

UNIVERZA V LJUBLJANI
FAKULTETA ZA RAČUNALNIŠTVO IN INFORMATIKO
LABORATORIJ ZA MATEMATIČNE METODE
V RAČUNALNIŠTVU IN INFORMATIKI

Aljaž Zalar

**REŠENE NALOGE IZ
DISKRETNIH STRUKTUR**

Študijsko gradivo

Ljubljana, 2021

Uvod

Naloge na naslednjih straneh so se pojavljale na teoretičnih izpitih pri predmetu Diskretne strukture za študente visokošolskega študija računalništva in informatike na FRI v študijskih letih 2019/20–2020/21.

Naloge so urejene po poglavjih, ki se obravnavajo pri predmetu, tako da jih lahko poskušate rešiti že sproti, ko obdelate posamezno poglavje.

To študijsko gradivo ni recenzirano in gotovo se v rešitvah pojavi kakšna napaka. Če opazite kakšno napako, jo prosim sporočite na elektronski naslov aljaz.zalar@fri.uni-lj.si.

Za lažjo navigacijo po dokumentu so na voljo bližnjice. Če kliknete na simbol ↴ ob nalogi, boste skočili do rešitve. Če kliknete na simbol ↲ ob rešitvi, se boste vrnili k besedilu naloge.

Naloge računsko niso zahtevne, pomembno je predvsem razumevanje ideje v ozadju. Zato priporočam, da o nalogi nekaj časa razmišljate, pobrsate po zapiskih oz. literaturi, v kolikor ideje ne dobite, potem pa tudi v celoti napišete rešitev. Šele nato svojo rešitev primerjate z rešitvami v zbirki. Poleg razumevanja bistva nalog je namreč cilj predmeta tudi to, da se naučite svoje ideje pravilno matematično zapisati, pri čemer se osredotočite predvsem na bistven sklep in ne navajate več možnih sklepov, ki bi lahko vodili k pravi rešitvi.

Kazalo

Uvod	3
Del 1. Naloge	7
Poglavje 1. Matematična indukcija	9
Poglavje 2. Izjavni račun	11
Poglavje 3. Predikatni račun	13
Poglavje 4. Množice	15
Poglavje 5. Relacije in preslikave	17
Poglavje 6. Teorija grafov	19
Poglavje 7. Linearne diofantske enačbe	21
Poglavje 8. Permutacije	23
Del 2. Rešitve	25
Matematična indukcija	26
Izjavni račun	26
Predikatni račun	28
Množice	29
Relacije in preslikave	30
Teorija grafov	32
Linearne diofantske enačbe	33
Permutacije	35

Del 1

Naloge

POGLAVJE 1

Matematična indukcija

NALOGA 1.



Naj bo $T(n)$ trditev o naravnem številu $n \in \mathbb{N}$. Vemo, da velja $T(3)$ in da iz resničnosti $T(n)$ sledi resničnost $T(n + 4)$. Ali lahko sklepamo, da velja $T(2020)$? Odgovor dobro utemeljite.

POGLAVJE 2

Izjavni račun

NALOGA 2.



Naj bosta p in r izjavni spremenljivki. Odgovorite na naslednja vprašanja. Vse odgovore dobro utemeljite.

- Ali je izjavni izraz $p \Rightarrow r$ tautologija?
- Ali je izjavni izraz $(p \Rightarrow r) \Rightarrow p$ tautologija?
- Ali je izjavni izraz $((p \Rightarrow r) \Rightarrow p) \Rightarrow p$ tautologija?
- Samo z uporabo izjavnega izraza $((p \Rightarrow r) \Rightarrow p) \Rightarrow p$, veznika \Rightarrow in konstante 0 zapišite izjavni izraz, ki je protislovje.

NALOGA 3.



- Navedite nabor izjavnih veznikov z vsaj 2 veznikoma, ki ni poln. Odgovor utemeljite.
- Utemeljite, da je nabor izjavnih veznikov $\{\neg, \wedge, \vee\}$ poln.
(Namig: pomagajte si lahko z obstojem konjunktivne ali disjunktivne normalne oblike.)
- Naj bosta I in J izjavna izraza. Pri sklepu s protislovjem pravilnost sklepa $I \models J$ preverimo s pravilnostjo sklepa $I, \neg J \models 0$. Razložite, zakaj to lahko naredimo.

NALOGA 4.



- Razvrstite izjavne veznike $\wedge, \vee, \Leftrightarrow$ glede na število 1 v resničnostni tabeli. Začnite s tistim, ki ima največ 1.
- Naj bodo A, B, C izjavni izrazi. Obkrožite črke pred tistimi pari izjavnih izrazov, ki niso enakovredni za vse trojice A, B, C .
(i) $(A \wedge \neg B) \vee A, \neg B$ (ii) $\neg(\neg A \wedge B), A \vee \neg B$ (iii) $(A \vee B) \wedge C, (A \wedge C) \vee (B \wedge C)$
- Naj bo $\{\triangle, \bigcirc, \otimes\}$ nek poln nabor izjavnih veznikov, $\{\bigcirc, \sqcup, *\}$ pa nabor, ki ni poln. Pod vsakega od naslednjih nabor napiši P , če je poln, N , če ni poln, in $?$, če iz podatkov ni moč določiti, ali je poln.

$$\{\triangle, \bigcirc\}, \quad \{\bigcirc, \sqcup\}, \quad \{\bigcirc, \sqcup, *, \otimes\}, \quad \{\bigcirc, \sqcup, \otimes, \triangle\}.$$

NALOGA 5.



- Kdaj pravimo, da sta dva izjavna izraza enakovredna?

