

# **ŽUPANIJSKO NATJECANJE IZ LOGIKE**

12. ožujka 2012.

## **BODOVI:**

- POTPUNO ISPRAVNO RJEŠENJE: 3 BODA
- IZOSTANAK RJEŠENJA: 1 BOD
- KRIVO ILI NEPOTPUNO RJEŠENJE: 0 BODOVA

ZADATAK	BROJ BODOVA	MAX BODOVA
1.		15
2.		15
3.		21
4.		6
5.		21
6.		18
7.		18
8.		30
9.		15
10.		15
<b>UKUPNO</b>		<b>174</b>

### Zadatak 1.

Uz standardne veznike  $\{\wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow, \neg\}$  definirana su i dva nova veznika:

$$p \bullet q =_{def.} \neg(\neg p \vee q) \vee \neg(p \vee \neg q)$$

$$p \circ q =_{def.} \neg(\neg p \vee q)$$

Jesu li sljedeći iskazi tautologije s obzirom na klasične istinitosne tablice? Upišite 'DA' ili 'NE' na praznine.

- a)  $\neg(\neg(A \bullet A) \bullet \neg(B \bullet B))$  \_\_\_\_\_
- b)  $\neg(((A \bullet A) \rightarrow ((B \circ B) \rightarrow C) \circ ((A \rightarrow A) \circ C)))$  \_\_\_\_\_
- c)  $(\neg(A \bullet A) \circ \neg(A \bullet A)) \bullet ((B \bullet B) \circ \neg(A \circ A))$  \_\_\_\_\_
- d)  $\neg A \rightarrow \neg((B \circ B) \circ (C \bullet A))$  \_\_\_\_\_
- e)  $\neg(A \bullet A) \rightarrow (\neg((A \rightarrow (\neg A \rightarrow A)) \bullet \neg(A \circ (\neg A \rightarrow B))) \circ (B \bullet B))$  \_\_\_\_\_

( $5 \times 3$  boda = 15 bodova)

**Zadatak 2.**

Zadan je iskaz:

$$A \equiv (R \rightarrow P) \rightarrow \{[Q \rightarrow (S \rightarrow P)] \rightarrow \neg(\neg P \rightarrow R)\}$$

Iskaz  $A$  prikazan je sljedećom istinitosnom tablicom gdje  $i$  predstavlja istinu, a  $n$  neistinu.

	$P$	$Q$	$R$	$S$	$A$
1.	$i$	$i$	$i$	$i$	$n$
2.	$i$	$i$	$i$	$n$	$n$
3.	$i$	$i$	$n$	$i$	$n$
4.	$i$	$i$	$n$	$n$	$i$
5.	$i$	$n$	$i$	$i$	$n$
6.	$i$	$n$	$i$	$n$	$n$
7.	$i$	$n$	$n$	$i$	$i$
8.	$i$	$n$	$n$	$n$	$n$
9.	$n$	$i$	$i$	$i$	$i$
10.	$n$	$i$	$i$	$n$	$i$
11.	$n$	$i$	$n$	$i$	$n$
12.	$n$	$i$	$n$	$n$	$n$
13.	$n$	$n$	$i$	$i$	$i$
14.	$n$	$n$	$i$	$n$	$i$
15.	$n$	$n$	$n$	$i$	$n$
16.	$n$	$n$	$n$	$n$	$i$

Pronađite retke u tablici u kojima vrijednost iskaza  $A$  nije ispravno zapisana te upišite brojeve tih redaka na praznine.

