

1.1. OSNOVNI POJMOVI MATEMATIČKE LOGIKE

1. Pod *sudom* (ili *iskazom*) podrazumijevamo suvislu deklarativnu izjavu, koja se u pogledu istinitosti podvrgava principu isključenja trećeg i kontradikcije, tj. koja (izjava) ima jednu i samo jednu vrijednost istinitosti; sud je, dakle, ili istinit ili neistinit.

2. *Operacija sa sudovima*:

2.1. *Konjunkcija*. Ako su p i q sudovi, tada je $p \wedge q$ oznaka za sud „ p i q “.

2.2. *Disjunkcija*. Ako su p i q sudovi, tada je $p \vee q$ oznaka za sud „ p ili q “.

2.3. *Implikacija*. Ako su p i q sudovi, tada je $p \Rightarrow q$ oznaka za sud „Ako je p , onda je q “, tj. „ p je dovoljan (uslov) za q “ ili, pak, „ q je potreban (uslov) za p “. Znak \Rightarrow čitat ćemo „implicira“ ili „povlači“.

2.4. *Ekvivalencija*. Ako su p i q sudovi, tada je $p \Leftrightarrow q$ oznaka za sud „ p je onda i samo onda ako je q “, tj. „ p je potreban i dovoljan (uslov) za q “ ili „ p je ekvivalentno sa q “.

Tablica istinitosti gornjih operacija sa sudovima:

p	q	$p \wedge q$	$p \vee q$	$p \Rightarrow q$	$p \Leftrightarrow q$
1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	0	0
0	1	0	1	1	0
0	0	0	0	1	1

gdje $p=1$, tj. $q=0$ znači da je p istinit, tj. q neistinit sud.

2.5. *Negacija*. Ako je p sud, onda $\neg p$ označava sud „nije p “ ili „ne p “. Znak \neg čitat ćemo kao „non“ (latinski non = ne). U literaturi ćemo za negaciju suda p susresti još oznake: non p , \bar{p} , p' .

Sud non p biće istinit (neistinit) onda i samo onda ako je p neistinit (istinit).

3. Neka je p nekâ formula algebre sudova koja zavisi od parametra (varijable) x , tada $(\forall x) p$ znači „za svaki x je p “. Simbol \forall se zove *univerzalni kvantifikator* i podsjeća na prvo slovo „A“ od njemačkog alle = svi ili engleskog all = svi. Slično $(\exists x) p$ označava „postoji x tako da je p “, a \exists predstavlja *egzistencijalni kvantifikator* (potiče od njemačkog „es gibt“ = „ima“ ili engleskog „exists“ = „postoji“).

Isto tako $(\exists!x) p$ označava „postoji samo jedno x takvo da je p “, tj. x je vezano sa kvantifikatorom \exists .

ZADACI

- Dokazati da su tačne formule:
a) $(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (q' \Rightarrow p')$; b) $((p \wedge q) \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow (q \Rightarrow p)$; c) $(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Leftrightarrow (q \Rightarrow (p \Rightarrow r))$.
- Ispitaj tok istinitosti formula:
a) $(p \vee q) \wedge (r \vee p)$; b) $(p \Rightarrow q) \Rightarrow q$; c) $(p \Leftrightarrow q) \vee (r' \Rightarrow s)$.
- Dokaži ove jednakosti:
a) $p \wedge q = q \wedge p$, $p \vee q = q \vee p$, $p \Leftrightarrow q = q \Leftrightarrow p$ (komutativnost konjunkcije, disjunkcije i ekvivalencije);
b) $(p \wedge q) \wedge r = p \wedge (q \wedge r)$, $(p \vee q) \vee r = p \vee (q \vee r)$, $(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow r = p \Leftrightarrow (q \Leftrightarrow r)$ (asocijativnost konjunkcije, disjunkcije i ekvivalencije);
c) $p \wedge p = p$, $p \vee p = p$ (konjunkcija i disjunkcija su idempotentne);
d) $p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$, $p \vee (q \wedge r) = (p \vee q) \wedge (p \vee r)$ (distributivnost konjunkcije prema disjunkciji i obrnuto);
e) $\neg \neg p = p$ (involutivnost negacije);
f) $p \wedge 1 = p$, $p \Leftrightarrow 1 = p$, $p \vee 0 = p$ (1 je neutralni elemenat za konjunkciju i ekvivalenciju, a 0 disjunkciju);
g) $p \vee 1 = 1$, $p \wedge 0 = 0$ (1 je nulti elemenat za disjunkciju, a 0 za konjunkciju).
- Provjeri ove jednakosti:
a) $\text{non}(\forall x) P(x) = (\exists x) \text{non} P(x)$; b) $\text{non}(\exists x) P(x) = (\forall x) \text{non} P(x)$;
c) $\text{non}((\forall x) \text{non} P(x)) = (\exists x) P(x)$; d) $\text{non}((\exists x) \text{non} P(x)) = (\forall x) P(x)$.
- Neka N označava skup prirodnih brojeva. Koja je od navedenih tvrdnji istinita, a koja nije:
a) $(\forall x \in N)(\exists y \in N) x < y$; b) $(\exists y \in N)(\forall x \in N) x < y$;
c) $(\forall x \in N)(\forall y \in N)(\exists z \in N) x + y = z$; d) $(\forall x \in N)(\forall z \in N)(\exists y \in N) x + y = z$?
- Ispitaj istinitost tvrdnji iz prethodnog zadatka ako tamo umjesto N stavimo skup Z cijelih brojeva.
- Dokazati De Morganove formule:
a) $(p \wedge q)' = p' \vee q'$; b) $(p \vee q)' = p' \wedge q'$.
- Pomoću tablice istinitosti pokazati da su slijedeći sudovi identički istiniti (tautologije):
8.1. $(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (p' \vee q)$; 8.2. $(p \vee q) \Leftrightarrow (p' \wedge q')$; 8.3. $p \Rightarrow (q \Rightarrow (p \wedge q))$;
8.4. $(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow [(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p)]$; 8.5. $(p \Rightarrow q) \Rightarrow (p \Rightarrow p)$;
8.6. $(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r))$; 8.7. $(p_1 \Rightarrow p_2) \wedge \dots \wedge (p_{n-1} \Rightarrow p_n) \wedge (p_n \Rightarrow p_1) \Leftrightarrow$
 $\Leftrightarrow (p_1 \wedge \dots \wedge p_n) \vee (p_1' \wedge \dots \wedge p_n')$.

