

RASELOV PARADOKS

$S = \{x \mid x \notin x\}$ – Ako $S \in S$, onda $S \notin S$ i obrnuto.

AKSIOMA EGZISTENCIJE

Dva skupa su jednaka ako imaju iste elemente.

AKSIOMA PRAZNOG SKUPA

Postoji skup koji nema nijedan element. Označavamo sa \emptyset . Prazan skup je jedinstven. Prazan skup je podskup svakog skupa.

PODSKUP

Skup A je podskup skupa B (oznaka $A \subseteq B$) ako za sve $x \in A$ važi da $x \in B$.

AKSIOMA PARTITIVNOG SKUPA

Za svaki skup X postoji skup $\mathcal{P}(x)$ koji se sastoji od svih podskupova skupa X.

$$\mathcal{P}(x) = \{Y \mid Y \subseteq X\}$$

AKSIOMA IZDVAJANJA PODSKUPA (AKSIOMA SEPARACIJE)

Ako je A skup i $P(x)$ neka formula, onda postoji skup $\{x \in A \mid P(x)\}$.

AKSIOMA UNIJE

Za svaki skup X postoji postoji skup Z tako da $u \in Z$ ako i samo ako $u \in Y$ za neko $Y \in X$.

Skup Z predstavlja uniju članova skupa X i označavamo ga sa $\cup X$.

$$\cup \{A, B\} = A \cup B$$

INDEKSIRANA FAMILIJA SKUPOVA

Indeksirana familija skupova je familija skupova \mathcal{F} koja je oblika $\mathcal{F} = \{A_i \mid i \in I\}$ gde je I indeksni skup.

UREDJENI PAR

Uredjeni par elemenata a i b je objekat (a, b) koji zadovoljava osobinu $(a, b) = (c, d)$ akko $a = c$ i $b = d$.

Uredjeni par možemo definisati:

$$(a, b) := \{\{a\}, \{a, b\}\}$$

DEKARTOV PROIZVOD SKUPOVA

Dekartov proizvod skupova A i B je skup $A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}$.

UREDJENA N-TORKA

Uredjena n-torka elemenata a_1, a_2, \dots, a_n je objekat (a_1, a_2, \dots, a_n) takav da važi:

$$(a_1, a_2, \dots, a_n) = (b_1, b_2, \dots, b_n) \text{ ako i samo ako } a_1 = b_1, a_2 = b_2, \dots, a_n = b_n.$$

REKURZIVNA DEFINICIJA UREDJENE N-TORKE

$$(a_1, a_2, \dots, a_n) := (a_1, (a_2, (\dots, (a_{n-1}, a_n) \dots))).$$

DEKARTOV STEPEN SKUPA

$$A^n := A \times A \times \dots \times A \quad (n \geq 1)$$

$$\text{Specijalno: } A^0 := \{\emptyset\}$$

BINARNA RELACIJA

Binarna relacija između skupova A i B je bilo koji podskup $\rho \subseteq A \times B$. Pišemo $a\rho b$ ($a \in A$, $b \in B$).

Ako je $A = B$, tj. ako $\rho \in A^2$, kažemo da je ρ binarna relacija na skupu A .

N-ARNA RELACIJA

N-arna relacija između skupova A_1, \dots, A_n je bilo koji podskup $\rho \subseteq A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$.

Ako je $A_1 = A_2 = \dots = A_n = A$, tj. ako $\rho \in A^n$, kažemo da je ρ n-arna relacija na skupu A .

Za $n = 1$, $\rho \subseteq A$ je unarna relacija na A .

DOMEN RELACIJE

$\rho \subseteq A \times B$;

$Dom(\rho) = \{a \in A \mid a\rho b, b \in B\} \subseteq A$

IMIDŽ/SLIKA RELACIJE

$\rho \subseteq A \times B$;

$Im(\rho) = \{b \in B \mid a\rho b, a \in A\} \subseteq B$

INVERZNA RELACIJA

Ako $\rho \subseteq A \times B$:

$\rho^{-1} = \{(b, a) \mid (a, b) \in \rho\} \subseteq B \times A$

$(b, a) \in \rho^{-1} \Leftrightarrow (a, b) \in \rho$

KOMPOZICIJA RELACIJA

Ako $\rho \subseteq A \times B$, $\sigma \subseteq B \times C$:

$\sigma \circ \rho = \{(a, c) \in A \times C \mid (a, b) \in \rho, (b, c) \in \sigma, b \in B\} \subseteq A \times C$ je kompozicija ρ i σ .