Rješenje: \_\_\_\_\_, \_\_\_\_\_, \_\_\_\_\_, \_\_\_\_\_, \_\_\_\_\_

( $5 \times 3$  boda = 15 bodova)

**NAPOMENA:** Zadataci **3** i **4** su povezani te je za rješavanje zadatka **4.** potrebno uzimati podatke iz zadatka broj **3!**

### Zadatak 3.

*Pravilno sastavljeni iskazi* (u dalnjem tekstu skup svih pravilno sastavljenih iskaza označavamo s **PSI**, a kada govorimo da je  $P$  pravilno sastavljeni iskaz, pišemo  $P \in \text{PSI}$ ) u nekom jeziku  $\mathcal{L}^{\otimes, \otimes', \otimes''}$  definirani su na sljedeći način:

- (1) Iskazna slova  $A$ ,  $B$  i  $C$  su **PSI**. U dalnjem tekstu označavamo ih redom  $\emptyset$ ,  $\emptyset'$ ,  $\emptyset''$ .
- (2) Ako je  $P \in \text{PSI}$ , onda je i  $\otimes P \in \text{PSI}$ ,
- (3) Ako su  $P, Q \in \text{PSI}$ , onda je i  $P \otimes' Q \in \text{PSI}$ ,
- (4)  $\otimes''\emptyset$ ,  $\otimes''\emptyset'$  i  $\otimes''\emptyset''$  su **PSI**,
- (5) Ništa drugo nije **PSI** u  $\mathcal{L}^{\otimes, \otimes', \otimes''}$ .

Zagrade koristimo na uobičajeni način, kao i u iskaznoj logici.

Odredite koji je od sljedećih iskaza prema danoj definiciji **PSI**, a koji nije. Upišite 'DA' ili 'NE' na praznine.

- (a)  $\emptyset \otimes' \otimes \emptyset$  \_\_\_\_\_
- (b)  $\otimes(\emptyset \otimes' \otimes \emptyset')$  \_\_\_\_\_
- (c)  $\otimes''(\emptyset \otimes' \otimes \otimes'' \emptyset')$  \_\_\_\_\_
- (d)  $\otimes' \otimes' \otimes(\otimes \otimes \otimes'(\emptyset \otimes' \otimes'' \otimes \emptyset'))$  \_\_\_\_\_
- (e)  $\otimes' \otimes' (\emptyset \otimes' (\emptyset \otimes' \otimes \emptyset'))$  \_\_\_\_\_
- (f)  $\otimes'' \otimes \otimes'(\otimes \otimes \otimes \otimes' \emptyset')$  \_\_\_\_\_
- (g)  $(\emptyset \otimes' \emptyset') \otimes' \otimes''(\otimes'' \otimes' (\otimes \otimes' \otimes \emptyset))$  \_\_\_\_\_

( $7 \times 3$  boda = 21 bod)

#### Zadatak 4.

Za operatore  $\otimes$ ,  $\otimes'$  i  $\otimes''$  dane su sljedeće istinosne tablice, gdje  $i$  predstavlja istinu, a  $n$  neistinu:

$p$	$q$	$p \otimes' q$
i	i	i
i	n	i
n	i	n
n	n	i

$p$	$\otimes p$
i	n
n	i

$p$	$\otimes'' p$
i	i
n	i

Na temelju istinosnih vrijednosti iz tablica od iskaza (??) iz zadatka broj 3. napravite tautologiju u dva koraka. U prvome koraku u iskaz dodajte jedan binarni (dvomjesni) operator, a zatim u drugome koraku premjestite jedan unarni (jednomjesni) operator na drugo mjesto.

**NAPOMENA:** Dobiveni iskaz mora biti **PSI** prema definiciji **PSI-a** iz zadatka broj 3.

$$(??) (\otimes \otimes' \otimes') \otimes' \otimes'' (\otimes'' \otimes' (\otimes \otimes' \otimes \otimes))$$

(1.) \_\_\_\_\_

(2.) \_\_\_\_\_

**(2×3 boda = 6 bodova)**

### Zadatak 5.

Ljudi po svojoj prirodi mogu biti moralni. Nužno je da se ljudi koji prihvaćaju odgovornost prema drugim ljudskim i neljudskim bićima nađu u situaciji u kojoj preispituju svoja moralna načela. Onaj tko ne prihvata odgovornost prema drugim ljudskim ili neljudskim bićima nikako ne može biti moralan.

