

Inteligência Artificial – ACH2016

Aula 10 – Lógica de Primeira Ordem

Norton Trevisan Roman
(norton@usp.br)

10 de abril de 2019

Lógica de Primeira Ordem

Objetos e relações:

Lógica de Primeira Ordem

Objetos e relações:

- LPO é construída em torno de objetos e relações

Lógica de Primeira Ordem

Objetos e relações:

- LPO é construída em torno de objetos e relações
- Podemos também falar sobre “alguns” ou “todos”, sem termos que citá-los explicitamente:

Objetos e relações:

- LPO é construída em torno de objetos e relações
- Podemos também falar sobre “alguns” ou “todos”, sem termos que citá-los explicitamente:
 - Ex: como representar “se pintamos um bloco com tinta verde, ele fica verde”?

Objetos e relações:

- LPO é construída em torno de objetos e relações
- Podemos também falar sobre “alguns” ou “todos”, sem termos que citá-los explicitamente:
 - Ex: como representar “se pintamos um bloco com tinta verde, ele fica verde”?
 - Em lógica proposicional, temos que fazer uma regra para cada bloco

Objetos e relações:

- LPO é construída em torno de objetos e relações
- Podemos também falar sobre “alguns” ou “todos”, sem termos que citá-los explicitamente:
 - Ex: como representar “se pintamos um bloco com tinta verde, ele fica verde”?
 - Em lógica proposicional, temos que fazer uma regra para cada bloco
 - Não há como fazer a afirmação geral para todos os blocos

Objetos e relações:

- LPO é construída em torno de objetos e relações
- Podemos também falar sobre “alguns” ou “todos”, sem termos que citá-los explicitamente:
 - Ex: como representar “se pintamos um bloco com tinta verde, ele fica verde”?
 - Em lógica proposicional, temos que fazer uma regra para cada bloco
 - Não há como fazer a afirmação geral para todos os blocos
- Ou então “acesso a esse recinto é permitido somente a pessoas autorizadas ou conhecidas de pessoas autorizadas”

Lógica de Primeira Ordem

Objetos e relações:

- LPO é construída em torno de objetos e relações
- Podemos também falar sobre “alguns” ou “todos”, sem termos que citá-los explicitamente:
 - Ex: como representar “se pintamos um bloco com tinta verde, ele fica verde”?
 - Em lógica proposicional, temos que fazer uma regra para cada bloco
 - Não há como fazer a afirmação geral para todos os blocos
- Ou então “acesso a esse recinto é permitido somente a pessoas autorizadas ou conhecidas de pessoas autorizadas”
 - Gigantesco em lógica proposicional

Lógica de Primeira Ordem

Objetos e relações:

- LPO é construída em torno de objetos e relações
- Podemos também falar sobre “alguns” ou “todos”, sem termos que citá-los explicitamente:
 - Ex: como representar “se pintamos um bloco com tinta verde, ele fica verde”?
 - Em lógica proposicional, temos que fazer uma regra para cada bloco
 - Não há como fazer a afirmação geral para todos os blocos
- Ou então “acesso a esse recinto é permitido somente a pessoas autorizadas ou conhecidas de pessoas autorizadas”
 - Gigantesco em lógica proposicional
 - Teríamos que listar as pessoas autorizadas e seus conhecidos

Lógica de Primeira Ordem: Sintaxe

Elementos sintáticos básicos

Lógica de Primeira Ordem: Sintaxe

Elementos sintáticos básicos

- **Termos**

Elementos sintáticos básicos

- **Termos**

- Um termo é uma expressão lógica que se refere a um objeto

Elementos sintáticos básicos

- **Termos**

- Um termo é uma expressão lógica que se refere a um objeto
- Corresponde a constantes, variáveis e funções

Elementos sintáticos básicos

• Termos

- Um termo é uma expressão lógica que se refere a um objeto
- Corresponde a constantes, variáveis e funções
- No caso geral, um termo é formado por uma função seguida de uma lista de termos como argumentos a essa função $\rightarrow f(t_1, \dots, t_n)$

Elementos sintáticos básicos

- **Termos**

- Um termo é uma expressão lógica que se refere a um objeto
- Corresponde a constantes, variáveis e funções
- No caso geral, um termo é formado por uma função seguida de uma lista de termos como argumentos a essa função $\rightarrow f(t_1, \dots, t_n)$

- **Predicados**

Elementos sintáticos básicos

• Termos

- Um termo é uma expressão lógica que se refere a um objeto
- Corresponde a constantes, variáveis e funções
- No caso geral, um termo é formado por uma função seguida de uma lista de termos como argumentos a essa função $\rightarrow f(t_1, \dots, t_n)$

• Predicados

- Representam relações entre termos

Elementos sintáticos básicos

• Termos

- Um termo é uma expressão lógica que se refere a um objeto
- Corresponde a constantes, variáveis e funções
- No caso geral, um termo é formado por uma função seguida de uma lista de termos como argumentos a essa função $\rightarrow f(t_1, \dots, t_n)$

• Predicados

- Representam relações entre termos
- Elementos básicos das sentenças

Lógica de Primeira Ordem: Sintaxe

Gramática formal

<i>Sentença</i>	→	<i>SentençaAtômica</i> <i>SentençaComposta</i>
<i>SentençaAtômica</i>	→	<i>Predicado</i> <i>Predicado</i> (<i>Termo</i> , ...) <i>Termo</i> = <i>Termo</i>
<i>SentençaComposta</i>	→	(<i>Sentença</i>) [<i>Sentença</i>] \neg <i>Sentença</i> <i>Sentença</i> <i>Operador</i> <i>Sentença</i> <i>Quantificador</i> <i>Variável</i> ,... <i>Sentença</i>
<i>Operador</i>	→	\wedge \vee \Rightarrow \Leftrightarrow
<i>Termo</i>	→	<i>Função</i> (<i>Termo</i> , ...) <i>Constante</i> <i>Variável</i>
<i>Quantificador</i>	→	\forall \exists
<i>Constante</i>	→	<i>A</i> <i>X</i> ₁ <i>João</i> ...
<i>Variável</i>	→	<i>a</i> <i>x</i> <i>s</i> ...
<i>Predicado</i>	→	<i>Verdadeiro</i> <i>Falso</i> <i>Após</i> ...
<i>Função</i>	→	<i>Mãe</i> <i>Tamanho</i> ...

Precedência de operadores: \neg , =, \wedge , \vee , \Rightarrow , \Leftrightarrow

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelos e Interpretações

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelos e Interpretações

- Em lógica proposicional, um modelo simplesmente associava um valor verdade a cada símbolo

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelos e Interpretações

- Em lógica proposicional, um modelo simplesmente associava um valor verdade a cada símbolo
 - Essa também era sua interpretação

Modelos e Interpretações

- Em lógica proposicional, um modelo simplesmente associava um valor verdade a cada símbolo
 - Essa também era sua interpretação
- Em LPO, modelos contém objetos e relações

Modelos e Interpretações

- Em lógica proposicional, um modelo simplesmente associava um valor verdade a cada símbolo
 - Essa também era sua interpretação
- Em LPO, modelos contém objetos e relações
 - O **domínio** de um modelo é então o conjunto dos objetos e relações que ele contém

Modelos e Interpretações

- Em lógica proposicional, um modelo simplesmente associava um valor verdade a cada símbolo
 - Essa também era sua interpretação
- Em LPO, modelos contém objetos e relações
 - O **domínio** de um modelo é então o conjunto dos objetos e relações que ele contém
 - Um domínio não pode ser vazio \rightarrow todo domínio deve conter pelo menos um objeto

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelos e Interpretações

- Em lógica proposicional, um modelo simplesmente associava um valor verdade a cada símbolo
 - Essa também era sua interpretação
- Em LPO, modelos contém objetos e relações
 - O **domínio** de um modelo é então o conjunto dos objetos e relações que ele contém
 - Um domínio não pode ser vazio \rightarrow todo domínio deve conter pelo menos um objeto
 - Cabe à **interpretação** do modelo especificar o significado de cada termo e predicado dentro desse domínio

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelo: Exemplo

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelo: Exemplo

- Domínio: 


Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelo: Exemplo

- Domínio: 
- Predicados:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelo: Exemplo

- Domínio: 
- Predicados:
 - $IRMÃO = \{ \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Lisa Simpson with bow} \rangle, \langle \text{Bart Simpson}, \text{Lisa Simpson with bow} \rangle, \dots \}$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelo: Exemplo

- Domínio: 


- Predicados:

- $IRMÃO = \{ \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \langle \text{Bart Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \dots \}$

- $AMIGO = \{ \langle \text{Bart Simpson}, \text{Character with blue cap} \rangle, \langle \text{Character with blue cap}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Homer Simpson}, \text{Krusty the Clown} \rangle, \langle \text{Krusty the Clown}, \text{Homer Simpson} \rangle \}$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelo: Exemplo

