

Lista de exercícios 4: Lógica de Predicados

1. Formalize os seguintes enunciados interpretando as constantes b e c como os nomes “Bob” e “Cathy”; os predicados unários m , e , a como “é mecânico”, “é enfermeira” e “é anel”; e os predicados binários l , t como “ama” e “é mais alto que”.
 - a) Cathy é mecânica.
 - b) Bob é mecânico.
 - c) Cathy e Bob são mecânicos.
 - d) Ou Cathy ou Bob são mecânicos.
 - e) Cathy é mecânica ou enfermeira (ou ambos).
 - f) Se Cathy é mecânica então ela não é enfermeira.
 - g) Cathy é mais alta que Bob.
 - h) Bob ama Cathy.
 - i) Bob ama a si próprio.
 - j) Bob ama qualquer pessoa.
 - k) Qualquer pessoa ama Bob.
 - l) Qualquer pessoa ama a si mesma.
 - m) Existe alguém que Cathy não ama.
 - n) Existe alguém que tanto Bob como Cathy amam.
 - o) Existe alguém que Bob ama e alguém que Cathy ama.
 - p) Todo mundo ama todo mundo.
 - q) Se Bob ama a si próprio, então ele ama alguma pessoa.
 - r) Se Bob não ama a si próprio, então ele ama ninguém.
 - s) Para quaisquer três objetos, se o primeiro é mais alto que o segundo e o segundo é mais alto que o terceiro, então o primeiro é mais alto que o terceiro.

[exercício de [Nold e Rohatyn \(1991, p. 245\)](#)]

2. Dada a seguinte fórmula $\forall_x \exists_y \text{ama}(x, y)$ qual das seguintes sentenças em linguagem natural ela representa, considerando que $\text{ama}(x, y)$ representa que x ama y ?
 - a) Alguém ama a todos.
 - b) Todos amam alguém.
 - c) Ninguém ama a todos.
 - d) Há alguém que todos amam.
 - e) Nenhuma das anteriores.

[questão do PosComp]

3. Considerando que o universo de discurso das fórmulas abaixo é um conjunto de 10 pessoas, preencha na segunda coluna a quantidade de pessoas que podem ser bonitas caso a fórmula da primeira coluna seja verdadeira.

<i>Fórmula</i>	<i>Qtd pessoas bonitas</i>
$\forall_x \text{bonito}(x)$	
$\forall_x \neg \text{bonito}(x)$	
$\exists_x \text{bonito}(x)$	
$\exists_x \neg \text{bonito}(x)$	
$\neg \exists_x \text{bonito}(x)$	
$\neg \forall_x \text{bonito}(x)$	

4. Formalize as seguintes frases interpretando o predicado c como “está chovendo” e os predicados unários r , v , s como sendo respectivamente “é uma rã”, “é verde” e “é saltitante”.
 - a) Todas as rãs são verdes.
 - b) Nenhuma rã é verde.
 - c) Algumas rãs são verdes.
 - d) Algumas rãs não são verdes.
 - e) Toda coisa é uma rã.
 - f) Alguma coisa é uma rã.
 - g) Nem toda coisa é uma rã.

- h) Existem rãs verdes.
- i) Qualquer coisa é uma rã verde.
- j) Está chovendo e algumas rãs estão saltitantes.
- k) Se está chovendo, então todas as rãs estão saltitantes.
- l) Algumas coisas são verdes e algumas não são.
- m) Qualquer coisa ou é uma rã ou não é uma rã.
- n) Somente rãs são verdes.
- o) Todas as rãs verdes estão saltitando.
- p) Se nada é verde, então não existem rãs verdes.

[exercício de [Nold e Rohatyn \(1991, p. 242\)](#)]

5. Considerando o exemplo do Wumpus World visto em sala, escreva fórmulas em lógica de predicado que represente as seguintes regras:

- a) Se tem fedor em uma posição, as posições ao lado podem ter o Wumpus.
- b) Se não tem fedor em uma posição, as posições ao lado não têm o Wumpus.
- c) Se tem brisa em uma posição, as posições ao lado podem ter um precipício.
- d) Se não tem brisa em uma posição, as posições ao lado não têm precipício.

6. Considerando as seguintes constantes:

- a : Alice
- b : Beto

o seguinte predicado 0-ário:

- c : chove

os seguintes predicados unários:

- fam : famoso
- amb : ambicioso
- hum : humano

o seguintes predicado binário:

- $gosta$: ... gosta de ...

construa uma prova para cada uma das seguintes formas:

- a) $\forall x \text{fam}(x) \vdash \text{fam}(a) \wedge (\text{fam}(b) \wedge (\text{fam}(c) \wedge \text{fam}(d)))$
- b) $\forall x \text{fam}(x) \vee \text{hum}(x), \neg \text{fam}(a) \vdash \text{hum}(a)$
- c) $\neg \text{fam}(a) \vdash \neg \forall x \text{fam}(x) \wedge \text{hum}(x)$
- d) $\forall x \text{fam}(x) \leftrightarrow c, c \vdash \text{fam}(a)$
- e) $\forall x \neg \text{fam}(x) \vee \neg \text{hum}(x) \vdash \neg (\text{fam}(a) \wedge \text{hum}(a))$
- f) $\forall x \text{fam}(x) \rightarrow \text{hum}(x) \vdash \forall x \neg \text{hum}(x) \rightarrow \neg \text{fam}(x)$
- g) $\forall x \text{fam}(x) \rightarrow \text{hum}(x) \vdash (\forall x \neg \text{hum}(x)) \rightarrow (\forall x \neg \text{fam}(x))$
- h) $\forall x \forall y \text{gosta}(x, y) \vdash \forall x \text{gosta}(x, x)$
- i) $\forall x \text{fam}(x) \vdash (\forall x \text{hum}(x)) \rightarrow (\forall x \text{fam}(x) \wedge \text{hum}(x))$
- j) $\forall x \forall y \text{gosta}(x, y) \rightarrow \neg \text{gosta}(y, x) \vdash \forall x \neg \text{gosta}(x, x)$
- k) $\forall x \text{fam}(x) \vdash \exists x \text{fam}(x)$
- l) $\neg \exists x \text{fam}(x) \vdash \neg \text{fam}(a)$
- m) $\exists x \neg \text{fam}(x) \vdash \neg \forall x \text{fam}(x)$

[exercício de [Nold e Rohatyn \(1991, p. 326\)](#)]

Referências

NOLD, J.; ROHATYN, D. *Lógica*. São Paulo: McGraw-Hill, 1991.