- b. Napišite disjunktivno normalno obliko izraza $I(p, q)$, ki ima naslednjo resničnostno tabelo:

p	q	$I(p, q)$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	0

- c. Napišite pravilo sklepanja modus ponens in dokažite, da velja.

NALOGA 6.



- a. Navedite oba de Morganova zakona iz izjavnega računa.
 b. Konjunktivna normalna oblika izjavnega izraza $I(p, q, r)$ je naslednja:

$$(\neg p \vee \neg q \vee r) \wedge (\neg p \vee q \vee \neg r) \wedge (p \vee \neg q \vee \neg r) \wedge (p \vee \neg q \vee r).$$

Izpolnite manjkajoč stolpec v resničnostni tabeli izraza $I(p, q, r)$:

p	q	r	$I(p, q, r)$
1	1	1	
1	1	0	
1	0	1	
1	0	0	
0	1	1	
0	1	0	
0	0	1	
0	0	0	

- c. Napišite pravilo sklepanja modus tollens in dokažite, da velja.

POGLAVJE 3

Predikatni račun

NALOGA 7.



Dana je izjavna formula

$$(1) \quad (\forall x : \neg P(x)) \Rightarrow (\neg \exists x : P(x)).$$

- Izberite si področje pogovora \mathcal{D} in pomen predikata $P(x)$. Napišite interpretacijo izjavne formule (1) pri tej izbiri \mathcal{D} in $P(x)$.
- Izjavno formulo (1) preoblikujte v preneksno normalno obliko.
- Ali je izjavna formula (1) splošno veljavna? Če je odgovor da, to utemeljite, sicer pa poiščite protiprimer.

NALOGA 8.



- Navedite induktivno definicijo izjavne formule. (Definicije atoma vam ni potrebno razlagati.)
- Dane so tri izjavne formule

$$\forall x \exists y : (P(y, x) \vee Q(x)),$$

$$\forall x \exists y : (P(y, x) \vee R(z)),$$

$$\neg \forall x \exists y : P(y, x) \vee R(z).$$

V spodnji interpretaciji s področjem pogovora D z besedami zapišite pomen vsake od njih!

področje pogovora D : množica nalog na prvem izpitu iz DS.

$R(x)$: x je naloga iz poglavja permutacij.

$Q(x)$: x je najzahtevnejša naloga.

$P(x, y)$: x je zahtevnejša naloga od naloge y .

z : naloga 6 na prvem izpitu iz DS.

- Tisto izjavno formulo iz prejšnje točke, ki ni v preneksni normalni formi, preoblikujte vanjo.

NALOGA 9.



- Navedite oba distributivnostna zakona iz predikatnega računa.
- Prepišite naslednjo izjavno formulo in dodajte oklepaje tako, da nakažete po kakšen vrstnem redu se računa njeno vrednost:

$$\forall x \exists y : P(x, y) \vee R(y) \wedge \neg Q(z) \vee \exists y \forall w : (T(w) \vee Z(x, y, w))$$

c. Naj bo dano področje pogovora

\mathcal{D} : predmeti v prvem letniku visokošolskega študija računalništva in informatike na FRI
in predikata

$P(x) : x$ se izvaja v zimskem semestru,

$Q(x, y) : x$ in y se izvajata v istem semestru.

Napišite izjavno formulo W v preneksni obliki, ki zadošča naslednjim pogojem:

- Vsebuje spremenljivki x in y , ki sta vezani.
- Vsebuje konstanto z .
- Vsebuje predikata $P(x)$ in $Q(x, y)$.
- Ni resnična, če za konstanto z izberemo predmet *Diskretne strukture*.
- Je resnična, če za konstanto z izberemo predmet *Osnove verjetnosti in statistike*.

POGLAVJE 4

Množice

NALOGA 10.



Naj bo U univerzalna množica, A, B, C pa njene podmnožice. V jeziku predikatnega računa vsebovanost $A \subseteq B$ izrazimo z izjavno formulo

$$\forall x \in U : (x \in A \Rightarrow x \in B).$$

V jeziku predikatnega računa izrazite še naslednje trditve, pri čemer lahko poleg izjavnih veznikov in kvantifikatorjev uporabljate še \in (ne pa tudi $=$, \subseteq , \subset , \supseteq , \supset).

- a. $A = B$.
- b. $A \cap B = \emptyset$.
- c. Če sta množici A in B disjunktni, potem množici B in C nista disjunktni.

NALOGA 11.



- a. Navedite de Morganov zakon iz teorije množic.
- b. Definirajte potenčno množico $\mathcal{P}A$ množice A .
- c. Za vsako od naslednjih množic ugotovite, ali je potenčna množica neke množice. Če je odgovor da, navedite to množico, sicer pa utemeljite, zakaj je odgovor ne.
 - (a) $\{\emptyset, 1, 2, \{1, 2\}\}$.
 - (b) $\{\{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$.
 - (c) $\{\emptyset, \{1\}, \{\{2, 7\}\}, \{1, \{2, 7\}\}\}$.

POGLAVJE 5

Relacije in preslikave

NALOGA 12.



Naj bo $f : \mathbb{N} \rightarrow \{1, 2, 3, 4, 5\}$ **surjektivna** preslikava, $A, B \subseteq \mathbb{N}$ množici in $g : A \rightarrow B$ taka preslikava, da je kompozitum $g \circ f : \mathbb{N} \rightarrow B$ dobro definirana preslikava. Odgovorite na naslednja vprašanja.