- Domínio: 
- Predicados:
 - $IRMÃO = \{ \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \langle \text{Bart Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \dots \}$
 - $AMIGO = \{ \langle \text{Bart Simpson}, \text{Krusty the Clown} \rangle, \langle \text{Krusty the Clown}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Homer Simpson}, \text{Krusty the Clown} \rangle, \langle \text{Krusty the Clown}, \text{Homer Simpson} \rangle \}$
- Funções:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelo: Exemplo

- Domínio: 

- Predicados:

- $IRMÃO = \{ \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \langle \text{Bart Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \dots \}$

- $AMIGO = \{ \langle \text{Bart Simpson}, \text{Character with blue hat} \rangle, \langle \text{Character with blue hat}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Homer Simpson}, \text{Moe Simpson} \rangle, \langle \text{Moe Simpson}, \text{Homer Simpson} \rangle \}$

- Funções:

- $PAI = \{ \langle \text{Homer Simpson}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Homer Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \langle \text{Homer Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \langle \text{Krusty the Clown}, \text{Homer Simpson} \rangle \}$

Modelo: Exemplo

- Note que a ausência de uma regra do tipo
 “Se A é irmão de B então B é irmão de A”
nos obriga a incluir todos os possíveis pares no modelo:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelo: Exemplo

- Note que a ausência de uma regra do tipo
“Se A é irmão de B então B é irmão de A”
nos obriga a incluir todos os possíveis pares no modelo:

- $IRMÃO = \{ \langle \text{Marge}, \text{Bart} \rangle, \langle \text{Bart}, \text{Marge} \rangle, \dots \}$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Modelo: Exemplo

- Note que a ausência de uma regra do tipo
“Se A é irmão de B então B é irmão de A”
nos obriga a incluir todos os possíveis pares no modelo:
 - $IRMÃO = \{ \langle \text{Marge}, \text{Bart} \rangle, \langle \text{Bart}, \text{Marge} \rangle, \dots \}$
- Esse tipo de regra é muito importante para reduzir nosso trabalho de por todas as possíveis combinações explicitamente no modelo

Interpretação

- Especifica referentes para:

Interpretação

- Especifica referentes para:
 - Símbolos constantes: objetos

Interpretação

- Especifica referentes para:
 - Símbolos constantes: objetos
 - Símbolos de predicado: relações

Interpretação

- Especifica referentes para:
 - Símbolos constantes: objetos
 - Símbolos de predicado: relações
 - Símbolos de função: relações funcionais

Interpretação

- Especifica referentes para:
 - Símbolos constantes: objetos
 - Símbolos de predicado: relações
 - Símbolos de função: relações funcionais
 - Conjunto de objetos: elementos do domínio (ex: Pessoa, Lápis, João)

Interpretação

- Especifica referentes para:
 - Símbolos constantes: objetos
 - Símbolos de predicado: relações
 - Símbolos de função: relações funcionais
 - Conjunto de objetos: elementos do domínio (ex: Pessoa, Lápis, João)
- Trata-se de um mapa entre os elementos do domínio e esses símbolos

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Interpretação: Símbolos

- Há um paralelo com língua natural

Interpretação: Símbolos

- Há um paralelo com língua natural
- Por exemplo, a noção de pai é uma só, mas a palavra usada para designá-la depende da língua em que é pronunciada

Interpretação: Símbolos


- Há um paralelo com língua natural
- Por exemplo, a noção de pai é uma só, mas a palavra usada para designá-la depende da língua em que é pronunciada
- A palavra nada mais é que um símbolo para uma relação de paternidade


Interpretação: Símbolos


- Há um paralelo com língua natural
- Por exemplo, a noção de pai é uma só, mas a palavra usada para designá-la depende da língua em que é pronunciada
 - A palavra nada mais é que um símbolo para uma relação de paternidade
 - A relação é comum a todos nós, mas o símbolo varia


Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Interpretação: Exemplo

Bart → 





Homer → 

Lisa → 

Maggie → 





Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Interpretação: Exemplo

- Bart →  Homer → 
Lisa →  Maggie → 
- $Pai(x) \rightarrow$ Objeto y no par $\langle y, x \rangle$ em PAI





Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Interpretação: Exemplo

- Bart \rightarrow  Homer \rightarrow 
Lisa \rightarrow  Maggie \rightarrow 
- $Pai(x) \rightarrow$ Objeto y no par $\langle y, x \rangle$ em PAI
 - $Pai(Bart) = Homer$, pois PAI contém o par $\langle \text{Homer}, Bart \rangle$





Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Interpretação: Exemplo

- Bart \rightarrow  Homer \rightarrow 
Lisa \rightarrow  Maggie \rightarrow 
- $Pai(x) \rightarrow$ Objeto y no par $\langle y, x \rangle$ em PAI
 - $Pai(Bart) = Homer$, pois PAI contém o par $\langle \text{Homer}, Bart \rangle$
- $Irmão(x, y) \rightarrow$ Verdadeiro se $IRMÃO$ contiver o par $\langle x, y \rangle$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Interpretação: Exemplo

- Bart \rightarrow  Homer \rightarrow 
 - Lisa \rightarrow  Maggie \rightarrow 
- $Pai(x) \rightarrow$ Objeto y no par $\langle y, x \rangle$ em PAI
 - $Pai(Bart) = Homer$, pois PAI contém o par $\langle \text{Homer}, Bart \rangle$
- $Irmão(x, y) \rightarrow$ Verdadeiro se $IRMÃO$ contiver o par $\langle x, y \rangle$
 - $Irmão(Bart, Lisa) = Verdadeiro$, pois $IRMÃO$ contém o par $\langle Bart, Lisa \rangle$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos **constantes**

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos **constantes**
 - Dão nomes a coisas particulares

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos **constantes**
 - Dão nomes a coisas particulares
 - Ex: Fred, C_1 , A, Japão, Bactéria₃₉

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos **constantes**
 - Dão nomes a coisas particulares
 - Ex: Fred, C_1 , A, Japão, Bactéria₃₉
- Símbolos **variáveis**:

Termos

- Símbolos **constantes**
 - Dão nomes a coisas particulares
 - Ex: Fred, C_1 , A, Japão, Bactéria₃₉
- Símbolos **variáveis**:
 - Sintaticamente iguais às constantes, embora não se refiram a um objeto em particular

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos **constantes**
 - Dão nomes a coisas particulares
 - Ex: Fred, C_1 , A, Japão, Bactéria₃₉
- Símbolos **variáveis**:
 - Sintaticamente iguais às constantes, embora não se refiram a um objeto em particular
 - Similares às usadas em programação

Termos

- Símbolos **constantes**
 - Dão nomes a coisas particulares
 - Ex: Fred, C_1 , A, Japão, Bactéria₃₉
- Símbolos **variáveis**:
 - Sintaticamente iguais às constantes, embora não se refiram a um objeto em particular
 - Similares às usadas em programação
 - Ex: x , y , a (minúsculas)

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos **constantes**
 - Dão nomes a coisas particulares
 - Ex: Fred, C_1 , A, Japão, Bactéria₃₉
- Símbolos **variáveis**:
 - Sintaticamente iguais às constantes, embora não se refiram a um objeto em particular
 - Similares às usadas em programação
 - Ex: x , y , a (minúsculas)
 - Um termo sem variáveis é chamado de **termo base** (*ground term*)

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos de **função**:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos de **função**:
 - Usados quando, em vez de uma constante, quisermos usar uma relação para definir um objeto

Termos

- Símbolos de **função**:
 - Usados quando, em vez de uma constante, quisermos usar uma relação para definir um objeto
 - Ex: usamos *BraçoEsq(Pedro)*, em vez de dar um nome ao braço, como *BRAÇO_ESQ_PEDRO*

Termos

- Símbolos de **função**:
 - Usados quando, em vez de uma constante, quisermos usar uma relação para definir um objeto
 - Ex: usamos *BraçoEsq(Pedro)*, em vez de dar um nome ao braço, como *BRAÇO_ESQ_PEDRO*
 - Definem que um dado objeto deve se relacionar a um único outro objeto desta maneira

Termos

- Símbolos de **função**:
 - Usados quando, em vez de uma constante, quisermos usar uma relação para definir um objeto
 - Ex: usamos *BraçoEsq(Pedro)*, em vez de dar um nome ao braço, como *BRAÇO_ESQ_PEDRO*
 - Definem que um dado objeto deve se relacionar a um único outro objeto desta maneira
 - Ex: *BraçoEsq(Pedro)* relaciona *Pedro* a um único objeto correspondente ao seu braço esquerdo

Termos

- Símbolos de **função**:
 - Usados quando, em vez de uma constante, quisermos usar uma relação para definir um objeto
 - Ex: usamos *BraçoEsq(Pedro)*, em vez de dar um nome ao braço, como *BRAÇO_ESQ_PEDRO*
 - Definem que um dado objeto deve se relacionar a um único outro objeto desta maneira
 - Ex: *BraçoEsq(Pedro)* relaciona *Pedro* a um único objeto correspondente ao seu braço esquerdo
 - Sua vantagem está em que essa mesma função pode ser usada para definir relações entre outros objetos

Termos

- Símbolos de **função**:

- Ex:

