

# Lógica para Computação

## Lista de Exercícios 5

Prof. Douglas O. Cardoso  
CEFET-RJ Petrópolis

1. Simbolize as sentenças abaixo, dado o seguinte esquema:

- $V(x)$ :  $x$  é um ser vivo
- $G(x)$ :  $x$  é um gato.
- $C(x)$ :  $x$  é um cão
- $A(x, y)$ :  $x$  adora  $y$
- $L(x)$ :  $x$  é longo(a)
- $c(x)$ : cauda de  $x$  ( $c$  é uma função, não um predicado!)

- (a) Nenhum gato é um cão.
- (b) Nem todos os gatos adoram leite.
- (c) Existe um cão a quem todos os gatos adoram.
- (d) Nem todo ser vivo é cão ou gato.
- (e) Todos os gatos têm cauda curta.

2. Traduza as sentenças abaixo, considerando o mesmo esquema da questão 1:

- (a)  $\forall x G(x) \rightarrow V(x)$
- (b)  $\forall x G(x) \rightarrow (\exists y C(y) \wedge A(x, y))$
- (c)  $(\exists x G(x) \wedge A(x, Shrek)) \rightarrow A(GatoDeBotas, Shrek)$
- (d)  $\forall x \forall y G(x) \wedge C(y) \rightarrow \neg A(x, y)$
- (e)  $\forall x V(x) \wedge L(c(x)) \rightarrow \neg C(x)$

3. Indique as árvores de decomposição das fórmulas a seguir, considerando operadores aritméticos como funções e os operadores de (des)igualdade como predicados.

- (a)  $(\exists x 1 + y = x) \wedge (\forall y y < x)$
- (b)  $\forall y \forall z (y \cdot z = x) \rightarrow (y \neq z \wedge (y = 1 \vee z = 1))$

4. Prove, usando dedução natural.

- (a)  $\emptyset \vdash (\exists x A(x) \wedge B(x)) \rightarrow ((\exists x A(x)) \wedge (\exists x B(x)))$
- (b)  $\forall x P(x) \rightarrow Q(x) \vdash (\forall x \neg Q(x)) \rightarrow (\forall x \neg P(x))$
- (c)  $\forall x P(x) \wedge Q(x) \vdash \forall x P(x) \wedge \forall x Q(x)$
- (d)  $\forall x P(x) \vee \forall x Q(x) \vdash \forall x P(x) \vee Q(x)$
- (e)  $\exists x F(x) \vee \exists x G(x) \vdash \exists x F(x) \vee G(x)$
- (f)  $\forall x P(x) \vee Q(x), \exists x \neg Q(x), \forall x R(x) \rightarrow \neg P(x) \vdash \exists x \neg R(x)$
- (g)  $\exists x \exists y S(x, y) \vee S(y, x) \vdash \exists x \exists y S(x, y)$