- Napišite primer preslikave f z zgornjimi lastnostmi.
- Kaj lahko iz dobre definiranosti $g \circ f$ sklepamo o množici A ?
- Ali obstaja taka množica A in preslikava $g : A \rightarrow \mathbb{N}$, da je $g \circ f$ surjektivna? Odgovor utemeljite.
- Izberite taki množici A, B in preslikavo $g : A \rightarrow B$, da bo $g \circ f$ surjektivna.

NALOGA 13.



Naj bo $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ množica.

- Napišite primer relacije $R \subseteq A \times A$ z natanko tremi elementi.
- Najmanj koliko elementov ima refleksivna relacija $R \subseteq A \times A$? Odgovor utemeljite.
- Največ koliko elementov ima lahko relacija $R \subseteq A \times A$? Odgovor utemeljite.
- Koliko različnih dvomestnih relacij na množici A obstaja? Odgovor utemeljite.

NALOGA 14.



Naj bosta $A = \{1, 2, 3, 4\}$ in $B = \{b_1, b_2, b_3, b_4, b_5, b_6\}$ množici.

- Napišite injektivno preslikavo $f : A \rightarrow B$.
- Koliko preslikav iz množice A v B obstaja?
- Koliko injektivnih preslikav iz množice A v B obstaja?
- Naj bo $g : A \rightarrow B$ preslikava, definirana z $g(1) = g(2) = b_1$, $g(3) = b_2$, $g(4) = b_6$. Poiščite neko preslikavo $h : B \rightarrow B$, da velja $g = h \circ f$, kjer je f vaša preslikava iz (a).

NALOGA 15.



Naj bo A množica vseh obveznih predmetov na prvi stopnji Visokošolskega strokovnega študija FRI, B pa množica vseh obveznih predmetov na prvi stopnji Univerzitetnega študija FRI. Velja $A \cap B = \emptyset$. Naj bo R relacija na množici A , definirana s predpisom

xRy natanko tedaj, ko se x in y izvajata v istem letniku študija.

Na isti način definiramo relacijo S na množici B .

- Navedite definicijo ekvivalenčne relacije. Ali je R ekvivalenčna?
- Kaj so ekvivalenčni razredi za S ?
- Če A in B vložimo v $A \cup B$, potem R in S postaneta relaciji na $A \cup B$. Določite $R * S$ in R^{-2020} na množici $A \cup B$.

NALOGA 16.



- a. Kdaj je relacija $f \subseteq A \times A$ preslikava na množici A ?
- b. Poiščite množico A in preslikavo $f : A \rightarrow A$, ki je injektivna, a ni surjektivna.
- c. Napišite in dokažite natančen pogoj za injektivnost kompozituma $f \circ f$, kjer je $f : A \rightarrow A$ preslikava.

NALOGA 17.



- a. Kaj je dvomestna relacija R v množici A ?
- b. Naj bosta R in S dvomestni relaciji v množici A . Kaj je produkt relacij $R * S$?
- c. Naj bo $A = \{x, y, z, u, v\}$ in $R = \{(x, y), (y, z), (z, u), (u, v)\}$. Določite tranzitivno ovojnico relacije R .

POGLAVJE 6

Teorija grafov

NALOGA 18.



- Narišite primer dvodelnega grafa, ki je Eulerjev.
- Pojasnite, zakaj dvodelni graf na 12 točkah s 5 belimi in 7 črnimi točkami, ni Hamiltonov.
- Koliko različnih Hamiltonovih ciklov ima poln graf na 5 točkah? Pri tem cikla štejemo za različna, če se razlikujeta vsaj v eni uporabljeni povezavi.

NALOGA 19.



V tej nalogi so vsi grafi enostavni, tj. nimajo večkratnih povezav med dvema vozliščema in nimajo zank.

- Narišite dva neizomorfna grafa, ki imata stopnje vozlišč 2, 2, 2, 1, 1.
- Naj bo $2k_1, 2k_2, \dots, 2k_m$, $k_i \in \mathbb{N}$, zaporedje sodih števil, ki je grafično. Ali je vsak graf, ki pripada temu zaporedju, Eulerjev? Če je odgovor da, to utemeljite, sicer pa napišite protiprimer (tj. izberete m in k_1, \dots, k_m ter narišete pripadajoč graf, ki ni Eulerjev).
- Naj bo n_1, n_2, \dots, n_m , $n_i \in \mathbb{N}$, zaporedje naravnih števil, ki je grafično. Denimo, da je nek graf, ki pripada temu zaporedju, dvodelen. Ali je tudi vsak drug graf, ki pripada temu zaporedju, dvodelen? Če je odgovor da, to utemeljite, sicer pa napišite protiprimer (tj. izberete m in n_1, \dots, n_m ter narišete dva grafa s temi parametri, pri čemer je en dvodelen, drugi pa ne).

NALOGA 20.



- Naj bo G graf z n točkami in m povezavami. Napišite zvezo med stopnjami točk in številom povezav, ki jo podaja lema o rokovanju.
- Kaj pomeni, da je končno zaporedje naravnih števil grafično?
- Obkrožite črke pred tistimi zaporedji, ki so grafična:
(i) 5, 2, 1, 0 (ii) 3, 3, 2, 1 (iii) 3, 3, 3, 3 (iv) 3, 3, 1, 1.
- Naj bo dano neko *padajoče* grafično zaporedje naravnih števil $n_1, n_2, n_3, \dots, n_k$, kjer je $k \in \mathbb{N}$, in G eden izmed pripadajočih grafov.
 - Kaj mora veljati za števila n_i , da bo G Eulerjev?
 - Največ koliko je kromatično število $\chi(G)$? Odgovor utemeljite.

NALOGA 21.