- Ispitaj tók istinitosti formule:

$$A \equiv (p \Rightarrow q) \Rightarrow (((p \Rightarrow q) \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r)).$$

- Ispitati da li su formule A i B istovrijedne, tj. da li je $A = B$ u slučaju kad je:
a) $A = p \Rightarrow (q \Rightarrow r)$, $B = q \Rightarrow (p \Rightarrow r)$; b) $A = p \wedge (p \Rightarrow q)$, $B = q$.
- Dokazati da je implikacija tranzitivna, tj. da je slijedeća formula tautologija:
 $A \equiv ((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow r)$.

RJEŠENJA

- Dokaz ćemo provesti na osnovu tablice istinitosti za datu formulu:

a) p	q	p'	q'	p ⇒ q	q' ⇒ p'	(p ⇒ q) ⇒ (q' ⇒ p')
1	1	0	0	1	1	1
1	0	0	1	0	0	1
0	1	1	0	1	1	1
0	0	1	1	1	1	1

b) p	q	p ∧ q	(p ∧ q) ⇒ q	q ⇒ p	((p ∧ q) ⇒ q) ⇒ (q ⇒ p)
1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1
0	1	0	0	0	1
0	0	0	1	1	1

c) p	q	r	q ⇒ r	p ⇒ r	(p ⇒ (q ⇒ r))	(q ⇒ (p ⇒ r))
1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	0	0	0	0
1	0	1	1	1	1	1
1	0	0	1	0	1	1
0	1	1	1	1	1	1
0	1	0	0	1	1	1
0	0	1	1	1	1	1
0	0	0	1	1	1	1

- Formule a) i c) nisu ni identički istinite ni neistinite; b) Formula $(p \Rightarrow q) \Rightarrow q$ je tautologija.
- a) Ako za svako x ne vrijedi $P(x)$, onda postoji bar jedan x za koji nije $P(x)$ i obratno (ako postoji x za koji nije $P(x)$, onda ne vrijedi da za svako x vrijedi $P(x)$).
b), c) i d) provjeravaju se analogno.
- a) i c) su istinite, dok su b) i d) neistinite.
- a), c) i d) istinite, b) neistinita.
- Dokaz De Morganovih formula možemo „pročitati“ iz tablice istinitosti:

p	q	p'	q'	p ∧ q	(p ∧ q)'	p' ∨ q'	p ∨ q	(p ∨ q)'	p' ∧ q'
1	1	0	0	1	0	0	1	0	0
1	0	0	1	0	1	1	1	0	0
0	1	1	0	0	1	1	1	0	0
0	0	1	1	0	1	1	0	1	1

Formula a) slijedi iz jednakosti 6. i 7. kolone, a formula b) iz jednakosti 9. i 10. kolone.

9. Tök istinitosti formule A proizlazi iz tabele:

p	q	r	$p \Rightarrow q$	$(p \Rightarrow q) \Rightarrow r$	$p \Rightarrow r$	$((p \Rightarrow q) \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r)$	A
1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	1	0	0	1	1
1	0	1	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0	1
0	1	1	1	1	1	1	1
0	1	0	1	0	1	1	1
0	0	1	1	1	1	1	1
0	0	0	1	0	1	1	1

tj. A je tautologija.

10. a) Implikacija $p \Rightarrow (q \Rightarrow r)$ je netačna ako i samo ako je $p=1$ i $(q \Rightarrow r)=0$, tj. formula $A=p \Rightarrow (q \Rightarrow r)$ je netačna ako i samo ako je $p=q=1 \wedge r=0$. Na isti način (prostom zamjenom slova p i q) dobije se da je $B=q \Rightarrow (p \Rightarrow r)$ netačno ako i samo ako je $q=p=1 \wedge r=0$. Dakle, $A=B$ je tačno za sve vrijednosti istinitosti sudova p, q, r .
- b) Za $p=q=1: A=1 \wedge (1 \Rightarrow 1)=1 \wedge 1=1$, $B=q=1$, tj. $A=B$. Za $p=0, q=1$ je $A=0 \wedge (0 \Rightarrow 1)=0 \wedge 1=0$, $B=q=1$, tj. $A \neq B$. Prema tome, A i B nisu istovrijedne formule.

11. Dokaz proizlazi iz tablice istinitosti:

p	q	r	$p \Rightarrow q$	$q \Rightarrow r$	$(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r)$	$p \Rightarrow r$	A
1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	1	0	0	0	1
1	0	1	0	1	0	1	1
1	0	0	0	1	0	0	1
0	1	1	1	1	1	1	1
0	1	0	1	0	0	1	1
0	0	1	1	1	1	1	1
0	0	0	1	1	1	1	1

1.2. SKUP, RELACIJA, FUNKCIJA, OPERACIJA

1. Kantor*, osnivač teorije skupova, pojam skupa objašnjava na sljedeći način: „Izvjerni, jasno odvojeni i individualizirani objekti naše intuicije ujedinjeni u jednu cjelinu čine skup“.
- Skup prihvatamo kao osnovni pojam.**
2. Ako je x elemenat skupa S , onda ćemo pisati $x \in S$; u suprotnom, $x \notin S$ ili $x \text{ non} \in S$. U tom smislu $S = \{x | x \in S\}$, što čitamo kao „ S je skup elemenata x koji imaju osobinu da x pripada skupu S “. Uopštavajući takav pristup, kažemo da skup S sadrži one elemente x koji imaju svojstvo $P(x) (\Leftrightarrow x \in S)$, tj. $S = \{x | P(x)\}$, što treba da znači „ S je skup svih elemenata x koji imaju svojstvo $P(x)$ “.

* Georg Cantor (1845–1918), njemački matematičar, osnivač moderne teorije skupova.

** Teorija skupova neće ovdje biti tretirana kao formalizirana deduktivna teorija, već samo neformalno kao takozvana „klasična“ ili „naivna“ teorija skupova. Vidjeti o tome: Đuro Kurepa, Teorija skupova, Školska knjiga, Zagreb, 1951.