Proposicional		LPO
<i>PAI_PEDRO</i>	\leftrightarrow	<i>Pai(Pedro)</i>
<i>PAI_JOÃO</i>	\leftrightarrow	<i>Pai(João)</i>

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos de **função**:

- Ex:

Proposicional		LPO
<i>PAI_PEDRO</i>	\leftrightarrow	<i>Pai(Pedro)</i>
<i>PAI_JOÃO</i>	\leftrightarrow	<i>Pai(João)</i>

Uma única função
aplicada a 2
símbolos distintos

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos de **função**:

- Ex:

Proposicional		LPO	
PAI_PEDRO	\leftrightarrow	$Pai(Pedro)$	Uma única função aplicada a 2 símbolos distintos
$PAI_JOÃO$	\leftrightarrow	$Pai(João)$	

- Semântica de um termo $f(t_1, \dots, t_n)$:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos de **função**:

- Ex:

Proposicional		LPO
PAI_PEDRO	\leftrightarrow	$Pai(Pedro)$
$PAI_JOÃO$	\leftrightarrow	$Pai(João)$

Uma única função
aplicada a 2
símbolos distintos

- Semântica de um termo $f(t_1, \dots, t_n)$:

- f se refere a alguma função F no modelo

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos de **função**:

- Ex:

Proposicional		LPO	
PAI_PEDRO	\leftrightarrow	$Pai(Pedro)$	Uma única função aplicada a 2 símbolos distintos
$PAI_JOÃO$	\leftrightarrow	$Pai(João)$	

- Semântica de um termo $f(t_1, \dots, t_n)$:

- f se refere a alguma função F no modelo
 - t_1, \dots, t_n se referem a objetos o_1, \dots, o_n no domínio

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Termos

- Símbolos de **função**:

- Ex:

Proposicional		LPO	
PAI_PEDRO	\leftrightarrow	$Pai(Pedro)$	Uma única função aplicada a 2 símbolos distintos
$PAI_JOÃO$	\leftrightarrow	$Pai(João)$	

- Semântica de um termo $f(t_1, \dots, t_n)$:

- f se refere a alguma função F no modelo
 - t_1, \dots, t_n se referem a objetos o_1, \dots, o_n no domínio
 - O termo como um todo se refere ao objeto correspondente ao valor de F aplicada a o_1, \dots, o_n

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados

Predicados

- Aplicados a zero ou mais termos

Predicados

- Aplicados a zero ou mais termos
- Conectam parâmetros, indicando que a conexão existe

Predicados

- Aplicados a zero ou mais termos
- Conectam parâmetros, indicando que a conexão existe
 - Ex: *Irmão*(x,y), *Maior*(x,y)

Predicados

- Aplicados a zero ou mais termos
- Conectam parâmetros, indicando que a conexão existe
 - Ex: *Irmão*(x,y), *Maior*(x,y)
- Também servem para descrever algum atributo

Predicados

- Aplicados a zero ou mais termos
- Conectam parâmetros, indicando que a conexão existe
 - Ex: *Irmão*(x,y), *Maior*(x,y)
- Também servem para descrever algum atributo
 - Ex: *Azul*(A), *Chovendo*

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados \times Funções

- $Irm\tilde{a}o(Jo\tilde{a}o, x) - ???$

Predicados \times Funções

- $Irm\tilde{a}o(Jo\tilde{a}o, x)$ – Predicado

Predicados \times Funções

- $Irmão(João, x)$ – Predicado
 - Pode retornar muitos valores para x , mantendo-se João como primeiro

Predicados \times Funções

- $Irmão(João, x)$ – Predicado
 - Pode retornar muitos valores para x , mantendo-se João como primeiro
 - E num modelo em que ninguém tem mais que 1 irmão?

Predicados \times Funções

- $Irmão(João, x)$ – Predicado
 - Pode retornar muitos valores para x , mantendo-se João como primeiro
 - E num modelo em que ninguém tem mais que 1 irmão?
 - Função, pois x será associado a um objeto específico sempre

Predicados \times Funções

- $Irm\tilde{a}o(Jo\tilde{a}o, x)$ – Predicado
 - Pode retornar muitos valores para x , mantendo-se João como primeiro
 - E num modelo em que ninguém tem mais que 1 irmão?
 - Função, pois x será associado a um objeto específico sempre
- $PernaEsquerda(Pedro)$ – ???

Predicados \times Funções

- *Irmão(João, x)* – Predicado
 - Pode retornar muitos valores para x , mantendo-se João como primeiro
 - E num modelo em que ninguém tem mais que 1 irmão?
 - Função, pois x será associado a um objeto específico sempre
- *PernaEsquerda(Pedro)* – ???
 - *Pedro* \rightarrow Minha centopeia de estimação

Predicados \times Funções

- *Irmão(João, x)* – Predicado
 - Pode retornar muitos valores para x , mantendo-se João como primeiro
 - E num modelo em que ninguém tem mais que 1 irmão?
 - Função, pois x será associado a um objeto específico sempre
- *PernaEsquerda(Pedro)* – Predicado
 - *Pedro* \rightarrow Minha centopeia de estimação

Predicados \times Funções

- *Irmão(João, x)* – Predicado
 - Pode retornar muitos valores para x , mantendo-se João como primeiro
 - E num modelo em que ninguém tem mais que 1 irmão?
 - Função, pois x será associado a um objeto específico sempre
- *PernaEsquerda(Pedro)* – Predicado
 - *Pedro* \rightarrow Minha centopeia de estimação
 - *PernaEsquerda(x)* deve também se aplicar a outros elementos conhecidos que possam fazer parte da base

Predicados \times Funções

- *Irmão(João, x)* – Predicado
 - Pode retornar muitos valores para x , mantendo-se João como primeiro
 - E num modelo em que ninguém tem mais que 1 irmão?
 - Função, pois x será associado a um objeto específico sempre
- *PernaEsquerda(Pedro)* – Predicado
 - *Pedro* \rightarrow Minha centopeia de estimação
 - *PernaEsquerda(x)* deve também se aplicar a outros elementos conhecidos que possam fazer parte da base
 - Ex: mesa, cadeira etc.

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados \times Funções

Maior(Tamanho(PernaEsq(JOÃO)), Tamanho(PernaEsq(PEDRO)))

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções

Major(*Tamanho*(*PernaEsq*(JOÃO)), *Tamanho*(*PernaEsq*(PEDRO)))

Predicados

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções

*Ma***ior**(*Ta***manho**(*Pe***rnaEsq**(JOÃO)), *Ta***manho**(*Pe***rnaEsq**(PEDRO)))

Predicados

Funções

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções

*Ma***ior**(*Ta***manho**(*Pe***rna***Esq*(JOÃO)), *Ta***manho**(*Pe***rna***Esq*(PEDRO)))

Predicados

Funções

- Função faz referência a um objeto do domínio

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções

Maior(*Tamanho*(*PernaEsq*(JOÃO)), *Tamanho*(*PernaEsq*(PEDRO)))

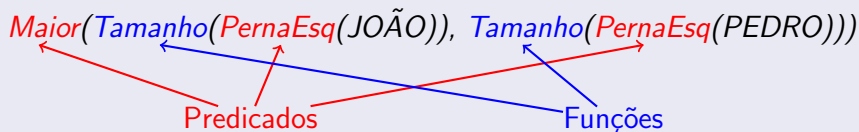
Predicados

Funções

- Função faz referência a um objeto do domínio
 - Valores também são objetos

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

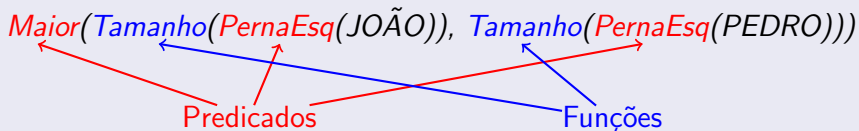
Predicados × Funções



- Função faz referência a um objeto do domínio
 - Valores também são objetos
- Predicado faz referência a um atributo ou relação em si

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções



- Função faz referência a um objeto do domínio
 - Valores também são objetos
- Predicado faz referência a um atributo ou relação em si
 - Mas o que é predicado ou função depende totalmente do modelo

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Voltemos ao nosso exemplo de modelo...

