\forall a \in A, b \in B)(a \rho b)$ ili $A \times B = \{ (a,b) : a \in A \land b \in B \}$

Relacija (homogena binarna) je podskup kartezijevog produkta p⊆A×A (homogena – isti skupovi u produktu, binarna – dva skupa)

Relacija se zadaje kao $\rho = \{(\mathbf{x_1, x_2}, (\mathbf{x_3, y_4}), (\mathbf{x_n, y_n})\}$ na skupu $\mathbf{A} = \{(\mathbf{x_1, x_2, ... x_n})\}$ (bitno je naglasiti na kojem skupu definira relacija)

Relacija parc. poretka se može zadati i kao PUS (A, \(\rho\) (A je skup, a \(\rho\) daje pravilo po kojem su el. skupa u relaciji (..., =, ≤, |...)

Refleksivnost $(\forall x \in A) x \rho x$

Simetričnost $(\forall x, y \in A)(x\rho y \Rightarrow y\rho x)$

Antisimetričnost $(\forall x, y \in A)(x\rho y \land y\rho x \Rightarrow x = y)$

Tranzitivnost $(\forall x, y, z \in A)(x\rho y \land y\rho z \Rightarrow x\rho z)$

Potpunost $(\forall x, y \in A)(x\rho y \land y\rho x)$

Logično je da ako je refleksivna, onda je i simetrična ili antisimetrična. Ako je simetrična onda ne može biti antisim. i obratno (osim 🔊

Relacija ekvivalencije je <u>relacija</u> koja zadovoljava svojstva: refleksivnost, simetričnost i tranzitivnost. Zapis: **x~y ∈ ρ~={...}**

Primjeri relacije ekvivalencije su: kongruencije, ekvipotentnost skupova, sukladnost trokuta, ekvivalencija u analizi, ekvivalencija redova

Klase ekvivalencije dijele cijeli skup A u <u>disjunktivne podskupove</u> (particije skupa A). Skup svih onih koji su međusobno u relaciji

Klase ekvivalencije se mogu definirati relacijom ekvivalencije. Unija klasa ekvivalencija daje cijeli skup A

Faktorski/Kvocjentni skup je skup klasa ekvivalencija, odnosno njihovih predstavnika. $A/_{\sigma} = \{[x_1], [x_2], ..., [x_n]\}$

Kardinalni broj faktorskog skupa je broj elemenata kvocjentnog skupa: $card(A/\rho_r) = k(A/\rho_r) = n$

Relacija parcijalnog poretka je <u>ralacija</u> koja zadovoljava svojstva: refleksivnost, antisimetričnost i tranzitivnost Zapis: **x≼y ∈ ρ***={...}

Hasseovim dijagramom možemo predočavati samo relacije parcijalnog poretka

Primjeri relacije parcijalnog poretka su: podskup na partitivnom skupu, skup svih realnih funkcija, ≤ jest, no <u>nije</u> jer nije refleksivna

Relacija jednakosti (A,=) je jedina relacija koja je istovremeno i relacija parcijalnog poretka i relacija ekvivalencije

Usporedivi elementi u relaciji su x i y ako vrijedi: xpy v ypz (bilo da je x u relaciji sa y ili y sa x oni su usporedivi)

PUS – parcijalno uređen skup j<u>e skup</u> A nad kojim je definirana relacija parcijalnog poretka 🏲 . Zapis: (A, ≼). Svaki podskup ima min

TUS – totalno (linearno) uređen skup ili <u>lanac</u> je <u>skup</u> nad kojim je definirana ightharpoonupako su svaka dva elementa skupa A <u>usporediva</u>

DUS – dobro uređen skup je totalno uređen skup u kojem svaki neprazan podskup ima minimalni element (minimum)

Dolnja međa podskupa S PUS-a A je svaki $x \in A$ takav da vrijedi: $(\forall s \in S)(x \rho s)$ (x iz A je u relaciji sa svakim s iz S)

INF – infimum – najmanji element podskupa S PUS-a A je onaj za kojeg su <u>svi</u> iz S veći i koji je donja međa podskupa S

Gornja međa podskupa S PUS-a A je svaki x ∈A takav da vrijedi: (∀s ∈S)(sρx) (svaki s iz S je u relaciji sa x iz A)

SUP – supermum – najveći element podskupa S PUS-a A je onaj za kojeg su <u>svi</u> iz S manji i koji je gornja međa podskupa S

inf i sup su najmanja gornja ili najveća donja međa skupa A, a one ne moraju biti elementi podskupa S na kojem tražimo inf i sup koji ako postoje <u>su jedinstveni</u> za taj podskup S. Omeđen podskup S odozgo ili odozdo je koji ima baram jednu gornju ili donju među.

Gornja i donja međa podskupa S PUS-a A su elementi skupa A koji su u relaciji sa svim elementima iz tog podskupa S.

