

Lógica EI

Exame de Recurso — 26 de junho de 2018 — duração: 2 horas

nome: \_\_\_\_\_ número \_\_\_\_\_

Grupo I

Este grupo é constituído por 5 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*, *-0,5 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 quaisquer $\varphi, \psi \in \mathcal{F}^{CP}$ , se $\varphi \leftrightarrow \psi$ é tautologia, então $\varphi \vee \psi$ é tautologia.  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 2. $p_0 \rightarrow \neg p_1, \neg p_0 \rightarrow p_1 \models p_0 \leftrightarrow \neg p_1$ .  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 3. Para quaisquer $\Gamma \subseteq \mathcal{F}^{CP}$ e $\varphi, \psi \in \mathcal{F}^{CP}$ , se $\Gamma$ é semanticamente consistente e $\varphi \rightarrow \psi \in \Gamma$ , então $\varphi \notin \Gamma$ ou $\neg\psi \notin \Gamma$ . | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 4. A fórmula $s(x_0) + x_1 < x_0 + x_1$ de tipo Arit é satisfazível.  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 5. Para todo o tipo de linguagem $L$ com um símbolo de relação unário $Q$ , a fórmula $(\forall x_0 Q(x_0)) \rightarrow (\exists x_1 Q(x_1))$ é universalmente válida.  | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |

Grupo II

1. Considere o conjunto  $X \subseteq \mathcal{F}^{CP}$ , definido indutivamente pelas seguintes regras:

- (1) Para todo  $i \in \mathbb{N}_0$ ,  $p_i \in X$ ;
- (2) Para todo  $i \in \mathbb{N}_0$ ,  $\neg p_i \in X$ ;
- (3) Para quaisquer  $\varphi, \psi \in \mathcal{F}^{CP}$ , se  $\varphi \in X$  e  $\psi \in X$ , então  $\varphi \wedge \psi \in X$ .

- (a) Sem justificar, dê exemplo de uma fórmula de  $X$  com pelo menos três ocorrências de conectivos.
- (b) Prove, por indução estrutural em  $X$ , que nenhum elemento de  $X$  é tautologia.

2. Indique, justificando, uma forma normal disjuntiva logicamente equivalente à fórmula  $\neg((\neg p_0 \vee p_1) \leftrightarrow ((p_1 \rightarrow \perp) \rightarrow p_2))$ .
3. Construa uma derivação em DNP que mostre que  $(p_0 \rightarrow (p_1 \rightarrow p_2)) \vdash ((p_0 \wedge p_1) \rightarrow p_2)$ .
4. Prove que, para quaisquer fórmulas  $\varphi, \psi$  e  $\sigma$  do Cálculo Proposicional e qualquer conjunto de fórmulas  $\Gamma$  do Cálculo Proposicional, se  $\varphi \vee \sigma$  é um teorema de DNP e  $\Gamma, \varphi \models \psi$ , então  $\Gamma \vdash \sigma \vee \psi$ .

### Grupo III

(Nas seguintes questões, exceto na 6(a), apresente cada resposta no espaço disponibilizado para o efeito.)

Considere o tipo de linguagem  $L = (\{0, \times\}, \{\mathbb{Q}, <\}, \mathcal{N})$  em que  $\mathcal{N}(0) = 0$ ,  $\mathcal{N}(\times) = 2$ ,  $\mathcal{N}(\mathbb{Q}) = 1$  e  $\mathcal{N}(<) = 2$ . Seja  $E = (\mathbb{R}, \bar{\phantom{x}})$  a estrutura de tipo  $L$  tal que:

$\bar{0}$  é o número zero  $\bar{\mathbb{Q}}$  é o predicado “é racional” em  $\mathbb{R}$   
 $\bar{\times}$  é a multiplicação em  $\mathbb{R}$   $\bar{<}$  é a relação “menor do que” em  $\mathbb{R}$

1. Sem justificar, dê exemplo de um termo de tipo  $L$  com exatamente duas ocorrências do símbolo  $\times$  e quatro subtermos.
2. Sem justificar, dê exemplo de um termo  $t$  de tipo  $L$  tal que  $x_1 \in \text{VAR}(t)$  e  $\bar{t}_\alpha$  não depende da atribuição  $\alpha$  em  $E$ .
3. Defina, por recursão estrutural, a função  $f : \mathcal{T}_L \rightarrow \mathbb{N}_0$  que a cada termo  $t$  faz corresponder o número de ocorrências de constantes em  $t$ .
4. Seja  $\alpha$  a atribuição em  $E$  tal que, para todo  $i \in \mathbb{N}_0$ ,  $\alpha(x_i) = i - 2$ . Indique, sem justificar,  $\overline{((x_1 \times x_3) \times x_1)}_\alpha$ .
5. Sem justificar, apresente uma fórmula de tipo  $L$ , verdadeira em  $E$ , que represente a seguinte afirmação: O produto de dois racionais positivos é um racional positivo.
6. Seja  $\varphi$  a fórmula  $\forall x_0 \neg(x_0 \times x_0 < 0)$ .
  - (a) Prove que  $\varphi$  é verdadeira em  $E$ .
  - (b) Indique, sem justificar, uma estrutura  $E'$  de tipo  $L$  que seja diferente de  $E$  apenas na interpretação de algum dos símbolos de função de  $L$  e tal que  $\varphi$  não seja verdadeira em  $E'$ .

Cotações	I	II	III
	5	4,5+2,5+2+1,5	0,5+0,5+1+0,5+0,5+1,5