

Logika in Množice

Vid Drobnič

Kazalo

1	Množice	3
2	Preslikava ali Funkcija	3
3	Aritmetika Množic	6
3.1	Kartezični produkt ali zmnožek	6
3.2	EkspONENTna množica	7
3.3	Vsota množic	7
3.4	Izomorfni množici	7
3.5	Kompozitum	8
4	Simbolni zapis	10
4.1	Izjavni račun:	10
4.2	Predikatni račun:	10
4.3	Prednosti veznikov:	11
5	Dokazovanje	11
5.1	Oblika dokaza	11
5.2	Pravila sklepanja	11
5.2.1	Pravila upeljave	11
5.2.2	Pravila uporabe	12
6	Boolova algebra	13
6.1	Zakoni Boolove algebre	13
6.2	Polni nabori	15

6.3	Računska pravila	15
6.4	Pravila za kvantifikatorje	16
7	Definicije in enoličen opis	17
8	Podmnožice	18
9	Potenčne množice	18
9.1	Boolova algebra na $\mathcal{P}(A)$	19
10	Razredi	19
11	Družine množic	21
11.1	Konstrukcija z družinami množic	22
11.1.1	Kartezični produkt	23
11.1.2	Unija in presek	23

1 Množice

A - množica

$x \in A$ - x je element A

Načelo ekstenzionalnosti:

Če imata množici iste elemente, sta enaki.

Končna množica: $\{a, b, c, \dots, z\}$, primer:

$$A = \{1, 2, 5\}$$

$$B = \{2, 1, 1, 5\}$$

$$A = B$$

Prazna množica: $\{\}$ oznaka \emptyset

Enojec: $\{a\}$

Dvojec ali neurejeni par: $\{a, b\}$ za katerikoli a in $b \Rightarrow$ lahko sta enaka \Rightarrow enojec je poseben primer dvojca.

$$\{c, c\} = \{c\}$$

Standardni enojec: $1 = \{\{\}\}$

2 Preslikava ali Funkcija

(1) **domena:** množica A

(2) **kodomena:** množica B

(3) **prirejanje:** pove kako elementom iz A priredimo elemente iz B

– **Celovitost:** vsakemu elementu iz A priredi vsaj 1 element iz B

– **Enoličnost:** če sta elementu x prirejena y_1 in y_2 , potem velja $y_1 = y_2$

$A \rightarrow B$ (brezimna) preslikava iz A v B

A - domena

B - kodomena

$f : A \rightarrow B$ funkcija (preslikava) poimenovana f

$A \xrightarrow{f} B$

Funkcijski predpis

$$x \mapsto 1 + x^2$$

x se slika v $1 + x^2$

$$f : x \mapsto 1 + x^2$$

$$f(x) = 1 + x^2$$

Opomba: funkciji manjka še domena in kodomena.

$$\{1, 2, 5\} \rightarrow \{1, 2, 3, 4, \dots, 10\}$$

$$x \mapsto 1 + x^2$$

$g(2)$: g uporabimo ali apliciramo na argumentu 2

$g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$: predpis

g : preslikava

$g(3)$: število

$g(x)$: število

(1) $x \mapsto ax + b$ (x je vezana spremenljivka, a in b sta parametra)

(2) $a \mapsto ax + b$

(3) $y \mapsto ay + b$

(1) in (2) sta isti preslikavi.

$$g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$g(x) = 1 + x^3$$

$$g(7) = 1 + 7^3$$

Opomba: ni treba izračunati.

$$\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$x \mapsto 1 + x^3$$

$$(x \mapsto 1 + x^3)(7) = 1 + 7^3$$

$$(x \mapsto ax + b)(7) = 7x + b$$

Uporaba funkcije - **aplikacija**.

Preslikave $\emptyset \rightarrow A$?

$$\emptyset \rightarrow \{1, 2, 3\}$$

Prيرهjanje “vsi elementi domene se preslikajo v 1”.

$$x \mapsto 1$$

$$x \mapsto 2$$

Preslikavi sta enaki.

Sklep: iz $\emptyset \rightarrow A$ imamo natanko eno preslikavo.

Opomba: Za vse elemente prazne množice velja karkoli.

$$\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$x \mapsto x \cdot x$$

$$x \mapsto x \cdot x + x - x$$

Preslikavi sta enaki.

