

_____ Teste — 12 de janeiro de 2023 _____ Duração: 120 minutos _____

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 φ do Cálculo Proposicional que tenha exatamente três subfórmulas e tal que $\text{var}((p_0 \vee p_1)[\varphi/p_1]) = \{p_0, p_1\}$.

Resposta:

2. Dê exemplo de uma fórmula φ do Cálculo Proposicional cujos conectivos estejam no conjunto $\{\neg, \wedge\}$ e tal que $\varphi \wedge (p_0 \vee p_1)$ seja uma contradição.

Resposta:

3. Dê exemplo de uma valoração v_0 que mostre que: $p_0 \rightarrow p_1, p_1 \rightarrow p_2 \not\models p_0 \vee p_2$.

Resposta:

4. Indique um conjunto de fórmulas proposicionais Γ que seja maximalmente consistente e tal que $\{p_1 \leftrightarrow p_2, \neg p_1\} \subset \Gamma$.

Resposta:

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

$$\begin{aligned} \bar{c} &= 1 & \bar{f} : \mathbb{Z}^2 &\rightarrow \mathbb{Z} \text{ tal que } \bar{f}(z_1, z_2) = z_1 + z_2 \\ \bar{P} &= \{z \in \mathbb{Z} \mid z = 2z', \text{ para algum } z' \in \mathbb{Z}\} & \bar{=} &= \{(z_1, z_2) \in \mathbb{Z}^2 \mid z_1 = z_2\} \end{aligned}$$

Dê exemplo de uma atribuição a_0 em E tal que $f(c, x_0)[a_0]_E = f(x_1, f(c, c))[a_0]_E$.

Resposta:

6. Considere de novo o tipo de linguagem $L = (\{c, f\}, \{P, =\}, \mathcal{N})$ definido na Questão 5. Indique o número de L -estruturas cujo domínio é $\{0, 1\}$.

Resposta:

7. Considere o tipo de linguagem $L = L_{Arit}$. Seja $\psi = \forall x_1 \exists x_2 \neg(x_0 + x_1 < x_2)$. Dê exemplo de um L -termo t tal que x_0 não seja substituível sem captura de variáveis por t em ψ .

Resposta:

8. Considere o tipo de linguagem $L = L_{Arit}$. Dê exemplo de uma L -fórmula φ que seja uma forma normal prenexa tal que $\varphi \Leftrightarrow (x_0 = 0 \wedge \neg \exists x_0 x_0 < 0)$.

Resposta:

Grupo II

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

- Sejam v_1 a valoração tal que $v_1(p_i) = 1$, para todo $i \in \mathbb{N}_0$, e $BIN = \{\wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$. Prove por indução estrutural que, para todo $\varphi \in \mathcal{F}^{CP}$, se os conectivos de φ pertencem a BIN , então $v_1(\varphi) = 1$.
- Indique, justificando, uma forma normal disjuntiva logicamente equivalente à fórmula $(p_0 \leftrightarrow p_1) \vee \neg p_1$.
- Sejam $\varphi, \psi \in \mathcal{F}^{CP}$ e $\Gamma \subseteq \mathcal{F}^{CP}$. Mostre que: se $\Gamma \cup \{\varphi\}$ é consistente e $\Gamma \models \varphi \rightarrow \psi$, então ψ não é contradição.
- Apresente uma demonstração em DNP de $(\neg p_0 \vee (p_1 \rightarrow \perp)) \rightarrow (p_0 \rightarrow \neg p_1)$.
- Considere de novo o tipo de linguagem $L = (\{c, f\}, \{P, =\}, \mathcal{N})$ e a L -estrutura $E = (\mathbb{Z}, \neg)$ definidas na Questão 5 do Grupo I. Seja φ a L -fórmula: $\forall x_1 ((P(x_1) \wedge P(x_2)) \rightarrow P(f(x_1, x_2)))$. Mostre que φ é válida em E .
- Sejam L um tipo de linguagem, φ, ψ, σ fórmulas de tipo L e x uma variável tal que $x \notin \text{LIV}(\varphi)$. Mostre que: $(\exists x \sigma) \wedge \varphi, \exists x \psi \vdash \exists x(\varphi \wedge \psi)$.

Cotações	I (8 valores)	II (12 valores)
	1+1+1+1+1+1+1+1	2+2+2+2+2+2+2