

## 2. izpit iz DS, 06.02.2020

- Čas pisanja: **45 minut**
- Če vam zmanjka prostora za reševanje na poli, to označite in nadaljujte na dodatnem listu.
- Za pozitivno oceno je potrebno zbrati vsaj 50% vseh točk, pri čemer morate pri vsaki nalogi zbrati vsaj 30% točk, tj. 1.5 točke od 5 možnih. V oglatih oklepajih  $[\cdot]$  je pri vsakem vprašanju navedeno, koliko točk šteje pravilen odgovor.
- Poskus prepisovanja, pogovarjanje, uporaba zapiskov, elektronskih pripomočkov je **strogo** prepovedano.

### 1. [5 točk] Matematična indukcija in izjavni račun

- (a) [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.

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.

- (b) [1] Kdaj pravimo, da sta dva izjavna izraza enakovredna?

Izjavna izraza sta enakovredna, kadar imata za vsak nabor vrednosti izjavnih spremenljivk enaki logični vrednosti.

- (c) [1] 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

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

- (d) [2] Napišite pravilo sklepanja modus ponens in dokažite, da velja.

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.

## 2. [5 točk] Predikatni račun in množice

(a) [1] Navedite de Morganov zakon iz teorije množic.

$$(A \cap B)^c = A^c \cup B^c \text{ in } (A \cup B)^c = A^c \cap B^c.$$

(b) [1] Definirajte potenčno množico  $\mathcal{P}A$  množice  $A$ .

$$\mathcal{P}A = \{X : X \subseteq A\}.$$

(c) [3] 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.

i.  $\{\emptyset, 1, 2, \{1, 2\}\}$ .

Ni potenčna množica, saj elementa 1, 2 nista množici.

ii.  $\{\{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$ .

Ni potenčna množica, saj ne vsebuje  $\emptyset$ .

iii.  $\{\emptyset, \{1\}, \{\{2, 7\}\}, \{1, \{2, 7\}\}\}$ .

Je potenčna množica množice  $\{1, \{2, 7\}\}$ .

## 3. [5 točk] Relacije in preslikave

(a) [1] Kdaj je relacija  $f \subseteq A \times A$  preslikava na množici  $A$ ?

Relacija  $f$  je preslikava, če je enolična, je njena domena  $D_f$  cela množica  $A$  in je njena slika  $Z_f$  podmnožica  $A$ .

(b) [2] Poiščite množico  $A$  in preslikavo  $f : A \rightarrow A$ , ki je injektivna, a ni surjektivna.

$$f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}, f(x) = x + 1.$$

(c) [2] Napišite in dokažite natančen pogoj za injektivnost kompozituma  $f \circ f$ , kjer je  $f : A \rightarrow A$  preslikava.

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  $x = y$ .

## 4. [5 točk] Teorija grafov

(a) [2] Naj bo  $K_9$  poln graf na 9 točkah,  $H = (V, E)$  pa njemu izomorfen graf. Izpolnite:

$$(i) |V| = \quad (ii) |E| = \quad (iii) \chi(H) = \quad (iv) H^c =$$

$$|V| = 9, |E| = \frac{9 \cdot 8}{2} = 36, \chi(H) = 9, H^c = \emptyset.$$

(b) [1] 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  $G$ ?

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) [2] Naj bo  $G$  Hamiltonov graf in  $S$  prerezna množica moči  $k$ . Največ koliko komponent za povezanost ima  $G - S$ ? Odgovor utemeljite.

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.

## 5. [5 točk] Razširjen Evklidov algoritem in linearne diofantske enačbe

(a) [2] 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?

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

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

(b) [3] Za najmanjši pozitiven celoštevilski  $c$ , pri katerem ima zgornja enačba celoštevilsko rešitev, napišite formulo, ki opiše vse celoštevilске rešitve.

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  $k \in \mathbb{Z}$ .

6. [5 točk] Permutacije in linearne rekurzivne enačbe

(a) [1] Navedite splošno obliko linearne rekurzivne enačbe.

$$c_d a_{n+d} + c_{d-1} a_{n+d-1} + \dots + c_0 a_n = f(n),$$

kjer so  $c_i$  dana števila in  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$  funkcija.

(b) [4] Rešite linearno rekurzivno enačbo  $a_{n+2} - 3a_{n+1} - 4a_n = 0$  pri začetnih pogojih  $a_0 = 1$ ,  $a_1 = 3$ .

Karakteristični polinom je

$$x^2 - 3x - 4 = (x - 4)(x + 1).$$

Njegovi ničli sta  $x = 4$  in  $x = -1$ . Splošna rešitev je torej oblike

$$a_n = \alpha 4^n + \beta (-1)^n.$$

Ker velja  $a_0 = \alpha + \beta = 1$  in  $a_1 = 4\alpha - \beta = 3$ , sledi  $\alpha = \frac{4}{5}$  in  $\beta = \frac{1}{5}$ .