Ako sljedeće rečenice slijede iz zadanoga teksta, zaokružite  $\models$ , ako su kontradiktorne s obzirom na tekst, zaokružite  $\perp$ , a ako za rečenicu ne vrijedi ni  $\models$  ni  $\perp$ , zaokružite  $\emptyset$ .

- a) Ljudi se ne mogu naći u situaciji u kojoj preispituju svoja moralna načela.  $\models \quad \perp \quad \emptyset$
- b) Ljudi su nužno moralni.  $\models \quad \perp \quad \emptyset$
- c) Ljudi nužno prihvaćaju odgovornost prema drugim ljudskim i neljudskim bićima.  $\models \quad \perp \quad \emptyset$
- d) Moguće je da se ljudi koji su moralni nađu u situaciji u kojoj preispituju svoja moralna načela.  $\models \quad \perp \quad \emptyset$
- e) Ljudi koji nisu moralni nikad ne preispituju svoja moralna načela.  $\models \quad \perp \quad \emptyset$
- f) Moguće je da ljudi preispituju svoja moralna načela i da prihvaćaju odgovornost za ljudska i neljudska bića.  $\models \quad \perp \quad \emptyset$
- g) Nemoguće je da su ljudi koji preispituju svoja moralna načela ujedno i moralni.  $\models \quad \perp \quad \emptyset$

( $7 \times 3$  boda = 21 bod)

## Zadatak 6.

U Dominijском рату судјеловали су Федерација, Klingonsko Carstvo, Romulansko Zvjezdano Carstvo, Konfederacija Breena, Dominij te Kardasijska Unija. Romulanci су у рат ушли тек након што је у атентату убијен један њихов сенатор. Иstražitelj Tal Shiara, Romulanske обавјештајне службе, добио је слједећа извјешћа од њихових агената у разним дјеловима галаксије:

- 1.) За убијство нису одговорни Breeni или није одговорна Federacija. Уз то, ако су били одговорни Kardasijanci, онда Dominij није судјеловао у атентату.
- 2.) Federacija је судјелovala u атентату ако i само ако su судјелovali Kardasijanci. Такођер, Breeni su одговорни за атентат ако i само ако su за атентат одговорни i Klingonci.
- 3.) Ако su Breeni одговорни за атентат, онда su одговорни i Klingonci или Federacija.
- 4.) За атентат su одговорни Breeni te није тако да su u атентату судјелovali Klingonci ili Federacija.
- 5.) Ако Federacija i Kardasija nisu судјелovali u атентату, онда није slučaj da su Breeni судјелovali само ако su Klingonci судјелovali.

Istražitelj je naknadno saznao da je jedan agent prebjegao te da je njegovo i samo njegovo izvješće bilo neistinito.

- a) Koji agent je prebjeg? Na prazninu upišite redni broj izvješća koje je taj agent dao. \_\_\_\_\_
- b) Za svaku od sudionica rata napišite, upisujući DA ili NE na praznine, je li sudjelovala u atentatu.
- 1.) Federacija \_\_\_\_\_
  - 2.) Klingonsko Carstvo \_\_\_\_\_
  - 3.) Konfederacija Breena \_\_\_\_\_
  - 4.) Dominij \_\_\_\_\_
  - 5.) Kardasijkska Unija \_\_\_\_\_

( $6 \times 3$  boda = 18 bodova)

### Zadatak 7.

Koristeći se samo pravilom isključenja pogodbe (*modus ponens*) i sljedećim trima pretpostavkama dopunite sljedeći dokaz dijelovima iskaza koji nedostaju s lijeve strane i potpunim opravdanjima s desne strane. Sve nepotpune pretpostavke poprimaju jedan od sljedećih oblika:

- a) A1 :  $p \rightarrow (q \rightarrow p)$
- b) A2 :  $(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r))$
- c) A3 :  $(\neg q \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow q)$

gdje su  $p$ ,  $q$  i  $r$  proizvoljni iskazi, primjerice za  $p \equiv C \wedge D$  i  $q \equiv C \vee D$ , A1 poprima oblik:

$$(C \wedge D) \rightarrow ((C \vee D) \rightarrow (C \wedge D))$$

Svaki korak u dokazu mora biti varijanta jedne od triju navedenih pretpostavki ili dobiven iz prethodnih koraka pravilom *modus ponens*.

