

Lógica CC

2º Teste A | 4 de janeiro 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. Para todo o tipo de linguagem com um símbolo de função binário $f$ um símbolo de relação binário $R$ , qualquer variável é substituível sem captura de variáveis por $f(x_2, x_3)$ em $\exists x_1 R(x_0, x_1)$ .  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 2. Para todo o tipo de linguagem $L$ que apenas contém uma constante e um símbolo de relação binário, o número de $L$ -estruturas cujo domínio é $\{0, 1\}$ é 16.   | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 3. Para todo o tipo de linguagem $L$ , para toda a $L$ -fórmula $\varphi$ tal que $LIV(\varphi) = \emptyset$ e para toda a $L$ -estrutura $E$ , se $E \models \varphi[a]$ para alguma atribuição $a$ em $E$ , então $\varphi$ é válida em $E$ .             | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 4. Para todo o tipo de linguagem $L$ , para toda a $L$ -fórmula $\varphi$ e para toda a variável $x$ , se $\varphi$ é instância de alguma tautologia, então $\exists x \varphi$ é universalmente válida.  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 5. Para qualquer tipo de linguagem $L$ e para quaisquer duas fórmulas atômicas $\varphi$ e $\psi$ tais que $x \notin LIV(\psi)$ , $\exists x(\varphi \wedge \psi)$ é uma forma normal prenexa logicamente equivalente a $(\exists x \varphi) \wedge \psi$ . | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 6. Para todo o tipo de linguagem com símbolos de relação unários $R$ e $Q$ , o conjunto $\{\exists x_0 R(x_0), \exists x_0 Q(x_0), \forall x_0 \neg(R(x_0) \wedge Q(x_0))\}$ é semanticamente inconsistente.  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |

Grupo II

Nas questões 1(a), 2(a), 2(b), 2(c), 2(d) e 4, apresente a sua resposta no espaço disponibilizado a seguir à questão.

- Seja  $L$  um tipo de linguagem cujo único símbolo de função é  $f$ , sendo  $f$  um símbolo binário.
  - Dê exemplo de um  $L$ -termo  $t_1$  com três subtermos e de um  $L$ -termo  $t_2$  com um subtermo tais que  $(f(x_1, x_2)[t_1/x_1])[t_2/x_2] \neq (f(x_1, x_2)[t_2/x_2])[t_1/x_1]$ . Justifique.

**Resposta:**

- Sejam  $t_1, t_2$   $L$ -termos tais que  $VAR(t_1) = \emptyset$  e  $VAR(t_2) = \emptyset$ . Prove que, para quaisquer duas variáveis distintas  $x, y$ ,  $(t[t_1/x])[t_2/y] = (t[t_2/y])[t_1/x]$ .

2. Considere o tipo de linguagem  $L = (\{c, f\}, \{=, P\}, \mathcal{N})$ , em que  $\mathcal{N}(c) = 0$ ,  $\mathcal{N}(f) = 2$ ,  $\mathcal{N}(=) = 2$  e  $\mathcal{N}(P) = 1$ . Seja  $E = (\mathbb{N}_0, \bar{\quad})$  a  $L$ -estrutura tal que:

$$\begin{aligned} \bar{c} &= 2 & \bar{=} &= \{(n_1, n_2) \in \mathbb{N}_0^2 : n_1 = n_2\} \\ \bar{f} : \mathbb{N}_0 \times \mathbb{N}_0 &\rightarrow \mathbb{N}_0 \text{ tal que } \bar{f}(n_1, n_2) = n_1 \times n_2 & \bar{P} &= \{n \in \mathbb{N}_0 : n \text{ é primo}\} \end{aligned}$$

Seja  $a$  a atribuição em  $E$  tal que  $a(x_i) = i$ , para todo  $i \in \mathbb{N}_0$ .

- (a) Indique  $f(c, f(x_1, x_3))[a]_E$ . Justifique.

**Resposta:**

- (b) Indique  $(\forall x_2((P(x_3) \wedge x_3 = f(x_1, x_2)) \rightarrow (x_1 = x_3 \vee x_2 = x_3)))[a]_E$ . Justifique.

**Resposta:**

- (c) Diga se a  $L$ -fórmula  $(\forall x_2((P(x_3) \wedge x_3 = f(x_1, x_2)) \rightarrow (x_1 = x_3 \vee x_2 = x_3)))$  é válida em  $E$ . Justifique.

**Resposta:**

- (d) Indique, sem justificar, uma  $L$ -fórmula válida em  $E$  que represente a afirmação: 2 é primo, mas é o único par que é primo.

**Resposta:**

3. Seja  $L$  um tipo de linguagem com uma constante  $c$  e com os símbolos de relação unários  $R$  e  $Q$ . Construa uma derivação em DN que mostre:  $\forall x_0(R(x_0) \vee Q(x_0)), \neg R(c) \vdash Q(c)$ .

4. Sejam  $L$  um tipo de linguagem,  $\varphi$  e  $\psi$   $L$ -fórmulas e  $x$  uma variável tal que  $x \notin \text{LIV}(\varphi)$ . Prove que  $\forall x(\psi \rightarrow \varphi) \models (\exists x\psi) \rightarrow \varphi$ .

**Resposta:**

Cotações	I.	II.1.	II.2.	II.3.	II.4.
	6	2+2	1,5+2+1,5+1,5	1,75	1,75