- Domínio: 

- Predicados:

- $IRMÃO = \{ \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Lisa Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \langle \text{Bart Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \dots \}$

- $AMIGO = \{ \langle \text{Bart Simpson}, \text{Krusty the Clown} \rangle, \langle \text{Krusty the Clown}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Homer Simpson}, \text{Krusty the Clown} \rangle, \langle \text{Krusty the Clown}, \text{Homer Simpson} \rangle \}$

- Funções:

- $PAI = \{ \langle \text{Homer Simpson}, \text{Bart Simpson} \rangle, \langle \text{Homer Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \langle \text{Homer Simpson}, \text{Lisa Simpson} \rangle, \langle \text{Krusty the Clown}, \text{Homer Simpson} \rangle \}$

Predicados \times Funções

- Dentro do domínio, tanto predicados quanto funções são meras listas de pares ordenados

Predicados \times Funções

- Dentro do domínio, tanto predicados quanto funções são meras listas de pares ordenados
- Predicados:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções

- Dentro do domínio, tanto predicados quanto funções são meras listas de pares ordenados
- Predicados:
 - $Irmão(\text{👤}, x) \Rightarrow x = \{ \langle \text{👤}, \text{👤} \rangle, \langle \text{👤}, \text{👤} \rangle \}$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções

- Dentro do domínio, tanto predicados quanto funções são meras listas de pares ordenados
- Predicados:
 - $Irmão(\text{👤}, x) \Rightarrow x = \{ \langle \text{👤}, \text{👤} \rangle, \langle \text{👤}, \text{📦} \rangle \}$
 - Pode haver vários pares com 👤 como primeiro item e um segundo item diferente


Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções

- Dentro do domínio, tanto predicados quanto funções são meras listas de pares ordenados
- Predicados:
 - $Irmão(\text{👤}, x) \Rightarrow x = \{ \langle \text{👤}, \text{👤} \rangle, \langle \text{👤}, \text{📦} \rangle \}$
 - Pode haver vários pares com 👤 como primeiro item e um segundo item diferente
- Funções:


Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções

- Dentro do domínio, tanto predicados quanto funções são meras listas de pares ordenados
- Predicados:
 - $Irmão(\text{👤}, x) \Rightarrow x = \{ \langle \text{👤}, \text{👤} \rangle, \langle \text{👤}, \text{👤} \rangle \}$
 - Pode haver vários pares com  como primeiro item e um segundo item diferente
- Funções:
 - $Pai(\text{👤}) = \text{👤}$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Predicados × Funções

- Dentro do domínio, tanto predicados quanto funções são meras listas de pares ordenados
- Predicados:
 - $Irmão(\text{👤}, x) \Rightarrow x = \{ \langle \text{👤}, \text{👤} \rangle, \langle \text{👤}, \text{👤} \rangle \}$
 - Pode haver vários pares com  como primeiro item e um segundo item diferente
- Funções:
 - $Pai(\text{👤}) = \text{👤}$
 - Aplicar a função a um termo nos leva a um único par possível

Sentenças

- Usadas para representar fatos

Sentenças

- Usadas para representar fatos
- **Sentenças Atômicas** ou **Átomos**

Sentenças

- Usadas para representar fatos
- **Sentenças Atômicas** ou **Átomos**
 - Compostas por predicado aplicado a zero ou mais termos

Sentenças

- Usadas para representar fatos
- **Sentenças Atômicas** ou **Átomos**
 - Compostas por predicado aplicado a zero ou mais termos
 - Ex: *Irmão(Ricardo, João)*

Sentenças

- Usadas para representar fatos
- **Sentenças Atômicas** ou **Átomos**
 - Compostas por predicado aplicado a zero ou mais termos
 - Ex: *Irmão(Ricardo, João)*
 - A interpretação particular será a responsável por definir que objetos correspondem a *Ricardo* e *João*

Sentenças

- Usadas para representar fatos
- **Sentenças Atômicas** ou **Átomos**
 - Compostas por predicado aplicado a zero ou mais termos
 - Ex: *Irmão(Ricardo, João)*
 - A interpretação particular será a responsável por definir que objetos correspondem a *Ricardo* e *João*
 - Sentenças atômicas podem conter termos complexos

Sentenças

- Usadas para representar fatos
- **Sentenças Atômicas** ou **Átomos**
 - Compostas por predicado aplicado a zero ou mais termos
 - Ex: *Irmão(Ricardo, João)*
 - A interpretação particular será a responsável por definir que objetos correspondem a *Ricardo* e *João*
 - Sentenças atômicas podem conter termos complexos
 - Ex: *Casado(Pai(Ricardo), Mãe(João))*

Sentenças

- Usadas para representar fatos
- **Sentenças Atômicas** ou **Átomos**
 - Compostas por predicado aplicado a zero ou mais termos
 - Ex: *Irmão(Ricardo, João)*
 - A interpretação particular será a responsável por definir que objetos correspondem a *Ricardo* e *João*
 - Sentenças atômicas podem conter termos complexos
 - Ex: *Casado(Pai(Ricardo), Mãe(João))*
 - Também possuem o operador =

Sentenças

- Usadas para representar fatos
- **Sentenças Atômicas** ou **Átomos**
 - Compostas por predicado aplicado a zero ou mais termos
 - Ex: *Irmão(Ricardo, João)*
 - A interpretação particular será a responsável por definir que objetos correspondem a *Ricardo* e *João*
 - Sentenças atômicas podem conter termos complexos
 - Ex: *Casado(Pai(Ricardo), Mãe(João))*
 - Também possuem o operador =
 - Ex: *Pai(João) = Pedro*

Sentenças

- **Sentenças Complexas**

Sentenças

- **Sentenças Complexas**
 - Produzidas a partir de sentenças menores usando-se os **conectivos lógicos**:

Sentenças

- **Sentenças Complexas**

- Produzidas a partir de sentenças menores usando-se os **conectivos lógicos**:

\neg , \wedge , \vee , \Rightarrow ou \rightarrow , e \Leftrightarrow ou \leftrightarrow

Sentenças

- **Sentenças Complexas**

- Produzidas a partir de sentenças menores usando-se os **conectivos lógicos**:

\neg , \wedge , \vee , \Rightarrow ou \rightarrow , e \Leftrightarrow ou \leftrightarrow

- Ex:

Sentenças

- **Sentenças Complexas**

- Produzidas a partir de sentenças menores usando-se os **conectivos lógicos**:

\neg , \wedge , \vee , \Rightarrow ou \rightarrow , e \Leftrightarrow ou \leftrightarrow

- Ex:

- $\neg \text{Irmão}(\text{Jorge}, \text{Pedro})$

Sentenças

- **Sentenças Complexas**

- Produzidas a partir de sentenças menores usando-se os **conectivos lógicos**:

\neg , \wedge , \vee , \Rightarrow ou \rightarrow , e \Leftrightarrow ou \leftrightarrow

- Ex:

- $\neg \text{Irmão}(\text{Jorge}, \text{Pedro})$
- $\text{Irmão}(\text{Jorge}, \text{Pedro}) \Rightarrow \text{Irmão}(\text{Pedro}, \text{Jorge})$

Sentenças: Valor verdade

- Uma sentença atômica

$\text{predicado}(\text{termo}_1, \text{termo}_2, \dots, \text{termo}_n)$



é verdadeira em um dado modelo se a relação representada pelo predicado vale entre os objetos representados por seus argumentos

Sentenças: Valor verdade

- Uma sentença atômica

$\text{predicado}(\text{termo}_1, \text{termo}_2, \dots, \text{termo}_n)$

é verdadeira em um dado modelo se a relação representada pelo predicado vale entre os objetos representados por seus argumentos

- Ex:
 - $\text{Amigo}(\text{Bart}, \text{Millhouse}) \Rightarrow \text{Verdadeiro}$, pois a relação *AMIGO* vale para os objetos  e 

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Passo-a-passo: $Irmão(Bart, Lisa)?$


Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Passo-a-passo: $Irmão(Bart, Lisa)$?

- Verificamos a interpretação de cada símbolo constante:



Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Passo-a-passo: $Irmão(Bart, Lisa)$?

- Verificamos a interpretação de cada símbolo constante:
 - $Bart \rightarrow$ 



Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Passo-a-passo: $Irmão(Bart, Lisa)$?

- Verificamos a interpretação de cada símbolo constante:
 - $Bart \rightarrow$ 
 - $Lisa \rightarrow$ 











Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Passo-a-passo: $Irmão(Bart, Lisa)$?

- Verificamos a interpretação de cada símbolo constante:
 - $Bart \rightarrow$ 
 - $Lisa \rightarrow$ 
- Verificamos que relação o símbolo $Irmão$ denota













Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Passo-a-passo: $Irmão(Bart, Lisa)?$

- Verificamos a interpretação de cada símbolo constante:
 - $Bart \rightarrow$ 
 - $Lisa \rightarrow$ 
- Verificamos que relação o símbolo $Irmão$ denota
 - $Irmão(x,y) \rightarrow IRMÃO = \{ \langle \text{,  \rangle, \langle \text{,  \rangle, \langle \text{,  \rangle, \langle \text{,  \rangle, \dots \}$













Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Passo-a-passo: $Irmão(Bart, Lisa)?$

- Verificamos a interpretação de cada símbolo constante:
 - $Bart \rightarrow$ 
 - $Lisa \rightarrow$ 
- Verificamos que relação o símbolo $Irmão$ denota
 - $Irmão(x, y) \rightarrow IRMÃO = \{ \langle \text{,  \rangle, \langle \text{,  \rangle, \langle \text{,  \rangle, \langle \text{,  \rangle, \dots \}$
- Buscamos pelo par $\langle \text{,  \rangle$ dentro da relação:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Passo-a-passo: $Irmão(Bart, Lisa)?$