RELACIJE NA SKUPU A

$\rho \subseteq A \times A$

Kažemo da je ρ :

- **refleksivna** ako za $\forall a \in A$ važi $a\rho a$ ($(a, a) \in \rho$)
- **antirefleksivna** ako za $\forall a \in A$ NE važi $a\rho a$
- **simetrična** ako za $\forall a, b \in A: a\rho b \Rightarrow b\rho a$
- **antisimetrična** ako za $\forall a, b \in A: a\rho b \wedge b\rho a \Rightarrow a = b$
- **asimetrična** ako za $\forall a, b \in A: a\rho b \Rightarrow$ NE važi $b\rho a$
- **tranzitivna** ako za $\forall a, b, c \in A: a\rho b \wedge b\rho c \Rightarrow a\rho c$

RELACIJA DIJAGONALA

$\Delta_A \subseteq A \times A$

$\Delta_A = \{(a, a) \mid a \in A\}$ – dijagonala

RELACIJA EKVIVALENCIJE

Relacija $\rho \subseteq A^2$ je ekvivalencija ako je refleksivna, simetrična i tranzitivna.

KLASA EKVIVALENCIJE

Neka je $\rho \subseteq A^2$ ekvivalencija. Klasa ekvivalencije elementa $a \in A$ je skup:

$$C_a = a/\rho = [a]_\rho = \{x \in A \mid a\rho x\}$$

Zbog simetričnosti važi $[a]_\rho = \{x \in A \mid x\rho a\}$.

KOLIČNIČKI SKUP EKVIVALENCIJE

Neka je $\rho \subseteq A^2$ relacija ekvivalencije. Količnički skup ekvivalencije ρ je skup:

$$A/\rho = \{C_a \mid a \in A\} \subseteq \mathcal{P}(A)$$

PARTICIJA SKUPA

Particija skupa A je bilo koji podskup $P \subseteq \mathcal{P}(A)$ koji zadovoljava sledeće uslove:

1. Ako $X, Y \in P$ i $X \neq Y$, važi $X \cap Y = \emptyset$
2. $\cup P = A$
3. Za svako $X \in P$ važi $X \neq \emptyset$

A/ρ je particija skupa A .

RELACIJA PORETKA

Refleksivna, antisimetrična, tranzitivna.

Elementi a i b su uporedivi ako važi $a\rho b$ ili $b\rho a$. Inače su neuporedivi.

LINEARNI (TOTALNI) POREDAK

Poredak je linearan ako su svaka dva elementa uporediva. Inače, poredak je parcijalan.

MINIMALNI, MAKSIMALNI, NAJMANJI I NAJVEĆI ELEMENT

Neka je ρ uređenje na skupu A i neka je $B \subseteq A$.

$a\rho b$ čitamo “ a je ρ -manje od b .”

- b je **najmanji** element (*minimum*) skupa B ako $b \in B$ i za sve $x \in B$ važi $b\rho x$.
- b je **najveći** element (*maksimum*) skupa B ako $b \in B$ i za sve $x \in B$ važi $x\rho b$.
- b je **minimalan** element skupa B ako $b \in B$ i važi:
ako $x\rho b$, onda je $x = b$ za sve $x \in B$ (ne postoji ništa ρ -manje od b).
- b je **maksimalan** element skupa B ako $b \in B$ i važi:
ako $b\rho x$, onda je $x = b$, za sve $x \in B$ (ne postoji ništa ρ -veće od b).

OGRANIČENJE SKUPA

Neka je $\rho \subseteq A^2$ poredak, $B \subseteq A$ i $a \in A$.