3. Ako svaki elemenat skupa A pripada i skupu B , tada se kaže da je A *podskup* od B (ili da je B *nadskup* od A), što se zapisuje kao $A \subset B$ (ili $B \supset A$), tj. prema simbolima matematičke logike

$$A \subset B \stackrel{\text{Df}}{=} (\forall x) (x \in A \Rightarrow x \in B).$$

4. Jednakost skupova definiše se na sljedeći način:

$$A = B \stackrel{\text{Df}}{=} (\forall x) (x \in A \Leftrightarrow x \in B).$$

Ova definicija je u skladu sa $S = \{x | x \in S\}$.

5. \emptyset je oznaka za *prazan skup*, tj. skup koji nema nijednog elementa. Na primjer, \emptyset je skup realnih brojeva koji su rješenja jednačine $x^2 + 1 = 0$. Osim toga, za svaki skup A je $\emptyset \subset A$. Vodeći računa o definiciji inkluzije i operacija ekvivalencije i implikacije, lako je dokazati:

$$A = B \Leftrightarrow A \subset B \wedge B \subset A.$$

6. Neka su A i B skupovi; tada definišemo operacije nad skupovima:

6.1. *Unija skupova* A i B :

$$A \cup B \stackrel{\text{Df}}{=} \{x | x \in A \vee x \in B\}.$$

6.2. *Presjek skupova* A i B :

$$A \cap B \stackrel{\text{Df}}{=} \{x | x \in A \wedge x \in B\}.$$

6.3. *Razlika (diferencija) skupova* A i B :

$$A \setminus B \stackrel{\text{Df}}{=} \{x | x \in A \wedge x \notin B\}.$$

6.4. Ako je $A \subset I$, skup

$$A' \stackrel{\text{Df}}{=} \{x | x \notin A \wedge x \in I\}$$

nazivamo *komplementom skupa* A u odnosu na skup I .

7. *Partitivni skup* $P(A)$ skupa A je skup svih podskupova od A , tj.

$$P(A) \stackrel{\text{Df}}{=} \{B | B \subset A\}.$$

Primjer: Neka je $A = \{1, 2, 3\}$, tada je:

$$P(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{2, 3\}, \{1, 3\}, A\}.$$

8. *Ureden par elemenata* a i b je

$$(a, b) \stackrel{\text{Df}}{=} \{\{a\}, \{a, b\}\},$$

gdje se a naziva prva koordinata (komponenta ili projekcija) i b druga koordinata uređenog para (a, b) .

Na osnovu ove definicije dokazuje se da je

$$(a, b) = (c, d) \Leftrightarrow (a = c) \wedge (b = d).$$

Analogno se definiše uređena n -torka

(a_1, \dots, a_n) koja se označava, takođe, sa $\langle a_1, \dots, a_n \rangle$.

9. Neka su A i B skupovi, tada je Dekartov (Kartezijev)* proizvod tih skupova

$$A \times B \stackrel{\text{Df}}{=} \{(a, b) | a \in A \wedge b \in B\}, \text{ tj.}$$

$$(\forall a \in A) (\forall b \in B) (a, b) \in A \times B.$$

Analogno, za kakav god konačan broj (ne nužno različitih skupova)

A_1, A_2, \dots, A_n je $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n \stackrel{\text{Df}}{=} \{(a_1, a_2, \dots, a_n) | a_1 \in A_1 \wedge a_2 \in A_2 \wedge \dots \wedge a_n \in A_n\}$.

Ako je $A_1 = A_2 = \dots = A_n = A$, umjesto $A \times A \times \dots \times A$ pišemo A^n .

10. Neka je $Q \subset A \times B$, tada je Q (binarna) relacija u skupu $A \times B$. Ako je $A = B$, onda se kaže da je Q relacija u skupu A .

Umjesto $(x, y) \in Q$ uobičajeno je pisati xQy . Slično $(x, y) \notin Q \Leftrightarrow x \text{ non } Qy$.

11. Neka je $Q \subset S \times S$, tada su moguća svojstva relacije Q , na primjer:

11.1. *refleksivnost*: $(\forall a \in S) aQa$;

11.2. *simetričnost*: $(\forall a, b \in S) aQb \Rightarrow bQa$;

11.3. *antisimetričnost*: $(\forall a, b \in S) aQb \wedge bQa \Rightarrow a = b$;

11.4. *tranzitivnost*: $(\forall a, b, c \in S) aQb \wedge bQc \Rightarrow aQc$.

12. Binarna relacija Q u S je relacija ekvivalencije ako je refleksivna, simetrična i tranzitivna. Takva relacija se često označava sa \sim .

13. Binarna relacija koja je refleksivna, antisimetrična i tranzitivna zove se relacija (djelimičnog, parcijalnog) uređenja. Relacija uređenja najčešće se označava sa \leq ili sa \geq . Za skup S u kome je definisana relacija \leq (parcijalnog) uređenja kaže se da je (parcijalno) uređen tom relacijom.

Ako je skup S uređen relacijom \leq koja ima osobinu

$$(\forall a, b \in S) (a \leq b) \vee (b \leq a),$$

kaže se da je S tom relacijom *totalno* (potpuno) uređen.

14. Neka su X i Y dva neprazna skupa. Preslikavanje ili funkcija f skupa X u skup Y je pravilo prema kome se svakom $x \in X$ pridružuje jedno i samo jedno $y \in Y$. Tu činjenicu zapisujemo na jedan od slijedećih načina:

$$f: X \rightarrow Y; f: (x, y), x \in X, y \in Y; X \xrightarrow{f} Y; x \mapsto f(x), x \in X, f(x) = y \in Y,$$

gdje se x naziva *original* (nezavisno promjenljiva),

$y = f(x)$ slika (zavisno promjenljiva), a

X se naziva *definicioni skup* (ili *domen*) preslikavanja.

Gornja definicija funkcije može se kraće zapisati:

$$f: X \rightarrow Y \stackrel{\text{Df}}{\Leftrightarrow} (\forall x \in X) (\exists! y \in Y) f(x) = y.$$

Moguća je slijedeća veza između funkcije i relacije:

Relacija $f \subset X \times Y$ je funkcija $f: X \rightarrow Y$ ako i samo ako su ispunjeni uslovi:

(1) $(x, y) \in f \wedge (x, z) \in f \Rightarrow y = z$;

(2) $\cup \{x | (x, y) \in f\} = X$.