- Naj bo K_9 poln graf na 9 točkah, $H = (V, E)$ pa njemu izomorfen graf. Izpolnite:
(i) $|V| =$ (ii) $|E| =$ (iii) $\chi(H) =$ (iv) $H^c =$

- b. Naj bo $G = (V, E)$ graf, kjer je V množica vozlišč, E pa množica povezav. Kaj pomeni, da je množica $S \subseteq V$ prerezna za graf G ?
- c. Naj bo G Hamiltonov graf in S prerezna množica moči k . Največ koliko komponent za povezanost ima $G - S$? Odgovor utemeljite.

NALOGA 22.



Za vsako od naslednjih trditev napišite, ali drži ali ne in odgovor pojasnite.

- a. Poln graf na 5 točkah ima 20 povezav.
- b. Komplement dvodelnega grafa s 5 točkami ni nikoli dvodelen.
- c. Hamiltonov graf ima lahko dve komponenti za povezanost.
- d. Obstaja graf z n vozlišči in m povezavami, $m > 2$, ki ima kromatično število $n \cdot m$.
- e. Če Eulerjevemu grafu dodamo eno povezavo, potem novi graf ni Eulerjev.

POGLAVJE 7

Linearne diofantske enačbe

NALOGA 23.



- a. Z razširjenim Evklidovim algoritmom poiščite največji skupni delitelj števil 65 in 26.
- b. Obkrožite črke pred tistimi linearnimi diofantskimi enačbami, ki nimajo nobene celoštevilске rešitve:

$$(i) \quad 65x + 26y = 16, \quad (ii) \quad 65x + 26y = 130,$$

$$(iii) \quad 65x + 26y = -39, \quad (iv) \quad 65x + 26y = 27.$$

- c. Izberite eno od linearnih diofantskih enačb iz prejšnje točke, ki ima celoštevilске rešitve, in napišite formulo, ki opiše vse njene celoštevilске rešitve.

NALOGA 24.



- a. Dana je enačba $84x + 63y = c$, kjer sta x, y celoštevilski spremenljivki, c pa celoštevilski parameter. Za katere parametre c ima enačba vsaj eno celoštevilsko rešitev?
- b. Za najmanjši pozitiven celoštevilski c , pri katerem ima zgornja enačba celoštevilsko rešitev, napišite formulo, ki opiše vse celoštevilске rešitve.

NALOGA 25.



- a. Dana je enačba $ax + by = c$, kjer sta x, y celoštevilski spremenljivki, a, b, c pa celoštevilski parametri.
 - (a) Napišite potreben in zadosten pogoj na parametre a, b, c , da bo imela enačba vsaj eno celoštevilsko rešitev (x_0, y_0) .
 - (b) V primeru $a = 35$, $c = 21$ ugotovite, ali obstaja parameter b , za katerega ima enačba vsaj eno celoštevilsko rešitev. Odgovor utemeljite.

POGLAVJE 8

Permutacije

NALOGA 26.



Naj bosta

$$\pi = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 4 & 5 & 3 & 6 & 2 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{in} \quad \psi = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 1 & 4 & 6 & 5 & 2 & 3 \end{pmatrix}$$

permutaciji.

- Določite definicijsko območje in zalogo vrednosti permutacije π ?
- Zapišite permutacijo π v obliki produkta disjunktne ciklov in določite njen red.
- Zapišite permutacijo π v obliki produkta transpozicij in določite njeno parnost.
- Izračunajte produkt $\pi * \psi$.

Del 2

Rešitve

Matematična indukcija

REŠITEV NALOGE 1.



Iz resničnosti $T(3)$ in predpostavke, da iz resničnosti $T(n)$ velja resničnost $T(n+4)$, lahko sklepamo, da so resnične vse trditve $T(3+4k)$, kjer je $k \in \mathbb{N}$. Zanima nas torej, ali je število 2020 oblike $3+4k$ za nek $k \in \mathbb{N}$. Toda $2020 = 4 \cdot 505$. Torej o resničnosti $T(2020)$ iz predpostavk ne moremo nič sklepati.

Izjavni račun

REŠITEV NALOGE 2.



a. Izjavni izraz ni tautologija. Za $p = 1$ in $r = 0$ vrednost izraza ni 1: $1 \Rightarrow 0 \sim 0$.

b. Izjavni izraz ni tautologija. Za $p = 0$ in $r = 0$ vrednost izraza ni 1:

$$(0 \Rightarrow 0) \Rightarrow 0 \sim 1 \Rightarrow 0 \sim 0.$$

c. Izjavni izraz je tautologija. Preveriti moramo, da ima pri vseh naborih vrednosti izjavnih spremenljivk p in r izjavni izraz vrednost 1, tj.

$$p = 1, r = 1 : ((1 \Rightarrow 1) \Rightarrow 1) \Rightarrow 1 \sim 1 \Rightarrow 1 \sim 1,$$

$$p = 1, r = 0 : ((1 \Rightarrow 0) \Rightarrow 1) \Rightarrow 1 \sim 1 \Rightarrow 1 \sim 1,$$

$$p = 0, r = 1 : ((0 \Rightarrow 1) \Rightarrow 0) \Rightarrow 0 \sim (1 \Rightarrow 0) \Rightarrow 0 \sim 0 \Rightarrow 0 \sim 1,$$

$$p = 0, r = 0 : ((0 \Rightarrow 0) \Rightarrow 0) \Rightarrow 0 \sim (1 \Rightarrow 0) \Rightarrow 0 \sim 0 \Rightarrow 0 \sim 1.$$

d. $((p \Rightarrow r) \Rightarrow p) \Rightarrow 0$.