- a je **donje ograničenje** skupa B ako $a\rho x$ za sve $x \in B$.
- a je **gornje ograničenje** skupa B ako $x\rho a$ za sve $x \in B$.
- **infimum** ($\inf(B)$) je najveće donje ograničenje od B (ako postoji).
- **supremum** ($\sup(B)$) je najmanje gornje ograničenje od B (ako postoji).

Ako postoji minimum od B , onda je on $\inf(B)$.

Ako postoji maksimum od B , onda je on $\sup(B)$.

FUNKCIJA

Relacija $f \subseteq A \times B$ je funkcija ako i samo ako: za svaki element $a \in A$ postoji tačno jedan element $b \in B$ tako da je afb (tj. $(a, b) \in f$). Pišemo $f: A \rightarrow B$.

A je domen funkcije f , a B je kodomen funkcije.

Slika funkcije f je skup $Im(f) = \{f(a) \mid a \in A\} \subseteq B$.

INVERZNA FUNKCIJA

Relacija $f^{-1} \subseteq B \times A$ je funkcija ako i samo ako: za svako $b \in Im(f)$ postoji tačno jedno $a \in A$ takvo da $(b, a) \in f^{-1}$, odnosno akko za svako $b \in Im(f)$ postoji tačno jedno a takvo da je $(a, b) \in f$.

f^{-1} je funkcija ako i samo ako je f "1-1". $f^{-1}: B \rightarrow A$ ako i samo ako je f bijekcija.

"1-1" FUNKCIJA

f je "1-1" (injektivna) ako za sve $a_1, a_2 \in A$ važi:

Ako je $f(a_1) = f(a_2)$, tada je $a_1 = a_2$.

"NA" FUNKCIJA

f je "NA" (surjektivna) ako za sve $b \in B$ postoji $a \in A$ takvo da je $b = f(a)$.

Odnosno, $Im(f) = B$.

BIJEKCIJA

f je bijekcija ako je i "1-1" i "NA".

KOMPOZICIJA FUNKCIJA

Ako su $f \subseteq A \times B$ i $g \subseteq B \times C$ funkcije, onda je i $g \circ f \subseteq A \times C$ funkcija i važi

$$(g \circ f)(a) = g(f(a)).$$

IDENTITET

$id_A: A \rightarrow A$ je definisana sa $id_A(a) = a$ za sve $a \in A$.

DIREKTNA I INVERZNA SLIKA SKUPA

Neka $f: X \rightarrow Y, A \subseteq X, B \subseteq Y$

- Direktna slika skupa A pri preslikavanju f je skup $f[A] = \{f(x) \mid x \in A\} \subseteq Y$.
- Inverzna slika skupa B pri preslikavanju f je skup $f^{-1}[B] = \{x \in X \mid f(x) \in B\} \subseteq X$.

KARAKTERISTIČNE FUNKCIJE

Neka je U skup (univerzum) za $A \subseteq U$ definišemo funkciju $\chi_A: U \rightarrow 2$ na sledeći način:

$$\chi_A = \begin{cases} 0, & x \notin A \\ 1, & x \in A \end{cases}$$

Funkciju χ_A zovemo karakteristična funkcija.

$$2^U = \{f \mid f: U \rightarrow 2\}$$

$A = B$ ako i samo ako $\chi_A = \chi_B$.

KARDINALNOST

Neka su A i B skupovi:

1. Kažemo da je skup A kardinalnosti manje ili jednake od B , oznaka $|A| \leq |B|$, ako postoji "1-1" funkcija $f: A \rightarrow B$.
2. Kažemo da je A jednake kardinalnosti sa B , $|A| = |B|$, ako postoji bijekcija $f: A \rightarrow B$.
3. Kažemo da je kardinalnost od A strogo manja od B , $|A| < |B|$, ako $|A| \leq |B| \wedge |A| \neq |B|$.

KANTOROVA TEOREMA

Za svaki skup X važi $|X| < |\mathcal{P}(X)|$.

PREBROJIV SKUP

Skup A je prebrojiv ako je iste kardinalnosti kao skup prirodnih brojeva (tj. $|A| = |\mathbb{N}|$).

