

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 φ de tipo L , se φ 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 $E = (\mathbb{Z}, \bar{})$ 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 φ 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 φ 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 Γ é sintaticamente inconsistente.
- Considere o tipo de linguagem L do Grupo II. Seja ψ 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 ψ .
 - Indique, justificando, quais são as variáveis que estão livres para $x_1 + x_2$ em ψ .
- Considere de novo o tipo de linguagem L e a estrutura $E = (\mathbb{Z}, \neg)$ de tipo L do Grupo II. Seja φ a fórmula $\forall x_0 (\neg P(x_0) \rightarrow (x_0 = 0 \vee P(s(x_0))))$ de tipo L .
 - Prove que φ é válida em E .
 - Mostre que φ não é universalmente válida.
- Sejam L um tipo de linguagem, φ e ψ fórmulas de tipo L e x uma variável tal que $x \notin LIV(\varphi)$. Prove que $\forall x(\varphi \vee \psi) \models (\varphi \vee \forall x \psi)$.

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