REŠITEV NALOGE 3.



a. Nabor $\{\vee, \wedge\}$ ni poln, saj ohranja logično vrednost 1, tj. $1 \vee 1 \sim 1$ in $1 \wedge 1 \sim 1$.

b. Za vsak izjavni izraz I obstaja izjavni izraz I' , v katerem nastopajo samo vezniki \neg, \wedge, \vee , pri čemer imata I in I' isto resničnostno tabelo. Primera takega izjavnega izraza I' sta konjunktivna in disjunktivna normalna oblika izraza I .

- c.
- Sklep $I \models J$ je pravilen natanko tedaj, ko iz $I \sim 1$ sledi $J \sim 1$.
 - Sklep $I, \neg J \models 0$ pa je pravilen, ko iz $I \sim 1$ in $\neg J \sim 1$, sledi $0 \sim 1$. To pa je ekvivalentno temu, da iz $I \sim 1$ in $J \sim 0$, sledi $0 \sim 1$. Ker je $0 \not\sim 1$, je $I, \neg J \models 0$ pravilen natanko tedaj, ko predpostavki $I \sim 1$ in $J \sim 0$ nista nikoli izpolnjeni. To pa je res natanko tedaj, ko iz $I \sim 1$ sledi $J \sim 1$.
 - Torej sta sklepa $I \models J$ in $I, \neg J \models 0$ enakovredna.

REŠITEV NALOGE 4.



a. Največ 1 ima \vee , najmanj pa \wedge .

- b. Izraza v (i) nista enakovredna. Za $A \sim 1$ in $B \sim 1$ je $(A \wedge \neg B) \vee A \sim 1$ in $\neg B \sim 0$.

Izraza v (ii) sta enakovredna, saj velja

$$\neg(\neg A \wedge B) \sim \neg\neg A \vee \neg B \sim A \vee \neg B.$$

Izraza v (iii) sta enakovredna, saj velja

$$(A \vee B) \wedge C \sim (A \wedge C) \vee (B \wedge C).$$

- c.
- $\{\Delta, \bigcirc\}$: ?. Če od polnega nabora odvzamemo nek veznik, nov nabor ni nujno več poln.
 - $\{\bigcirc, \sqcup\}$: N. Če od nepolnega nabora odvzamemo nek veznik, nov nabor ni poln.
 - $\{\bigcirc, \sqcup, *, \otimes\}$: ?. Ta nabor ne vsebuje polnega nabora, niti ni podmnožica nepolnega nabora. Torej ne moremo nič sklepati o njegovi polnosti.
 - $\{\bigcirc, \sqcup, \otimes, \Delta\}$: P. Ta nabor vsebuje poln nabora, torej je poln.

REŠITEV NALOGE 5.



- a. Izjavna izraza sta enakovredna, kadar imata za vsak nabor vrednosti izjavnih spremenljivk enaki logični vrednosti.
- b. $(p \wedge q) \vee (\neg p \wedge q)$.
- c. Modus ponens: $A \Rightarrow B, A \models B$.

A	B	$A \Rightarrow B$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

Predpostavki $A \Rightarrow B$ in A sta resnični samo v prvi vrstici zgornje tabele, kjer je resničen tudi zaključek B . Torej je sklep pravilen.

REŠITEV NALOGE 6.



- a. $\neg(A \wedge B) \sim \neg A \vee \neg B$ in $\neg(A \vee B) \sim \neg A \wedge \neg B$.

b.

p	q	r	$I(p, q, r)$
1	1	1	1
1	1	0	0
1	0	1	0
1	0	0	1
0	1	1	0
0	1	0	0
0	0	1	1
0	0	0	1

c. Modus tollens: $A \Rightarrow B, \neg B \models \neg A$

Iz resničnostne tabele

A	B	$A \Rightarrow B$	$\neg B$	$\neg A$
1	1	1	0	0
1	0	0	1	0
0	1	1	0	1
0	0	1	1	1

opazimo, da imata obe predpostavki $A \Rightarrow B$ in $\neg B$ hkrati vrednost 1 samo za $A \sim B \sim 0$. Takrat pa ima tudi zaključek $\neg A$ vrednost 1.

Predikatni račun

REŠITEV NALOGE 7.



a. Pri izbiri $\mathcal{D} = \mathbb{N}$ in $P(x) : \text{'x je sodo število.'}$ je interpretacija formule (1): Če za vsako naravno število velja, da ni sodo, potem ne obstaja naravno število, ki bi bilo sodo.

b.

$$\begin{aligned}
 & (\forall x : \neg P(x)) \Rightarrow (\neg \exists x : P(x)) \\
 & \sim (\forall x : \neg P(x)) \Rightarrow (\neg \exists y : P(y)) \\
 & \sim \neg (\forall x : \neg P(x)) \vee (\neg \exists y : P(y)) \\
 & \sim (\exists x : P(x)) \vee (\forall y : \neg P(y)) \\
 & \sim \exists x : (P(x) \vee \forall y : \neg P(y)) \\
 & \sim \exists x \forall y : (P(x) \vee \neg P(y)).
 \end{aligned}$$

c. Formula je splošno veljavna. V interpretaciji s področjem pogovora \mathcal{D} mora obstajati $d \in \mathcal{D}$, tako da za vsak $d' \in \mathcal{D}$ velja $P(d) \vee \neg P(d') \sim 1$. Če obstaja d_0 , da velja $P(d_0) \sim 1$, potem je $d = d_0$ dober za vse d' . Če pa tak d_0 ne obstaja, potem za vsak d' velja $\neg P(d') \sim 1$ in za d lahko vzamemo katerikoli element iz \mathcal{D} .

