

# УВОД У МАТЕМАТИЧКУ ЛОГИКУ

Небојша Икодиновић

## СТРУКТУРА ИСПИТНОГ ЛИСТИЋА

1. (e) + (u): Једно од питања 1, 2, 3, 4, 5, 6 или 8;
2. (e) + (u): Једно од питања 9, 10, 11, 12, 13, 18 или 21;
3. (e)-део: једно од питања 14, 15, 16, 17  
(u)-део: једно од питања 7, 19, 20, 22

**Напомена:** (e)-делови су елиминациони и оцењују се са 0 или 10 поена:

- 0 поена на (e)-деловима – испит није положен (без обзира на број поена на писменом);
- 10 поена на (e)-деловима – могућност да се закључи оцена без даљег одговарања под условом да је укупно остварено више од 50 поена (Тест 1 + Тест 2 + Писмени + 10 > 50) или наставак усменог одговарања на (u)-делове питања.

## ИСПИТНА ПИТАЊА 2023/24

### 1. Исказне формуле

- (e) Задатак: Доказати да је (испитати да ли је) дата формула таутологија. **Нпр.** Испитати да ли је формула  $(p \vee q) \wedge (p \Rightarrow r) \wedge (q \Rightarrow s) \wedge \neg(r \vee s) \Rightarrow (r \Rightarrow p) \wedge (s \Rightarrow q)$  таутологија. У случају да није таутологија, наћи валуацију за коју је нетачна.
- (u) Исказна алгебра; индуктивна дефиниција формула; дрво формуле; потформуле; валуације; задовољиве формуле; таутологије; важне таутологије

### 2. Еквивалентне трансформације

- (e) Задатак: Доказати логички идентитет; испитати еквивалентност формула; одредити кнф и днф формуле. **Нпр.** Одредити нормалне форме (кнф и днф) формуле:  
 $((p_1 \Rightarrow p_2) \Rightarrow (p_3 \Rightarrow \neg p_1)) \Rightarrow (\neg p_2 \Rightarrow \neg p_3)$ .
- (u) Еквивалентне исказне формуле; теорема о замени еквивалената; нормалне форме

### 3. Принцип математичке индукције

- (e) Принцип математичке индукције; индуктивне дефиниције основних операција
- (u) Основне особине сабирања, множења, степеновања; докази основних особина

### 4. Формалне граматике

- (e) Задатак: Извођење у задатој формалној граматизи (палиндроми; бројевни изрази; исказне формуле). **Нпр.** Одредити граматiku чији је језик скуп свих исказних формула у којима се користе слова  $p_n, n \geq 0$ , логичка константа  $\perp$  и везници  $\neg, \Rightarrow$ .
- (u) Појмови: алфабет, реч, правила за трансформацију; формална граматика; језик одређен формалном граматиком

### 5. Формалне теорије

- (e) Задатак: Извођење у задатој формалној теорији.  
**Нпр.** Над алфабетом  $\Sigma = \{F, P, I, x, y, z, /, \min, \max, \leq\}$ , скуп формула је одређен правилима:  
 $P \rightarrow x \mid y \mid z \mid P/ \quad I \rightarrow P \mid \min(I, I) \mid \max(I, I) \quad F \rightarrow I \leq I$

Аксиоме су формуле облика  $A \leq A$ , за било који израз  $A$ .

Правила извођења су:

$$\frac{A \leq C}{\min(A, B) \leq C} (\min_L) \quad \frac{A \leq C \quad B \leq C}{\max(A, B) \leq C} (\max_L) \quad \frac{\min(A, B) \leq C}{\min(B, A) \leq C} (\min_K)$$

$$\frac{A \leq B \quad A \leq C}{A \leq \min(B, C)} (\min_D) \quad \frac{A \leq B}{A \leq \max(B, C)} (\max_D) \quad \frac{A \leq \max(B, C)}{A \leq \max(C, B)} (\max_K)$$

$$\frac{A \leq B \quad B \leq C}{A \leq C} (T)$$

Доказати  $\vdash x \leq \min(x, \max(x, y))$ .

- (u) формалне теорије; извођење у формалној теорији; извођење из хипотеза у формалној теорији

## 6. Исказни рачун $\mathbb{L}$

- (e) Формална теорија  $\mathbb{L}$ : алфабет; формуле; аксиоме; правила извођења; пример извођења у  $\mathbb{L}$ .  
**Нпр.** Доказати (уз евентуалну примену теореме дедукције)  $\vdash_{\mathbb{L}} \alpha \Rightarrow (\beta \Rightarrow (\alpha \Rightarrow \beta))$ .

- (u) Теорема сагласности; теорема дедукције; докази теорема

## 7. Потпуност исказног рачуна $\mathbb{L}$

- (u) Теорема потпуности; доказ теореме потпуности

## 8. Природна дедукција у исказној логици

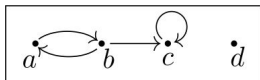
- (e) Задатак: Доказати секвент применом правила природне дедукције. **Нпр.** Користећи само основна правила природне дедукције, доказати:  $\vdash (p \Rightarrow q) \wedge (r \Rightarrow q) \Rightarrow (p \vee r \Rightarrow q)$ .

