

# Lógica para Computação

## Lógica de Primeira Ordem - Semântica

Thiago Alves Rocha

*thiagoalvesifce@gmail.com*

# Tópicos

- 1 Introdução
- 2 Estruturas
- 3 Contexto
- 4 Interpretação dos Termos
- 5 Interpretação das Fórmulas

- Como podemos dar um valor verdade para fórmulas do tipo  $\exists y P(y)$ ?

- Como podemos dar um valor verdade para fórmulas do tipo  $\exists y P(y)$ ?
- Temos que achar um elemento  $a$  tal que  $a$  tenha propriedade  $P$
- Temos que indicar um domínio com todos os valores que queremos utilizar
- Temos que indicar os elementos do domínio que tenham a propriedade  $P$

# Tópicos

- 1 Introdução
- 2 Estruturas**
- 3 Contexto
- 4 Interpretação dos Termos
- 5 Interpretação das Fórmulas

## Definição

Uma estrutura ou modelo é uma tupla da forma

$\mathcal{A} = (A, P_1^{\mathcal{A}}, \dots, P_k^{\mathcal{A}}, f_1^{\mathcal{A}}, \dots, f_s^{\mathcal{A}}, c_1^{\mathcal{A}}, \dots, c_r^{\mathcal{A}})$  em que

$A$  é um conjunto não-vazio representando o domínio.

$P_i^{\mathcal{A}} \subseteq A^n$  em que  $n$  é a aridade do símbolo de predicado  $P_i$ .

$c_i^{\mathcal{A}} \in A$  representando um elemento do domínio.

$f_i^{\mathcal{A}} : A^n \rightarrow A$  em que  $n$  é a aridade do símbolo de função  $f_i$ .

## Definição

Uma estrutura ou modelo é uma tupla da forma

$\mathcal{A} = (A, P_1^{\mathcal{A}}, \dots, P_k^{\mathcal{A}}, f_1^{\mathcal{A}}, \dots, f_s^{\mathcal{A}}, c_1^{\mathcal{A}}, \dots, c_r^{\mathcal{A}})$  em que

$A$  é um conjunto não-vazio representando o domínio.

$P_i^{\mathcal{A}} \subseteq A^n$  em que  $n$  é a aridade do símbolo de predicado  $P_i$ .

$c_i^{\mathcal{A}} \in A$  representando um elemento do domínio.

$f_i^{\mathcal{A}} : A^n \rightarrow A$  em que  $n$  é a aridade do símbolo de função  $f_i$ .

- Note a diferença entre  $P_1$  e  $P_1^{\mathcal{A}}$
- $P_1$  é apenas um símbolo enquanto  $P_1^{\mathcal{A}}$  representa uma relação concreta na estrutura  $\mathcal{A}$
- A mesma distinção vale para funções e constantes

## Exemplo de Estrutura

Seja  $\mathcal{A} = (A, R^{\mathcal{A}}, F^{\mathcal{A}}, i^{\mathcal{A}})$  com

$A = \{a, b, c\}$ ,  $i^{\mathcal{A}} = a$ ,

$R^{\mathcal{A}} = \{(a, a), (a, b), (a, c), (b, c), (c, c)\}$  e  $F^{\mathcal{A}} = \{a, b, c\}$ .



## Exemplo de Estrutura

Seja  $\mathcal{A} = (A, R^{\mathcal{A}}, F^{\mathcal{A}}, i^{\mathcal{A}})$  com

$A = \{a, b, c\}$ ,  $i^{\mathcal{A}} = a$ ,

$R^{\mathcal{A}} = \{(a, a), (a, b), (a, c), (b, c), (c, c)\}$  e  $F^{\mathcal{A}} = \{a, b, c\}$ .

- Vamos analisar as fórmulas abaixo:
- $\forall y R(i, y)$
- $\exists x \neg F(x)$
- $\forall x \exists y R(x, y)$

## Exemplo de Estrutura

Seja  $\mathcal{M} = (M, F^{\mathcal{M}})$  com  
 $M = \mathbb{N}$  e  $F^{\mathcal{M}} = \{n \in M \mid n \text{ é par}\}$ .

## Exemplo de Estrutura

Seja  $\mathcal{M} = (M, F^{\mathcal{M}})$  com  
 $M = \mathbb{N}$  e  $F^{\mathcal{M}} = \{n \in M \mid n \text{ é par}\}$ .

