



Lista de exercícios 4 – Lógica de predicados: sintaxe e semântica

- Elimine o máximo de símbolos de pontuação das fórmulas que seguem, mantendo a interpretação original.
 - $((\forall x)(p(x) \rightarrow q(x)))$
 - $((\forall x)p(x) \rightarrow q(y)) \rightarrow ((\forall z)q(z))$
 - $((\exists y)(\forall z)p(z) \wedge r(z)) \vee ((\forall x)q(x))$
- Seja E uma fórmula e x uma variável. Responda, justificando:
 - É possível haver ocorrências de x em E livres e ligadas?
 - É possível a variável x ser livre e ligada em E ao mesmo tempo?
- Determine os fechos universal e existencial das fórmulas a seguir:

(a) $F_1 = p(x, y)$	(e) $F_5 = (\exists y)(\forall x)p(x, y)$
(b) $F_2 = (\exists x)p(x, y)$	(f) $F_6 = (\exists y)p(x, y) \rightarrow q(x)$
(c) $F_3 = (\exists y)(\exists x)p(x, y)$	(g) $F_7 = (\forall x)(\exists y)p(x, y) \rightarrow q(x)$
(d) $F_4 = (\exists x)(\exists y)p(x, y)$	(h) $F_8 = (\forall x)(p(x, y) \rightarrow q(x))$
- Dada a fórmula a seguir:
 $E = (\forall w)(\forall z)(\forall z_1)(\forall x)(\exists y)((\forall x)p(x, y, w, z) \rightarrow (\forall y)q(z, y, x, z_1))$,
determine seus subtermos e subfórmulas.
- Existe fórmula ou expressão sem símbolos livres?
- Quais os símbolos livres de uma fórmula fechada?
- Toda variável é símbolo livre?

8. Dê um exemplo de:
- (a) Uma fórmula cujo fecho existencial contém apenas quantificadores universais.
 - (b) Uma fórmula cujo fecho universal ou existencial não contém quantificadores.
 - (c) Uma fórmula cujo fecho universal ou existencial é igual a ela própria.
9. Traduza as sentenças que seguem para a lógica de predicados:
- (a) Uma condição necessária e suficiente para que um indivíduo seja produtivo é que ele seja esforçado, trabalhe muito e tenha inspirações.
 - (b) Nem todo pássaro voa.
 - (c) Todo político é desonesto.
 - (d) Toda pessoa ama alguém, mas não existe ninguém que ame todas.
 - (e) Todo irmão do pai de Pedro é seu tio.
 - (f) Zé e Chico são amigos. Mas nem todo amigo de Zé é amigo de Chico e vice-versa
 - (g) Os gatos e cachorros são animais domésticos.
 - (h) Alguns cavalos não são brancos
 - (i) Homens são mamíferos e tomates são vegetais.
 - (j) Se alguém não ama ninguém, todos não amam todos.
10. Se possível, determine interpretações que interpretem as fórmulas a seguir como verdadeiras e como falsas. Justifique suas respostas.
- (a) $(\forall x)(\exists y)p(x, y, z) \rightarrow (\exists y)(\forall z)p(x, y, z)$
 - (b) $(\forall x)p(x) \leftrightarrow (\exists y)q(y)$
 - (c) $(\forall x)(\forall y)p(x, y) \rightarrow (\exists y)q(z)$
11. Usando os seguintes símbolos:
- $p(x)$ = “ x é uma pessoa” $q(x)$ = “ x é um período de tempo” $r(x, y)$ = “ x é enganado por y ”

Formalize os seguintes enunciados, no domínio formado pelo mundo inteiro:

- (a) Você pode enganar algumas pessoas durante todo o tempo.
- (b) Você pode enganar todas as pessoas durante algum tempo.
- (c) Você não pode enganar todas as pessoas durante todo o tempo.

12. Supondo os seguintes símbolos:

- $A(x, y)$ = “x ama y”
- j = “João”, c = “Cátia”
- $V(x)$ = “x é vistoso”, $H(x)$ = “x é um homem”, $M(x)$ = “x é uma mulher”, $B(x)$ = “x é bonita”

Dê versões para o português para as fórmulas apresentadas abaixo:

- (a) $V(j) \wedge A(c, j)$
- (b) $(\forall x)(H(x) \rightarrow V(x))$
- (c) $(\forall x)(M(x) \rightarrow (\forall y)(A(x, y) \rightarrow (H(y) \wedge V(y))))$
- (d) $(\exists x)(H(x) \wedge V(x) \wedge A(x, c))$
- (e) $(\exists x)(M(x) \wedge B(x) \wedge (\forall y)(A(x, y) \rightarrow (V(y) \wedge H(y))))$
- (f) $(\exists x)(M(x) \wedge B(x) \rightarrow A(j, x))$

13. Seja I uma interpretação sobre o conjunto dos números naturais \mathbb{N} , tal que $I[a] = 5$, $I[b] = 3$, $I[x] = 7$, $I[p(x)] = T \Leftrightarrow x_I < 9$, $I[r(x)] = T \Leftrightarrow x_I > 4$, $I[q(x)] = T \Leftrightarrow x_I = 7$.

Determine o resultado da interpretação de cada uma das fórmulas a seguir, segundo I .

- (a) $(\exists x)(p(x) \rightarrow (\exists x)r(x)) \leftrightarrow ((\forall x)p(x) \rightarrow (\exists x)r(x))$
- (b) $(\forall x)(p(x) \rightarrow (\forall z)r(x)) \leftrightarrow ((\forall x)p(x) \vee (\forall x)r(x))$
- (c) $((\forall x)p(x) \vee (\forall z)(\forall x)r(x)) \rightarrow (\forall x)(p(x) \vee (\exists x)r(x))$
- (d) $(\exists z)(p(x) \leftrightarrow r(x)) \leftrightarrow ((\exists x)p(x) \leftrightarrow (\exists x)r(x))$
- (e) $(\exists z)(p(x) \rightarrow (\exists x)p(a)) \vee (p(x) \rightarrow (\forall x)p(b))$
- (f) $(p(x) \wedge q(x)) \leftrightarrow (\forall x)(p(x) \rightarrow q(x))$
- (g) $(\exists x)(p(x) \rightarrow (\exists x)r(x)) \leftrightarrow ((\forall x)p(x) \rightarrow (\exists x)r(b))$
- (h) $((\exists x)p(x) \rightarrow r(b)) \leftrightarrow ((\forall x)p(x) \rightarrow r(b))$

Adaptado de material cedido pelo prof. José Gustavo de Souza Paiva (FACOM-UFU).

SOUZA, J. N., *Lógica para Ciência da Computação*, 3a. edição, Elsevier, 2015.