

2º Teste de Lógica

Licenciatura/Mestrado Integrado em Engenharia Informática

25 de maio de 2023

Duração: 2h

Nome : _____ Nº _____ Curso _____

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

Seja $E_A = (\mathbb{Z}, -)$ uma L_A -estrutura em que: $\bar{0} = 1$, $\bar{s}(z) = z^2$, $\bar{+}$ é a operação adição de inteiros, \equiv é a relação de igualdade, e $\bar{<}$ é a relação menor usual em \mathbb{Z} .

Na estrutura E_A , considere a atribuição $a : \mathcal{V} \rightarrow \mathbb{Z}$

$$x_i \mapsto \begin{cases} i & \text{se } i \text{ é par} \\ -i & \text{se } i \text{ é ímpar} \end{cases}$$

Responda a cada uma das seguintes 5 questões, sem apresentar justificação.

- (a) Indique o alcance do quantificador $\exists x_1$ na L_A -fórmula

$$\forall x_0 \forall x_1 ((s(x_0) + 0 < x_1) \vee (\exists x_1 (x_1 = s(x_2)) \rightarrow (x_1 + x_2 = s(0))) \vee (x_1 = x_2)).$$

O alcance de $\exists x_1$ é $x_1 = s(x_2)$.

- (b) Indique o valor de $(s(x_2) + (x_0 + s(x_1)))[a]_{E_A}$.

5

- (c) Indique o valor de $(\forall x_2 (x_2 < s(x_2) + s(x_1)) \rightarrow \neg(x_2 = 0))[a]_{E_A}$.

1

- (d) Considere o conjunto de L_A -fórmulas $\Gamma = \{\exists x_0 (x_1 = s(x_1) + x_0), 0 < s(x_0)\}$. Indique uma realização (E', a') de Γ .

$\rightarrow E' = (\mathbb{Z}, -)$ em que: $\bar{0} = 0$, $\bar{s} : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$, $\bar{+} : \mathbb{Z}^2 \rightarrow \mathbb{Z}$
 $n \mapsto n+1$, $(a, b) \mapsto a+b$
 $\bar{<}$ é a relação menor e \equiv é a relação igualdade em \mathbb{Z} .

$\rightarrow a' : \mathcal{V} \rightarrow \mathbb{Z}$
 $x_i \mapsto i \quad \forall i \in \mathbb{N}_0$

- (e) Seja Δ um conjunto de L_A -fórmulas tal que $\Delta \cup \{\exists x_0 (x_1 < s(x_0))\}$ e $\Delta \cup \{\forall x_0 \neg(x_1 < s(x_0))\}$ são inconsistentes. Diga se existe um conjunto consistente Δ nestas condições. Em caso afirmativo, indique Δ .

Não existe.

Cada resposta certa vale 1 ; cada resposta em branco ou errada vale 0.

2. Considere o tipo de linguagem $L = (\{\emptyset, \cup, \cap\}, \{=, \subseteq\}, \mathcal{N})$ em que a função aridade \mathcal{N} é definida por: $\mathcal{N}(\emptyset) = 0$, $\mathcal{N}(\cup) = \mathcal{N}(\cap) = \mathcal{N}(=) = \mathcal{N}(\subseteq) = 2$.

Seja $E = (\mathcal{P}(\mathbb{N}), -)$ a L -estrutura definida por:

- \emptyset é o conjunto vazio;
- \cap é a operação interseção de conjuntos;
- $=$ é a relação igualdade de conjuntos;
- \cup é a operação união de conjuntos;
- \subseteq é a relação inclusão de conjuntos.