- Verificamos a interpretação de cada símbolo constante:
 - $Bart \rightarrow$ 
 - $Lisa \rightarrow$ 
- Verificamos que relação o símbolo $Irmão$ denota
 - $Irmão(x, y) \rightarrow IRMÃO = \{ \langle \text{,  \rangle, \langle \text{,  \rangle, \langle \text{,  \rangle, \langle \text{,  \rangle, \dots \}$
- Buscamos pelo par $\langle \text{,  \rangle$ dentro da relação:
 - Encontramos \rightarrow a sentença é verdadeira nessa interpretação

Igualdade

- Também podemos construir uma sentença atômica através do símbolo de igualdade ($=$)

Igualdade

- Também podemos construir uma sentença atômica através do símbolo de igualdade ($=$)
- Nesse caso, $t_1 = t_2$ sse o objeto denotado por t_1 for o mesmo denotado por t_2 sob uma dada interpretação



Igualdade

- Também podemos construir uma sentença atômica através do símbolo de igualdade ($=$)
 - Nesse caso, $t_1 = t_2$ sse o objeto denotado por t_1 for o mesmo denotado por t_2 sob uma dada interpretação
 - Para verificar a veracidade de uma igualdade basta então olharmos na interpretação se os referentes dos 2 termos são o mesmo objeto

Igualdade



- Também podemos construir uma sentença atômica através do símbolo de igualdade ($=$)
- Nesse caso, $t_1 = t_2$ sse o objeto denotado por t_1 for o mesmo denotado por t_2 sob uma dada interpretação
- Para verificar a veracidade de uma igualdade basta então olharmos na interpretação se os referentes dos 2 termos são o mesmo objeto
- Ex: *Maggie* = *Margaret*?

Igualdade

- Também podemos construir uma sentença atômica através do símbolo de igualdade ($=$)
- Nesse caso, $t_1 = t_2$ sse o objeto denotado por t_1 for o mesmo denotado por t_2 sob uma dada interpretação
- Para verificar a veracidade de uma igualdade basta então olharmos na interpretação se os referentes dos 2 termos são o mesmo objeto
- Ex: $Maggie = Margaret?$
 - Interpretação: $Maggie =$  $Margaret =$ 

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Igualdade

- Também podemos construir uma sentença atômica através do símbolo de igualdade ($=$)
- Nesse caso, $t_1 = t_2$ sse o objeto denotado por t_1 for o mesmo denotado por t_2 sob uma dada interpretação
- Para verificar a veracidade de uma igualdade basta então olharmos na interpretação se os referentes dos 2 termos são o mesmo objeto
- Ex: $Maggie = Margaret?$
 - Interpretação: $Maggie =$  $Margaret =$ 
 - Nesse caso, $(Maggie = Margaret)$ é verdadeira

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Quantificadores

- Usados para expressar propriedades de coleções inteiras de objetos (em vez de enumerá-los)

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Quantificadores

- Usados para expressar propriedades de coleções inteiras de objetos (em vez de enumerá-los)
- **Quantificação Universal** (\forall)

Quantificadores

- Usados para expressar propriedades de coleções inteiras de objetos (em vez de enumerá-los)
- **Quantificação Universal** (\forall)
 - Descreve fatos e propriedades que se aplicam a todo e qualquer objeto

Quantificadores

- Usados para expressar propriedades de coleções inteiras de objetos (em vez de enumerá-los)
- **Quantificação Universal** (\forall)
 - Descreve fatos e propriedades que se aplicam a todo e qualquer objeto
 - $\forall x \ P$ será verdade em um modelo sse P for verdade com x sendo cada objeto possível no modelo

Quantificadores

- Usados para expressar propriedades de coleções inteiras de objetos (em vez de enumerá-los)
- **Quantificação Universal (\forall)**
 - Descreve fatos e propriedades que se aplicam a todo e qualquer objeto
 - $\forall x \ P$ será verdade em um modelo sse P for verdade com x sendo cada objeto possível no modelo
 - Ex: $\forall x \ Homem(x) \Rightarrow Mortal(x)$

Quantificadores

- Usados para expressar propriedades de coleções inteiras de objetos (em vez de enumerá-los)
- **Quantificação Universal (\forall)**
 - Descreve fatos e propriedades que se aplicam a todo e qualquer objeto
 - $\forall x \ P$ será verdade em um modelo sse P for verdade com x sendo cada objeto possível no modelo
 - Ex: $\forall x \ Homem(x) \Rightarrow Mortal(x)$
Para todo x , se x for homem, então x é mortal

Quantificadores

- Usados para expressar propriedades de coleções inteiras de objetos (em vez de enumerá-los)
- **Quantificação Universal (\forall)**
 - Descreve fatos e propriedades que se aplicam a todo e qualquer objeto
 - $\forall x \ P$ será verdade em um modelo sse P for verdade com x sendo cada objeto possível no modelo
 - Ex: $\forall x \ Homem(x) \Rightarrow Mortal(x)$
Para todo x , se x for homem, então x é mortal
(Todo homem é mortal)

Quantificação Universal: Exemplo

- Todo mundo que estuda IA é inteligente

Quantificação Universal: Exemplo

- Todo mundo que estuda IA é inteligente
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(x)$

Quantificação Universal: Exemplo

- Todo mundo que estuda IA é inteligente
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(x)$
- Equivale à conjunção de todas as possíveis instâncias de x :

Quantificação Universal: Exemplo

- Todo mundo que estuda IA é inteligente
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(x)$
- Equivale à conjunção de todas as possíveis instâncias de x :
 - $(\text{Estuda}(\text{Bart}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Bart})) \wedge$

Quantificação Universal: Exemplo

- Todo mundo que estuda IA é inteligente
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(x)$
- Equivale à conjunção de todas as possíveis instâncias de x :
 - $(\text{Estuda}(\text{Bart}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Bart})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Lisa}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Lisa})) \wedge$

Quantificação Universal: Exemplo

- Todo mundo que estuda IA é inteligente
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(x)$
- Equivale à conjunção de todas as possíveis instâncias de x :
 - $(\text{Estuda}(\text{Bart}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Bart})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Lisa}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Lisa})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Homer}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Homer})) \wedge \dots$

Quantificação Universal: Exemplo

- Todo mundo que estuda IA é inteligente
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(x)$
- Equivale à conjunção de todas as possíveis instâncias de x :
 - $(\text{Estuda}(\text{Bart}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Bart})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Lisa}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Lisa})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Homer}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Homer})) \wedge \dots$
- Note que se $\text{Estuda}(\text{Homer}, \text{IA}) = \text{Falso}$, ainda assim $(\text{Estuda}(\text{Homer}, \text{IA}) \Rightarrow \text{Inteligente}(\text{Homer})) = \text{Verdadeiro}$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Quantificação Universal

- Tipicamente, ' \forall ' vem junto ao conectivo ' \Rightarrow '

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Quantificação Universal

- Tipicamente, ' \forall ' vem junto ao conectivo ' \Rightarrow '
- Cuidado! Usar ' \wedge ' como conectivo pode levar a :

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Quantificação Universal

- Tipicamente, ' \forall ' vem junto ao conectivo ' \Rightarrow '
- Cuidado! Usar ' \wedge ' como conectivo pode levar a :
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$

Quantificação Universal

- Tipicamente, ' \forall ' vem junto ao conectivo ' \Rightarrow '
- Cuidado! Usar ' \wedge ' como conectivo pode levar a :
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
(Todo mundo estuda IA e é inteligente)

Quantificação Universal

- Tipicamente, ' \forall ' vem junto ao conectivo ' \Rightarrow '
- Cuidado! Usar ' \wedge ' como conectivo pode levar a :
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
(Todo mundo estuda IA e é inteligente)
 - Ou seja, $(\text{Estuda}(Bart, IA) \wedge \text{Inteligente}(Bart)) \wedge$

Quantificação Universal

- Tipicamente, ' \forall ' vem junto ao conectivo ' \Rightarrow '
- Cuidado! Usar ' \wedge ' como conectivo pode levar a :
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
(Todo mundo estuda IA e é inteligente)
 - Ou seja, $(\text{Estuda}(\text{Bart}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Bart})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Lisa}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Lisa})) \wedge$

Quantificação Universal

- Tipicamente, ' \forall ' vem junto ao conectivo ' \Rightarrow '
- Cuidado! Usar ' \wedge ' como conectivo pode levar a :
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
(Todo mundo estuda IA e é inteligente)
 - Ou seja, $(\text{Estuda}(\text{Bart}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Bart})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Lisa}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Lisa})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Homer}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Homer})) \wedge \dots$

Quantificação Universal

- Tipicamente, ' \forall ' vem junto ao conectivo ' \Rightarrow '
- Cuidado! Usar ' \wedge ' como conectivo pode levar a :
 - $\forall x \text{ Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
(Todo mundo estuda IA e é inteligente)
 - Ou seja, $(\text{Estuda}(\text{Bart}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Bart})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Lisa}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Lisa})) \wedge$
 $(\text{Estuda}(\text{Homer}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Homer})) \wedge \dots$
 - Se $\text{Estuda}(\text{Homer}, IA) = \text{Falso}$, então a sentença toda é falsa