- Vamos analisar as fórmulas abaixo:
- $\exists x \neg F(x)$
- $\forall x \neg F(x)$

# Tópicos

- 1 Introdução
- 2 Estruturas
- 3 Contexto**
- 4 Interpretação dos Termos
- 5 Interpretação das Fórmulas

- E para atribuir um valor verdade para fórmulas do tipo  $\exists x(P(x) \wedge Q(y))$ ?

- E para atribuir um valor verdade para fórmulas do tipo  $\exists x(P(x) \wedge Q(y))$ ?
- Temos que ter uma forma de associar variáveis livres em elementos do domínio
- Uma função  $I : VAR \rightarrow A$

## Definição

Um contexto para o domínio  $A$  é uma função  $I : VAR \rightarrow A$ . Para um contexto  $I$  denotamos por  $I[x \mapsto a]$  o contexto que mapeia  $x$  em  $a$  e qualquer outra variável  $y$  em  $I(y)$ .

## Definição

Um contexto para o domínio  $A$  é uma função  $I : VAR \rightarrow A$ . Para um contexto  $I$  denotamos por  $I[x \mapsto a]$  o contexto que mapeia  $x$  em  $a$  e qualquer outra variável  $y$  em  $I(y)$ .

- $I[x \mapsto a]$  indica que podemos modificar/atualizar um contexto  $I$  trocando apenas a imagem de exatamente uma variável
- Para  $A = \{1, 2, 3\}$ ,  $I(x) = 1$ ,  $I(y) = 2$  e  $I(z) = 2$  temos que
  - $I[x \mapsto 3](x) = 3$
  - $I[x \mapsto 3](y) = 2$
  - $I[x \mapsto 3](z) = 2$



# Tópicos

- 1 Introdução
- 2 Estruturas
- 3 Contexto
- 4 Interpretação dos Termos**
- 5 Interpretação das Fórmulas

- Chamamos de interpretação o par  $\mathcal{I} = (\mathcal{M}, I)$  formado por um modelo  $\mathcal{M}$  e um contexto  $I$

## Definição

Podemos interpretar um termo  $t$  em uma interpretação  $\mathcal{I} = (\mathcal{M}, I)$  da seguinte forma:

$$x^{\mathcal{I}} = I(x)$$

$$c^{\mathcal{I}} = c^{\mathcal{M}}$$

$$f^{\mathcal{I}}(t_1, \dots, t_n) = f^{\mathcal{M}}(t_1^{\mathcal{I}}, \dots, t_n^{\mathcal{I}}).$$

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, f^{\mathcal{A}}, a^{\mathcal{A}})$  com

$A = \{0, 1, 2, \dots\}$ ,  $a^{\mathcal{A}} = 1$  e  $f^{\mathcal{A}}(x, y) = x + y$ .

Seja  $I$  tal que  $I(x) = 5$  e seja  $\mathcal{I} = (\mathcal{A}, I)$ .

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, f^{\mathcal{A}}, a^{\mathcal{A}})$  com

$A = \{0, 1, 2, \dots\}$ ,  $a^{\mathcal{A}} = 1$  e  $f^{\mathcal{A}}(x, y) = x + y$ .

Seja  $I$  tal que  $I(x) = 5$  e seja  $\mathcal{I} = (\mathcal{A}, I)$ .

- Vamos interpretar  $f^{\mathcal{I}}(x, a)$

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, f^{\mathcal{A}}, a^{\mathcal{A}})$  com

$A = \{0, 1, 2, \dots\}$ ,  $a^{\mathcal{A}} = 1$  e  $f^{\mathcal{A}}(x, y) = x + y$ .

Seja  $I$  tal que  $I(x) = 5$  e seja  $\mathcal{I} = (\mathcal{A}, I)$ .

- Vamos interpretar  $f^{\mathcal{I}}(x, a)$
- Vamos interpretar  $f^{\mathcal{I}}(f(x, a), x)$

# Tópicos

- 1 Introdução
- 2 Estruturas
- 3 Contexto
- 4 Interpretação dos Termos
- 5 Interpretação das Fórmulas**

# Interpretação das Fórmulas

- Vamos definir quando uma fórmula é verdadeira em uma interpretação.

