

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 φ tal que $LIV(\varphi) = \emptyset$ e para toda a L -estrutura E , se $E \models \varphi[a]$ para alguma atribuição a em E , então φ é válida em E . | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 4. Para todo o tipo de linguagem L , para toda a L -fórmula φ e para toda a variável x , se φ 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 φ e ψ 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.

1. Seja L um tipo de linguagem cujo único símbolo de função é f , sendo f um símbolo binário.
- (a) 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:

- (b) 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 $L = (\{\mathbf{c}, \mathbf{f}\}, \{=, \mathbf{P}\}, \mathcal{N})$, em que $\mathcal{N}(\mathbf{c}) = 0$, $\mathcal{N}(\mathbf{f}) = 2$, $\mathcal{N}(=) = 2$ e $\mathcal{N}(\mathbf{P}) = 1$. Seja $E = (\mathbb{N}_0, \neg)$ a L -estrutura tal que:

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

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

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

Resposta:

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

Resposta:

- (c) Diga se a L -fórmula $(\forall x_2((\mathbf{P}(x_3) \wedge x_3 = \mathbf{f}(x_1, x_2)) \rightarrow (x_1 = x_3 \vee x_2 = x_3)))$ 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 \mathbf{c} e com os símbolos de relação unários \mathbf{R} e \mathbf{Q} . Construa uma derivação em DN que mostre: $\forall x_0(\mathbf{R}(x_0) \vee \mathbf{Q}(x_0)), \neg \mathbf{R}(\mathbf{c}) \vdash \mathbf{Q}(\mathbf{c})$.
4. Sejam L um tipo de linguagem, φ e ψ 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 |