Načelo ekstenzionalnosti preslikav:

Če imata preslikavi enaki domeni in enaki kodomeni, ter prirejata elementom domene enake vrednosti, potem sta enaki.

$$f : A \rightarrow B$$

$$g : C \rightarrow D$$

Če $A = C$ in $B = D$ in za vsak $x \in A$ velja $f(x) = g(x)$, potem $f = g$.

Drugače povedano (se izpelje):

Če $A = C$ in $B = D$ in za vsak $x_1, x_2 \in A$ velja, da iz $x_1 = x_2$ sledi: $f(x_1) = g(x_2)$, potem $f = g$.

3 Aritmetika Množic

3.1 Kartezični produkt ali zmnožek

A in B množici

$A \times B$ zmnožek

Elementi $A \times B$ so urejeni pari (a, b) , kjer sta $a \in A$ in $b \in B$.

Projekciji:

$$\pi_1 : A \times B \rightarrow A$$

$$\pi_2 : A \times B \rightarrow B$$

Enačbe:

Za vse $a \in A$ in $b \in B$ velja:

$$\pi_1(a, b) = a$$

$$\pi_2(a, b) = b$$

Ekstenzionalnost za zmnožke:

Za vse $p, q \in A \times B$, če $\pi_1(p) = \pi_1(q)$ in $\pi_2(p) = \pi_2(q)$, potem $p = q$

$$f : A \times B \rightarrow C$$

$$f : p \mapsto \dots$$

$$f : (x, y) \mapsto \dots x \dots y \dots$$

$$g : A \rightarrow B \times C$$

$$g : a \mapsto (...a..., ...a...)$$

Kaj je $\emptyset \times A$? $\emptyset \times A = \emptyset$

3.2 Eksponentna množica

Če sta A in B množici, je B^A množica vseh preslikav z domeno A in kodomeno B .

3.3 Vsota množic

Če sta A in B množici je vsota $A + B$ množica.

Za vsak $a \in A$ je $\iota_1(a) \in A + B$

Za vsak $b \in B$ je $\iota_2(b) \in A + B$

Elementa u in v iz $A + B$ sta enaka, če bodisi obstaja $a \in A$ da je $u = \iota_1(a)$ in $v = \iota_1(a)$, bodisi obstaja $b \in B$ da je $u = \iota_2(b)$ in $v = \iota_2(b)$.

$$\{1, 2\} + \{1, 2\} = \{\iota_1(1), \iota_1(2), \iota_2(1), \iota_2(2)\}$$

3.4 Izomorfni množici

Def.: Izomorfizem je preslikava $f : A \rightarrow B$, za katero obstaja preslikava $g : B \rightarrow A$, da je:

- za vsak $x \in A$ je $g(f(x)) = x$ in
- za vsak $y \in B$ je $f(g(y)) = y$

Pravimo da je g inverz f .

Če obstaja izomorfizem $X \rightarrow Y$, pravimo, da sta X in Y **izomorfni**, pišemo $X \cong Y$

3.5 Kompozitum

B^A je množica preslikav iz A v B .

Kompozicija preslikav $g \circ f$.

$$A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C$$

$$\circ : C^B \times B^A \rightarrow C^A$$

$$\circ : (g, f) \mapsto (x \mapsto g(f(x))) \text{ (ugnezden funkcijski prepis)}$$

Pišemo $g \circ f$

Zakaj ne raje $f \bullet g$?

Npr., da imamo:

$$\bullet : B^A \times C^B \rightarrow C^A$$

$$\bullet : (f, g) \mapsto (x \mapsto g(f(x)))$$

Računsko pravilo za \circ :

$(g \circ f)(a) = g(f(a))$ ✓ izberemo, ker se ohrani vrstni red.

$$(f \bullet g)(a) = g(f(a))$$

Imamo dve preslikavi:

$$\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$x \mapsto 4 - x^2$$

$$\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$x \mapsto 2 - x$$

$$(x \mapsto 4 - x^2) \circ (x \mapsto 2 - x) = (x \mapsto (x \mapsto 4 - x^2)((x \mapsto 2 - x)x))$$

Zaradi dvoumnosti preimenujemo vezane spremenljivke:

$$x \mapsto 4 - x^2 \Rightarrow y \mapsto 4 - y^2$$

$$x \mapsto 2 - x \Rightarrow z \mapsto 2 - z$$

$$(y \mapsto 4 - y^2) \circ (z \mapsto 2 - z) = (x \mapsto (y \mapsto 4 - y^2)((z \mapsto 2 - z)x))$$

Identiteta na množici A je preslikava:

$$id_A : A \rightarrow A$$

$$id_A : x \mapsto x$$

Def: $f : A \rightarrow B, g : B \rightarrow A$ rečemo, da je g **inverz** f , ko velja:

$$f \circ g = id_B \wedge g \circ f = id_A$$

Če ime f inverz, pravimo, da je *izomorfizem*.

