

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

1. (a) Construa uma derivação em DNP que prove que  $(p_1 \rightarrow p_2) \rightarrow (\neg p_2 \rightarrow \neg p_1)$  é um teorema.  
(b) Prove que se  $\Gamma$  é um conjunto de fórmulas proposicionais tal que  $\Gamma \vdash p_1 \rightarrow p_2$ , então  $\Gamma \vdash \neg p_2 \rightarrow \neg p_1$ .
2. Diga, justificando, se cada uma das seguintes afirmações é verdadeira para quaisquer fórmulas proposicionais  $\varphi$  e  $\psi$ .  
(a)  $(\neg\varphi \vee \psi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \psi)$  é um teorema.  
(b)  $\varphi \vee \psi \vdash \varphi \rightarrow \psi$ .
3. Considere o tipo de linguagem  $L = (\{0, f\}, \{P, =\}, \mathcal{N})$  em que  $\mathcal{N}(0) = 0$ ,  $\mathcal{N}(f) = 1$ ,  $\mathcal{N}(P) = 1$  e  $\mathcal{N}(=) = 2$ .  
(a) Dê exemplo de um  $L$ -termo  $t$  que tenha 3 subtermos, explicitando o conjunto  $subt(t)$  dos subtermos de  $t$ .  
(b) Dê exemplo de uma  $L$ -fórmula  $\varphi$  tal que  $LIG(\varphi) = \{x_0\}$  e  $LIV(\varphi) = \{x_1\}$ , indicando uma sequência de formação de  $\varphi$ .  
(c) Considere a  $L$ -fórmula  $\varphi_0 = \exists x_1((P(x_0) \wedge x_0 = f(x_1)) \rightarrow \forall x_2 \neg(x_0 = f(x_2)))$ . Diga, justificando, se cada uma das seguintes afirmações é verdadeira.  
(i) A variável  $x_0$  é substituível pelo  $L$ -termo  $f(x_3)$  em  $\varphi_0$ .  
(ii) Qualquer variável é substituível por qualquer  $L$ -termo em  $\varphi_0$ .  
(d) Defina por recursão estrutural a função  $h : \mathcal{T}_L \rightarrow \mathbb{N}_0$  que a cada  $L$ -termo  $t$  faz corresponder o número de ocorrências do símbolo de função  $f$  em  $t$ .
4. Sejam  $L$  o tipo de linguagem do exercício anterior e  $E = (\mathbb{N}_0, \neg)$  a  $L$ -estrutura onde  $\bar{0}$  é o número inteiro zero,  $\bar{f} : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$  é a função definida por  $\bar{f}(n) = n + 3$ , para todo  $n \in \mathbb{N}_0$ ,  $\bar{P} = \{n \in \mathbb{N}_0 \mid n \text{ é múltiplo de } 3\}$  e  $\equiv$  é a relação de igualdade em  $\mathbb{N}_0$ , i.e.,  $\equiv = \{(n, m) \in \mathbb{N}_0^2 \mid n = m\}$ .  
(a) Seja  $a$  a atribuição em  $E$  tal que, para todo  $i \in \mathbb{N}_0$ ,  $a(x_i) = i$ . Calcule:  
(i)  $f(f(x_4))[a]$   
(ii)  $(\exists x_1 f(x_1) = 0) \vee \neg P(f(x_2))[a]$   
(b) Seja  $\varphi$  a  $L$ -fórmula  $(f(x_1) = x_2 \wedge P(x_1)) \rightarrow P(x_2)$ . Prove que:  
(i)  $\varphi$  é válida em  $E$ ;  
(ii)  $\varphi$  não é universalmente válida.  
(c) Indique uma  $L$ -fórmula  $\psi$  que seja uma instância da fórmula proposicional  $p_0 \leftrightarrow p_0$ . A  $L$ -fórmula  $\psi$  que indicou é universalmente válida? Justifique.  
(d) Para cada uma das seguintes afirmações, indique (sem justificar) uma  $L$ -fórmula que a represente:  
(i) Existe um número que é múltiplo de 3 mas não é zero.  
(ii) Para todo o número que seja múltiplo de 3, esse número mais 3 é ainda múltiplo de 3.
5. Sejam  $L$  um tipo de linguagem,  $\varphi, \psi \in \mathcal{F}_L$  e  $x$  arbitrários. Mostre que  $\exists x \varphi, \forall x(\varphi \rightarrow \psi) \models \exists x \psi$ .

	1.	2.	3.	4.	5.
Cotações	1,5+1,5	1,5+1,5	1+1,5+2+1	2,5+2+1,5+1,5	1