15. Neka je $f: X \rightarrow Y \wedge A \subset X$, tada je $f(A) = \{y | (\exists x \in A) y = f(x)\}$.

16. Neka je $f: X \rightarrow Y$. Ako je $f(X) = Y$, tada kažemo da je f preslikavanje skupa X na skup Y ili da je f surjekcija (ili preslikavanje na).

17. Ako važi implikacija

$f(a) = f(b) \Rightarrow a = b$, onda se f naziva *uzajamno jednoznačno* (preslikavanje) ili *injekcija*, ili $1-1$ preslikavanje (sa X u Y).

18. Preslikavanje f koje je $1-1$ i na zove se *bijekcija*. Ako su X i Y konačni, onda se za bijekciju $f: X \rightarrow Y$ kaže da je *permutacija*.

19. Ako je $f: A \rightarrow B$ i $g: B \rightarrow C$, onda je složeno preslikavanje $gf: A \rightarrow C$ (ili kompozicija preslikavanja f i g) definisana sa

$$(\forall x \in A) (gf)(x) = g(f(x)).$$

20. Preslikavanje $f: X \rightarrow X$ definisano sa $f(x) = x$ za svako $x \in X$ naziva se *identičkim preslikavanjem* skupa X .

21. Ako je $f: X \rightarrow X$ i ako postoji preslikavanje $f^{-1}: f(X) \rightarrow X$ takvo da su složena preslikavanja ff^{-1} i $f^{-1}f$ identička preslikavanja, tj. takva da je

$$(\forall y \in f(X)) f(f^{-1}(y)) = y \wedge (\forall x \in X) f^{-1}(f(x)) = x,$$

tada preslikavanje f^{-1} nazivamo *inverznim preslikavanjem* preslikavanja f .

22. Ako je $f: X \rightarrow Y$ obostrano jednoznačno preslikavanje, tada postoji inverzno preslikavanje $f^{-1}: f(X) \rightarrow X$ i ono je jedinstveno.

* Renatus Cartesius je latinsko ime i prezime francuskog matematičara i filozofa Dekarta (René Descartes, 1596–1650).

23. Neka je $S \neq \emptyset$. Tada preslikavanje $f: S \times S \rightarrow S$ nazivamo *binarnom operacijom* f u S . Prema definiciji preslikavanja (vidi 14) izlazi:

$$(\forall a, b \in S) (\exists! c \in S) f(a, b) = c,$$

što zapisujemo u obliku $afb = c$, gdje je a *lijevi operand*, b *desni operand*, c *rezultat operacije* sa operatorom f . Skup S sa operacijom f nazivamo *grupoidom* i označavamo sa (S, f) .

24. Grupoid (S, \circ) naziva se *grupa* ako vrijede osobine:

$$1^\circ \text{ internost: } (\forall a, b \in S) (\exists! c \in S) a \circ b = c;$$

$$2^\circ \text{ asocijativnost: } (\forall a, b, c \in S) (a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c);$$

$$3^\circ \text{ egzistencija neutralnog ili jediničnog elementa:}$$

$$(\exists e \in S) (\forall a \in S) e \circ a = a = a \circ e$$

(e se naziva *neutralnim* ili *jediničnim elementom*);

$$4^\circ \text{ egzistencija inverznog (simetričkog) elementa:}$$

$$(\forall a \in S) (\exists \bar{a} \in S) a \circ \bar{a} = e = \bar{a} \circ a,$$

gdje je e *jedinični element* u S . Element \bar{a} (označava se sa a^{-1} ili $-a$) naziva se *inverznim* ili *simetričnim elementom* elementa a .

Ako pored osobina $1^\circ - 4^\circ$ u grupi (S, \circ) vrijedi:

$$5^\circ \text{ komutativnost: } (\forall a, b \in S) a \circ b = b \circ a, \text{ tada se kaže da je grupa komutativna ili Abelova.}^*$$

Neka je (T, \circ) grupa i $T \subset S$, tada grupu (T, \circ) nazivamo *podgrupom* grupe (S, \circ) .

25. Struktura $(S, \circ, *)$ gdje su \circ i $*$ dvije binarne interne operacije u S naziva se *prsten* ako je:

$$1^\circ (S, \circ) \text{ Abelova grupa;}$$

$$2^\circ \text{ operacija } * \text{ je asocijativna;}$$

$$3^\circ \text{ za sve } a, b, c \in S \text{ vrijedi}$$

$$a * (b \circ c) = (a * b) \circ (a * c);$$

$$(b \circ c) * a = (b * a) \circ (c * a),$$

tj. lijeva i desna distributivnost operacije $*$ prema operaciji \circ .

26. Prsten $(S, \circ, *)$ je *tijelo* ako je $(S \setminus \{0\}, *)$ grupa, gdje je 0 *neutralni element* za operaciju \circ .

27. Komutativno tijelo je polje.

Uobičajene su oznake (G, \cdot) za grupu, $(R, +, \cdot)$ za prsten, $(\Phi, +, \cdot)$ za tijelo, „0“ je *neutralni element* za adiciju $+$, „1“ je *neutralni element* za multiplikaciju.

28. Vektorskim prostorom ili linearnim prostorom nad tijelom $(\Phi, +, \cdot)$ nazivamo Abelovu grupu $X = \{x, y, \dots\}$, u kojoj je definisano množenje s elementima iz Φ , tj.

$$(\forall x \in X) (\forall \alpha \in \Phi) \alpha x \in X.$$

Pri tome vrijedi:

$$1^\circ \alpha(x+y) = \alpha x + \alpha y; \quad 2^\circ (\alpha + \beta)x = \alpha x + \beta x; \quad 3^\circ \alpha(\beta x) = (\alpha \cdot \beta)x; \quad 4^\circ 1x = x$$

za sve elemente $\alpha, \beta \in \Phi, x, y \in X$. Sa 1 je označen *neutralni element* multiplikacije u polju Φ . Elemente iz X zovemo *vektorima*, elemente iz Φ *skalarima*, operaciju $+$ skupa X *vektorsko sabiranje*, operacija $(\alpha, x) \rightarrow \alpha x$ *množenja vektora $x \in X$ skalarom $\alpha \in \Phi$* .

29. Neka su (A, \circ) i $(B, *)$ grupoidi. Ako postoji bijekcija (preslikavanje $1-1$ i na) $f: A \rightarrow B$ tako da vrijedi

$$(\forall x, y \in A) f(x \circ y) = f(x) * f(y),$$

kaže se da su grupoidi (A, \circ) i $(B, *)$ *izomorfni*, a za preslikavanje f kaže se da je *izomorfizam* od A na B .