Minimum (sl. maksimum) podskupa S PUS-a A je infinum koji je sadržan upravo u skupu S, a ne A. (Žubrinić)

Minimum (sl. maksimum) podskupa S PUS-a A je bilo koji element za koji nema manji, od koga su svi iznad njega. (Dževad)

Min i max može biti više, dok su sup i inf jedinstveni ako postoje. sup i inf su ujedno i min i max. (Dževad)

Mreža je PUS gdje vrijedi da <u>svaka dva elementa</u> (svaki par x₁, x₂) imaju inf i sup. U mreži vrijedi: **a+b=sup{a,b}** i **ab=inf{a,b}**

Potpuna (totalna) mreža je PUS gdje svaki njegov podskup ima sup i inf. U potpunoj mreži supA se zove jedinica, a infA <u>nula</u> mreže

Distributivna mreža je potpuna mreža u kojoj vrijedi distributivnost: a(b+c)=ab+ac ili (a+b)(a+c)=a+ab

Komplement elementa \bar{a} u <u>potpunoj mreži</u> je neki x takav da vrijedi: $\mathbf{a}+(\mathbf{x})=\mathbf{1}$ – jedinica mreže" i $\mathbf{a}(\mathbf{x})=\mathbf{0}$ i tada je $\bar{a}=\mathbf{x}$

Komplementarna mreža je mreža u kojoj svaki element PUS-a A ima svoj komplement

Relacija jednakosti je relacija gdje vrijedi: $id_A = \Delta_A = \{(x, x) : \forall x \in X\}$ Ta se relacija zove dijagonala u $X \times X$

Kartezijev produkt relacija je moguć samo sa relacijama parcijalnog poretka. Produkt relacija je opet relacija parcijalnog poretka

Definicija iz $\underline{\check{Z}ubrini\check{c}eve}$ knjige je drugačija od Dževadove: Imamo PUS-ove: (A, \leq) i (B, \leq) i relacije $p \subseteq A \times A$ i $q \subseteq B \times B$. Kartezijev produkt relacija $p \times q \in (A, \leq) \times (B, \leq)$ je: $(\{[(a_1,a_2) \in p, (b_1,b_2) \in q] : (a_1,b_1) \in p \land (a_2,b_2) \in q\}, \leq)$ $(\check{Z}ubrini\acute{c})$

Kompozicija binarnih relacija je skup svih (x,y) parova za koje postoji neki z takav da: $\rho^{I_0}\rho^2 = \{(x,y) \in X \times X : (\exists z \in X)(x\rho^Iz \wedge z\rho^2y)\}$

Inverzna relacija je relacija gdje vrijedi: $\rho^{-1}=\{(x,y)\in X\times X:(y,x)\in \rho\}$. Vrijede inverzna pravila kao i za funkcije

Primjerom možemo opovrgnuti tvrdnju, dokazati ne valjanost, no ne možemo dokazivati valjanost. Primjer nije dokaz

Ekvivalentne zamjene su tipa $(x,y)\in \rho \Leftrightarrow (y,x)\in \rho^1$, a ne ekvivalentne zamjene tipa $(x,y)\in \rho \Rightarrow (y,x)\in \rho$ treba dokazivati logički

Jednake relacije su ako zadovoljavaju: *ρ* **=** *q* ako *ρ* ⊆ *q* ∧ *q* ⊆ *ρ*

Cijeli Brojevi

a dijeli b ako $a \neq 0$ pišemo $a|b \Rightarrow b = ak$ gdje je a <u>dijeliteli</u> broja b, a b <u>višekratnik</u> broja a, a k je količnik **refleksivnost** ako $a|a \Rightarrow a|a$

antisimetričnost ako $\mathbf{a}|\mathbf{b} \wedge \mathbf{b}|\mathbf{a} \Rightarrow \mathbf{a} = \mathbf{b}$ jer je $\mathbf{b} = \mathbf{a}\mathbf{k}$ i $\mathbf{a} = \mathbf{b}\mathbf{l}$ zato $\mathbf{a} = \mathbf{a}\mathbf{k}\mathbf{l}$ a kako $\mathbf{a}|\mathbf{b} \Rightarrow \mathbf{a} \neq \mathbf{0}$ dakle $\mathbf{k}\mathbf{l}$ može biti isključivo $\mathbf{1}$ tranzitivnost ako $\mathbf{a}|\mathbf{b} \wedge \mathbf{b}|\mathbf{c} \Rightarrow \mathbf{a}|\mathbf{c}$ jer zbog $\mathbf{b} = \mathbf{a}\mathbf{k}$ i $\mathbf{c} = \mathbf{b}\mathbf{l} \Rightarrow \mathbf{c} = (\mathbf{a}\mathbf{k})\mathbf{l}$ ili $\mathbf{c} = (\mathbf{k}\mathbf{l})\mathbf{a}$ što znači i da $\mathbf{c}|\mathbf{a}$