## Definição

Seja uma interpretação  $\mathcal{I} = (\mathcal{M}, I)$ .

$\mathcal{I} \models P(t_1, \dots, t_n)$  se e somente se  $(t_1^{\mathcal{I}}, \dots, t_n^{\mathcal{I}}) \in P^{\mathcal{M}}$

$\mathcal{I} \models \neg\psi$  se e somente se  $\mathcal{I} \not\models \psi$

$\mathcal{I} \models (\psi_1 \wedge \psi_2)$  se e somente se  $\mathcal{I} \models \psi_1$  e  $\mathcal{I} \models \psi_2$

$\mathcal{I} \models (\psi_1 \vee \psi_2)$  se e somente se  $\mathcal{I} \models \psi_1$  ou  $\mathcal{I} \models \psi_2$

$\mathcal{I} \models (\psi_1 \rightarrow \psi_2)$  se e somente se se  $\mathcal{I} \models \psi_1$  então  $\mathcal{I} \models \psi_2$

$\mathcal{I} \models \exists x\psi$  se e somente se existe  $a \in A$  tal que  $(\mathcal{M}, I[x \mapsto a]) \models \psi$

$\mathcal{I} \models \forall x\psi$  se e somente se para todo  $a \in A$  temos que  $(\mathcal{M}, I[x \mapsto a]) \models \psi$

# Interpretação das Fórmulas

- Vamos definir quando uma fórmula é verdadeira em uma interpretação.

## Definição

Seja uma interpretação  $\mathcal{I} = (\mathcal{M}, I)$ .

$\mathcal{I} \models P(t_1, \dots, t_n)$  se e somente se  $(t_1^{\mathcal{I}}, \dots, t_n^{\mathcal{I}}) \in P^{\mathcal{M}}$

$\mathcal{I} \models \neg\psi$  se e somente se  $\mathcal{I} \not\models \psi$

$\mathcal{I} \models (\psi_1 \wedge \psi_2)$  se e somente se  $\mathcal{I} \models \psi_1$  e  $\mathcal{I} \models \psi_2$

$\mathcal{I} \models (\psi_1 \vee \psi_2)$  se e somente se  $\mathcal{I} \models \psi_1$  ou  $\mathcal{I} \models \psi_2$

$\mathcal{I} \models (\psi_1 \rightarrow \psi_2)$  se e somente se se  $\mathcal{I} \models \psi_1$  então  $\mathcal{I} \models \psi_2$

$\mathcal{I} \models \exists x\psi$  se e somente se existe  $a \in A$  tal que  $(\mathcal{M}, I[x \mapsto a]) \models \psi$

$\mathcal{I} \models \forall x\psi$  se e somente se para todo  $a \in A$  temos que  $(\mathcal{M}, I[x \mapsto a]) \models \psi$

- Quando a fórmula não possui variáveis livres, o contexto é irrelevante. Neste caso, podemos usar a notação  $\mathcal{M} \models \phi$ .



## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, L^{\mathcal{A}}, a^{\mathcal{A}})$  com  
 $A = \{0, 1, 2\}$ ,  $a^{\mathcal{A}} = 0$  e  $L^{\mathcal{A}} = \{(0, 0), (1, 0), (2, 0)\}$ . Seja  $I$  tal que  
 $I(y) = 0$ ,  $I(x) = 1$  e seja  $\mathcal{I} = (\mathcal{A}, I)$ .

- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \exists x L(y, x)$

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, L^{\mathcal{A}}, a^{\mathcal{A}})$  com  
 $A = \{0, 1, 2\}$ ,  $a^{\mathcal{A}} = 0$  e  $L^{\mathcal{A}} = \{(0, 0), (1, 0), (2, 0)\}$ . Seja  $I$  tal que  
 $I(y) = 0$ ,  $I(x) = 1$  e seja  $\mathcal{I} = (\mathcal{A}, I)$ .

- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \exists x L(y, x)$
- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \forall x (L(x, a) \rightarrow L(a, x))$

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, L^{\mathcal{A}}, a^{\mathcal{A}})$  com  
 $A = \{0, 1, 2\}$ ,  $a^{\mathcal{A}} = 0$  e  $L^{\mathcal{A}} = \{(0, 0), (1, 0), (2, 0)\}$ . Seja  $I$  tal que  
 $I(y) = 0$ ,  $I(x) = 1$  e seja  $\mathcal{I} = (\mathcal{A}, I)$ .

- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \exists x L(y, x)$
- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \forall x (L(x, a) \rightarrow L(a, x))$
- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \forall x \forall y ((L(x, a) \wedge L(y, x)) \rightarrow \neg L(y, a))$

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, I^{\mathcal{A}}, E^{\mathcal{A}})$  com

$A = \{jose, joao, maria\}$  representando todos os alunos de Ciência da Computação,

$I^{\mathcal{A}} = \{jose, maria, joao\}$  representando a propriedade de ser inteligente,

$E^{\mathcal{A}} = \{maria, joao\}$  representando a propriedade de ser extrovertido.

- Vamos verificar se, nessa interpretação, todo aluno de computação é inteligente.

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, I^{\mathcal{A}}, E^{\mathcal{A}})$  com

$A = \{jose, joao, maria\}$  representando todos os alunos de Ciência da Computação,

$I^{\mathcal{A}} = \{jose, maria, joao\}$  representando a propriedade de ser inteligente,

$E^{\mathcal{A}} = \{maria, joao\}$  representando a propriedade de ser extrovertido.

- Vamos verificar se, nessa interpretação, todo aluno de computação é inteligente.
- Vamos verificar se, nessa interpretação, todo aluno de computação é inteligente e extrovertido.

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, P^{\mathcal{A}}, f^{\mathcal{A}})$  com

$A = \{0, 1, 2, \dots\}$ ,  $P^{\mathcal{A}} = \{(n_1, n_2) \mid n_1 < n_2\}$  e  $f^{\mathcal{A}}(n_1, n_2) = n_1 + n_2$ .

Seja  $I$  tal que  $I(x) = 3$ ,  $I(y) = 4$  e seja  $\mathcal{I} = (\mathcal{A}, I)$ .

- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \forall x P(x, y)$

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, P^{\mathcal{A}}, f^{\mathcal{A}})$  com  
 $A = \{0, 1, 2, \dots\}$ ,  $P^{\mathcal{A}} = \{(n_1, n_2) \mid n_1 < n_2\}$  e  $f^{\mathcal{A}}(n_1, n_2) = n_1 + n_2$ .  
Seja  $I$  tal que  $I(x) = 3$ ,  $I(y) = 4$  e seja  $\mathcal{I} = (\mathcal{A}, I)$ .

- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \forall x P(x, y)$
- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \forall x \exists y P(x, y)$

## Exemplo de Interpretação

Seja  $\mathcal{A} = (A, P^{\mathcal{A}}, f^{\mathcal{A}})$  com  
 $A = \{0, 1, 2, \dots\}$ ,  $P^{\mathcal{A}} = \{(n_1, n_2) \mid n_1 < n_2\}$  e  $f^{\mathcal{A}}(n_1, n_2) = n_1 + n_2$ .  
Seja  $I$  tal que  $I(x) = 3$ ,  $I(y) = 4$  e seja  $\mathcal{I} = (\mathcal{A}, I)$ .

- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \forall x P(x, y)$
- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \forall x \exists y P(x, y)$
- Vamos verificar se  $\mathcal{I} \models \forall x \exists y P(x, y) \wedge \exists x P(x, f(x, x))$



- Uma estrutura  $\mathcal{G}$  com domínio não-vazio  $V$  e um predicado binário  $E^{\mathcal{G}}$  é chamada de grafo

## Exemplo

$\mathcal{G} = (V, E^{\mathcal{G}})$  com  
 $V = \{1, 2, 3\}$  e  $E^{\mathcal{G}} = \{(1, 2), (2, 1)\}$ .

- Que propriedade a fórmula  $\forall x \forall y E(x, y)$  expressa?

- Uma estrutura  $\mathcal{G}$  com domínio não-vazio  $V$  e um predicado binário  $E^{\mathcal{G}}$  é chamada de grafo

## Exemplo

$\mathcal{G} = (V, E^{\mathcal{G}})$  com  
 $V = \{1, 2, 3\}$  e  $E^{\mathcal{G}} = \{(1, 2), (2, 1)\}$ .

