

## Lógica EI

2.º Teste — 5 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. $p_0, \neg p_1 \vdash p_0 \vee p_1$ .   | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 2. O conjunto $\{(p_0 \vee \neg p_1) \rightarrow p_0, p_1 \wedge \neg p_2\}$ é sintaticamente inconsistente.   | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 3. Para todo o tipo de linguagem com um símbolo de função $f$ e um símbolo de relação $R$ , ambos binários, $x_0$ está livre para $f(x_1, x_2)$ em $\forall x_0 R(x_0, x_1) \rightarrow \exists x_2 R(x_0, x_2)$ . | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |
| 4. A fórmula $s(x_0) + s(x_1) = s(x_0 + x_1)$ 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 $P$ , a fórmula $\forall x_0 (P(x_0) \rightarrow P(x_0))$ é universalmente válida.   | <input type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/> |

### Grupo II

- Sejam  $\varphi = \neg(p_0 \wedge p_1) \wedge p_2$  e  $\psi = p_0 \rightarrow \neg p_1$ .
  - Construa uma demonstração de  $\varphi \rightarrow \psi$  em DNP.
  - Mostre que, no entanto,  $\not\vdash \psi \rightarrow \varphi$ .
- Prove que, para qualquer  $\Gamma \subseteq \mathcal{F}^{CP}$  e quaisquer  $\varphi, \psi, \sigma \in \mathcal{F}^{CP}$ , se  $\Gamma, \varphi \vdash \psi$  e  $\psi \rightarrow \sigma$  é uma tautologia, então  $\Gamma \vdash \varphi \rightarrow \sigma$ .

### Grupo III

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

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

$$\bar{1} = 1$$

$\bar{P}$  é o predicado “é par” em  $\mathbb{N}$

$$\bar{d} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \text{ tal que } \bar{d}(n) = 2n$$

$\bar{>}$  é a relação “maior do que” em  $\mathbb{N}$

$\bar{\times}$  é a multiplicação em  $\mathbb{N}$

1. Sem justificar, dê exemplo de um termo de tipo  $L$  com pelo menos 2 ocorrências de um dos símbolos de função de  $L$ .
2. Sem justificar, dê exemplo de um termo  $t$  de tipo  $L$  tal que  $x_1, x_2 \in \text{VAR}((d(x_0) \times 1)[t/x_0])$ .
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 símbolos de função não constantes em  $t$ .
4. Seja  $\alpha$  a atribuição em  $E$  tal que, para todo  $i \in \mathbb{N}_0$ ,  $\alpha(x_i) = 3i$ . Indique, sem justificar,  $\overline{d(d(x_1) \times x_2)}_\alpha$ .
5. Considere a fórmula  $\psi = \neg P(x_1 \times x_2)$ . Seja  $\alpha$  uma atribuição em  $E$  tal que  $\alpha(x_1) = 5$ . Indique, sem justificar, uma condição que  $\alpha$  tem de satisfazer de modo a que  $\bar{\psi}_\alpha = 1$ .
6. Seja  $\varphi$  a  $L$ -fórmula  $\exists x_1(d(x_1) > x_1 \times x_1)$ .
  - (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 do símbolo  $d$  e tal que  $\varphi$  não seja verdadeira em  $E'$ .

Cotações	I	II	III
	5	2+1,75+1,5	1,5+1,5+2,5+1+1+1,25+1