

# LÓGICA MATEMÁTICA 2016-1

## LINGUAGEM, ESTRUTURAS E INTERPRETAÇÕES

### LISTA DE EXERCÍCIOS #1

#### Exercício 1.

Considere uma linguagem  $\mathcal{L}$  consistindo das constantes  $a$  e  $b$ ; dos símbolos funcionais,  $f$  de aridade 1 e  $g$  de aridade 2; e dos predicados,  $P$  de aridade 1 e  $Q$  de aridade 2. E a estrutura  $\mathfrak{N}$  para a linguagem definia abaixo.

$D = \mathbb{N}$ ; o conjunto dos números naturais.

$a^{\mathfrak{N}} = 1$

$b^{\mathfrak{N}} = 2$

$f^{\mathfrak{N}} = f(n) = n + 1$ ; onde  $n$  é um número natural.

$g^{\mathfrak{N}} = g(n, m) = n.m$ ; onde  $n$  e  $m$  são números naturais.

$P^{\mathfrak{N}} = \{0, 2, 4, 6, \dots\}$ ; o conjunto dos números pares.

$Q^{\mathfrak{N}} = \{(n, m) \in \mathbb{N}^2; n < m\}$ ; a relação de *menor* nos naturais.

**Calcule os elementos do domínio correspondentes aos termos abaixo:**

- a)  $x$
- b)  $f(x)$
- c)  $f(f(x))$
- d)  $g(x, f(f(x)))$
- e)  $f(g(a, y))$
- f)  $x + y$  (este é uma pegadinha)
- g)  $f(1)$

#### Exercício 2.

Para cada fórmula abaixo dê uma interpretação que a satisfaz e outra que não a satisfaz.

- |                          |   |
|--------------------------|---|
| a) $P(a)$                | j) $\forall x \neg P(x)$                    |
| b) $P(x)$                | k) $\exists x \neg P(x)$                    |
| c) $P(f(y))$             | l) $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$      |
| d) $\forall x P(a)$      | m) $\exists x (P(x) \rightarrow Q(x))$      |
| e) $\forall x P(x)$      | n) $\forall x (P(x) \wedge Q(x))$           |
| f) $\exists x P(a)$      | o) $\exists x (P(x) \wedge Q(x))$           |
| g) $\exists x P(x)$      | p) $\forall x (P(x) \vee Q(x))$             |
| h) $\neg \forall x P(x)$ | q) $\exists x (P(x) \vee Q(x))$             |
| i) $\neg \exists x P(x)$ | r) $\neg \forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$ |

- |  |   |
|--|---|
| s) $\forall x \neg(P(x) \rightarrow Q(x))$ | aa) $\forall x \neg(P(x) \vee Q(x))$            |
| t) $\neg \exists x(P(x) \rightarrow Q(x))$ | bb) $\neg \exists x(P(x) \vee Q(x))$            |
| u) $\exists x \neg(P(x) \rightarrow Q(x))$ | cc) $\exists x \neg(P(x) \vee Q(x))$            |
| v) $\neg \forall x(P(x) \wedge Q(x))$      | dd) $\forall x P(x) \rightarrow \forall x Q(x)$ |
| w) $\forall x \neg(P(x) \wedge Q(x))$      | ee) $\exists x P(x) \rightarrow \exists x Q(x)$ |
| x) $\neg \exists x(P(x) \wedge Q(x))$      | ff) $\forall x P(x) \rightarrow \exists x Q(x)$ |
| y) $\exists x \neg(P(x) \wedge Q(x))$      | gg) $\exists x P(x) \rightarrow \forall x Q(x)$ |
| z) $\neg \forall x(P(x) \vee Q(x))$        |   |

### Exercício 3.

Assinale verdadeiro e falso nas afirmações sempre justificando suas respostas através de provas (argumentos) ou de contraexemplos.