Če obstaja izomorfizem $A \rightarrow B$, pravimo, da sta A in B **izomorfni** množici.

Pišemo $A \cong B$

Primeri:

(a) $A \times \emptyset \cong \emptyset$

$$f : A \times \emptyset \rightarrow \emptyset$$

Predpis ni potreben, ker ni nobenih elementov.

$$g : \emptyset \rightarrow A \times \emptyset$$

Iz prazne množice obstaja ena sama preslikava.

(b) $1 = \{()\}$

$$A \times 1 \cong A$$

$$f : A \times 1 \rightarrow A$$

$$(x, y) \mapsto x$$

$$g : A \rightarrow A \times 1$$

$$x \mapsto (x, ())$$

$$A \times 1 \rightarrow A \rightarrow A \times 1$$

$$(x, y) \xrightarrow{f} x \xrightarrow{g} (x, ())$$

(c) $A^{B \times C} \cong (A^B)^C$

$$\theta : A^{B \times C} \rightarrow (A^B)^C$$

$$\theta : \star \mapsto (c \mapsto (b \mapsto \star(b, c)))$$

$$\phi : (A^B)^C \rightarrow A^{B \times C}$$

$$\phi : \mathcal{C} \mapsto ((\beta, \gamma) \mapsto (\mathcal{C}(\gamma))(\beta))$$

4 Simbolni zapis

4.1 Izjavni račun:

- konstanti

– \perp - neresnica

– \top - resnica

- logični vezniki:

– $p \wedge q$ - p in q (p, q sta izjavi)

– $p \vee q$ - p ali q

– $p \Rightarrow q$

če p potem q

iz p sledi q

p je zadosten (pogoj) za q

q je potreben (pogoj) za p

– $p \Leftrightarrow q$

p če in samo če q

p čee q

p iff q (if and only if) p in q sta enakovredna ali ekvivalentna

– $\neg p$ - ne p

4.2 Predikatni račun:

Izjavni + **kvantifikatorja**

- univerzalni kvantifikator:

$\forall x \in B. p$

$(\forall x \in B)p$

$\forall x \in B : p$

$\forall x \in B(p)$

“za vsak x iz B velja p ”

“vsi x -i iz B zadoščajo p ”

- eksistenčni kvalifikator

$\exists x \in B.p$

“obstaja x iz B , da velja p ”

“obstaja x iz B , za katerega p ”

“za neki x iz B velja p ”

4.3 Prednosti veznikov:

Vezniki si po prednosti sledijo od tistega z največjo, do tistega z najmanjšo v naslednjem vrstnem redu:

$$\neg, \wedge, \vee, (\Rightarrow, \Leftrightarrow), (\forall, \exists)$$

5 Dokazovanje

Dokaz ima drevesno strukturo in more biti končen.

Vedeti moramo:

1. Kaj trenutno dokazujemo
2. Katere *spremenljivke* in *predpostavke* imamo na voljo (kontekst).

5.1 Oblika dokaza

Za obliko glej zvezek. Žal se mi ne da prepisovati vseh različnih dokazov in skic kako naj izgledajo.

5.2 Pravila sklepanja

5.2.1 Pravila upeljave

1. *Resnica* \top : je res
2. *Neresnica* \perp : ni pravila
3. *Konjunkcija*: da dokažemo $p \wedge q$ moramo dokazati p , nato pa še q .