**NAPOMENA:** Upotrijebite ‘pretp. An’ za označavanje pretpostavke gornje sheme iz koje je dobivena. Npr. ako je dobivena iz prve sheme, napišite A1.

1	$(L \rightarrow ((L \rightarrow L) \rightarrow L)) \rightarrow$	pretp. A2
2	$L \rightarrow ((L \rightarrow L) \rightarrow L)$	...
3	$\vdash$	pretp. A1
4	$\rightarrow (L \rightarrow L)$	... / ...
5	$L \rightarrow L$	... / ...

( $6 \times 3$  boda = 18 bodova)

### Zadatak 8.

Definiciju valjanosti zaključka koju danas koristimo stvorili su filozofi megarsko-stoičke škole. Izmjenimo stoičku definiciju na sljedeći način:

Zaključak s premisama  $p_1, p_2, p_3, \dots, p_n$  i konkluzijom  $k$  valjan je ako i samo ako je konjunkcija premlisa ekvivalentna konkluziji, odnosno ako i samo ako je iskaz

$$(p_1 \wedge p_2 \wedge p_3 \wedge \dots \wedge p_n) \leftrightarrow k$$

tautologija.

Koje su od sljedećih tvrdnji istinite? Na praznine upišite 'DA' ako su istinite ili 'NE' ako su neistinite.

- a) *Modus ponens* je prema "novoj" definiciji valjan oblik zaključka.  
\_\_\_\_\_
- b) Hipotetički je silogizam prema "novoj" definiciji valjan oblik zaključka.  
\_\_\_\_\_
- c) *Modus tollendo ponens* je prema "novoj" definiciji valjan oblik zaključka.  
\_\_\_\_\_
- d) Ako je  $A \rightarrow B$  premlisa zaključka, onda konkluzija  $A \rightarrow (A \rightarrow B)$  s njom prema "novoj" definiciji čini valjan zaključak.  
\_\_\_\_\_

- e) Ako je  $A \leftrightarrow (B \vee C)$  premisa zaključka, onda konkluzija  $(A \wedge \neg B) \leftrightarrow C$  s njom prema "novoj" definiciji čini valjan zaključak.
- \_\_\_\_\_
- f) Ako je zaključak nevaljan po stoičkoj definiciji, onda je nevaljan i po "novoj" definiciji.
- \_\_\_\_\_
- g) Ako je zaključak valjan po stoičkoj definiciji, onda je valjan i po "novoj" definiciji.
- \_\_\_\_\_
- h) Dodavanjem novih premissa prema "novoj" definiciji valjanosti možemo uvijek iz nevaljanog dobiti valjan zaključak.
- \_\_\_\_\_
- i) Ako premissa zaključka koji je valjan prema "novoj" definiciji čine zadovoljiv skup iskaza, onda premissa i konkluzija toga zaključka također čine zadovoljiv skup iskaza.
- \_\_\_\_\_
- j) Svaki zaključak čije premissa čine nezadovoljiv skup iskaza prema "novoj" je definiciji valjan.
- \_\_\_\_\_

( $10 \times 3$  boda = 30 bodova)

### Zadatak 9.

Zadani su logički veznici  $\{\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow, |, \downarrow, \not\rightarrow\}$ , pri čemu veznike inkompatibilnosti  $|$ , binegacije  $\downarrow$  i izravne nepogodbe  $\not\rightarrow$  definiramo na sljedeći način:

$$\begin{aligned} p | q &\equiv_{def} \neg(p \wedge q), \\ p \downarrow q &\equiv_{def} \neg(p \vee q), \\ p \not\rightarrow q &\equiv_{def} \neg(\neg p \vee q). \end{aligned}$$

$\models$  je oznaka logičkog slijeda, tj.  $\{a_1, a_2, \dots, a_n\} \models b$  znači da iz skupa iskaza  $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  logički slijedi iskaz  $b$ , odnosno temeljem iskaza  $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  možemo valjano zaključiti na  $b$ .