- Se uma fórmula é satisfatível então ela é uma validade.
- Se uma fórmula é uma validade então ela é satisfatível.
- Se um conjunto é satisfatível todas suas fórmulas são satisfatíveis.
- Se um conjunto é insatisfatível todas suas fórmulas são insatisfatíveis.
- Se um conjunto é insatisfatível ele contém pelo menos uma fórmula insatisfatível.
- Se uma fórmula é satisfatível então qualquer conjunto que a contenha é satisfatível.
- Se uma fórmula é insatisfatível então qualquer conjunto que a contenha é insatisfatível.
- O conjunto vazio de fórmulas é satisfatível.
- O conjunto vazio de fórmulas é insatisfatível.
- O conjunto de todas as fórmulas é satisfatível.
- O conjunto de todas as fórmulas é insatisfatível.
- A fórmula  $(\phi \wedge \psi)$  é satisfatível sse  $\phi$  e  $\psi$  são satisfatíveis.
- A fórmula  $(\phi \wedge \psi)$  é insatisfatível sse  $\phi$  e  $\psi$  são insatisfatíveis.
- A fórmula  $(\phi \wedge \psi)$  é válida sse  $\phi$  e  $\psi$  são válidas.
- A fórmula  $(\phi \vee \psi)$  é satisfatível sse  $\phi$  ou  $\psi$  são satisfatíveis.
- A fórmula  $(\phi \vee \psi)$  é insatisfatível sse  $\phi$  ou  $\psi$  são insatisfatíveis.
- A fórmula  $(\phi \vee \psi)$  é insatisfatível sse  $\phi$  e  $\psi$  são insatisfatíveis.
- A fórmula  $(\phi \vee \psi)$  é válida sse  $\phi$  ou  $\psi$  são válidas.

### Exercício 4.

Assinale verdadeiro ou falso nas afirmações sempre justificando suas respostas através de provas ou de contraexemplos.

- $\Gamma \models \phi$  sse  $\Gamma \not\models \neg \phi$
- Se  $\Gamma$  é insatisfatível então  $\Gamma \models \phi$ , p/toda fórmula  $\phi$ .
- Se  $\phi$  é insatisfatível então, se  $\Gamma \models \phi$  então  $\Gamma$  é insatisfatível.
- $\emptyset \models \phi$  sse  $\phi$  é válida.

- e) Se  $\Gamma$  é satisfatível então  $\Gamma \cup \{\varphi\}$  ou  $\Gamma \cup \{\neg\varphi\}$  é satisfatível. Podem os dois serem satisfatíveis?
- f)  $\Gamma \models \varphi$  sse  $\Gamma \cup \{\varphi\}$  é satisfatível.
- g)  $\Gamma \models \varphi$  sse  $\Gamma \cup \{\varphi\}$  é insatisfatível.
- h)  $\Gamma \models \varphi$  sse  $\Gamma \cup \{\neg\varphi\}$  é satisfatível.
- i)  $\Gamma \models \varphi$  sse  $\Gamma \cup \{\neg\varphi\}$  é insatisfatível.
- j) Se  $\varphi \in \Gamma$  então  $\Gamma \models \varphi$ .
- k) Se  $\Gamma \models \varphi$  então  $\Gamma \cup \Delta \models \varphi$ , para todo conjunto de fórmulas  $\Delta$ .
- l) Se  $\Gamma \models \beta$  e  $\Gamma \cup \{\beta\} \models \varphi$  então  $\Gamma \models \varphi$ .
- m)  $\Gamma \models (\varphi \rightarrow \psi)$  sse  $\Gamma \cup \{\varphi\} \models \psi$ .
- n)  $\Gamma \models P(x)$  então  $\Gamma \models \forall x P(x)$
- o)  $\Gamma \models P(x)$  então  $\Gamma \models \exists x P(x)$
- p)  $\emptyset \models \exists x (P(x) \rightarrow \forall x P(x))$

### Exercício 5.

Assinale verdadeiro ou falso nas afirmações sempre justificando suas respostas através de provas ou de contraexemplos.

- a)  $\emptyset \models \exists x (P(x) \rightarrow \forall x P(x))$
- b)  $\exists x \forall y P(x,y) \models \forall y \exists x P(x,y)$
- c)  $\forall y \exists x P(x,y) \models \exists x \forall y P(x,y)$
- d)  $\forall x P(x) \vee \forall x Q(x) \models \forall x (P(x) \vee Q(x))$
- e)  $\forall x (P(x) \vee Q(x)) \models \forall x P(x) \vee \forall x Q(x)$
- f)  $\exists x (P(x) \wedge Q(x)) \models \exists x P(x) \wedge \exists x Q(x)$
- g)  $\exists x P(x) \wedge \exists x Q(x) \models \exists x (P(x) \wedge Q(x))$
- h)  $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x)) \models \forall x P(x) \rightarrow \forall x Q(x)$
- i)  $\forall x P(x) \rightarrow \forall x Q(x) \models \forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$
- j)  $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x)) \models \exists x P(x) \rightarrow \exists x Q(x)$
- k)  $\exists x (P(x) \rightarrow Q(x)) \models \forall x P(x) \rightarrow \exists x Q(x)$
- l)  $\forall x P(x) \rightarrow \exists x Q(x) \models \exists x (P(x) \rightarrow Q(x))$
- m)  $\exists x P(x) \rightarrow \exists x Q(x) \models \forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$