4. *Disjunkcija*: da dokažemo $p \vee q$ lahko dokažemo p , ali pa q .
5. *Implikacija*: da dokažemo $p \Rightarrow q$, predpostavimo p in nato dokažemo q .
6. *Ekvivalenca*: ker je $p \Leftrightarrow q$ okrajšava za $(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p)$, to dokažemo tako, da po pravilu 5. najprej dokažemo $p \Rightarrow q$, nato pa še $q \Rightarrow p$.
7. *Negacija*: za dokaz $\neg p$ predpostavimo p in nato dokažemo \perp . Drugače povedano: “iščemo protislovje”.
8. *Zakon o izključeni tretji možnosti*:¹ vemo da je q ali pa $\neg q$. Ne more biti oboje.
9. *Univerzalni kvalifikator*: za dokaz $\forall x \in A : p(x)$, najprej izberemo poljubni x s trditvijo: “Naj bo $x \in A$ ”², nato pa dokažemo $p(x)$.
10. *Eksistenčni kvalifikator*: da dokažemo $\exists x \in A : p(x)$, si izberemo x s trditvijo: “Vzemimo $x := a$ ”. Nato najprej dokažemo $a \in A$ in potem še $p(a)$.

5.2.2 Pravila uporabe

1. *Resnica* \top : ni uporabno.
2. *Neresnica* \perp : če vemo neresnico, lahko dokažemo katerokoli izjavo tako, da uporabimo neresnico.
3. *Konjunkcija*: če vemo $p \wedge q$, lahko rečemo da vemo p , ali pa da vemo q .
4. *Disjunkcija*: če vemo $p \vee q$, lahko dokažemo izjavo tako da “Obravnavamo primera p, q zaradi $p \vee q$ ”. Nato imamo dva primera. V enem predpostavimo p , v drugem pa q .
5. *Implikacija*: če vemo $p \Rightarrow q$ in vemo p , potem vemo q .
6. *Ekvivalenca*: če vemo $p \Leftarrow q$ vemo $p \Rightarrow q$ in $q \Rightarrow p$. Prav tako imamo tudi *pravilo zamenjave*, ki pravi, da lahko p nadomestimo s q in obratno.
7. *Negacija*: če vemo q in vemo $\neg q$, velja \perp .

¹posebno, osnovno pravilo

² x mora bit “svež”, t.j: trenutno še ne uporabljen.

8. *Univerzalni kvantifikator*: če vemo $\forall a \in A : p(a)$ in vemo $a \in A$, potem vemo $p(a)$.
9. *Eksistenčni kvantifikator*: če vemo $\exists x \in A : p(x)$, lahko rečemo da imamo $x \in A$. Potem vemo $p(x)$.

6 Boolova algebra

Izjava p ima *pomen* in *resničnostno vrednost* (\perp ali \top).

V izjavi $\neg p \vee q$ sta p in q *izjavna simbola*.

Množica $2 = \{\perp, \top\}$ je *množica resničnostnih vrednosti*.

n -člena Boolova preslikava je

$$\underbrace{2 \times 2 \times \cdots \times 2}_n \rightarrow 2$$

Primer:

$$\begin{aligned} 2 \times 2 &\rightarrow 2 \\ (p, q) &\mapsto \neg p \vee q \end{aligned}$$

Tautologija je izjava, ki je resnična ne glede na vrednosti parametrov.

Zakon o zamenjavi ekvivalentnih izjav

Če $p \iff q$ potem lahko p nadomestimo s q , če gledamo le na resničnostno vrednost izjav.

6.1 Zakoni Boolove algebre

Operacije:

- Konstanti: \top, \perp
- Negacija: \neg

- Konjunkcija: \wedge
- Disjunkcija: \vee

Konjunkcija:

- $p \wedge q = q \wedge p$
- $p \wedge (q \wedge r) = (p \wedge q) \wedge r$
- $p \wedge \top = p$
- $p \wedge p = p$

Disjunkcija:

- $p \vee q = q \vee p$
- $p \vee (q \vee r) = (p \vee q) \vee r$
- $p \vee \perp = p$
- $p \vee p = p$

Distributivnost:

- $(p \wedge q) \vee r = (p \vee r) \wedge (q \vee r)$
- $(p \vee q) \wedge r = (p \wedge r) \vee (q \wedge r)$

Absorpcija:

- $(q \wedge p) \vee p = p$
- $(q \vee q) \wedge p = p$

Negacija:

- $p \wedge \neg p = \perp$
- $p \vee \neg p = \top$

Izrek: (za izjavo p v kateri nastopajo samo izjavni simboli $q_1 \dots q_n$)

1. Če ima izjava dokaz je tautologija.
2. Če je izjava tautologija ima dokaz.

Izrek ne velja za izjave, ki vsebujejo parametre iz množic.