Ako je $A = B, f$ se zove *automorfizam*.

ZADACI

1. Dokazati da za operacije \cup, \cap nad skupovima vrijedi:

$$a) A \cup A = A, A \cap A = A \text{ (idempotentnost } \cup \text{ i } \cap);$$

$$b) A \cup B = B \cup A, A \cap B = B \cap A \text{ (komutativnost);}$$

$$c) (A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C), (A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C) \text{ (asocijativnost);}$$

$$d) A \cup (A \cap B) = A, A \cap (A \cup B) = A \text{ (apsorptivnost);}$$

$$e) A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C), A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C) \text{ (distributivnost } \cup \text{ prema } \cap, \text{ tj. obratno, } \cap \text{ prema } \cup);$$

$$f) \text{ zapisati distributivnost } \cap \text{ prema } \cap, \text{ tj. } \cup \text{ prema } \cup \text{ i dokazati da odgovarajuće formule vrijede.}$$

2. Dokazati De Morganove* formule:

$$(A \cup B)' = A' \cap B', (A \cap B)' = A' \cup B'.$$

3. Ako su $A, B \subset S$ i $A' = C_s A, B' = C_s B$, dokazati:

$$a) \emptyset = S, S' = \emptyset; \quad b) (A')' = A; \quad c) A \cup A' = S, A \cap A' = \emptyset;$$

* Nils Abel (1802–1829), norveški matematičar.

* Augustus de Morgan (1806–1871), engleski matematičar i logičar.

$$d) A \subset B \Leftrightarrow A' \supset B' \Leftrightarrow A \cup B = B \Leftrightarrow A \cap B = A;$$

$$e) A \cap B = \emptyset \Leftrightarrow A \subset B' \Leftrightarrow B \subset A'; \quad f) A \cup B = S \Leftrightarrow A' \subset B \Leftrightarrow B' \subset A.$$

4. Dokazati (Dedekind)*:

$$(A \cup B) \cap (B \cup C) \cap (C \cup A) = (A \cap B) \cup (B \cap C) \cup (C \cap A).$$

5. Neka je simetrična razlika skupova $A \Delta B \stackrel{\text{def}}{=} (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$.

Dokazati da vrijedi:

$$a) A \Delta B = B \Delta A; \quad b) A \cap (B \Delta C) = (A \cap B) \Delta (A \cap C);$$

$$c) (A \Delta B) \Delta C = A \Delta (B \Delta C); \quad d) A \Delta \emptyset = A, A \Delta A = \emptyset;$$

$$e) A \Delta B = (A \cup B) \setminus (A \cap B); \quad f) A \Delta B = [A \setminus (A \cap B)] \cup [B \setminus (A \cap B)];$$

g) Ako je $A, B, C \subset S$, vrijedi

$$(A \Delta B \Delta C)' = [(A \cup B) \cap (B \cup C) \cap (C \cup A)] \setminus (A \cap B \cap C), \\ = [(A \cap B) \cup (B \cap C) \cup (C \cap A)] \setminus (A \cap B \cap C),$$

(vidi prethodni zadatak).

6. Ako su A, B, C, D skupovi, dokazati da je:

$$a) (A \cup B) \times C = (A \times C) \cup (B \times C);$$

$$b) (A \cap B) \times (C \cap D) = (A \times C) \cap (B \times D);$$

$$c) (A \setminus B) \times C = (A \times C) \setminus (B \times C);$$

$$d) (A \times B) \setminus (C \times D) = ((A \setminus C) \times B) \cup (A \times (B \setminus D));$$

$$e) (A \times B) \cup (C \times D) \subset (A \cup C) \times (B \cup D).$$

7. Iz $A \Delta X = A \Rightarrow X = \emptyset$. Dokazati.

8. Ispitati osobine binarnih relacija:

a) $=, <, >, \leq, \geq$ na skupu realnih brojeva;

b) inkluzije \subset na $P(S)$, tj. na partitivnom skupu skupa S ;

c) $=$ u skupu brojeva $A \subset R$;

d) paralelnost \parallel u skupu pravih u Euklidovoj** ravni R^2 ;

e) okomitost \perp u skupu pravih u R^2 ;

f) $(N, |)$, gdje je N skup prirodnih brojeva i

$$a|b \Leftrightarrow (\exists k \in N) b = ka (a, b \in N).$$

g) „ a je relativno prost prema b “, tj. $\text{Kra} (a, b) = 1$, gdje su $a, b \in N$;

h) relacije kongruentnosti, koja se definiše na sljedeći način:

$$a \equiv b \pmod{m} \Leftrightarrow (\exists k \in Z) a - b = km, (a, b, m \in Z, m \neq 0).$$

(Ako a, b nisu kongruentni \pmod{m} , to se zapisuje kao $a \not\equiv b \pmod{m}$).

* Richard Dedekind (1831 – 1916), njemački matematičar.

** Euklid (oko 330 – oko 275), starogrčki matematičar.

9. Neka je $f: x \mapsto \frac{2x-a-b}{b-a}$, ($x \in [a, b]$, $a, b \in R$). Dokazati da je f bijekcija sa $[a, b]$ na $[-1, 1]$.

10. Odrediti sve funkcije $f: A \rightarrow B$ ako je:

$$a) A = \{1, 2, 3\}, \quad B = \{a, b\}; \quad b) A = \{1, 2, 3\}, \quad B = \{a, b, c\};$$

$$c) A = \{1, 2\}, \quad B = \{a, b, c\}.$$

Uočiti preslikavanja koja su surjekcija, injekcija ili bijekcija!