REŠITEV NALOGE 8.



a. Izjavne formule so definirane induktivno:

- Atomi so izjavne formule.
- Če sta W in V izjavni formuli in je x spremenljivka, potem so tudi

$$(\neg W), (W \wedge V), (W \vee V), (W \Rightarrow V), (W \Longleftrightarrow V), \dots$$

$$(\exists x W) \quad \text{in} \quad (\forall x W)$$

izjavne formule.

- b.
- Na prvem izpitu iz DS za vsako nalogo velja naslednja trditev: Naloga je najzahtevnejša ali pa obstaja naloga, ki je zahtevnejša od nje.
 - Na prvem izpitu iz DS za vsako nalogo velja naslednje trditev: Obstaja naloga, ki je zahtevnejša od nje ali pa je naloga z iz področja permutacij.
 - Na prvem izpitu iz DS velja naslednja trditev: Ni res, da za vsako nalogo obstaja naloga, ki je zahtevnejša od nje ali pa je naloga z iz področja permutacij.

c. $\exists x \forall y : (\neg P(y, x) \wedge \neg R(z)).$

REŠITEV NALOGE 9.



a. $\forall x : (W \wedge V) \sim \forall x : W \wedge \forall x : V$ in $\exists x : (W \vee V) \sim \exists x : W \vee \exists x : V.$

b.

$$((\forall x \exists y : P(x, y)) \vee (R(y) \wedge (\neg Q(z)))) \vee (\exists y \forall w : (T(w) \vee Z(x, y, w)))$$

c. Primer izjavne formule W :

$$\exists x \exists y : (P(x) \wedge Q(x, y) \wedge \neg P(z)).$$

Množice

REŠITEV NALOGE 10.



a. Pravilni odgovor je katerikoli od naslednjih:

- $\forall x \in U : ((x \in A \Rightarrow x \in B) \wedge (x \in B \Rightarrow x \in A)),$
- $\forall x \in U : (x \in A \Rightarrow x \in B) \wedge \forall x \in U : (x \in B \Rightarrow x \in A),$
- $\forall x \in U : (x \in A \Rightarrow x \in B) \wedge \forall y \in U : (y \in B \Rightarrow y \in A),$
- $\forall x \in U : (x \in A \wedge x \in B \vee \neg(x \in A) \wedge \neg(x \in B)).$
- $\forall x \in U : (x \in A \wedge x \in B \vee x \notin A \wedge x \notin B).$

b. Pravilni odgovor je katerikoli od naslednjih:

- $\forall x \in U : (\neg(x \in A) \vee \neg(x \in B)),$
- $\forall x \in U : (x \notin A \vee x \notin B),$
- $\forall x \in U : ((x \in A \Rightarrow \neg(x \in B)) \wedge (x \in B \Rightarrow \neg(x \in A))),$
- $\forall x \in U : (x \in A \wedge \neg(x \in B) \vee \neg(x \in A) \wedge x \in B \vee \neg(x \in A) \wedge \neg(x \in B)).$

c. Pravilni odgovor je

$$\forall x \in U : (\neg(x \in A) \vee \neg(x \in B)) \Rightarrow \exists x \in U : (x \in B \wedge x \in C).$$

REŠITEV NALOGE 11.



- a. $(A \cap B)^c = A^c \cup B^c$ in $(A \cup B)^c = A^c \cap B^c$.
- b. $\mathcal{P}A = \{X : X \subseteq A\}$.
- c.
 - Ni potenčna množica, saj elementa 1, 2 nista množici.
 - Ni potenčna množica, saj ne vsebuje \emptyset .
 - Je potenčna množica množice $\{1, \{2, 7\}\}$.

Relacije in preslikave

REŠITEV NALOGE 12.



- a. Pravilni odgovori so npr.:
- $f(x) = \begin{cases} x, & \text{za } 1 \leq x \leq 5, \\ 1, & \text{sicer.} \end{cases}$
 - Katerokoli premešanje števil 1 do 5, vsa ostala števila pa preslikana kamorkoli v množico $\{1, 2, 3, 4, 5\}$.
 - $f(x) = (x \bmod 5) + 1$.
- b. Ker je f surjektivna, je $\mathcal{Z}_f = \{1, 2, 3, 4, 5\}$. Torej moramo poznati $g(i)$ za vsak $i = 1, 2, 3, 4, 5$. Zato je $\{1, 2, 3, 4, 5\} \subseteq A$.
- c. Ne obstaja. Ker je zaloga vrednosti \mathcal{Z}_f moči 5, je tudi zaloga vrednosti kompozituma $g \circ f$ največ moči 5. Ker je $g \circ f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, bi morala biti tudi slika kompozituma enaka \mathbb{N} . To pa ne gre.
- d. Npr. $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, $B = \{1\}$ in $g(i) = 1$ za vsak $i \in A$.

REŠITEV NALOGE 13.



- a. Primer relacije je $R = \{(a, b), (c, d), (e, f)\}$, kjer so a, b, c, d, e, f katera koli števila (ne nujno različna) iz A .
- b. Najmanj 5, tj. $(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5)$. Lahko pa še katerega koli od preostalih.
- c. 25, saj je različnih elementov v množici $A \times A$ ravno $25 = 5^2$.
- d. Vsak izmed elementov iz $A \times A$ je bodisi element R bodisi ni. Torej je različnih relacij $2^{\text{št. elementov } A \times A} = 2^{25}$.

REŠITEV NALOGE 14.