6.2 Polni nabori

Nabor operacij je *poln*, če lahko z njim dobimo poljubno resničnostno tabelo.

Primeri:

- $\top, \perp, \wedge, \vee, \neg$ je poln
- \top, \neg, \wedge je poln
- \perp, \uparrow (nand) je poln

6.3 Računska pravila

Pravila za \top :

- $p \vee \top = \top$
- $p \wedge \top = p$
- $\neg \top = \perp$

Pravila za \perp :

- $p \vee \perp = p$
- $p \wedge \perp = \perp$
- $\neg \perp = \top$

Pravila za negacijo:

- $\neg\neg p = p$
- de Morganova pravila:
 - $\neg(p \wedge q) = \neg p \vee \neg q$
 - $\neg(p \vee q) = \neg p \wedge \neg q$

Ostalo (*kontrapozitivna oblika*):

- $(p \Rightarrow q) = (\neg q \Rightarrow \neg p)$
- $(p \vee q) = (\neg p \Rightarrow q)$
- $(p \Rightarrow q) = (\neg p \vee q)$

Izjava ima lahko dve obliki:

- *konjunktivna* oblika: $(\neg p \vee q) \wedge r \wedge (r \vee \neg p)$
- *disjunktivna* oblika: $(u \wedge \neg v) \vee (u \wedge w \wedge \neg u)$

6.4 Pravila za kvantifikatorje

- $(\neg\exists x \in A.p(x)) \iff (\forall x \in A.\neg p(x))$
- $(\neg\forall x \in A.p(x)) \iff (\exists x \in A.\neg p(x))$
- $(\forall x \in \emptyset.p(x)) \iff \top$
- $(\exists x \in \emptyset.p(x)) \iff \perp$
- $(p \Rightarrow \forall x \in A.q(x)) \iff (\forall x \in A.p \Rightarrow q(x))$
- $(\forall u \in A \times B.p(u)) \iff (\forall x \in A \forall y \in B.p(x, y))$
- $(\exists u \in A \times B.p(u)) \iff (\exists x \in A \exists y \in B.p(x, y))$
- $(\forall u \in A + B.p(u)) \iff (\forall x \in A.p(\iota_1(x))) \wedge (\forall y \in B.p(\iota_2(y)))$
- $(\forall u \in A \cup B.p(u)) \iff (\forall a \in A.p(a)) \wedge (\forall b \in B.p(b))$
- $(\forall x \in \{a\}.p(x)) \iff p(a)$

- $(\exists x \in \{a\}.p(x)) \iff p(a)$

Dokaza za

$$(\exists x \in \emptyset.p(x)) \iff \perp$$

in

$$(\neg \exists x \in A.p(x)) \iff (\forall x \in A.\neg p(x))$$

se nahajta v zvezku. Sta tudi dokaj samoumevna, zato ju ne bom prepisoval.

7 Definicije in enoličen opis

1) Okrajšava, uvedemo nov simbol

$$c := \dots$$

$$c \triangleq \dots$$

$$c \stackrel{\text{def}}{=} \dots$$

$$c = \dots$$

$$f(x) := \dots$$

2) Enoličen opis

$$\exists! x \in A.p(x)$$

$$\exists^1 x \in A.p(x)$$

“obstaja natanko en $x \in A$, da velja $p(x)$ ”

To je okrajšva za:

$$(\exists x \in A.p(x)) \wedge (\forall y, z \in A.p(y) \wedge p(z) \Rightarrow y = z)$$

Če dokažemo

$$\exists! x \in A.p(x)$$

potem lahko uvedemo novo oznako c in pravilo

$$c \in a \text{ in } p(c)$$

Lahko pišemo tudi:

$$\iota x \in A.p(x)$$

kar pomeni “tisti $x \in A$, za katerega velja $p(x)$ ”, podobno kot anonimna funkcija. Primer uporabe:

$$(\iota y \in \mathbb{R}.y^3 = 2)^6 + 7 = 11$$

8 Podmnožice

Definicija: Za množici A in B :

$$\begin{aligned} A \subseteq B &:= \forall x \in A. x \in B \\ \subseteq &:= (A, B) \mapsto \forall x \in A. x \in B \end{aligned}$$

Namesto $\subseteq (A, B)$ pišemo $A \subseteq B$.