KONAČAN SKUP

Skup A je konačan ako ima n elemenata, gde je n prirodan broj. Ako A nije konačan, onda je beskonačan.

A je beskonačan akko postoji pravi podskup $A' \subset A$ takav da su A i A' u bijekciji. Skup \mathbb{N} je beskonačan.

Ako je skup konačan ili prebrojiv, kažemo da je najviše prebrojiv. Inače je neprebrojiv.

KANTOR-BERNŠTAJNOVA TEOREMA

Ako postoji injekcija $A \rightarrow B$ i surjekcija $A \rightarrow B$, onda postoji bijekcija $A \rightarrow B$.

AKSIOMA IZBORA

Neka je dat skup F čija su svi elementi neprazni skupovi i međusobno disjunktni. Tada postoji skup C takav da je $C \cap X$ jednočlan za sve $x \in F$. Taj skup se naziva izborni skup (transverzala).

AKSIOMA DOBROG ZASNIVANJA (REGULARNOSTI)

Svaki neprazan skup A sadrži element a takav da je $A \cap a = \emptyset$.

Posledice:

- Ne postoji skup X takav da je $X \in X$.
- Ne postoje skupovi X i Y takvi da $X \in Y$ i $Y \in X$.
- Ne postoji niz skupova X_0, X_1, \dots takvih da $X_0 \ni X_1 \ni X_2 \ni \dots$

PEANOVE AKSIOME

- Π_1 : 0 je prirodan broj.
- Π_2 : Ako je x prirodan broj, onda je i x' (njegov naslednik) prirodan broj.
- Π_3 : Ako su x i y prirodni brojevi i $x' = y'$, onda je $x = y$.
- Π_4 : Za svaki prirodan broj x važi $x' \neq 0$.
- Π_5 : Neka je Φ svojstvo prirodnih brojeva za koje važi:
 1. 0 ima svojstvo Φ .
 2. Ako prirodan broj x ima svojstvo Φ , tada i x' ima svojstvo Φ . Tada svaki prirodan broj ima svojstvo Φ .

FON NOJMANOV MODEL PRIRODNIH BROJEVA

$$0 := \emptyset$$

$$n' := n \cup \{n\}$$

$$1 := 0' = 0 \cup \{0\} = \emptyset \cup \{\emptyset\} = \{\emptyset\} = \{0\}$$

$$2 := 1' = 1 \cup \{1\} = \{0\} \cup \{1\} = \{0, 1\}$$

$$3 := 2' = 2 \cup \{2\} = \{2\} \cup \{0, 1\} = \{0, 1, 2\}$$

...

$$n + 1 = n' = n \cup \{n\} = \{0, 1, \dots, n - 1\} \cup \{n\} = \{0, 1, 2, \dots, n\}$$

AKSIOMA INDUKCIJE

Peanovu aksiomu Π_5 nazivamo aksiomom indukcije.

Uslov 1. nazivamo baza indukcije. Uslov 2. nazivamo induktivni korak.

PRINCIP POTPUNE INDUKCIJE

Neka je Φ svojstvo prirodnih brojeva i neka važi: ako je tačno $\Phi(0), \Phi(1), \dots, \Phi(n)$ tačno je i $\Phi(n')$ za sve $n \in \mathbb{N}$ (dakle, $\Phi(n)$ važi za sve prirodne brojeve).

PRINCIP NAJMANJEG ELEMENTA

Ako je $A \subseteq \mathbb{N}$ i $A \neq \emptyset$ onda A ima najmanji element.

DELJIVOST

U \mathbb{N} :

$a|b$ akko $b = a \cdot q$ za neko $q \in \mathbb{N}$. $|$ je relacija poretka.

DELJENJE U \mathbb{Z}

Neka su $a, b \in \mathbb{Z}$ i $b \neq 0$. Tada postoje jedinstveni $q, r \in \mathbb{Z}$ takvi da je:

$$a = b \cdot q + r, \text{ gde je } 0 \leq r < |b|.$$

NZD

Neka $a, b \in \mathbb{Z}$.