Sem justificar, diga se é verdadeira (V) ou se é falsa (F) cada uma das seguintes afirmações:

- (a) O conjunto $\{x_0 \cup x_1, \emptyset \subseteq x_1\}$ é um conjunto de L -termos. F

- (b) Sendo $t = (x_1 \cup x_2) \cap x_1$ e $t_1 = t_2 = (x_1 \cap x_2)$, então $t[t_1/x_1][t_2/x_2] = t[t_2/x_2][t_1/x_1]$. F

- (c) Dada a L - fórmula $\exists x_0 \forall x_1 (x_0 \cap x_1 = x_1) \rightarrow \forall x_2 (x_2 \subseteq x_0 \cap x_1)$, o conjunto das variáveis livres é $\{x_0, x_1\}$ e o conjunto das variáveis ligadas é $\{x_0, x_1, x_2\}$. V

- (d) A variável x_1 está livre para o L -termo $x_0 \cup x_1$ na L -fórmula

$$\forall x_0 (\exists x_1 (x_0 \cap x_1 = x_1) \rightarrow \forall x_2 x_2 \subseteq x_1).$$

F

- (e) $(\exists x_0 x_0 \subseteq x_1 \rightarrow x_0 \subseteq \emptyset)[x_2 \cap x_3/x_0] = \exists x_0 x_0 \subseteq x_1 \rightarrow x_2 \cap x_3 \subseteq \emptyset$. V

- (f) A L - fórmula seguinte é uma instância de uma tautologia:

$$\exists x_0 (x_1 \cup x_0 = \emptyset) \rightarrow (\neg(x_0 = x_1) \rightarrow \exists x_0 (x_1 \cup x_0 = \emptyset)).$$

V

- (g) Sendo $a : \mathcal{V} \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{N})$ tal que $a(x_i) = \{i + 1, i + 2, i + 3\}$ para qualquer $i \in \mathbb{N}_0$,

$$((x_0 \cup x_1) \cap x_2)[a]_E = \{2, 3, 4\}.$$

F

- (h) $E \models \forall x_1 \exists x_2 (x_1 \cap x_2 = x_2 \wedge \neg(x_2 = \emptyset))$. F

- (i) Na árvore seguinte a conclusão final resulta da aplicação correta da regra de inferência $\exists E$.

$$\frac{\frac{\frac{x_1 \cap x_2 = \emptyset}{x_1 = \emptyset \rightarrow x_1 \cap x_2 = \emptyset} \rightarrow I}{\exists x_1 (x_1 \cap x_2 = \emptyset)} \quad \frac{\forall x_2 ((x_1 = \emptyset) \rightarrow (x_1 \cap x_2 = \emptyset)) \forall I}{\forall x_2 ((x_1 = \emptyset) \rightarrow (x_1 \cap x_2 = \emptyset))} \quad \exists E}{\forall x_2 ((x_1 = \emptyset) \rightarrow (x_1 \cap x_2 = \emptyset))} .$$

F

- (j) $\vdash \forall x_1 (x_1 \subseteq x_2 \vee x_1 \subseteq x_3) \rightarrow (\forall x_1 x_1 \subseteq x_2 \vee \forall x_1 x_1 \subseteq x_3)$. F

Cada resposta certa vale 0.5 ; cada resposta errada vale -0.2; cada resposta em branco vale 0.

3. Seja L um tipo de linguagem e sejam φ , ψ e σ L -fórmulas. Seja x uma variável. Justificando cuidadosamente, mostre que:

$$(a) \models \exists x(\varphi \wedge \psi) \rightarrow (\exists x\varphi \wedge \exists x\psi);$$

$\exists x(\varphi \wedge \psi) \rightarrow (\exists x\varphi \wedge \exists x\psi)$ é universalmente válida se para qualquer L -estrutura $E = (D, \cdot)$ e qualquer atribuição a $\exists x(\varphi \wedge \psi) \rightarrow (\exists x\varphi \wedge \exists x\psi)[a]_E = 1$. Vamos verificar esta última igualdade.

$$(\exists x(\varphi \wedge \psi) \rightarrow (\exists x\varphi \wedge \exists x\psi))[a]_E = 1 \text{ sse } \exists x(\varphi \wedge \psi)[a] = 0 \text{ ou } (\exists x\varphi \wedge \exists x\psi)[a] = 1$$

$$\text{Sse para todo } d \in D \text{ } (\varphi \wedge \psi)[a(x_d)] = 0 \text{ ou } \exists x\varphi[a] = 1 \text{ e } \exists x\psi[a] = 1$$

$$\text{Sse para todo } d \in D \text{ } \varphi[a(x_d)] = 0 \text{ ou } \psi[a(x_d)] = 0, \text{ ou}$$

$$\text{existe } d' \in D \text{ tal que } \varphi[a(x_{d'})] = 1 \text{ e existe } d'' \in D \text{ tal que } \psi[a(x_{d''})] = 1$$

