

ТЕОРИЈСКЕ ОСНОВЕ ИНФОРМАТИКЕ  
III КОЛОКВИЈУМ – ПОПРАВНИ  
18.01. 2008.

Име и презиме: \_\_\_\_\_ Број индекса: \_\_\_\_\_

Укупан број поена. \_\_\_\_\_

1. Нелогички део језика предикатског рачуна првог реда чине следећи скупови:

$Rel = \{R, S\}$ ,  $Fun = \{F, G\}$ ,  $Const = \{e\}$ , при чему је  $ar(R) = ar(F) = 2$ ,  $ar(S) = ar(G) = 1$ .

1.1 На предвиђена места уписати *израз*, *формула* или  $\times$  у зависности од тога да ли је одговарајући низ симбола датог језика израз, формула или ни једно ни друго.

- 1)  $F(x, G(y))$  \_\_\_\_\_ [0.25 поена];                      2)  $F(S(x, e))$  \_\_\_\_\_ [0.25 поена];  
3)  $\neg R(x, G(y))$  \_\_\_\_\_ [0.25 поена];                      4)  $\forall x(R(x, S(y)) \Rightarrow S(R(x, y)))$  \_\_\_\_\_ [0.25 поена].

1.2. Одредити слободне променљиве следећих формула датог језика.

а)  $\forall x(R(x, y) \wedge \exists y S(y))$

Слободне променљиве су: \_\_\_\_\_ [0.25 поена].

б)  $\forall z S(z) \Rightarrow \exists y(R(z, y) \wedge S(y))$

Слободне променљиве су: \_\_\_\_\_ [0.25 поена].

1.3. Дати језик је интерпретиран на партитивном скупу скупа природних бројева  $\wp(\mathbf{N})$  на следећи начин:

$I(R) = \subseteq$  (релација подскуп),  $I(S) =$  „бити коначан скуп“,

$I(F) = \cap$ ,  $I(G) = \cup$ , при чему је  $A' = \mathbf{N} \setminus A$ ,  $I(e) = \emptyset$ .

а) Вредност израза  $F(F(G(x), G(y)), F(y, e))$  у моделу  $(\wp(\mathbf{N}), I)$  при валуацији променљивих  $\mu(x) = \{1, 2\}$ ,  $\mu(y) = \{1, 2, 3, 4\}$ , ...

је \_\_\_\_\_ [0.5 поена].

б) На предвиђена места уписати *тачно* или *нетачно* у зависности од тога да ли је одговарајућа формула датог језика тачна или нетачна у моделу  $(\wp(\mathbf{N}), \mathbf{I})$  при валуацији променљивих:  $\mu(x)=\{1,2\}$ ,  $\mu(y)=\{1,2,3,4\}$ , ...

$\neg S(x) \vee R(x,y) \Rightarrow R(G(x),y)$ : \_\_\_\_\_ [1 поен];  
 $S(F(x,y)) \wedge R(G(x),G(y)) \wedge \exists y(S(y) \wedge R(x,y))$ : \_\_\_\_\_ [1 поен];  
 $S(G(e)) \Rightarrow \neg R(x,y) \wedge \forall z S(z)$ : \_\_\_\_\_ [1 поен];

в) На предвиђена места уписати *тачно* или *нетачно* у зависности од тога да ли је одговарајућа реченица датог језика тачна или нетачна у моделу  $(\wp(\mathbf{N}), \mathbf{I})$ :

$\forall x \forall y (R(x,y) \Rightarrow R(G(y),G(x)))$ : \_\_\_\_\_ [1 поен];  
 $\forall x \forall y (R(F(x,y),x) \wedge R(F(x,y),y))$ : \_\_\_\_\_ [1 поен];  
 $\exists x (S(x) \wedge S(G(x)))$ : \_\_\_\_\_ [1 поен];

**1.4.** Реченицама датог језика изразити следећа својства модела  $(\wp(\mathbf{N}), \mathbf{I})$ :

1) *Постоје подскупови скупа природних бројева који нису коначни али је њихов пресек коначан.*

\_\_\_\_\_ [1 поен];

2) *Пресек било ког коначног подскупа скупа природних бројева са било којим другим подскупом је такође коначан.*

\_\_\_\_\_ [1 поен];

**1.5.** Одредити бар једну интерпретацију датог језика на неком скупу тако да реченица  $\exists x S(x) \wedge \exists x \neg S(x) \wedge \forall y \exists x (R(x,y) \wedge S(x))$  буде тачна. [2 поена];

**1.6** Заокружити слово испред формуле датог језика која је ваљана.

- а)  $\forall x S(x) \vee \forall x R(x,x) \Rightarrow \exists x (S(x) \wedge R(x,x))$ ;  
 б)  $\neg \forall x \neg \exists y \neg (R(x,x) \Rightarrow S(y)) \Leftrightarrow \exists x \exists y (R(x,x) \wedge \neg S(y))$ ;  
 в)  $\exists x (R(x,x) \vee \neg S(x))$ ;  
 г)  $\forall x (\neg S(G(x)) \vee S(G(x)))$ .

[Заокруживање слова испред формуле која јесте логички еквивалентна датој формули добија се 0,5 поена; заокруживање слова испред формуле која није логички еквивалентна датој формули доноси негативне поене – 0,5; незаокруживање слова испред формуле не доноси ни позитивне нити негативне поене.]

**2.** Ако су  $\alpha, \beta, \gamma$  и  $\delta$  произвољне предикатске формуле, доказати:

$$\vdash (\alpha \Rightarrow \gamma) \wedge (\beta \Rightarrow \delta) \Rightarrow (\alpha \wedge \beta \Rightarrow \gamma \wedge \delta) .$$

[3 поена];