Broj $d \geq 0$ je najveći zajednički delilac od a i b , kraće $\text{NZD}(a, b)$, ako zadovoljava sledeće uslove:

- $d|a$ i $d|b$
- ako $e|a$ i $e|b$, onda $e|d$.

NZS

Neka $a, b \in \mathbb{Z}$.

Broj $s \geq 0$ je najmanji zajednički sadržalac od a i b , kraće $\text{NZS}(a, b)$, ako zadovoljava sledeće uslove:

- $a|s$ i $b|s$
- ako $a|t$ i $b|t$, onda $s|t$.

DIOFANTOVE JEDNAČINE

Jednačina oblika:

$$ax + by = c \quad (a, b, c \in \mathbb{Z}; a, b \neq 0)$$

Ima rešenje akko $NZD(a, b) \mid c$.

PROSTI BROJEVI

Broj $p > 1$ je prost ako su mu jedini delioci 1 i p .

Ako $p \mid ab$ onda $p \mid a$ ili $p \mid b$, odnosno ako $p \mid a_1 a_2 \dots a_k \Rightarrow p \mid a_1$ ili $p \mid a_2$ ili ... ili $p \mid a_k$.

Svaki prirodan broj $n > 1$ je prost ili se može predstaviti kao proizvod prostih brojeva.

OSNOVNA TEOREMA ARITMETIKE

Svaki prirodan broj $n > 1$ se (do na redosled članova) na jedinstven način zapisuje kao proizvod prostih.

KONGRUENCIJA PO MODULU

Neka je $m \geq 2$. Definišemo binarnu relaciju \equiv_m na \mathbb{Z} sa: $a \equiv_m b$ akko $m \mid (a - b)$.

VILSONOVA TEOREMA

Ako je p prost broj, tada je $(p - 1)! \equiv_p -1$

KINESKA TEOREMA O OSTACIMA

Neka su $m_1, m_2, \dots, m_n \geq 2$ uzajamno prosti u parovima i neka su $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$.

Tada sistem kongruencija
$$\begin{cases} x \equiv_{m_1} a_1 \\ \dots \\ x \equiv_{m_n} a_n \end{cases}$$
 ima rešenje, jedinstveno u intervalu $[0, m_1 m_2 \dots m_n)$.

Opšte rešenje je oblika $x_0 + t \cdot m_1 m_2 \dots m_n$ gde $t \in \mathbb{Z}$, a $x_0 \in [0, NZS(m_1, \dots, m_n))$.

OJLEROVA FUNKCIJA

Ojlerov skup: $\Phi(n) = \{a \mid 1 \leq a \leq n, NZD(a, n) = 1\}$ za $n \geq 1$.

Na primer: $\Phi(12) = \{1, 5, 7, 11\}$; $\Phi(5) = \{1, 2, 3, 4\}$; itd.

Ojlerova funkcija: $\varphi(n) = |\Phi(n)|$ – broji koliko ima elemenata koji su uzajamno prosti sa n .

Na primer: $\varphi(5) = \varphi(12) = 4$

p – prost broj:

$$\varphi(p) = p - 1$$

$$\varphi(p^n) = p^n \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

Ojlerova funkcija je multiplikativna, tj. $\varphi(mn) = \varphi(m) \cdot \varphi(n)$ kad god $NZD(m, n) = 1$

OJLEROVA TEOREMA

Neka je $NZD(a, n) = 1$, tada je $a^{\varphi(n)} \equiv_n 1$.

MALA FERMAOVA TEOREMA

Ako je p prost broj, tada je $a^p \equiv_p a$.

BULOVA ALGEBRA

Bulova algebra je algebarska struktura $\mathbb{B} = (B, \vee, \wedge, ', 0, 1)$ koja zadovoljava sledeće aksiome:

1. $x \vee y = y \vee x$
2. $x \wedge y = y \wedge x$
3. $x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$
4. $x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z)$
5. $x \vee 0 = x$
6. $x \wedge 1 = x$
7. $x \vee x' = 1$
8. $x \wedge x' = 0$
9. $0 \neq 1$

za svako $x, y, z \in \mathbb{B}$.