Konstrukcija podmnožice:

- množica A
- izjava $p(x)$, kjer $x \in A$

Tvorimo množico:

$$\{x \in A | p(x)\}$$

Elementi te množice so natanko tisti $a \in A$, za katere velja $p(a)$.

Ostali zapisi so:

$$\begin{aligned} \{x \in A : p(x)\} \\ \{x \in A; p(x)\} \end{aligned}$$

Računski pravili:

- 1) $(\forall x \in \{y \in A | p(y)\}. q(x)) \iff (\forall z \in A. p(z) \Rightarrow q(z))$
- 2) $(\exists x \in \{y \in A | p(y)\}. q(x)) \iff (\exists z \in A. p(z) \wedge q(z))$

9 Potenčne množice

$\mathcal{P}(A)$ je potenčna množica A . Njeni elementi so natanko vse podmnožice A .

Primeri:

$$\begin{aligned} \mathcal{P}(\{1, 7\}) &= \{\emptyset, \{1\}, \{7\}, \{1, 7\}\} \\ \mathcal{P}(\emptyset) &= \{\emptyset\} \end{aligned}$$

Spomnimo: $2 = \{\perp, \top\}$

Podmnožice A so preslikave $A \rightarrow 2$.

Izrek: $\mathcal{P}(A) \cong 2^A$

$$\begin{aligned} \mathcal{P}(A) &\rightarrow 2^A \\ \chi : S &\mapsto \left(x \mapsto \begin{cases} \perp & x \notin S \\ \top & x \in S \end{cases} \right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2^A &\rightarrow \mathcal{P}(A) \\ f &\mapsto \{x \in A \mid f(x)\} \end{aligned}$$

Nato te funkcije se preverimo, kot smo delali že mnogokrat na vajah.

9.1 Boolova algebra na $\mathcal{P}(A)$

Imamo operacije \cup, \cap , komplement

$$\begin{aligned} S \cap T &:= \{x \in A \mid x \in S \wedge x \in T\} \\ S \cup T &:= \{x \in A \mid x \in S \vee x \in T\} \\ \emptyset &:= \{x \in A \mid \perp\} \\ A &:= \{x \in A \mid \top\} \\ S^C &:= \{x \in A \mid \neg(x \in S)\} \end{aligned}$$

10 Razredi

Vzemimo množico vseh množic

$$V = \{x \mid x \text{ je množica}\}$$

Definirajmo podmnožico:

$$R = \{x \in V \mid x \notin x\}$$

Dokazali bomo $R \notin R$ in $R \in R$:

1) $R \notin R$

Predpostavimo $R \in R$ in iščemo protislovje. Po predpostavki vemo $R \in R$. To pomeni, da po definiciji R velja $R \notin R$, s čimer smo prišli do protislovja, torej velja $R \notin R$.

2) $R \in R$

To bomo dokazali s protislovjem (pozor: prejšni dokaz je bil dokaz negacije!). Predpostavimo $R \notin R$ in iščemo protislovje. Po predpostavki vemo, da $R \notin R$, kar pomeni da po definiciji R velja $R \in R$. Prišli smo do protislovja, kar pomeni da velja $R \in R$.

Dokazali smo \perp , torej velja vse. Tudi takšne nesmiselnosti kot $0 = 1$.

Da se znebimo tega problema uvedemo razred, ki ga tvorimo³:

$$\{x|p(x)\}$$

Velja:

$$a \in \{x|p(x)\} \iff p(a)$$

Pri tem je a bodisi osnovni matematični objekt (število, urejeni par) ali množica, ne sme pa biti razred. Drugače povedano: razredi niso elementi.

Razred C je množica, če lahko tvorimo množico, ki ima iste elemente kot C

$$a \in C \iff a \in S$$

kjer je S množica.

Vsaka množica S je razred:

$$\{x|x \in S\}$$

Razred, ki ni množica se imenuje *pravi razred*.

Primeri pravih razredov:

- Razred vseh množic:

$$V = \{x|x \text{ je množica}\} = \{x|\top\}$$

oznaka za tak razred je Set.

³Tvorba je različna od tvorbe množic. Za množice imamo točno določene načine tvorbe (kartezični produkt, podmnožica, presek, unija, ...)