- (u) Основна и изведена правила природне дедукције

## 9. Чист предикатски језик

- (e) Задатак: Истинитост формула (реченица) при валуацијама над коначним универзумом.  
**Нпр.** На универзуму који чине  $a, b, c, d$ , дефинисан је бинарни предикат:

$E(x, y)$  – 'из  $x$  иде стрелица ка  $y$ '



- (a) Одредити формулу  $\alpha(x)$  која је тачна само када променљива  $x$  добије неку од вредности  $a, b$  и  $c$  (а нетачна је за  $d$ ).

- (b) Испитати тачност реченица  $\exists x \forall y \neg E(x, y)$  и  $\forall x (E(x, x) \wedge \neg \exists y E(y, x) \Rightarrow \forall z E(x, z))$

- (u) Чист предикатски језик: нелогички и логички симболи; атомске и предикатске формуле; истинитосна вредност формуле

## 10. Правила природне дедукције за квантификаторе

- (e) Задатак: Доказати секвент применом правила природне дедукције.

**Нпр.** Доказати  $\forall x ((A(x) \Rightarrow R(x)) \vee T(x)), \exists x (T(x) \Rightarrow P(x)), \forall x (A(x) \wedge \neg P(x)) \vdash \exists x R(x)$ .

- (u) Основна и изведена правила природне дедукције за квантификаторе; теореме предикатске логице

## 11. Аксиоме екстензионалности, празног скупа, пара, уније и партитивног скупа; схема издвајања

- (е) Аксиоме екстензионалности, празног скупа, пара, уније и партитивног скупа; схема издвајања; инклузија међу скуповима; питања и задаци о једноставним последицама аксиома. **Нпр.** Која од следећих тврђења су тачна, за све  $a, b, c$ ?
- (а) Ако  $a \in b$  и  $b \in c$ , онда  $a \in c$ .
- (б) Ако  $a \in b$  и  $b \subseteq c$ , онда  $a \in c$ .
- (в) Ако  $a \subseteq b$  и  $b \in c$ , онда  $a \in c$ .
- (г) Ако  $a \subseteq b$  и  $b \subseteq c$ , онда  $a \subseteq c$ .
- Образложити одговоре.
- (у) Егзистенција и јединственост скупова; непостојање скупа свих скупова; пресек непразног скупа

## 12. Булове операције и Декартов производ

- (е) Питања и задаци о једноставним особинама Булових операција и Декартовог производа. **Нпр.** Доказати да за све скупове  $X$  и  $Y$  важи  $\mathcal{P}(X \cap Y) = \mathcal{P}(X) \cap \mathcal{P}(Y)$ .
- (у) Унија, пресек, разлика скупова и везе са инклузијом; Де Морганови закони; уређен пар, тројка, четворка, ...; Декартов производ (егзистенција и јединственост)

## 13. Релације и функције; композиције

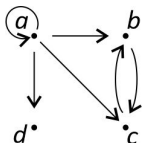
- (е) Дефиниције и основни примери; композиција релација; композиција две функције (доказ)
- (у) особине композиције (композиције са дијагоналом, асоцијативност композиције)

## 14. Инверзне релације; 1-1 и на функције; бијекције

- (е) Дефиниције и основни примери

## 15. Особине бинарних релација;

- (е) Дефиниције: рефлексивне, ирефлексивне, симетричне, антисиметричне, транзитивне, линеарне релације. Задатак: испитати да ли задата релација има наведене особине. **Нпр.** Испитати да ли је приказана релација: рефлексивна, ирефлексивна, симетрична, антисиметрична, транзитивна, линеарна.



## 16. Релације еквиваленције

- (е) Дефиниција релације еквиваленције; класе еквиваленције; количнички скуп; особине класа еквиваленције и докази тих особина

## 17. Релације уређења

- (е) Строга, парцијална, линеарна уређења; веза између строгих и парцијалних уређења (доказ); највећи, најмањи, максимални, минимални елементи

## 18. Директне и индиректне слике

- (е) Задатак: Одредити директне и индиректне слике дате функције **Нпр.** Одредити директне и индиректне слике функције  $f : \{0, 1, 2\} \rightarrow \{a, b, c\}$  дате са  $f = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 \\ a & c & a \end{pmatrix}$ .

- (u) Директне и индиректне слике; особине и докази особина
- 19. Схема замене; аксиома регуларности; аксиома бесконачности; скуп природних бројева
- (u) Схема замене; аксиома регуларности; аксиома бесконачности; индуктиван скуп; најмањи индуктиван скуп; доказ и примена принципа математичке индукције
- 20. Уређење и аритметичке операције скупа  $\mathbb{N}$
- (u) Уређење природних бројева; принцип потпуне индукције и последице (добро уређење); принцип рекурзије (без доказа); индуктивне дефиниције сабирања, множења и степеновања
- 21. Коначни скупови; Дирихлеов принцип
- (e) Дирихлеов принцип (формулација) и последице; појам коначног скупа и основне особине
- (u) Доказ Дирихлеовог принципа
- 22. бесконачни скупови; теорема  $|A| < |\mathcal{P}(A)|$
- (u) Упоредивање скупова по кардиналности; основна својства; доказ да је  $|A| < |\mathcal{P}(A)|$ ; пребројиви и небројиви скупови