

Lógica EI

\_\_\_\_\_ Teste — 28 de maio de 2021 —\_\_\_\_\_ duração: 2 horas

nome: \_\_\_\_\_ número: \_\_\_\_\_

**Grupo I**

Responda a cada uma das 8 questões deste grupo no enunciado, no espaço disponibilizado a seguir à questão, **sem apresentar justificações**.

1. Dê exemplo de uma fórmula  $\varphi$  do Cálculo Proposicional tal que  $subf(\varphi)$  tem quatro elementos e  $var(\varphi) = \{p_0\}$ .

Resposta:

2. Seja  $\Gamma = \{p_1 \wedge \neg p_0, p_2 \rightarrow p_0\}$ . Dê exemplo de uma fórmula  $\varphi$  do Cálculo Proposicional tal que  $\varphi$  não é contradição e  $\Gamma \cup \{\varphi\}$  é um conjunto inconsistente.

Resposta:

3. Seja  $\Gamma = \{p_1 \wedge \neg p_0, p_2 \rightarrow p_0\}$ . Dê exemplo de uma valoração  $v$  tal que  $v$  satisfaz  $\Gamma$ .

Resposta:

4. Considere a fórmula  $\varphi = p_0 \rightarrow \neg(p_1 \vee \neg p_2)$ . Dê exemplo de uma fórmula  $\psi$  do Cálculo Proposicional tal que  $\psi \Leftrightarrow \varphi$  e cujos conetivos estão no conjunto  $\{\neg, \wedge\}$ .

Resposta:

Nas restantes questões deste grupo, considere o tipo de linguagem  $L = (\{c, s, f\}, \{P\}, \mathcal{N})$  em que  $\mathcal{N}(c) = 0$ ,  $\mathcal{N}(s) = 1$ ,  $\mathcal{N}(f) = 2$  e  $\mathcal{N}(P) = 1$ , e considere a  $L$ -estrutura  $E = (\mathbb{N}, \neg)$  tal que:

$$\begin{array}{ll} \bar{c} = 1 & \bar{f} : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N} \text{ tal que } \bar{f}(m, n) = m + 2n \\ \bar{s} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \text{ tal que } \bar{s}(n) = n + 1 & \bar{P} = \{n \in \mathbb{N} : n \text{ é par}\} \end{array}$$

5. Seja  $a$  a atribuição em  $E$  tal que, para todo  $i \in \mathbb{N}_0$ ,  $a(x_i) = 2i$ . Indique o valor de:  $f(f(x_1, c), s(x_2)) [a]_E$ .

Resposta:

6. Indique uma fórmula de tipo  $L$  válida em  $E$  que represente a afirmação: Para qualquer número par o seu sucessor é um número ímpar.

Resposta:

7. Seja  $\varphi$  a  $L$ -fórmula:  $\forall x_0 P(f(x_0, x_1)) \rightarrow \forall x_1 \neg P(f(x_1, x_0))$ . Calcule  $\varphi[s(x_1)/x_0]$ .

Resposta:

8. Seja  $\varphi$  a  $L$ -fórmula:  $\forall x_0 P(f(x_0, x_1)) \rightarrow \forall x_1 \neg P(f(x_1, x_0))$ . Indique um  $L$ -termo  $t$  tal que  $x_1$  não está livre para  $t$  em  $\varphi$ .

Resposta:

## Grupo II

Responda às 6 questões deste grupo na folha de exame, **justificando** convenientemente as respostas.

- Seja  $\psi$  uma fórmula proposicional tal que  $var(\psi) = \{p_0\}$ . Prove por indução estrutural que, para todo  $\varphi \in \mathcal{F}^{CP}$ ,  $var(\varphi) = var(\varphi[\psi/p_0])$ .
- Indique uma forma normal conjuntiva logicamente equivalente à fórmula  $(p_1 \rightarrow \neg p_2) \leftrightarrow (p_3 \vee \perp)$ . (Justifique.)
- Diga se:  $p_1 \wedge (p_2 \vee p_3), p_1 \rightarrow \neg p_2 \models p_3$ . (Justifique.)
- Seja  $\varphi = p_0 \rightarrow (p_1 \rightarrow p_2)$ .
  - Construa uma demonstração em DNP da fórmula  $\varphi \rightarrow ((p_0 \wedge p_1) \rightarrow p_2)$ .
  - Mostre que  $\{\varphi, p_0, p_1 \wedge \neg p_2\}$  é sintaticamente inconsistente.
- Considere o tipo de linguagem  $L = (\{c, s, f\}, \{P\}, \mathcal{N})$  e a  $L$ -estrutura  $E = (\mathbb{N}, \neg)$  do Grupo I. Seja  $\varphi$  a  $L$ -fórmula:  $P(x_1) \rightarrow \forall x_0 P(f(x_1, x_0))$ .
  - Prove que  $\varphi$  é válida em  $E$ .
  - Mostre que  $\varphi$  não é universalmente válida.
- Sejam  $L$  um tipo de linguagem,  $\varphi$  e  $\psi$  fórmulas de tipo  $L$  e  $x$  uma variável tal que  $x \notin LIV(\varphi)$ . Prove que:  $\forall x(\varphi \vee \psi), \neg\varphi \models \forall x\psi$ .

Cotações	II (8 valores)	II (12 valores)
	1+1+1+1+1+1+1+1	1,75+1,75+1,75+3,25+2,5+1