PRINCIP DUALNOSTI

Formule F_1 i F_2 su dvojne ako se F_2 može dobiti od formule F_1 tako što se svako pojavljivanje \wedge zameni sa \vee i obrnuto, svako pojavljivanje 1 zameni sa 0 i obrnuto.

BULOVO UREDJENJE

Na proizvoljnoj Bulovoj algebri $\mathbb{B} = (B, \vee, \wedge, ', 0, 1)$ možemo uvesti uredjenje na sledeći način:

$$x \leq y \Leftrightarrow x \wedge y = x$$

Važi da je $x \wedge y = y$.

(\mathbb{B}, \leq) je parcijalno uredjen skup (skup kod kojeg postoji relacija za koju važe antisimetričnost, tranzitivnost i refleksivnost).

ATOM

Element x Bulove algebre $\mathbb{B} = (B, \vee, \wedge, ', 0, 1)$ je atom ukoliko $x > 0$ i ako važi: ako postoji $y \leq x$ tada je $y = x$ ili $y = 0$.

STONOVA TEOREMA

Za svaku konačnu Bulovu algebru $\mathbb{B} = (B, \vee, \wedge, ', 0, 1)$ postoji skup X takav da postoji bijekcija:

$$f: \mathbb{B} \rightarrow \mathcal{P}(X)$$

za koju važi:

$$f(x \vee y) = f(x) \vee f(y)$$

$$f(x \wedge y) = f(x) \wedge f(y)$$

$$f(x') = f(x)^c = X \setminus f(x)$$

Konačnu Bulovu algebru moguće je konstruisati na skupu koji ima 2^m elemenata, $m \in \mathbb{N}$.

JEZIK ISKAZNE ALGEBRE

- P – prebrojiv skup promenljivih
- $C = \{T, \perp\}$ – skup logičkih konstanti
- logički veznici: $\neg, \wedge, \vee, \Rightarrow, \Leftrightarrow, \uparrow, \downarrow, \underline{\vee}$
- zagrade: $(,)$

VALUACIJA

Valuacija je preslikavanje $v: P \rightarrow \{0,1\}$.

INTERPRETACIJA

Interpretacija pri valuaciji v je preslikavanje $I_v: For\mathcal{L} \rightarrow \{0,1\}$, gde je $For\mathcal{L}$ skup svih formula jezika iskazne algebre \mathcal{L} .

ZADOVOLJIVA/PORECIVA FORMULA

Formula F je zadovoljiva ako postoji bar jedna valuacija v tdj. $I_v(F) = 1$. ($v \models F$)

Formula F je poreciva ako postoji bar jedna valuacija v tdj. $I_v(F) = 0$. ($v \not\models F$)

TAUTOLOGIJA

Ako za sve valuacije v važi da je $I_v(F) = 1$, F je tautologija.

KONTRADIKCIJA

Ako za sve valuacije v važi da je $I_v(F) = 0$, F je kontradikcija.

ZADOVOLJIV SKUP

$\Gamma \subseteq For\mathcal{L}$

Skup Γ je zadovoljiv ako postoji valuacija $v: P \rightarrow \{0, 1\}$ td. za sve $F \in \Gamma$ važi $I_v(F) = 1$.

Pišemo $v \models \Gamma$.

F je logička posledica skupa Γ (pišemo $\Gamma \models F$) ako za svaku valuaciju v za koju važi $v \models \Gamma$ važi $v \models F$.

LOGIČKI EKVIVALENTNE FORMULE

Formule A i B su logički ekvivalentne ako $A \models B$ i $B \models A$. (Zapis $A \equiv B$)

KONJUKTIVNA NORMALNA FORMA

Formula je u KNF ako je oblika $A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_n$, gde su A_i disjunkcije iskaznih slova.

Na primer $(p \vee q) \wedge (p \vee r) \wedge (q \vee \neg r) \wedge \neg p$ je u KNF.

DISJUNKTIVNA NORMALNA FORMA

Formula je u DNF ako je oblika $A_1 \vee A_2 \vee \dots \vee A_n$, gde su A_i konjukcije iskaznih slova.