Se para todo $d \in D$ $\varphi[a(x_d)] = 0$ ou $\psi[a(x_d)] = 0$, então a afirmação é verdadeira. Caso contrário, existe $d \in D$ tal que $\varphi[a(x_d)] = \psi[a(x_d)] = 1$. Logo, fazendo $d' = d'' = d$, a afirmação é verdadeira.

$$(b) \forall x \neg(\varphi \wedge \psi), \exists x(\sigma \wedge \varphi) \models \exists x \neg(\sigma \rightarrow \psi).$$

$\exists x \neg(\sigma \rightarrow \psi)$ é uma consequência semântica de $\{\forall x \neg(\varphi \wedge \psi), \exists x(\sigma \wedge \varphi)\}$

Sse para qualquer L -estrutura $E = (D, \cdot)$ e atribuição a se $\forall x \neg(\varphi \wedge \psi)[a] = 1^{(1)}$ e $\exists x(\sigma \wedge \varphi)[a] = 1^{(2)}$, então $\exists x \neg(\sigma \rightarrow \psi)[a] = 1$.

Seja (E, a) tal que a hipótese (1) e (2) se verifica.

Então para todo $d \in D$, $(\varphi \wedge \psi)[a(x_d)] = 0$ e existe $d' \in D$ tal que $(\sigma \wedge \varphi)[a(x_{d'})] = 1$, ou seja,

para todo $d \in D$ $\varphi[a(x_d)] = 0$ ou $\psi[a(x_d)] = 0$ e existe $d' \in D$ tal que $\sigma[a(x_{d'})] = 1$ e $\varphi[a(x_{d'})] = 1$.

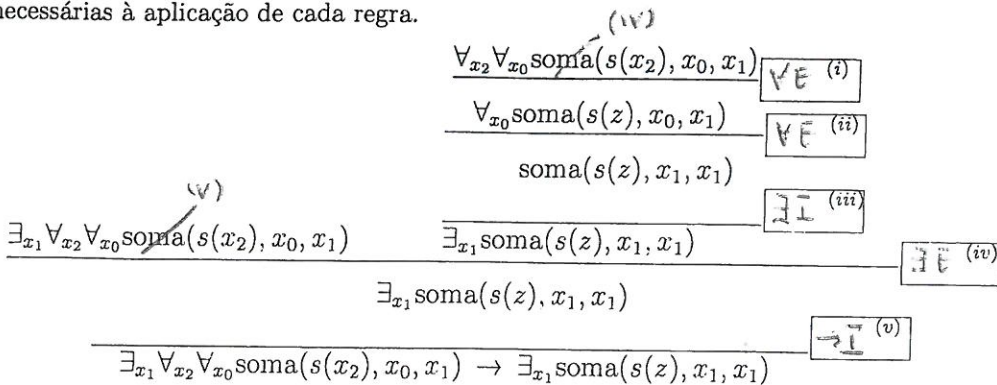
Como $\varphi[a(x_{d'})] = 1$, então $\psi[a(x_{d'})] = 0$. Assim,

$$(\sigma \rightarrow \psi)[a(x_{d'})] = 0. \text{ Consequentemente, existe } d' \in D \text{ tal}$$

$$\text{que } \neg(\sigma \rightarrow \psi)[a(x_{d'})] = 1. \text{ Logo, } \exists x \neg(\sigma \rightarrow \psi)[a] = 1.$$

4. Seja $L = (\{z, s, +\}, \{\text{soma}\}, \mathcal{N})$, onde $\mathcal{N}(z) = 0$, $\mathcal{N}(s) = 1$, $\mathcal{N}(+) = 2$ e $\mathcal{N}(\text{soma}) = 3$.

(a) Considere a seguinte árvore de L -fórmulas. Verifique se é uma derivação de DN_L identificando cada uma das regras de inferência utilizadas, as hipóteses canceladas, e verificando as condições necessárias à aplicação de cada regra.