Quantificadores

- **Quantificação Existencial (\exists)**

Quantificadores

- **Quantificação Existencial (\exists)**
 - Descreve fatos e propriedades que se aplicam a pelo menos um objeto

Quantificadores

- **Quantificação Existencial (\exists)**
 - Descreve fatos e propriedades que se aplicam a pelo menos um objeto
 - Ex: $\exists x \text{ Chapéu}(x) \wedge \text{NaCabeça}(x, \text{Pedro})$

Quantificadores

- **Quantificação Existencial (\exists)**

- Descreve fatos e propriedades que se aplicam a pelo menos um objeto
- Ex: $\exists x \text{ Chapéu}(x) \wedge \text{NaCabeça}(x, \text{Pedro})$

Existe um x tal que x é um chapéu e está na cabeça de Pedro

Quantificadores

- **Quantificação Existencial (\exists)**

- Descreve fatos e propriedades que se aplicam a pelo menos um objeto
- Ex: $\exists x \text{ Chapéu}(x) \wedge \text{NaCabeça}(x, \text{Pedro})$

Existe um x tal que x é um chapéu e está na cabeça de Pedro

(Pedro está com um chapéu na cabeça)

Quantificadores

- **Quantificação Existencial (\exists)**

- Descreve fatos e propriedades que se aplicam a pelo menos um objeto

- Ex: $\exists x \text{ Chapéu}(x) \wedge \text{NaCabeça}(x, \text{Pedro})$

Existe um x tal que x é um chapéu e está na cabeça de Pedro

(Pedro está com um chapéu na cabeça)

\equiv (Tem um chapéu na cabeça de Pedro)

Quantificadores

- **Quantificação Existencial (\exists)**

- Descreve fatos e propriedades que se aplicam a pelo menos um objeto
- Ex: $\exists x \text{ Chapéu}(x) \wedge \text{NaCabeça}(x, \text{Pedro})$

Existe um x tal que x é um chapéu e está na cabeça de Pedro

(Pedro está com um chapéu na cabeça)

\equiv (Tem um chapéu na cabeça de Pedro)

$\equiv (\dots)$

Quantificação Existencial

- $\exists x P$ é verdadeiro em um modelo sse existir algum x (objeto associado a x) para o qual P é verdadeiro

Quantificação Existencial

- $\exists x P$ é verdadeiro em um modelo sse existir algum x (objeto associado a x) para o qual P é verdadeiro
- Ex: $\exists x \text{Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$

Quantificação Existencial

- $\exists x P$ é verdadeiro em um modelo sse existir algum x (objeto associado a x) para o qual P é verdadeiro
- Ex: $\exists x \text{ Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
 - Existe um x que estuda IA e é inteligente

Quantificação Existencial

- $\exists x P$ é verdadeiro em um modelo sse existir algum x (objeto associado a x) para o qual P é verdadeiro
- Ex: $\exists x \text{Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
 - Existe um x que estuda IA e é inteligente
(Alguém dos que estudam IA é inteligente)

Quantificação Existencial

- $\exists x P$ é verdadeiro em um modelo sse existir algum x (objeto associado a x) para o qual P é verdadeiro
- Ex: $\exists x \text{Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
 - Existe um x que estuda IA e é inteligente
(Alguém dos que estudam IA é inteligente)
- Equivale à disjunção de todas as possíveis instâncias de P

Quantificação Existencial

- $\exists x P$ é verdadeiro em um modelo sse existir algum x (objeto associado a x) para o qual P é verdadeiro
- Ex: $\exists x \text{ Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
 - Existe um x que estuda IA e é inteligente
(Alguém dos que estudam IA é inteligente)
- Equivale à disjunção de todas as possíveis instâncias de P
 - $(\text{Estuda}(Lisa, IA) \wedge \text{Inteligente}(Lisa)) \vee$

Quantificação Existencial

- $\exists x P$ é verdadeiro em um modelo sse existir algum x (objeto associado a x) para o qual P é verdadeiro
- Ex: $\exists x \text{ Estuda}(x, IA) \wedge \text{Inteligente}(x)$
 - Existe um x que estuda IA e é inteligente
(Alguém dos que estudam IA é inteligente)
- Equivale à disjunção de todas as possíveis instâncias de P
 - $(\text{Estuda}(\text{Lisa}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Lisa})) \vee$
 $(\text{Estuda}(\text{Bart}, IA) \wedge \text{Inteligente}(\text{Bart})) \vee \dots$

Quantificação Existencial

- Tipicamente, \exists vem junto ao conectivo \wedge

Quantificação Existencial

- Tipicamente, \exists vem junto ao conectivo \wedge
- Cuidado! Usar ' \Rightarrow ' como conectivo pode levar a erro:

Quantificação Existencial

- Tipicamente, \exists vem junto ao conectivo \wedge
- Cuidado! Usar ' \Rightarrow ' como conectivo pode levar a erro:
 - $\exists x \text{ Estuda}(x, IA) \Rightarrow \text{Inteligente}(x)$

Quantificação Existencial

- Tipicamente, \exists vem junto ao conectivo \wedge
- Cuidado! Usar ' \Rightarrow ' como conectivo pode levar a erro:
 - $\exists x \text{ Estuda}(x, IA) \Rightarrow \text{Inteligente}(x)$
Existe um x para o qual a expressão é verdadeira

Quantificação Existencial

- Tipicamente, \exists vem junto ao conectivo \wedge
- Cuidado! Usar ' \Rightarrow ' como conectivo pode levar a erro:
 - $\exists x \text{ Estuda}(x, IA) \Rightarrow \text{Inteligente}(x)$


Existe um x para o qual a expressão é verdadeira


Será verdade, mesmo que ninguém estude IA, pois $F \Rightarrow T$ e $F \Rightarrow F$


Lógica de Primeira Ordem: Semântica


Quantificadores: Exemplo

- Considere a seguinte interpretação:

Bart → 

Lisa → 

Maggie → 


Homer → 


Millhouse → 


Lógica de Primeira Ordem: Semântica


Quantificadores: Exemplo


- Considere a seguinte interpretação:

Bart → 

Lisa → 

Maggie → 

Homer → 


Millhouse → 


- Homer é pai de algum amigo de Milhouse?


Lógica de Primeira Ordem: Semântica


Quantificadores: Exemplo

- Considere a seguinte interpretação:

Bart → 

Lisa → 

Maggie → 

Homer → 

Millhouse → 


- Homer é pai de algum amigo de Milhouse?


- $\exists x (Pai(x) = Homer) \wedge Amigo(x, Milhouse)$?


Lógica de Primeira Ordem: Semântica


Quantificadores: Exemplo


- Considere a seguinte interpretação:

Bart → 

Lisa → 

Maggie → 

Homer → 


Millhouse → 


- Homer é pai de algum amigo de Milhouse?
 - $\exists x (Pai(x) = Homer) \wedge Amigo(x, Milhouse)$?
 - Verifique a interpretação das constantes Homer e Milhouse


Lógica de Primeira Ordem: Semântica


Quantificadores: Exemplo


- Considere a seguinte interpretação:



Bart → 

Lisa → 

Maggie → 

Homer → 


Millhouse → 


- Homer é pai de algum amigo de Milhouse?
 - $\exists x (Pai(x) = Homer) \wedge Amigo(x, Milhouse)$?
 - Verifique a interpretação das constantes Homer e Milhouse
 - *Homer* → ; *Millhouse* → 


Lógica de Primeira Ordem: Semântica


Quantificadores: Exemplo


- Considere a seguinte interpretação:



Bart → 

Lisa → 

Maggie → 

Homer → 


Millhouse → 


- Homer é pai de algum amigo de Milhouse?
 - $\exists x (Pai(x) = Homer) \wedge Amigo(x, Milhouse)$?
 - Verifique a interpretação das constantes Homer e Milhouse
 - *Homer* → ; *Millhouse* → 
 - Verifique se existe um objeto no modelo que atenda às relações *Pai* e *Amigo*, com essas constantes


Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Quantificadores: Exemplo


- Considere a seguinte interpretação:




Bart → 

Lisa → 

Maggie → 

Homer → 

Millhouse → 

- Homer é pai de algum amigo de Milhouse?
 - $\exists x (Pai(x) = Homer) \wedge Amigo(x, Milhouse)?$
 - Verifique a interpretação das constantes Homer e Milhouse
 - *Homer* → ; *Millhouse* → 
 - Verifique se existe um objeto no modelo que atenda às relações *Pai* e *Amigo*, com essas constantes
 - $x =$ 

Quantificadores: Exemplo

- Todo filho de Homer é amigo de Milhouse?

