

Lógica EI

_____ 1º Teste — 18 de março 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 todas as fórmulas φ e ψ , se ψ é uma tautologia, então $\varphi \rightarrow \psi$ é uma tautologia. | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 2. Quaisquer que sejam as fórmulas φ e ψ , se φ e ψ são FNDs então $\varphi \wedge \psi$ é uma FNC. | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 3. Para toda a fórmula φ , a sequência de duas letras “ \wedge ” não ocorre em φ . | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 4. Para toda a fórmula φ , se $var(\varphi) = \{p_{2019}\}$, então $\{p_2, p_0 \vee \neg p_2\} \not\models \varphi$. | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 5. Quaisquer que sejam Γ e Δ conjuntos de fórmulas, se Γ e Δ são inconsistentes, então $\Gamma \cap \Delta$ é inconsistente. | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 6. Existe uma infinidade de valorações que satisfazem a fórmula $p_0 \wedge \neg p_1$. | <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.

1. Dê exemplo de fórmulas φ e ψ tais que o número de subfórmulas de φ é inferior ao número de subfórmulas de $\varphi[\psi/p_1]$.

Resposta:

2. Considere a fórmula $\varphi = (p_1 \rightarrow p_2) \wedge \neg p_2$. Dê exemplo de valorações distintas v_1 e v_2 tais que $v_1(\varphi) = v_2(\varphi) = 1$.

Resposta:

3. Indique uma forma normal disjuntiva logicamente equivalente à fórmula $(p_1 \rightarrow (\perp \vee p_3)) \wedge \neg(p_2 \wedge \neg p_3)$.

Resposta:

4. Seja $\Gamma = \{\neg p_4 \rightarrow p_3, p_1 \vee \neg p_4, \perp \leftrightarrow (\neg p_1 \vee p_3)\}$. Apresente um $i \in \mathbb{N}_0$ tal que o conjunto $\Gamma \cup \{p_i\}$ é inconsistente.

Resposta:

Grupo III

- Prove por indução estrutural que, para todo $\varphi \in \mathcal{F}^{CP}$, $p_0 \notin \varphi[\neg p_1/p_0]$.
- Sem justificar, defina por recursão estrutural uma função $f : \mathcal{F}^{CP} \rightarrow \mathcal{F}_{\{\perp, \rightarrow, \wedge\}}^{CP}$ tal que $f(\varphi) \leftrightarrow \varphi$, para todo $\varphi \in \mathcal{F}^{CP}$. ($\mathcal{F}_{\{\perp, \rightarrow, \wedge\}}^{CP}$ representa o conjunto das fórmulas com conectivos em $\{\perp, \rightarrow, \wedge\}$.)
- Considere a função $f : \mathcal{F}^{CP} \rightarrow \{0, 1\}$ definida recursivamente por:
 - $f(p_i) = 1$ ($i \in \mathbb{N}_0$).
 - $f(\perp) = 0$.
 - $f(\neg\varphi) = f(\varphi)^2$.
 - $f(\varphi \square \psi) = f(\varphi) \times f(\psi)$ ($\square \in \{\wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$).
 - Determine $f(\neg p_1 \rightarrow (p_5 \vee \perp))$. Justifique.
 - Diga, justificando, se f é uma valoração.
- Seja $\Gamma = \{(p_1 \wedge \neg p_2) \rightarrow \neg p_3\}$. Em cada uma das seguintes alíneas, diga, justificando, se $\Gamma \models \varphi$:
 - $\varphi = \neg p_1 \rightarrow p_3$.
 - $\varphi = p_3 \rightarrow (\neg p_1 \vee p_2)$.
- Mostre que $\{\neg\}$ não é um conjunto completo de conectivos.

Cotações	I	II	III
	6	1+1+1+1	2+2+2+2+2