

## Lógica EI

\_\_\_\_\_ 2º Teste — 29 de maio de 2019 \_\_\_\_\_ duração: 2 horas \_\_\_\_\_

nome: \_\_\_\_\_ número \_\_\_\_\_

### Grupo I

Este grupo é constituído por 6 questões. Em cada questão, deve dizer se a afirmação indicada é verdadeira (V) ou falsa (F), assinalando o respetivo quadrado. Em cada questão, a cotação atribuída será *1 valor*, *-0,25 valores* ou *0 valores*, consoante a resposta esteja certa, errada, ou não seja assinalada resposta, respetivamente. A cotação total neste grupo é no mínimo *0 valores*.

- |  | V                        | F                        |
|--|--------------------------|--------------------------|
| 1. Seja $L$ um tipo de linguagem com um símbolo de relação unário $P$ . Se $LIV(P(t)) = \emptyset$ para algum termo $t$ de tipo $L$ , então $L$ tem pelo menos uma constante.            | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 2. $(\forall x_0 \ x_0 < x_1)[x_1/x_0] = \forall x_0 \ x_1 < x_1$ .  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 3. Seja $L$ um tipo de linguagem formado apenas por duas constantes. Existe um conjunto $D$ tal que o número de estruturas de tipo $L$ com domínio $D$ é 144.                            | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 4. Para todo o tipo de linguagem $L$ e toda a fórmula $\varphi$ de tipo $L$ , se $\varphi$ é universalmente válida, então o conjunto $\{\neg\varphi\}$ é inconsistente.                  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 5. Para todo o tipo de linguagem com símbolos de relação unários $R$ e $Q$ , não existem modelos de $\{\forall x_0(R(x_0) \vee Q(x_0)), \exists x_1(\neg R(x_1) \wedge \neg Q(x_1))\}$ . | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 6. Para quaisquer $\varphi, \psi, \sigma \in \mathcal{F}^{CP}$ , $\varphi \vee \psi, \psi \vee \sigma \vdash \varphi \vee \sigma$  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |

### Grupo II

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

Considere o tipo de linguagem  $L = (\{0, s, +\}, \{P, =\}, \mathcal{N})$  em que  $\mathcal{N}(0) = 0$ ,  $\mathcal{N}(s) = 1$ ,  $\mathcal{N}(+) = 2$ ,  $\mathcal{N}(P) = 1$  e  $\mathcal{N}(=) = 2$ . Seja  $E = (\mathbb{Z}, \bar{\phantom{x}})$  a estrutura de tipo  $L$  tal que:

$$\begin{aligned} \bar{0} &= 0 & \bar{P} &= \{z \in \mathbb{Z} : z > 0\} \\ \bar{s} : \mathbb{Z} &\rightarrow \mathbb{Z} \text{ tal que } \bar{s}(z) = -z & \bar{=} &= \{(z_1, z_2) \in \mathbb{Z}^2 : z_1 = z_2\} \\ \bar{+} : \mathbb{Z}^2 &\rightarrow \mathbb{Z} \text{ tal que } \bar{+}(z_1, z_2) = z_1 + z_2 \end{aligned}$$

1. Dê exemplo de um termo de tipo  $L$  com exatamente 3 subtermos.

Resposta:

2. Seja  $a$  a atribuição em  $E$  tal que, para todo  $i \in \mathbb{N}_0$ ,  $a(x_i) = i + 2$ . Indique  $s(x_1 + s(x_3 + 0))$   $[a]$ .

Resposta:

3. Indique uma fórmula de tipo  $L$  válida em  $E$  que represente a afirmação: A soma de um número qualquer com o seu simétrico é nula.

Resposta:

4. Seja  $\varphi$  a fórmula  $(\neg \exists x_1 s(x_1) = 0) \wedge (\exists x_2 P(x_2))$  de tipo  $L$ . Indique uma fórmula de tipo  $L$  que seja logicamente equivalente a  $\varphi$  e esteja em forma normal prenexa.

Resposta:

### Grupo III

- Construa uma derivação que mostre que  $\neg p_1 \rightarrow (p_2 \leftrightarrow (p_2 \vee p_1))$  é um teorema de DNP.
- Sejam  $\varphi \in \mathcal{F}^{CP}$  e  $\Gamma \subseteq \mathcal{F}^{CP}$ . Mostre que se  $\Gamma \vdash \varphi$  e  $\Gamma \vdash \neg \varphi$ , então  $\Gamma$  é sintaticamente inconsistente.
- Considere o tipo de linguagem  $L$  do Grupo II. Seja  $\psi$  a fórmula  $P(x_2) \rightarrow \forall x_1 P(x_1 + x_2)$  de tipo  $L$ .
  - Mostre que  $x_2$  está livre para  $s(0)$  em  $\psi$ .
  - Indique, justificando, quais são as variáveis que estão livres para  $x_1 + x_2$  em  $\psi$ .
- Considere de novo o tipo de linguagem  $L$  e a estrutura  $E = (\mathbb{Z}, \neg)$  de tipo  $L$  do Grupo II. Seja  $\varphi$  a fórmula  $\forall x_0 (\neg P(x_0) \rightarrow (x_0 = 0 \vee P(s(x_0))))$  de tipo  $L$ .
  - 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  $\forall x(\varphi \vee \psi) \models (\varphi \vee \forall x \psi)$ .

	I	II	III
Cotações	6	1+1+1+1	2+1,5+1,5+3,5+1,5