Quantificadores: Exemplo

- Todo filho de Homer é amigo de Milhouse?
 - $\forall x (Pai(x) = Homer) \Rightarrow Amigo(x, Milhouse)$

Quantificadores: Exemplo

- Todo filho de Homer é amigo de Milhouse?
 - $\forall x (Pai(x) = Homer) \Rightarrow Amigo(x, Milhouse)$
 - Verifique a interpretação das constantes Homer e Milhouse





Quantificadores: Exemplo

- Todo filho de Homer é amigo de Milhouse?
 - $\forall x (Pai(x) = Homer) \Rightarrow Amigo(x, Milhouse)$
 - Verifique a interpretação das constantes Homer e Milhouse
 - $Homer \rightarrow \text{👤}; Milhouse \rightarrow \text{👤}$

Quantificadores: Exemplo

- Todo filho de Homer é amigo de Milhouse?
 - $\forall x (Pai(x) = Homer) \Rightarrow Amigo(x, Milhouse)$
 - Verifique a interpretação das constantes Homer e Milhouse
 - $Homer \rightarrow \text{Homer Simpson}; Milhouse \rightarrow \text{Milhouse Van Houten}$
 - Verifique se, para todo objeto no modelo que atenda às relações *Pai* e *Amigo*, com essas constantes, a implicação é satisfeita

Quantificadores: Exemplo

- Todo filho de Homer é amigo de Milhouse?
 - $\forall x (Pai(x) = Homer) \Rightarrow Amigo(x, Milhouse)$
 - Verifique a interpretação das constantes Homer e Milhouse
 - $Homer \rightarrow$ ; $Milhouse \rightarrow$ 
 - Verifique se, para todo objeto no modelo que atenda às relações *Pai* e *Amigo*, com essas constantes, a implicação é satisfeita
 - A implicação é falsa para $x =$  e $x =$ 

Quantificadores Aninhados

- Podemos usar sentenças com múltiplos quantificadores:

Quantificadores Aninhados

- Podemos usar sentenças com múltiplos quantificadores:
 - “A relação *Irmão* é simétrica”

Quantificadores Aninhados

- Podemos usar sentenças com múltiplos quantificadores:

- “A relação *Irmão* é simétrica”

$$\forall x \forall y \text{ Irmão}(x, y) \Leftrightarrow \text{Irmão}(y, x)$$

Quantificadores Aninhados

- Podemos usar sentenças com múltiplos quantificadores:
 - “A relação *Irmão* é simétrica”
$$\forall x \forall y \text{ Irmão}(x, y) \Leftrightarrow \text{Irmão}(y, x)$$
- Quantificadores consecutivos do mesmo tipo podem ser escritos como um só:

Quantificadores Aninhados

- Podemos usar sentenças com múltiplos quantificadores:

- “A relação *Irmão* é simétrica”

$$\forall x \forall y \text{ Irmão}(x, y) \Leftrightarrow \text{Irmão}(y, x)$$

- Quantificadores consecutivos do mesmo tipo podem ser escritos como um só:

- $\forall x \forall y \text{ Irmão}(x, y) \Leftrightarrow \text{Irmão}(y, x)$

$$\forall x, y \text{ Irmão}(x, y) \Leftrightarrow \text{Irmão}(y, x)$$

Quantificadores: Escopo

- Assim como variáveis de programação, variáveis de quantificadores têm escopo

Quantificadores: Escopo

- Assim como variáveis de programação, variáveis de quantificadores têm escopo
- Ex: $\forall x (Chapéu(x) \vee (\exists x Irmão(Pedro, x)))$

Quantificadores: Escopo

- Assim como variáveis de programação, variáveis de quantificadores têm escopo
- Ex: $\forall x (Chapéu(x) \vee (\exists x Irmão(Pedro, x)))$
- Uma variável pertence ao quantificador mais interno que a menciona (como se ele a declarasse)

Quantificadores: Escopo

- Assim como variáveis de programação, variáveis de quantificadores têm escopo
- Ex: $\forall x (Chapéu(x) \vee (\exists x Irmão(Pedro, x)))$
 - Uma variável pertence ao quantificador mais interno que a menciona (como se ele a declarasse)
 - Não será sujeita a mais nenhuma quantificação

Quantificadores: Escopo

- Assim como variáveis de programação, variáveis de quantificadores têm escopo
- Ex: $\forall x (Chapéu(x) \vee (\exists x Irmão(Pedro, x)))$
 - Uma variável pertence ao quantificador mais interno que a menciona (como se ele a declarasse)
 - Não será sujeita a mais nenhuma quantificação
 - É sempre melhor usar variáveis distintas, para evitar confusão:
 $\forall x (Chapéu(x) \vee (\exists y Irmão(Pedro, y)))$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Quantificadores: Propriedades

Quantificadores: Propriedades

- $\forall x \forall y$ é o mesmo que $\forall y \forall x$

Quantificadores: Propriedades

- $\forall x \forall y$ é o mesmo que $\forall y \forall x$
- $\exists x \exists y$ é o mesmo que $\exists y \exists x$

Quantificadores: Propriedades

- $\forall x \forall y$ é o mesmo que $\forall y \forall x$
- $\exists x \exists y$ é o mesmo que $\exists y \exists x$
- $\exists x \forall y$ não é o mesmo que $\forall y \exists x$

Quantificadores: Propriedades

- $\forall x \forall y$ é o mesmo que $\forall y \forall x$
- $\exists x \exists y$ é o mesmo que $\exists y \exists x$
- $\exists x \forall y$ não é o mesmo que $\forall y \exists x$
 - $\exists x \forall y \text{ Ama}(x, y)$

Quantificadores: Propriedades

- $\forall x \forall y$ é o mesmo que $\forall y \forall x$
- $\exists x \exists y$ é o mesmo que $\exists y \exists x$
- $\exists x \forall y$ não é o mesmo que $\forall y \exists x$
 - $\exists x \forall y \text{ Ama}(x, y)$
(Existe alguém que ama todo mundo)

Quantificadores: Propriedades

- $\forall x \forall y$ é o mesmo que $\forall y \forall x$
- $\exists x \exists y$ é o mesmo que $\exists y \exists x$
- $\exists x \forall y$ não é o mesmo que $\forall y \exists x$
 - $\exists x \forall y \text{ Ama}(x, y)$
(Existe alguém que ama todo mundo)
 - $\forall y \exists x \text{ Ama}(x, y)$

Quantificadores: Propriedades

- $\forall x \forall y$ é o mesmo que $\forall y \forall x$
- $\exists x \exists y$ é o mesmo que $\exists y \exists x$
- $\exists x \forall y$ não é o mesmo que $\forall y \exists x$
 - $\exists x \forall y \text{ Ama}(x, y)$
(Existe alguém que ama todo mundo)
 - $\forall y \exists x \text{ Ama}(x, y)$
(Todo mundo é amado por alguém)

Quantificadores: Dualidade

- Cada quantificador pode ser expresso em termos do outro

Quantificadores: Dualidade

- Cada quantificador pode ser expresso em termos do outro
 - $\forall x \text{ Gosta}(x, \text{Sorvete})$

Quantificadores: Dualidade

- Cada quantificador pode ser expresso em termos do outro
 - $\forall x \text{ Gosta}(x, \text{Sorvete})$
 $\neg \exists x \neg \text{Gosta}(x, \text{Sorvete})$

Quantificadores: Dualidade

- Cada quantificador pode ser expresso em termos do outro
 - $\forall x \text{ Gosta}(x, \text{Sorvete})$
 $\neg \exists x \neg \text{Gosta}(x, \text{Sorvete})$
 - $\exists x \text{ Gosta}(x, \text{Quiabo})$

Quantificadores: Dualidade

- Cada quantificador pode ser expresso em termos do outro
 - $\forall x \text{ Gosta}(x, \text{Sorvete})$
 $\neg \exists x \neg \text{Gosta}(x, \text{Sorvete})$
 - $\exists x \text{ Gosta}(x, \text{Quiabo})$
 $\neg \forall x \neg \text{Gosta}(x, \text{Quiabo})$

Quantificadores: Dualidade

- Cada quantificador pode ser expresso em termos do outro

- $\forall x \text{ Gosta}(x, \text{Sorvete})$

$$\neg \exists x \neg \text{Gosta}(x, \text{Sorvete})$$

- $\exists x \text{ Gosta}(x, \text{Quiabo})$

$$\neg \forall x \neg \text{Gosta}(x, \text{Quiabo})$$

- Regras de De Morgan:

$$\forall x \neg P \equiv \neg \exists x P$$

$$\forall x P \equiv \neg \exists x \neg P$$

$$\neg \forall x P \equiv \exists x \neg P$$

$$\exists x P \equiv \neg \forall x \neg P$$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Gatos são mamíferos:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Gatos são mamíferos:
 - $\forall x \text{ Gato}(x) \Rightarrow \text{Mamífero}(x)$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Gatos são mamíferos:
 - $\forall x \text{ Gato}(x) \Rightarrow \text{Mamífero}(x)$
- Paulo é um jogador alto:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Gatos são mamíferos:
 - $\forall x \text{ Gato}(x) \Rightarrow \text{Mamífero}(x)$
- Paulo é um jogador alto:
 - $\text{Jogador}(\text{Paulo}) \wedge \text{Alto}(\text{Paulo})$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Gatos são mamíferos:
 - $\forall x \text{ Gato}(x) \Rightarrow \text{Mamífero}(x)$
- Paulo é um jogador alto:
 - $\text{Jogador}(\text{Paulo}) \wedge \text{Alto}(\text{Paulo})$
- Sobrinho é o filho do irmão:

Exemplos

- Gatos são mamíferos:
 - $\forall x \text{ Gato}(x) \Rightarrow \text{Mamífero}(x)$
- Paulo é um jogador alto:
 - $\text{Jogador}(\text{Paulo}) \wedge \text{Alto}(\text{Paulo})$
- Sobrinho é o filho do irmão:
 - $\forall x, y \text{ Sobrinho}(x, y) \Leftrightarrow \exists z [\text{irmão}(z, y) \wedge \text{filho}(x, z)]$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Gatos são mamíferos:
 - $\forall x \text{ Gato}(x) \Rightarrow \text{Mamífero}(x)$
- Paulo é um jogador alto:
 - $\text{Jogador}(\text{Paulo}) \wedge \text{Alto}(\text{Paulo})$
- Sobrinho é o filho do irmão:
 - $\forall x, y \text{ Sobrinho}(x, y) \Leftrightarrow \exists z [\text{irmão}(z, y) \wedge \text{filho}(x, z)]$
- Primo é o filho do irmão de um pai:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Gatos são mamíferos:
 - $\forall x \text{ Gato}(x) \Rightarrow \text{Mamífero}(x)$
- Paulo é um jogador alto:
 - $\text{Jogador}(\text{Paulo}) \wedge \text{Alto}(\text{Paulo})$
- Sobrinho é o filho do irmão:
 - $\forall x, y \text{ Sobrinho}(x, y) \Leftrightarrow \exists z [\text{Irmão}(z, y) \wedge \text{filho}(x, z)]$
- Primo é o filho do irmão de um pai:
 - $\forall x, y \text{ Primo}(x, y) \Leftrightarrow \exists z, k [\text{Irmão}(z, k) \wedge \text{Filho}(x, z) \wedge \text{Filho}(y, k)]$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Ninguém ama Ana:

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Ninguém ama Ana:
 - $\neg \exists x \text{ Ama}(x, \text{Ana})$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Exemplos

- Ninguém ama Ana:
 - $\neg \exists x \text{ Ama}(x, \text{Ana})$
- Todo mundo tem um pai

Exemplos

- Ninguém ama Ana:
 - $\neg \exists x \text{ Ama}(x, \text{Ana})$
- Todo mundo tem um pai
 - $\forall x \exists y (\text{Pai}(x) = y)$

Exemplos

- Ninguém ama Ana:
 - $\neg \exists x \text{ Ama}(x, \text{Ana})$
- Todo mundo tem um pai
 - $\forall x \exists y (\text{Pai}(x) = y)$
- Todo mundo tem pai e mãe

Exemplos

- Ninguém ama Ana:
 - $\neg \exists x \text{ Ama}(x, \text{Ana})$
- Todo mundo tem um pai
 - $\forall x \exists y (\text{Pai}(x) = y)$
- Todo mundo tem pai e mãe
 - $\forall x \exists y, z [(\text{Pai}(x) = y) \wedge (\text{Mãe}(x) = z)]$

Exemplos

- Ninguém ama Ana:
 - $\neg \exists x \text{ Ama}(x, \text{Ana})$
- Todo mundo tem um pai
 - $\forall x \exists y (\text{Pai}(x) = y)$
- Todo mundo tem pai e mãe
 - $\forall x \exists y, z [(\text{Pai}(x) = y) \wedge (\text{Mãe}(x) = z)]$
- Quem quer que tenha um pai, tem uma mãe

Exemplos

- Ninguém ama Ana:
 - $\neg \exists x \text{ Ama}(x, \text{Ana})$
- Todo mundo tem um pai
 - $\forall x \exists y (\text{Pai}(x) = y)$
- Todo mundo tem pai e mãe
 - $\forall x \exists y, z [(\text{Pai}(x) = y) \wedge (\text{Mãe}(x) = z)]$
- Quem quer que tenha um pai, tem uma mãe
 - $\forall x [[\exists y (\text{Pai}(x) = y)] \Rightarrow [\exists z (\text{Mãe}(x) = z)]]$

Exemplos

- Definição completa de irmão:
 - $\forall x, y \text{ Irmão}(y, x) \Leftrightarrow [\neg(x = y) \wedge \exists m, p \neg(m = p) \wedge (Pai(x) = p) \wedge (Mãe(x) = m) \wedge (Pai(y) = p) \wedge (Mãe(y) = m)]$

Exemplos

- Definição completa de irmão:
 - $\forall x, y \text{ Irmão}(y, x) \Leftrightarrow [\neg(x = y) \wedge \exists m, p \neg(m = p) \wedge (Pai(x) = p) \wedge (Mãe(x) = m) \wedge (Pai(y) = p) \wedge (Mãe(y) = m)]$
 - Note que frisamos que não são a mesma pessoa (com $\neg(x = y)$ e $\neg(m = p)$)

Exemplos

- Definição completa de irmão:
 - $\forall x, y \text{ Irmão}(y, x) \Leftrightarrow [\neg(x = y) \wedge \exists m, p \neg(m = p) \wedge (Pai(x) = p) \wedge (Mãe(x) = m) \wedge (Pai(y) = p) \wedge (Mãe(y) = m)]$
 - Note que frisamos que não são a mesma pessoa (com $\neg(x = y)$ e $\neg(m = p)$)
 - Isso porque as variáveis no quantificador universal vão casar com cada elemento do domínio

Exemplos

- Definição completa de irmão:
 - $\forall x, y \text{ Irmão}(y, x) \Leftrightarrow [\neg(x = y) \wedge \exists m, p \neg(m = p) \wedge (Pai(x) = p) \wedge (Mãe(x) = m) \wedge (Pai(y) = p) \wedge (Mãe(y) = m)]$
 - Note que frisamos que não são a mesma pessoa (com $\neg(x = y)$ e $\neg(m = p)$)
 - Isso porque as variáveis no quantificador universal vão casar com cada elemento do domínio
 - Muito embora, se os conjuntos *Mãe* e *Pai* forem disjuntos, não haverá como $(m = p)$, tornando a parte $\neg(m = p)$ redundante

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Mas piora...

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Mas piora...

- Como dizemos que Paulo tem 2 irmãos, Pedro e Juca?

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Mas piora...

- Como dizemos que Paulo tem 2 irmãos, Pedro e Juca?
 - $Irm\tilde{a}o(Paulo, Pedro) \wedge Irm\tilde{a}o(Paulo, Juca)?$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Mas piora...

- Como dizemos que Paulo tem 2 irmãos, Pedro e Juca?
 - $Irm\tilde{a}o(Paulo, Pedro) \wedge Irm\tilde{a}o(Paulo, Juca)?$
 - Não. Faltou dizer que $Juca \neq Pedro$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Mas piora...

- Como dizemos que Paulo tem 2 irmãos, Pedro e Juca?
 - $Irm\tilde{a}o(Paulo, Pedro) \wedge Irm\tilde{a}o(Paulo, Juca)?$
 - Não. Faltou dizer que $Juca \neq Pedro$
 - $Irm\tilde{a}o(Paulo, Pedro) \wedge Irm\tilde{a}o(Paulo, Juca) \wedge \neg(Juca = Pedro)?$

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Mas piora...

- Como dizemos que Paulo tem 2 irmãos, Pedro e Juca?
 - $Irm\tilde{a}o(Paulo, Pedro) \wedge Irm\tilde{a}o(Paulo, Juca)?$
 - Não. Faltou dizer que $Juca \neq Pedro$
 - $Irm\tilde{a}o(Paulo, Pedro) \wedge Irm\tilde{a}o(Paulo, Juca) \wedge \neg(Juca = Pedro)?$
 - Ainda não... isso ainda resulta verdadeiro se ele tiver um 3º irmão...

Lógica de Primeira Ordem: Semântica

Mas piora...

- Como dizemos que Paulo tem 2 irmãos, Pedro e Juca?
 - $Irmão(Paulo, Pedro) \wedge Irmão(Paulo, Juca)?$
 - Não. Faltou dizer que $Juca \neq Pedro$
 - $Irmão(Paulo, Pedro) \wedge Irmão(Paulo, Juca) \wedge \neg(Juca = Pedro)?$
 - Ainda não... isso ainda resulta verdadeiro se ele tiver um 3º irmão...
 - $Irmão(Paulo, Pedro) \wedge Irmão(Paulo, Juca) \wedge \neg(Juca = Pedro) \wedge [\forall x \ Irmão(x, Paulo) \Rightarrow ((x = Pedro) \vee (x = Juca))]$

Referências

- Russell, S.; Norvig P. (2010): Artificial Intelligence: A Modern Approach. Prentice Hall. 3a ed.
- Slides do livro:
<http://aima.eecs.berkeley.edu/slides-pdf/>
- <http://ocw.mit.edu/OcwWeb/Electrical-Engineering-and-Computer-Science/6-034Spring-2005/LectureNotes/index.htm>