11. Ako su $A, B \subset X$, gdje je X domen funkcije f , dokazati da je:

$$f(A \cup B) = f(A) \cup f(B), \quad f(A \cap B) \subset f(A) \cap f(B).$$

12. Ispitati da li su slijedeće strukture grupe:

a) $S = \{1, -1, i, -i\}$ u odnosu na obično sabiranje;

b) isti skup u odnosu na množenje brojeva ($i^2 = -1$);

c) $S = \{f_i(x) | i = 1, 2, 3, 4\}$, gdje je

$$f_1(x) = x, f_2(x) = \frac{1}{x}, f_3(x) = -x, f_4(x) = -\frac{1}{x} \text{ uz operaciju } f_i \circ f_j = f_i(f_j(x)), i, \\ j = \overline{1, 4} \text{ (tj. } i, j \in \{1, 2, 3, 4\}).$$

d) $(N, \cdot), (Z, \cdot), (Q, \cdot), (R, \cdot); \quad e) (N, +), (Z, +), (Q, +), (R, +);$

f) $S = \left\{ \frac{1+2m}{1+2n} \mid m, n \in Z \right\}$ u odnosu na obično množenje;

$$g) S = \left\{ f: x \mapsto \frac{ax+b}{cx+d} \mid a, b, c, d, x \in R, ad-bc=1 \right\}; \\ f(x) * g(x) = f(g(x));$$

h) $(R^+, *)$, $a * b = a^b$; i) (R^+, \odot) , $a \odot b = a^2 b^2$.

13. $S = \{f: X \rightarrow X | f \text{ je bijekcija}\}$ i

$(\forall f, g \in S) f(x) \circ g(x) = f(g(x))$. Dokazati da je (S, \circ) grupa.

14. a) Neka je $nZ = \{n \cdot z | z \in Z\}$ ($n \in N$). Ispitati da li je struktura $(nZ, +, \cdot)$ prsten, tijelo ili polje.

Isto pitanje važi i za strukture:

b) $(Q, +, \cdot), (R, +, \cdot), (C, +, \cdot); \quad c) (\{a+b\sqrt{2} | a, b \in Z\}, +, \cdot);$

d) $(S, +, \cdot)$, gdje je S skup polinoma sa cijelim (realnim) koeficijentima.

15. Neka je (G, \cdot) grupa. Dokazati da je:

$$a) (ab)^{-1} = b^{-1}a^{-1}; \quad b) (a^n)^{-1} = (a^{-1})^n, a^n \cdot a^m = a^{n+m}; \quad c) xa = xb \Rightarrow a = b;$$

$$d) ax = bx \Rightarrow a = b; \quad e) ax = b \Rightarrow x = a^{-1}b; \quad f) xa = b \Rightarrow x = ba^{-1},$$

gdje su $a, b, x \in G$; $m, n \in Z$.

16. Dokazati da brojevi oblika $a+b\sqrt[3]{2}+c\sqrt[3]{4}$, gdje $a, b, c \in \mathbb{Q}$, obrazuju polje u odnosu na operacije $+$ i \cdot .

Naći inverzni element elementa $x=1-\sqrt[3]{2}+2\sqrt[3]{4}$.

17. U prsteu $(Z, +, \cdot)$ definisane su operacije:

$$a \oplus b := \stackrel{\text{Df}}{=} a+b+1;$$

$$a \odot b := \stackrel{\text{Df}}{=} ab+a+b.$$

Pokazati da su $(Z, +, \cdot)$ i (Z, \oplus, \odot) izomorfni prsteni.

18. Pokazati da je X vektorski prostor nad poljem Φ ako je:

- a) $X=R$, $\Phi=R$ ili $X=R^n$, $\Phi=R$ ($n \in \mathbb{N}$) i vrijedi

$$(\forall x, y \in R^n) x+y=(x_1+y_1, x_2+y_2, \dots, x_n+y_n) \wedge \lambda x=(\lambda x_1, \lambda x_2, \dots, \lambda x_n),$$

$$\lambda \in R, x=(x_1, x_2, \dots, x_n) \in R^n.$$

- b) $\Phi=C$, $X=C$, c) $X=C$, $\Phi=R$,

- d) X je skup svih polinoma stepena $\leq n$, $\Phi=R$.

19. Skup G čine funkcije

$$f_1(x)=x, \quad f_2(x)=1/x, \quad f_3(x)=1-x, \quad f_4(x)=1/(1-x), \quad f_5(x)=(x-1)/x, \\ f_6(x)=x/(x-1),$$

a operacija \circ definisana je kao u zadatku 12. c).

Napišite Kelijevu* tablicu kompozicije za grupoid (G, \circ) i dokažite da je to grupa!

20. Neka je $P(S)$ partitivni skup skupa S i Δ simetrična razlika skupova. Dokazati da je $(P(S), \Delta)$ grupa.

21. Pokazati da su $(R, +)$, (R^+, \cdot) grupe koje su izomorfne.
(Primjedba: $f: R \rightarrow R^+$ definisati sa $f(x)=2^x$.)

22. Dokazati da u komutativnoj grupi G vrijedi:

$$(\forall a, b \in G) (\forall n \in \mathbb{Z}) (ab)^n = a^n b^n.$$

RJEŠENJA

1. Sve formule se na osnovu definicija jednakosti skupova i operacija \cap, \cup svode na dokazivanje analognih formula u algebri sudova.

Npr.:

$$d) x \in A \cup (A \cap B) \Leftrightarrow x \in A \vee (x \in A \wedge x \in B) \Leftrightarrow x \in A;$$

$$e) x \in A \cup (B \cap C) \Leftrightarrow x \in A \vee (x \in B \wedge x \in C) \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow (x \in A \vee x \in B) \wedge (x \in A \vee x \in C) \Leftrightarrow x \in (A \cup B) \cap (A \cup C).$$

Primjedba: Uporedite ovaj zadatak sa zadatkom 1.1.3!

2. Niz ekvivalencija

$x \in (A \cup B)' \Leftrightarrow x \notin A \cup B \Leftrightarrow (x \notin A \vee x \notin B)' \Leftrightarrow (x \notin A \wedge x \notin B) \Leftrightarrow x \in A' \wedge x \in B' \Leftrightarrow x \in A' \cap B'$ proizlazi na slijedeći način: prve dvije na osnovu definicije komplementa i unije, treća na osnovu De Morganove formule za sudove, četvrta, opet, prema definiciji komplementa i posljednja prema definiciji presjeka. Sad je, na osnovu tranzitivnosti ekvivalencije: $x \in (A \cup B)' \Leftrightarrow x \in A' \cap B'$, što prema definiciji jednakosti znači da je $(A \cup B)' = A' \cap B'$.

Druga De Morganova formula dokazuje se analogno.