- Que propriedade a fórmula  $\forall x \forall y E(x, y)$  expressa?
- Expressa que todos os elementos estão relacionados

- Uma estrutura  $\mathcal{G}$  com domínio não-vazio  $V$  e um predicado binário  $E^{\mathcal{G}}$  é chamada de grafo

## Exemplo

$\mathcal{G} = (V, E^{\mathcal{G}})$  com  
 $V = \{1, 2, 3\}$  e  $E^{\mathcal{G}} = \{(1, 2), (2, 1)\}$ .

- Que propriedade a fórmula  $\forall x \forall y E(x, y)$  expressa?
- Expressa que todos os elementos estão relacionados
- Que propriedade a fórmula  $\exists x \forall y (\neg E(x, y) \wedge \neg E(y, x))$  expressa?

- Uma estrutura  $\mathcal{G}$  com domínio não-vazio  $V$  e um predicado binário  $E^{\mathcal{G}}$  é chamada de grafo

## Exemplo

$\mathcal{G} = (V, E^{\mathcal{G}})$  com  
 $V = \{1, 2, 3\}$  e  $E^{\mathcal{G}} = \{(1, 2), (2, 1)\}$ .

- Que propriedade a fórmula  $\forall x \forall y E(x, y)$  expressa?
- Expressa que todos os elementos estão relacionados
- Que propriedade a fórmula  $\exists x \forall y (\neg E(x, y) \wedge \neg E(y, x))$  expressa?
- Indica a existência de um vértice isolado

# Consultas em Bancos de Dados

- Um banco de dados pode ser representado por uma estrutura em que as tabelas são descritas por predicados

## Exemplo

$\mathcal{B}$  com  $B = \{joao, jose, pedro, fortaleza, maceio, curitiba, ag345, ag243\}$ ,  
 $C^{\mathcal{B}} = \{(joao, fortaleza), (jose, maceio), (pedro, curitiba)\}$  representando as cidades dos clientes,  
 $A^{\mathcal{B}} = \{(joao, ag345), (jose, ag243), (pedro, ag345), (joao, ag243)\}$  representando as agências dos clientes e  
 $a^{\mathcal{B}} = ag345$  a constante representando a agência  $ag345$ .

- Clientes com conta na agência 345:
- $\{b \in B \mid \mathcal{B}, I[x \mapsto b] \models A(x, a)\}$

# Consultas em Bancos de Dados

- Um banco de dados pode ser representado por uma estrutura em que as tabelas são descritas por predicados

## Exemplo

$\mathcal{B}$  com  $B = \{joao, jose, pedro, fortaleza, maceio, curitiba, ag345, ag243\}$ ,  
 $C^{\mathcal{B}} = \{(joao, fortaleza), (jose, maceio), (pedro, curitiba)\}$  representando as cidades dos clientes,  
 $A^{\mathcal{B}} = \{(joao, ag345), (jose, ag243), (pedro, ag345), (joao, ag243)\}$  representando as agências dos clientes e  
 $a^{\mathcal{B}} = ag345$  a constante representando a agência  $ag345$ .

- Clientes com conta na agência 345:
- $\{b \in B \mid \mathcal{B}, I[x \mapsto b] \models A(x, a)\}$
- Faça uma consulta para mostrar as cidades dos clientes com conta na agência 345

# Consultas em Bancos de Dados

- Um banco de dados pode ser representado por uma estrutura em que as tabelas são descritas por predicados

## Exemplo

$\mathcal{B}$  com  $B = \{joao, jose, pedro, fortaleza, maceio, curitiba, ag345, ag243\}$ ,  
 $C^{\mathcal{B}} = \{(joao, fortaleza), (jose, maceio), (pedro, curitiba)\}$  representando as cidades dos clientes,  
 $A^{\mathcal{B}} = \{(joao, ag345), (jose, ag243), (pedro, ag345), (joao, ag243)\}$  representando as agências dos clientes e  
 $a^{\mathcal{B}} = ag345$  a constante representando a agência  $ag345$ .

- Clientes com conta na agência 345:
- $\{b \in B \mid \mathcal{B}, I[x \mapsto b] \models A(x, a)\}$
- Faça uma consulta para mostrar as cidades dos clientes com conta na agência 345
- $\{b \in B \mid \mathcal{B}, I[x \mapsto b] \models \exists y (C(y, x) \wedge A(x, a))\}$