Nzm ako je barem jedan od brojeva ≠ 0 onda postoji najveći zajednički djelitelj a=Nzm od tih brojeva. Npr. Nzm(21,14)=7

nzv ako su svi brojevi ≠ 0 onda postoji najmanji b∈N čiji su ti brojevi djelitelji b=nzv od tih brojeva. Npr. nzv(3,4)=12

Nzm i nzv su prirodni brojevi N za koje vrijedi vrijedi relacija ab=nzv(a,b) Nzm(a,b) i Nzm(a,b) $\leq min\{a,b\} \leq max\{a,b\} \leq nzv(a,b)$

Euklidov algoritam a=bq+r a=b [a/b] kvocjent + (a mod b) ostatak

Teorem o djeljenju neka su a∈Z i b∈N onda postoje jedinstveni kvocjent q=(a/b), q∈Z i ostatak r∈{0,...,b-1} takvi da vrijedi a=bq+r

Kongruencije ako d \dagger a ali d \dagger (a-r) onda a = dq + r a to je ekvivalentno a \equiv r(mod d) i tada d \dagger r, d \dagger a. Također vrijedi a=a+mk (mod d)

a = r (mod d) gdje d{a i d{r ali pri djeljenju daju <u>isti ostatak</u> i to manji od d <u>samo ako su</u> kongruentni

a = r (mod d) skup cijelih brojeva dijeli u d klasa ekvivalencije. Broj može biti <u>samo u jednoj</u> klasi, i to preko kongruencije

Rješavanje kongruencije: kako a i r pri djeljenju sa d daju isti ostatak, treba pronaći sličnu kongruenciju po modulu d kojoj ostatak znamo (eulerova kongruencija, mali fermatov, na silu...), zatim tu sličnu kongruenciju izvesti (potenciranje, množenje) do a

Rješavanje na silu: kako a predstavlja ostatak pri djeljenju sa d, možemo smanjiti a (oduzeti sa d ili dx) tako da taj ostatak ostane isti.

Npr. $3^{16} \equiv x \pmod{7}$ Rješenje: $(3^2)^8 \equiv 9^8 \pmod{7} \equiv 2^8 \equiv (2^4)^2 \equiv 16^2 \pmod{7} \equiv 2^2 \equiv 4 \pmod{7}$

Npr. $13^{16} \equiv x \pmod{73}$ Rješenje: $(13^2)^8 \equiv 169^8 \equiv 23^8 \equiv (23^2)^4 \equiv 529^4 \equiv 18^4 \equiv 324^2 \equiv 32^2 \equiv 1024 \equiv 2 \pmod{73}$

```
a+nk \equiv b+nl \pmod{n}imamo: a \equiv b \pmod{n} i c \equiv d \pmod{n}kraćenje kongruencije: a, b, k \in \mathbb{Z} i n \in \mathbb{N}ak \equiv bk \pmod{n}vrijedi:neka je: ak \equiv bk \pmod{n}; Nzm(k,n)=1 ili Nzm(k,n)=da^m \equiv b^m \pmod{n}, m \in \mathbb{N}a \pm c \equiv b \pm d \pmod{n}vrijedi:p(a) \equiv p(b) \pmod{n}ac \equiv bd \pmod{n}ac \equiv bd \pmod{n}
a \equiv b \pmod{d}
a \equiv b \pmod{d}
a \equiv b \pmod{d}
```

Prosti brojevi su oni koji nisu djeljivi sa niti jednim drugim brojem (osim naravno sami sobom i sa 1) p∈N, p > 1

Složeni brojevi su svi ostali brojevi brojevi osim 0,1 koji nisu niti jedno niti drugo, a∈N, a > 1

Relativno prosti mogu biti dva broja (x, y) ako ima je Nzm(x, y) = 1. Oni sami ne moraju biti prosti. Ne mogu skratiti u razlomku

Rastav N broja za a > 1 $a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_n^{\alpha_m}$ gdje je α kratnost odgovarajućeg prostog broja p u rastavu poredanih po <

Djelitelja N broja $a=p_1^{\alpha 1} p_2^{\alpha 2} ... p_n^{\alpha n}$ ima ukupno $(\alpha_1+1)(\alpha_2+1)... (\alpha_n+1)$

Eulerova funkcija svakom N pridružuje broj brojeva x koji su <n i Nzm(x, n)=1, vrijedi: $\varphi(p)=p-1$ i $\varphi(p^{\alpha})=p^{\alpha}-p^{\alpha-1}$, p je prost broj

Eulerova kongruencija: Nzm $(a, n)=1 \Rightarrow a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$

Mali fermatov stavak: p-prost ⇒ (∀a)p|a^p- a ⇒ a^p ≡ a (mod p), posebno, ako a nije višekratnik od p: a^{p-1} ≡ 1 (mod p)