

Nota: **Justifique** adequadamente cada uma das suas respostas.

1. Considere o conjunto  $G$ , de fórmulas do Cálculo Proposicional, definido indutivamente pelas seguintes regras:

$$\frac{}{p_0 \in G} \quad 0 \qquad \frac{\varphi \in G \quad \psi \in G}{(\varphi \vee \psi) \in G} \quad \vee$$

Prove, por indução estrutural em  $G$ , que  $\text{var}(\varphi) = \{p_0\}$  para toda a fórmula  $\varphi \in G$ .

2. Através de sucessivas equivalências lógicas, prove que  $\neg(p_1 \rightarrow p_0) \vee (p_1 \wedge p_0) \Leftrightarrow p_1$ .
3. Diga, justificando, se  $p_0 \leftrightarrow p_1 \vdash p_0 \vee p_1$ .
4. Construa uma derivação em DNP mostrando que  $(p_1 \wedge p_2) \rightarrow \neg p_1, p_1 \vdash \neg p_2$ .
5. Seja  $L$  o tipo de linguagem  $(\{f\}, \{<\}, \mathcal{N})$  em que  $\mathcal{N}(f) = 1$  e  $\mathcal{N}(<) = 2$ . Seja ainda  $E = (\mathbb{Z}, \bar{\cdot})$  a  $L$ -estrutura tal que:

$$\bar{f} : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \text{ tal que } \bar{f}(n) = -n$$

$$\bar{<} = \{(n, m) \in \mathbb{Z}^2 : n < m\}$$

- (a) Considere a  $L$ -fórmula  $\sigma = \forall_{x_0}(x_1 < f(x_2)) \vee \exists_{x_1}(x_1 < x_2)$ . Calcule  $\text{LIV}(\sigma)$  e indique  $L$ -termos  $t$  e  $t'$  tais que  $x_2$  seja substituível por  $t$  mas não seja substituível por  $t'$  em  $\sigma$ .
- (b) Diga, justificando, se a  $L$ -fórmula  $\exists_{x_0}(\neg(f(x_0) < x_0))$  é válida em  $E$ .

FIM