

Lógica de Primeira Ordem

Douglas O. Cardoso
douglas.cardoso@cefet-rj.br
docardoso.github.io



Roteiro

1 Introdução

2 Regras de Inferência

Roteiro

1 Introdução

2 Regras de Inferência

Definição: Lógica de Primeira Ordem (LPO)

- É uma extensão da Lógica Proposicional (LP)
 - Isto é, tudo (operadores, regras de inferência) da LP continuam os mesmos no contexto de LPO
 - Há porém novos elementos próprios da LPO
- Maior poder de expressão, significado, descrição
- Também conhecida como Lógica de Predicados ou Lógica Relacional

Constantes

- Para LPO, considera-se a existência de entidades num universo
- Constantes são referências a essas entidades (pessoas, objetos etc)
- Por exemplo, 'Pedro' é uma constante referente a uma certa pessoa
- Outros exemplos: 'livro', '40', 'amor', 'vaca', 'laranja', 'Dilma' etc
- Constantes genéricas costumam ser representadas por letras minúsculas do início do alfabeto: a, b, c, \dots
- Cabe notar que uma constante **NÃO** tem valor lógico
 - Afinal, 'Pedro', '37' ou 'loucura' não são proposições!

Variáveis

- Uma variável serve para referenciar entidades de forma genérica
- Ou seja, uma variável é uma incógnita: mesmo não sabendo qual entidade ela representa, sabe-se que ela representa alguma entidade
- Assim como constantes, variáveis também não tem valor lógico
- Variáveis costumam ser representadas por letras minúsculas do fim do alfabeto: z, y, x, \dots

Predicados

- Uma proposição geralmente fala de um atributo de uma entidade ...
 - Pedro é alto, laranjas são gostosas, vacas voam
- ... Ou falam de uma relação entre entidades
 - 20 é maior que 10, dinheiro não compra felicidade
- Esses atributos e relações são chamados de predicados na LPO
 - $\text{Alto}(\text{Pedro})$, $\text{Maior}(20, 10)$
 - $G(x)$: x é gostoso(a); $V(y)$: y é capaz de voar
- Predicados genéricos costumam ser representados por letras maiúsculas: $A, B, C, P, Q, R, S, \dots$
- Uma aplicação de predicado (e.g., $\text{Alto}(\text{Pedro})$) tem valor lógico!

Funções

- Permitem referenciar um entidade a partir de outra(s)
- Exemplos: mãe(Pedro), cor(maçã), peso(vaca)
 - Podem referenciar: Maria, vermelho e 300 kg
- Também **NÃO** tem valor lógico
- Funções genéricas costumam ser representadas por letras minúsculas como: f, g, h, \dots
- Podem ser definidas de forma similar a predicados: $p(z)$: pai de z

Quantificadores

- Estabelecem proposições envolvendo todos as entidades do universo
- Permitem descrever formalmente expressões como:
 - Tudo tem seu valor: $\forall x TemValor(x)$
 - Todo ser humano é mortal: $\forall x Humano(x) \rightarrow Mortal(x)$
 - Tem gente que é ruim: $\exists x Humano(x) \wedge Ruim(x)$
- \forall : quantificador universal, “para todo”
- \exists : quantificador existencial, “existe”

Exemplos

- $\forall x Professor_{CEFET}(x) \rightarrow FuncionarioPublico(x)$
 - Para todo x , se x é professor do CEFET, então x é funcionário público
 - Todo professor do CEFET é funcionário público
 - ' x ' variável; ' $Professor_{CEFET}$ ' e ' $FuncionarioPublico$ ' predicados
- $\forall x Aluno(x) \rightarrow (\exists y Professor(y) \wedge Menor(idade(x), idade(y)))$
 - Pra todo aluno, existe um professor mais velho que ele
 - ' x ' e ' y ' variáveis; ' $Aluno$ ', ' $Professor$ ' e ' $Menor$ ' predicados; ' $idade$ ' função