Na primjer  $\{(p \wedge q)\} \models p$  znači da na temelju iskaza  $p \wedge q$  možemo zaključiti na iskaz  $p$ .

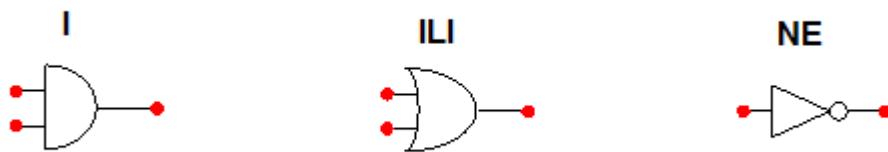
Za sljedeće parove iskaza odredite kojim je veznikom od gore navedenih moguće zamjeniti zvjezdnicu (\*) kako bi vrijedila oba odnosa logičkoga slijeda koji čine par. Ukoliko ne odgovara nijedan veznik, na crtu upišite  $\emptyset$ .

- (a)  $\{\neg(p * q)\} \models \neg p, \{q\} \models p * q$  \_\_\_\_\_
- (b)  $\{p * q\} \models p, \{q\} \models \neg(p * q)$  \_\_\_\_\_
- (c)  $\{\neg q\} \models p * q, \{\neg(p * q)\} \models p$  \_\_\_\_\_
- (d)  $\{p * q\} \models p, \{\neg q\} \models p * q$  \_\_\_\_\_
- (e)  $\{\neg p\} \models p * q, \{\neg(p * q)\} \models \neg q$  \_\_\_\_\_

(5×3 boda = 15 bodova)

### Zadatak 10.

Logika je osnovni instrument rada računala i sva računala te slični uređaji rade po logičkim principima. Logički veznici koje poznajete realizirani su kao fizički sklopovi, a simbolički su predviđeni na sljedeći način:



Točke s lijeve strane sklopa predstavljaju ulaz u JEDNOSTAVNI LOGIČKI SKLOP dok točka s desne strane sklopa predstavlja izlaz. Ulazi i izlazi iz sklopa imaju vrijednosti 1 što predstavlja istinu i 0 što predstavlja neistinu. Crte predstavljaju žice koje povezuju više logičkih sklopovala. Više povezanih jednostavnih logičkih sklopovala čine MODUL.

Definicije sklopovala:

- I:  $a \wedge b$
- ILI:  $a \vee b$
- NE:  $\neg a$

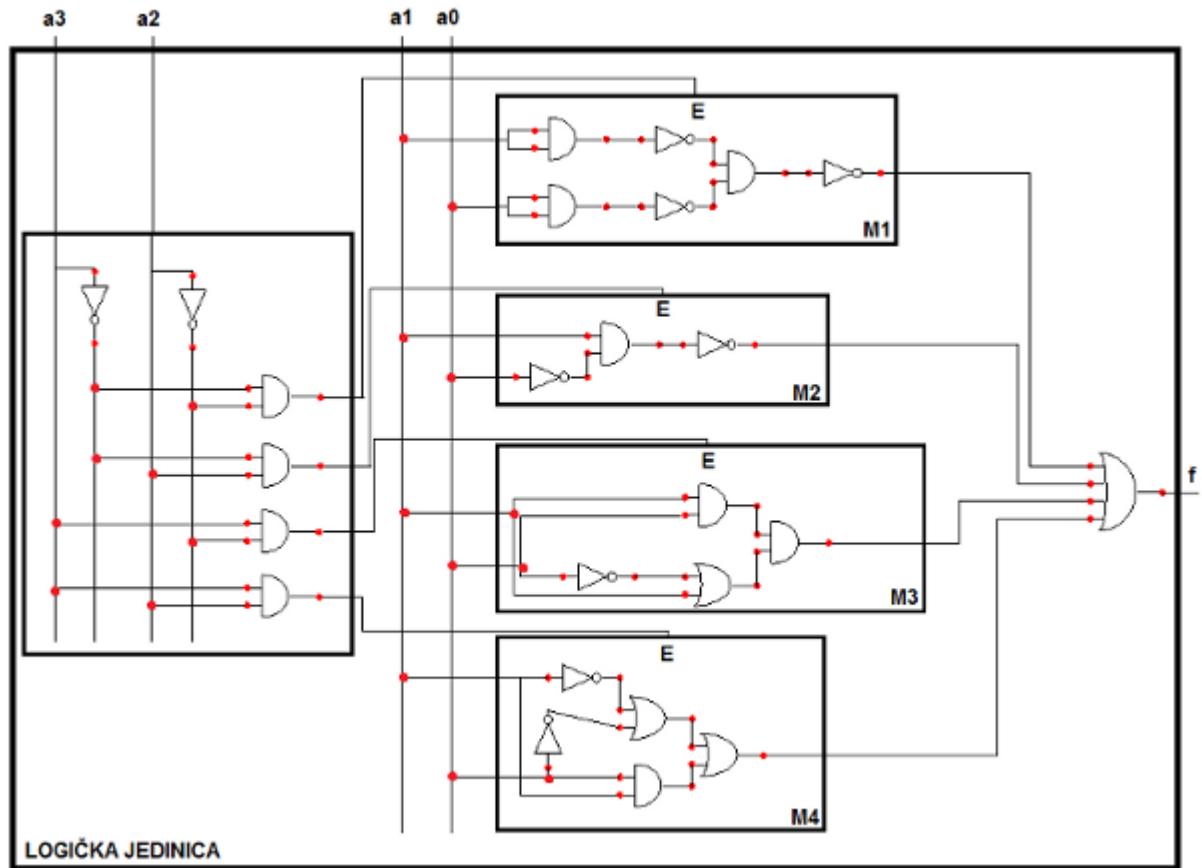
U nastavku je slika LOGIČKE JEDINICE (modula koji se nalazi u procesorima svih računala). Logička jedinica kao ulaz prima STROJNI KOD, koji ima sljedeći format:

$$a_3a_2a_1a_0 \text{ (npr. } 1010\text{)}.$$

Prve dvije vrijednosti ( $a_3a_2$ ) predstavljaju OPERACIJSKI KOD koji određuje koju će operaciju izvoditi logički modul. Posljednje dvije

vrijednosti ( $a_1a_0$ ) predstavljaju ARGUMENTE koje logička jedinica prima. Logička jedinica sastoji se od 4 modula  $M_1, M_2, M_3$  i  $M_4$  te lijevog, neoznačenog, koji šalje vrijednost na E-ulaz. Svaki modul ima ulaz za argumente i E-ulaz. Ukoliko E-ulaz dobije vrijednost 1 (istinu), tada modul RADI, u suprotnom modul NE RADI.

Proučite LOGIČKU JEDINICU te odgovorite na sljedeća pitanja upisujući odgovore na praznine:



a) Ukoliko logička jedinica primi sljedeće strojne kodove, koju će vrijednost poprimiti izlaz  $f$  iz jedinice?

- (a) 1111: \_\_\_\_\_
- (b) 0110: \_\_\_\_\_
- (c) 0000: \_\_\_\_\_
- (d) 1010: \_\_\_\_\_

b) Nadopunite prazninu u strojnom kodu tako da primitkom toga strojnog koda izlaz  $f$  iz logičkog modula poprimi vrijednost 1. 10 \_\_\_\_\_

**( $5 \times 3$  boda = 15 bodova)**