

Nota: **Justifique** adequadamente cada uma das suas respostas (se nada for dito em contrário).

1. Sejam φ e ψ fórmulas do Cálculo Proposicional.

- (a) Construa uma derivação em DNP mostrando que $\vdash (\neg\varphi \rightarrow \neg\psi) \leftrightarrow \neg(\neg\varphi \wedge \psi)$.
- (b) Mostre que, se $\{\neg\varphi \rightarrow \neg\psi\}$ é sintacticamente inconsistente, então $\{\neg(\neg\varphi \wedge \psi)\}$ também o é.

2. Considere o tipo de linguagem $L = (\{0, +, \times\}, \{P, <\}, \mathcal{N})$ em que $\mathcal{N}(0) = 0$, $\mathcal{N}(+) = \mathcal{N}(\times) = 2$, $\mathcal{N}(P) = 1$ e $\mathcal{N}(<) = 2$.

Seja $E = (\mathbb{Q}, \neg)$ a L -estrutura tal que $\bar{0}$ é o número zero, $\bar{+}$ e $\bar{\times}$ são as operações de *adição* e *multiplicação* em \mathbb{Q} , respectivamente, $\bar{P} = \mathbb{Q}^+$ (ou seja, \bar{P} é o predicado “é positivo”), e $\bar{<}$ é a relação “menor do que” em \mathbb{Q} .

- (a) Das seguintes palavras de \mathcal{A}_L^+ , apresente árvores de formação das que pertencem a \mathcal{T}_L ou \mathcal{F}_L , e indique (sem justificar) quais as que não pertencem a nenhum desses conjuntos.
 - i. $(x_1 \times 0) + x_3$
 - ii. $P(x_1) \times 0$
 - iii. $x_0 + x_2 \rightarrow x_3$
 - iv. $\forall x_0((x_0 < 0) \vee P(x_0))$
- (b) Indique o conjunto das variáveis substituíveis pelo L -termo $x_1 \times x_2$ na L -fórmula $\exists x_0(P(x_1) \wedge \forall x_2 \neg P(x_0 \times x_2))$.
- (c) Seja ainda a a atribuição em E tal que, para todo $i \in \mathbb{N}_0$, $a(x_i) = (-1)^i i$. Calcule:
 - i. $(P(x_1 \times x_2) \wedge (0 < x_3)) [a]$
 - ii. $(\forall x_0(0 < x_0 \times x_2) \rightarrow P(x_0)) [a]$
- (d) Diga se a fórmula $(\forall x_0(0 < x_0 \times x_2) \rightarrow P(x_0))$ é válida em E e se é universalmente válida.
- (e) Escreva uma L -fórmula φ que represente, na estrutura E , a afirmação “dois números quaisquer são positivos só se o seu produto é também positivo” e outra ψ que represente, também na estrutura E , a afirmação “a soma de dois números quaisquer positivos é positiva”.
- (f) Considerando as fórmulas que escreveu na alínea anterior, diga se ψ é consequência semântica de φ .

3. Diga justificando se são verdadeiras ou falsas as seguintes proposições (para quaisquer tipo de linguagem L do Cálculo de Predicados, L -fórmulas φ e ψ e variável x):

- (a) $\forall x(\varphi \rightarrow \psi) \Leftrightarrow \neg \exists x(\varphi \wedge \neg \psi)$;
- (b) $(\neg \varphi \wedge \forall x \psi) \rightarrow (\varphi \vee \forall x \psi) \Leftrightarrow \neg \perp$;
- (c) $\models \forall x(\varphi \vee \psi) \rightarrow (\forall x \varphi \vee \forall x \psi)$.

4. Seja L um tipo de linguagem do Cálculo de Predicados.

- (a) Defina por recursão estrutural uma função $f : \mathcal{F}_L \rightarrow \mathcal{F}_L$ com a seguinte propriedade: para todo $\varphi \in \mathcal{F}_L$, $f(\varphi)$ é uma fórmula logicamente equivalente a φ e onde não ocorre o quantificador universal.
- (b) Prove que a função que definiu na alínea anterior tem a propriedade exigida.

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