3. a) $x \in \emptyset' \Leftrightarrow x \in S \setminus (\emptyset) \Leftrightarrow x \in S \Leftrightarrow x \in \emptyset$;

$$b) x \in (A')' \Leftrightarrow (x \in A')' \Leftrightarrow ((x \in A)')' \Leftrightarrow x \in A;$$

$$c) x \in A \cup A' \Leftrightarrow x \in A \vee x \notin A \Leftrightarrow x \in S \setminus (A \setminus A') \Leftrightarrow x \in S \setminus \emptyset \Leftrightarrow x \in S;$$

$$x \in A \cap A' \Leftrightarrow x \in A \wedge x \notin A \Leftrightarrow x \in \emptyset;$$

$$d) A \subset B \Leftrightarrow (x \in A \Rightarrow x \in B) \Leftrightarrow (x \notin B \Rightarrow x \notin A) \Leftrightarrow (x \in B' \Rightarrow x \in A') \Leftrightarrow B' \subset A';$$

$$e) A \cap B = \emptyset \Leftrightarrow (x \in A \wedge x \notin B) \Leftrightarrow A \subset B' \Leftrightarrow B \subset A' \Leftrightarrow A \subset B';$$

$$f) A \cup B = S \Leftrightarrow A' \cap B' = \emptyset \Leftrightarrow A' \subset B \Leftrightarrow B' \subset A.$$

4. Neka je $a=x \in A$, $b=x \in B$, $c=x \in C$ i formule $\alpha=(a \vee b) \wedge (b \vee c) \wedge (c \vee a)$, $\beta=(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a)$. Tada je Dedekindova formula, prema definiciji jednakosti skupova, ekvivalentna sa formulom $\alpha=\beta$ u algebri sudova.

5. a) Proizlazi iz definicije simetrične razlike na osnovu komutativnosti unije.

$$b) \text{ Dokažimo prvo } A \cap (B \setminus C) = (A \cap B) \setminus (A \cap C).$$

Postupak nastaviti kao u prethodnom zadatku.

6. a) $(x, y) \in (A \cup B) \times C \Leftrightarrow x \in A \cup B \wedge y \in C \Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow (x \in A \vee x \in B) \wedge y \in C \Leftrightarrow (x \in A \wedge y \in C) \vee (x \in B \wedge y \in C)$$

$\Leftrightarrow (x, y) \in A \times C \vee (x, y) \in B \times C \Leftrightarrow (x, y) \in (A \times C) \cup (B \times C)$, gdje niz ekvivalencija slijedi na osnovu: definicije Dekartovog proizvoda, definicije unije, distribucije \wedge prema \vee , definicije Dekartovog proizvoda i definicije unije, respektivno.

Slično se dokazuju i ostale formule.

7. Pretpostavimo da je $X \neq \emptyset$, tj. neka postoji $x \in X$. Tada postoje dvije mogućnosti:

$$1^\circ x \in X \wedge x \in A \Rightarrow x \notin A \Delta X,$$

$$2^\circ x \in X \wedge x \notin A \Rightarrow x \in A \Delta X,$$

što je kontradiktorno sa $A \Delta X = A$, te pretpostavka $X \neq \emptyset$ otpada. Dakle, $X = \emptyset$.

8. a) $=$ je relacija ekvivalencije na skupu relanih brojeva, $<$, $>$, \leq , \geq su relacije poretka;

b) \subset je relacija poretka na $P(S)$; c) $=$ je relacija ekvivalencije u skupu brojeva $A \subset R$;

d) \parallel u skupu pravih iz R^2 je relacija ekvivalencije; e) \perp je simetrična;

f) relacija poretka; g) $(a, b) = 1 \Rightarrow (b, a) = 1$; h) relacija ekvivalencije;

$$9. f^{-1}: y \mapsto \frac{1}{2}[(b-a)y + a + b] \quad (y \in [-1, 1] \xrightarrow{f^{-1}} [a, b]).$$

10. a) Skup svih preslikavanja $\{f: A \rightarrow B\} = \{(a, a, a), (a, a, b), (a, b, a), (a, b, b), (b, a, a), (b, a, b), (b, b, a), (b, b, b)\}$, gdje je svaka uređena trojka, u stvari, $(f(1), f(2), f(3))$. Sva preslikavanja, osim (a, a, a) i (b, b, b) , jesu surjekcije, nema injektorija ni bijekcija;

b) u ovom slučaju ima $3^3=27$ preslikavanja $(f(1), f(2), f(3)) \in \{(a, b, c), (a, c, b), (b, a, c), (b, c, a), (c, a, b), (c, b, a)\}$ su surjektivna i injektivna, tj. bijektivna;

c) ima $3^2=9$ preslikavanja. Nema surjekcija, injektorije su $(f(1), f(2)) \in \{(a, b), (a, c), (b, a), (b, c), (c, a), (c, b)\}$.

$$11. y \in f(A \cup B) \Leftrightarrow (\exists x \in A \cup B) y = f(x) \Leftrightarrow (\exists x \in A) \vee (\exists x \in B)$$

$$y = f(x) \Leftrightarrow ((\exists x \in A) y = f(x)) \vee ((\exists x \in B) y = f(x)) \Leftrightarrow (y \in f(A)) \vee (y \in f(B));$$

$$y \in f(A \cap B) \Leftrightarrow (\exists x \in A \cap B) y = f(x) \Leftrightarrow ((\exists x \in A) \wedge (\exists x \in B)) y = f(x) \Leftrightarrow ((\exists x \in A) y = f(x)) \wedge$$

$$\wedge ((\exists x \in B) y = f(x)) \Leftrightarrow (y \in f(A)) \wedge (y \in f(B)) \Leftrightarrow y \in f(A) \cap f(B).$$

* Arthur Cayley (1821–1895), engleski matematičar.

Obrnuta inkluzija ne vrijedi u opštem slučaju, može npr. biti $A, B \neq \emptyset, f(A) = f(B)$,

$A \cap B = \emptyset$, pa je $f(A \cap B) = \emptyset \neq f(A) \cap f(B) = f(A)$.

12. a) Ne; b) da; c) da; d) (N, \cdot) , (Z, \cdot) nisu, (Q, \cdot) i (R, \cdot) su grupe; e) $(N, +)$ nije grupa; f) da; g) da; h) ne; i) ne.

14. a), c) i d) prsten; b) polje.