- Ekvivalenčna relacija R je relacija na množici A , ki je refleksivna ($(x, x) \in R$ za vsak $x \in A$), simetrična ($(x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R$ za vsaka $x, y \in A$) in tranzitivna (Za vse trojice $x, y, z \in A$ iz $(x, y) \in R$ in $(y, z) \in R$, sledi $(x, z) \in R$).
- Relacija S ima tri ekvivalenčne razrede. V prvem so obvezni predmeti, ki se izvajajo v prvem letniku prve stopnje uni študija na FRI, v drugem predmeti drugega letnika, v tretjem pa predmeti tretjega letnika.
- $R * S = \emptyset$. Ker je R ekvivalenčna relacija na A , je $R^{-2020} = (R^{-1})^{2020} = R^{2020} = R$. Torej tudi na $A \cup B$ velja $R^{-2020} = R$.

REŠITEV NALOGE 15.



- $f(1) = b_1, f(2) = b_2, f(3) = b_3, f(4) = b_4$.
- 6^4 , saj lahko vsak element iz A preslikamo v kateregakoli izmed šestih elementov množice B .
- $6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3 = 360$. Element 1 lahko preslikamo v kateregakoli izmed šestih elementov množice B , 2 v kateregakoli izmed petih preostalih, 3 v kateregakoli izmed štirih preostalih in 4 v kateregakoli izmed treh preostalih.
- Veljati mora

$$\begin{aligned} b_1 &= g(1) = (h \circ f)(1) = h(f(1)) = h(b_1), \\ b_1 &= g(2) = (h \circ f)(2) = h(f(2)) = h(b_2), \\ b_2 &= g(3) = (h \circ f)(3) = h(f(3)) = h(b_3), \\ b_6 &= g(4) = (h \circ f)(4) = h(f(4)) = h(b_4). \end{aligned}$$

Ostala elementa b_5, b_6 pa se lahko slikata kamorkoli v B , npr. $h(b_5) = h(b_6) = b_1$.

REŠITEV NALOGE 16.



- Relacija f je preslikava, če je enolična, je njena domena D_f cela množica A in je njena slika Z_f podmnožica A .
- $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}, f(x) = x + 1$.
- Kompozitum $f \circ f$ je injektiven natanko tedaj, ko je preslikava f injektivna.

Dokaz v smer (\Rightarrow). Če f ne bi bila injektivna, bi obstajala x in y z $x \neq y$, za katera bi bilo $f(x) = f(y)$ in zato $f(f(x)) = f(f(y))$. Toda to je v nasprotju z injektivnostjo $f \circ f$.

Dokaz v smer (\Leftarrow). Dokazati moramo, da iz $(f \circ f)(x) = (f \circ f)(y)$ sledi $x = y$. Po definiciji kompozituma velja $f(f(x)) = f(f(y))$. Ker je f injektivna, sledi od tod $f(x) = f(y)$. Ker je f injektivna, je $x = y$.

REŠITEV NALOGE 17.



- a. Dvomesna relacija R v A je množica urejenih parov elementov iz $A \times A$.
- b. Pravilen odgovor je katerikoli od naslednjih:
 - $R * S$ je relacija v množici A , katere elementi so urejeni pari $(x, y) \in A \times A$, za katere obstaja nek $z \in A$, tako da velja xRz in zSy .
 - $R * S = \{(x, y) \in A \times A : \text{za nek } z \in A \text{ velja } xRz \text{ in } zSy\}$.
- c. $R^+ = \{(x, y), (y, z), (z, u), (u, v), (x, z), (x, u), (x, v), (y, u), (y, v), (z, v)\}$.

Teorija grafov

REŠITEV NALOGE 18.



- a. Npr. cikel na 4 točkah.
- b. Če odstranimo vseh 5 belih točk, graf razpade na 7 komponent. Po izreku o razpadu zato prvotni graf ni Hamiltonov.
- c. Fiksirajmo neko vozlišče. Cikel lahko začnemo po kateri koli od štirih povezav. V naslednjem vozlišču izbiramo med tremi preostalimi, nato med dvema, zadnja povezava pa je določena. Upoštevati moramo še, da smo vsak cikel dvakrat šteli, saj smo ga lahko prepotovali v eno ali v druge smer, tj. $v_1v_3v_5v_4v_2$ je isti cikel kot $v_1v_2v_4v_5v_3$. Imamo $\frac{4 \cdot 3 \cdot 2}{2} = 12$ ciklov.

REŠITEV NALOGE 19.



- a. Prvi graf je pot na pet točkah, drugi pa unija cikla na treh točkah in poti na dveh točkah.
- b. Če je graf povezan, potem je odgovor da, saj je graf Eulerjev natanko tedaj, ko so vsa vozlišča sodih stopnj. Če pa graf ni povezan, je odgovor ne.
- c. Ne. Za zaporedje 2, 2, 2, 1, 1 sta grafa iz rešitve točke (a) protiprimera. Prvi je dvodelen, drugi pa ni.

REŠITEV NALOGE 20.



- a. Naj bo $G = (V, E)$ graf, kjer je V množica vozlišč, E pa množica povezav. Velja $\sum_{v \in V} \deg(v) = 2|E|$.
- b. Zaporedje je grafično, če obstaja graf, katerega stopnje vozlišč so v bijektivni korespondenci z danim zaporedjem.