- $R = \{x | x \notin x\}$
- $\{A | \exists! x \in A : \top\}$ razred vseh enojcev
- $\{X | X \text{ je vektorski prostor}\}$
 $\{X | X \text{ je grupa}\}$

11 Družine množic

Imamo naslednje množice:

$$A_0 = \dots$$

$$A_1 = \dots$$

$$A_2 = \dots$$

Družina množic je preslikava:

$$A : I \rightarrow \text{Set}$$

kjer I je indeksna množica in $i \in I$ so indeksi.

Namesto $A(i)$ pišemo A_i .

PRIMERI:

- 1) Če imamo množice A, B, C, D, E , lahko tvorimo družino:

$$I = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$Q : I \rightarrow \text{Set}$$

$$Q_1 = A, Q_2 = B, Q_3 = C, Q_4 = D, Q_5 = E$$

- 2) Družina vseh zaprtih intervalov:

$$K = \{(a, b) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} | a \leq b\}$$

$$I : K \rightarrow \text{Set}$$

$$I(a, b) := [a, b] = \{x \in \mathbb{R} | a \leq x \leq b\}$$

- 3) Nekateri elementi družine so lahko enaki:

$$I = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$A : I \rightarrow \text{Set}$$

lahko velja $A_1 = A_3$.

4) Konstanta družina $A : I \rightarrow \text{Set}$.

$$\forall i, j \in I : A_i = A_j$$

5) Prazna družina $\emptyset \rightarrow \text{Set}$

6) Družina praznih množic

$$\begin{aligned} A : I &\rightarrow \text{Set} \\ \forall i \in I : A_i &= \emptyset \end{aligned}$$

7) Neprazna družina

$$\begin{aligned} A : I &\rightarrow \text{Set} \\ I &\neq \emptyset \end{aligned}$$

8) Družina nepraznih

$$\begin{aligned} A : I &\rightarrow \text{Set} \\ \forall i \in I : A_i &\neq \emptyset \end{aligned}$$

11.1 Konstrukcija z družinami množic

Naj bo $A : I \rightarrow \text{Set}$ družina.

Funkcija izbire f za dano družino A je prirejanje, ki vsakemu $i \in I$ priredi natanko en element $f(i) \in A_i$.

PRIMER: družina vseh zaprtih intervalov

$$\begin{aligned} I &= \{(a, b) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} \mid a \leq b\} \\ K(a, b) &= [a, b] \\ f(a, b) &= \frac{a+b}{2} \\ g(a, b) &= b \end{aligned}$$

f in g sta primera funkcije izbire.

Če imamo $A : I \rightarrow \text{Set}$ in $A_j = \emptyset$ za neki $j \in I$, potem za A ni nobene funkcije izbire.

11.1.1 Kartezični produkt

$$\prod_{i \in I} A_i$$

Elementi so funkcije izbire za A .

Za vsak $i \in I$ imamo i -to projekcijo:

$$\begin{aligned} \pi_i : \prod_{j \in I} A_j &\rightarrow A_i \\ f &\mapsto f(i) \end{aligned}$$

$B \times C$ je poseben primer:

$$B \times C \cong \prod_{i \in I} A_i$$

kjer $I = \{1, 2\}$ in $A_1 = B, A_2 = C$.

Tudi C^B je poseben primer

$$C^B \cong \prod_{j \in J} D_j$$

kjer $J = B$ in $D_j = C$.

11.1.2 Unija in presek

$$\begin{aligned} \bigcup_{i \in I} A_i &= \{x; \exists i \in I : x \in A_i\} \\ \bigcap_{i \in I} A_i &= \{x; \forall i \in I : x \in A_i\} \end{aligned}$$

Presek prazne družine:

$$\bigcap_{i \in \emptyset} A_i \{x; \forall i \in \emptyset : x \in A_i\} = \{x; \top\} = V$$

je pravi razred.

Presek neprazne družine je množica, če imamo $j \in I$

$$\bigcap_{i \in I} A_i = \{x; \forall i \in I : x \in A_i\} = \{x \in A_j; \forall i \in I : x \in A_i\}$$

AKSIOM O UNIJI: Unija družine množic je množica.

PRIMER:

$$A : \mathbb{N} \rightarrow \text{Set}$$

$$A_0 = \mathbb{N}$$

$$A_1 = P(\mathbb{N})$$

$$A_2 = P(P(\mathbb{N}))$$

$$A_{n+1} = P(A_n)$$

$\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n$ je unija po aksiomu.