- (i) x_2 é livre para o termo z na L -fórmula $\exists x_0 \text{ soma}(s(x_2), x_0, x_1)$.
- (ii) x_0 é livre para o termo x_1 na L -fórmula $\text{soma}(s(z), x_0, x_1)$.
- (iii) x_1 é livre para o termo x_1 na L -fórmula $\text{soma}(s(z), x_1, x_1)$.
- (iv) x_1 não ocorre livre em $\exists x_0 \text{ soma}(s(z), x_1, x_1)$ e não há hipóteses em S canceladas na derivação de $\exists x_0 \text{ soma}(s(z), x_1, x_1)$ diferentes de $\forall x_2 \forall x_0 \text{ soma}(s(x_0), x_0, x_1)$.
- (v)

(b) Seja $E = (\mathbb{N}_0, -)$ a L -estrutura em que $\bar{z} = 0$, \bar{s} e $\bar{+}$ são as funções de sucessor e adição em \mathbb{N}_0 , respetivamente, e $\bar{\text{soma}}$ é a relação definida por $\bar{\text{soma}} = \{(i, j, k) \in \mathbb{N}_0^3 : i + j = k\}$. Verifique se E é um modelo do seguinte conjunto de L -fórmulas:

$$\Gamma = \left\{ \forall x_0 \forall x_1 (\text{soma}(x_0, z, x_1) \rightarrow \text{soma}(s(x_0), z, s(x_1))), \quad \exists x_2 \text{soma}(z, x_2, s(z)) \right\}.$$

Justifique detalhadamente a sua resposta.

\bar{t} é um modelo de T se, para toda a atribuição $\alpha: V \rightarrow IN_c$

$$i) \quad E \models \forall x_0 \forall x_1 (\text{summa}(x_0, t, x_1) \rightarrow \text{summa}(s(x_0), t, s(x_1))) \quad [a] \quad e$$

(ii) $\bar{t} \models \exists x_2 \text{ suma}(z, x_2, s(z)) [a]$.

c) $\forall x_0 \forall x_1 (\text{suma}(x_0, z, x_1) \rightarrow \text{suma}(\text{sc}(x_0), z, x_1)) [a] = 1$ sse

para quaisquer $d_0, d_1 \in \text{IU}_0$ ($\text{suma}(x_0, z, x_1) \rightarrow \text{suma}(s(x_0), z, s(x_1))$) $\left[a \begin{pmatrix} x_0 \\ d_0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ d_1 \end{pmatrix} \right] = 1$

Se para quaisquer $d_0, d_i \in \mathbb{N}_0$ soma $(x_0, z, x_1) \left[a \left(\frac{x_0}{d_0} \right) \left(\frac{x_1}{d_1} \right) \right] = 0$ ou

$$\text{Soma}(s(x_0), z, s(x_1)) [a(x_{d_0})(x_{d_1})] = 1$$

Se para quaisquer $d_0, d_1 \in \mathbb{N}_0$ $(d_0, \bar{z}, d_1) \notin \text{Soma}$ ou $(\bar{s}(d_0), \bar{z}, \bar{s}(d_1)) \in \text{Soma}$

Se para quaisquer $d_0, d_1 \in IV_0$ $d_0 \neq d_1$ ou $d_0 + 1 = d_1 + 1$ (*)

(i) $\exists x_2$ soma $(z, x_2, s(z)) [a] = 1$ se existe $d \in \mathbb{N}_0$ tal que soma $(z, x_2, s(z)) [a(\frac{n_2}{d})]$

Se existe $d \in \mathbb{N}_0$ tal que $\bar{z} + d = \bar{g}(\bar{z})$ se existe $d \in \mathbb{N}_0$ tal que $d = 1$ (2)

Porque (1) e (2) são afirmações verdadeiras, conclui-se que \mathcal{E} é um modelo de \mathcal{T} .
COTAÇÃO: cada um dos quatro grupos vale 5 valores.

COTAÇÃO: cada um dos quatro grupos vale 5 valores.