- c. • Zaporedje 5, 2, 1, 0 ni grafično, saj bi moralo biti prvo vozlišče povezano s 5 vozlišči, na razpolago pa so le 3.
 • Zaporedje 3, 3, 2, 1 ni grafično, saj vsota števil v zaporedju ni soda.
 • Zaporedje 3, 3, 3, 3 je grafično. Ustreza mu poln graf na 4 točkah.
 • Po izreku je zaporedje 3, 3, 1, 1 grafično natanko tedaj, ko je 2, 2, 0, 0 grafično. To pa ni grafično, saj bi moralo biti prvo vozlišče povezano z dvema vozliščema, na razpolago pa je le eno.
- d. • Vsa števila n_i bi morala biti soda.
 • Kromatično število grafa je največ za 1 večje od stopnje največjega vozlišča, saj požrešna metoda barvanja deluje. Torej je največ $n_1 + 1$.

REŠITEV NALOGE 21.



- a. $|V| = 9$, $|E| = \frac{9 \cdot 8}{2} = 36$, $\chi(H) = 9$, $H^c = \emptyset$.
- b. Množica $S \subseteq V$ je prerezna, če po odstranitvi vseh vozlišč in povezav, ki imajo vsaj eno krajišče v S , graf razpade na več povezanih komponent, kot jih je imel prvotni graf.
- c. Graf $G - S$ ima največ k komponent za povezanost. Če bi jih imel več, bi moral Hamiltonov cikel vsaj $(k + 1)$ -krat zamenjati komponento, pri čemer bi moral iti na vsakem koraku prek vozlišča v S . Ker je teh le k , to ne bi šlo.

REŠITEV NALOGE 22.



- a. Ne drži, saj ima poln graf na 5 točkah $\frac{5 \cdot 4}{2} = 10$ povezav.
- b. Drži, saj ima vsaj ena množica razbitja grafa vsaj 3 vozlišča. V komplementu grafa so vse vozlišča iste množice razbitja povezana, torej dobimo cikel dolžine 3.
- c. Ne drži. Če ima graf dve komponenti za povezanost, potem ne obstaja cikel, ki vsebuje vse točke grafa.
- d. Ne drži. Kromatično število grafa je navzgor omejeno s številom vozlišč, tj. n .
- e. Drži. Če Eulerjevemu grafu dodamo eno povezavo, potem obstajata natanko dve vozlišči lihe stopnje. Graf je namreč Eulerjev natanko tedaj, ko so vsa vozlišča sodih stopenj.

Linearne diofantske enačbe

REŠITEV NALOGE 23.



a.

$$\begin{aligned}
(1) : \quad & 65 = 1 \cdot 65 + 0 \cdot 26, \\
(2) : \quad & 26 = 0 \cdot 65 + 1 \cdot 26, \quad 65 = 2 \cdot 26 + 13, \\
(3) = (1) - 2(2) : \quad & 13 = 1 \cdot 65 - 2 \cdot 26, \quad 26 = 2 \cdot 13 + 0, \\
(4) = (2) - 2(3) : \quad & 0 = -2 \cdot 65 + 5 \cdot 26.
\end{aligned}$$

Torej je $D(65, 26) = 13$.

- b. Veljati mora, da $D(65, 26)$ deli desno stran enačbe. Enačbi z desno stranjo 16 oz. 27 nimata celoštevilskih rešitev, tisti z 130 in -39 pa imata celoštevilске rešitve.
- c. Izberimo enačbo $65x + 26y = 130$. Eno od rešitev (x_0, y_0) dobimo tako, da predzadnjo vrstico razširjenega Evklidovega algoritma pomnožimo z $\frac{130}{13} = 10$. Torej $130 = 10 \cdot 65 - 20 \cdot 26$ in zato $(x_0, y_0) = (10, -20)$. Vse rešitve pa so oblike

$$\left(x_0 + k \cdot \frac{26}{13}, y_0 - k \cdot \frac{65}{13}\right) = (10 + 2k, -20 - 5k),$$

kjer je $k \in \mathbb{Z}$.

REŠITEV NALOGE 24.



a.

$$\begin{aligned}
(1) : \quad & 84 = 1 \cdot 84 + 0 \cdot 63, \\
(2) : \quad & 63 = 0 \cdot 84 + 1 \cdot 63, \quad 84 = 1 \cdot 63 + 21, \\
(3) = (1) - (2) : \quad & 21 = 1 \cdot 84 - 1 \cdot 63, \quad 63 = 3 \cdot 21 + 0, \\
(4) = (2) - 3(3) : \quad & 0 = -3 \cdot 84 + 4 \cdot 63.
\end{aligned}$$

Torej je $D(84, 63) = 21$. Zato mora biti c celoštevilski večkratnik števila 21.

- b. Najmanjši tak c je 21. Eno od rešitev (x_0, y_0) dobimo iz predzadnje vrstice razširjenega Evklidovega algoritma. Torej $(x_0, y_0) = (1, -1)$. Vse rešitve pa so oblike

$$\left(x_0 + k \cdot \frac{84}{21}, y_0 - k \cdot \frac{63}{21}\right) = (1 + 4k, -1 - 3k),$$

kjer je $k \in \mathbb{Z}$.

REŠITEV NALOGE 25.



- a. Največji skupni delitelj parametrov a in b mora deliti c .
- b. Ustrezen je vsak b , za katerega velja, da največji skupen delitelj števil 35 in b deli 21. Npr. 1, 7, 14, 21, ...

Permutacije

REŠITEV NALOGE 26.



- a. Definijsko območje in zaloga vrednosti sta $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$.
- b. $\pi = (1, 4, 6)(2, 5)$. Red je najmanjši skupni večkratnik dolžin ciklov, tj. 6.
- c. $\pi = (1, 6)(1, 4)(2, 5)$. Parnost permutacije π je liha.
- d. $\pi * \psi = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 4 & 6 & 1 & 2 & 5 & 3 \end{pmatrix}$.