15. a) Kako je

$$(a \cdot b) \cdot (b^{-1} a^{-1}) = a(b \cdot b^{-1})a^{-1} \quad (\text{asocijativnost})$$

$$= a \cdot a^{-1} \quad (bb^{-1} = e)$$

$$= e$$

$$\text{to je } (ab)^{-1} = b^{-1} a^{-1};$$

b) dokaz indukcijom;

$$c) xa = xb \Rightarrow x^{-1}(xa) = x^{-1}(xb) \Rightarrow a = b,$$

pošto je $x^{-1}x = e$ za svako $x \in G$;

$$e) ax = b \Rightarrow a^{-1}(ax) = a^{-1}b \Rightarrow x = a^{-1}b.$$

$$16. x^{-1} = \frac{1}{43} (5 + 9\sqrt[3]{2} - \sqrt[3]{4}).$$

17. Lako se provjerava da su $(Z, +, \cdot)$ i (Z, \oplus, \odot) prsteni. Ako je $f: x \mapsto x - 1$, ($x \in Z$), tada nije teško provjeriti da je

$$(\forall x, y \in Z) f(x+y) = f(x) \oplus f(y), f(x \cdot y) = f(x) \odot f(y) \text{ (i da je } f \text{ bijekcija), tj. dati prsteni su izomorfni.}$$

19. Kelijeva tablica operacije \circ je:

\circ	f_1	f_2	f_3	f_4	f_5	f_6
f_1	f_1	f_2	f_3	f_4	f_5	f_6
f_2	f_2	f_1	f_4	f_3	f_6	f_5
f_3	f_3	f_5	f_1	f_6	f_2	f_4
f_4	f_4	f_6	f_2	f_5	f_1	f_3
f_5	f_5	f_3	f_6	f_1	f_4	f_2
f_6	f_6	f_4	f_5	f_2	f_3	f_1

Koristeći tu tablicu, lako se provjerava:

(i) operacija \circ je interna, tj.

$$(\forall i, j = 1, 6) f_i \circ f_j = f_k (f_j(x)) \in \{f_k | k = 1, 6\};$$

(ii) $f_i \circ f_i = f_i$ za svako $i = 1, 6$, tj.

f_1 je neutralni element operacije \circ ;

(iii) $f_i \circ f_i = f_1$, za $i = 1, 2, 3, 6$, dok je $f_4 \circ f_5 = f_5 \circ f_4 = f_1$, tj. $f_i^{-1} = f_i$ za $i = 1, 2, 3, 6$ dok je

$$f_4^{-1} = f_5 \text{ i } f_5^{-1} = f_4;$$

(iv) lako se provjerava asocijativnost, tako npr. $(f_2 \circ f_3) \circ f_6 = f_4 \circ f_6 = f_5$, $f_2 \circ (f_3 \circ f_6) = f_2 \circ f_4 = f_5$ itd. Da li je ovo Abelova grupa?

1.3. OSNOVNE OSOBINE SKUPA REALNIH BROJEVA I NJEGOVIH PODSKUPOVA

1. Struktura $(R, +, \cdot)$ je polje, tj.:

1.1. $(R, +)$ je Abelova grupa;

1.2. $(R \setminus \{0\}, \cdot)$ je Abelova grupa gdje je 0 neutralni element u odnosu na operaciju sabiranja;

1.3. vrijedi distributivnost $(\forall x, y, z \in R) x(y+z) = xy + xz$.

2. U skupu R definisana je binarna relacija

$$\leq (\subset R^2), \text{ za koju vrijedi:}$$

2.1. \leq je relacija totalnog poretka;

$$2.2. x \leq y \Rightarrow x + z \leq y + z \text{ za svako } z \in R;$$

$$2.3. 0 \leq x, 0 \leq y \Rightarrow 0 \leq x \cdot y.$$

3. Neka je $R \supset A \neq \emptyset$. Kaže se da je A ograničen odozgo (odozdo) ako postoji $M \in R$ (tj. $m \in R$) takav da je $x \leq M$ ($m \leq x$) za svako $x \in A$. Pri tome se M (tj. m) naziva majoranta, (minoranta) skupa A . Skup je ograničen ako je ograničen i odozgo i odozdo.

4. Ako u skupu svih majoranti (minoranti) skupa A postoji najmanji (najveći) element, on se naziva supremum (infimum) skupa A i označava $\sup A$ ($\inf A$). Ako je još $\sup A = a \in A$ ($\inf A = b \in A$), onda je a maksimum (b minimum) skupa A i pišemo $a = \max A$ ($b = \min A$).

5. Svaki neprazan odozgo ograničen podskup skupa realnih brojeva ima supremum u R (aksiom supremuma).

6. Skup realnih brojeva R potpuno je okarakterisan sa 1, 2. i 5. tj. skup realnih brojeva je totalno uređeno polje na kome vrijedi aksiom supremuma. Ostala svojstva realnih brojeva mogu se izvesti iz ovih svojstava.

7. U skupu racionalnih brojeva

$$Q = \left\{ \frac{p}{q} \mid p \in Z, q \in N \right\} \text{ vrijede sve osobine 1. i 2, ali ne vrijedi princip supremuma.}$$

8. Apsolutna vrijednost realnog broja je preslikavanje $||: R \rightarrow R_0^+$ koje je definisano formulom:

$$|x| = \begin{cases} x, & x \geq 0 \\ -x, & x < 0. \end{cases}$$

Važe slijedeće relacije:

$$(i) |-x| = |x|;$$

$$(iv) ||x| - |y|| \leq |x - y|;$$

$$(ii) |xy| = |x| |y|;$$

$$(v) (\forall a > 0) |x| \leq a \Leftrightarrow -a \leq x \leq a;$$

$$(iii) |x+y| \leq |x| + |y|;$$

$$(vi) (\forall a > 0) |x| > a \Leftrightarrow x > a \vee x < -a.$$

9. Neki jednostavni podskupovi u R .

Neka je $a, b \in R, a < b$, tada uvodimo slijedeće oznake:

$$(a, b) = \{x | a < x < b\} = I;$$

$$[a, b] = \{x | a \leq x \leq b\} = \bar{I};$$

$$(a, b] = [a, b] \setminus \{a\} = (a, b) \cup \{b\};$$

$$[a, b) = [a, b] \setminus \{b\} = (a, b) \cup \{a\}.$$

Skup \bar{I} se naziva zatvoreni interval ili segment, a I se naziva otvoreni interval ili samo interval.