Exemplos (2)

- Considere que:
 - $P(x)$: x é um pássaro
 - $V(x)$: x é capaz de voar
- Nem todo pássaro pode voar: $\neg \forall x P(x) \rightarrow V(x)$
 - Equivalente: $\exists x P(x) \wedge \neg V(x)$
- $\neg \forall x P(x) \wedge V(x)$: Nem tudo é pássaro e voa.
 - Equivalente: $\exists x \neg P(x) \vee \neg V(x)$
- Existem seres voadores que não são pássaros: $\exists x V(x) \wedge \neg P(x)$
 - Equivalente: $\neg \forall x V(x) \rightarrow P(x)$

Roteiro

1 Introdução

2 Regras de Inferência

Introdução do $\exists(i\exists)$

$$\frac{P(a)}{\exists x P(x)}$$

- Intuição: partindo da premissa que uma vaca específica voa, é possível afirmar que existe alguma vaca que voa.

Eliminação do $\forall(e\forall)$

$$\frac{\forall x P(x)}{P(a)}$$

- Intuição: partindo da premissa que todas as vacas voam, é possível afirmar que Mimosa, minha vaca favorita, é capaz de voar.

Eliminação do $\exists(e\exists)$

$$\frac{\begin{array}{c} [P(a)]^* \\ \vdots \\ \exists x P(x) \quad Q(b)^+ \end{array}}{Q(b)}$$

- Intuição: dado que algum aluno é genial, ao supor que o aluno genial é Pedro, eu poderia concluir que Pedro passaria com 10 em tudo e, indo além, que algum aluno passaria com 10 em tudo. Esta última proposição é válida mesmo fora da suposição que Pedro é genial, já que ela seria confirmada caso qualquer aluno fosse tomado por genial.
- O funcionamento desta regra é similar a RI de eliminação do \forall de LP
- Restrição(!): a constante presente na suposição * deve ser inédita, e não pode estar presente na proposição $^+$

Exemplo de uso: eliminação do \exists

Prove que: $\forall xP(x) \rightarrow Q(x), \exists xP(x) \vdash \exists xQ(x)$.

- | | |
|-------------------------------------|------------------------|
| 1. $\forall xP(x) \rightarrow Q(x)$ | premissa |
| 2. $\exists xP(x)$ | premissa |
| 3. $[P(a)]$ | suposição |
| 3.1. $P(a) \rightarrow Q(a)$ | $e\forall$ 1 |
| 3.2. $Q(a)$ | $e \rightarrow$ 3.1, 3 |
| 3.3. $\exists xQ(x)$ | $i\exists$ 3.2 |
| 4. $\exists xQ(x)$ | $e\exists$ 2, 3, 3.3 |

Introdução do \forall ($i\forall$)

$$\frac{P(a)^*}{\forall x P(x)}$$

- Intuição: dado que qualquer pessoa tem potencial e sonhos, é possível afirmar que Pedro tem potencial e sonhos; logo, também é possível afirmar que Pedro tem sonhos; esta conclusão é razoável não apenas com relação a Pedro mas a qualquer pessoa; então, conclui-se que todo mundo tem sonhos.
- Restrição (!!): a constante presente na proposição * deve ser suficientemente genérica, substituível por quaisquer outras constantes

Exemplo de uso: Introdução do \forall

Prove que: $\forall xP(x) \rightarrow Q(x), \forall xP(x) \vdash \forall xQ(x)$.

- | | |
|-------------------------------------|----------------------|
| 1. $\forall xP(x) \rightarrow Q(x)$ | premissa |
| 2. $\forall xP(x)$ | premissa |
| 3. $P(a)$ | $e\forall$ 2 |
| 4. $P(a) \rightarrow Q(a)$ | $e\forall$ 1 |
| 5. $Q(a)$ | $e \rightarrow$ 4, 3 |
| 6. $\forall xQ(x)$ | $i\forall$ 5 |