DISCIPLINA: Matemática Discreta I

PROFa.: Karla Lima

EACH-USP

August 27, 2018

Relembrando...

- Na lógica de predicados, as fbfs são formadas de predicados, quantificadores, conectivos lógicos e símbolos de grupamento.
- Neste sistema, uma fbf "verdadeira" significa uma fbf válida uma fbf que seja válida em qualquer interpretação possível.

fbfs predicativas que têm a mesma forma lógica que tautologias são válidas.

$$P(x) \longrightarrow [Q(x) \longrightarrow P(x)]$$

Possui a forma $P \longrightarrow (Q \longrightarrow P)$ no cálculo proposicional.

Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x) \text{ ou } (\forall x)P(x) \longrightarrow P(a) \text{ onde } a \text{ \'e uma constante}$
- ⑤ $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$ onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ ou $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)
- $(\exists x) P(x)]' \longleftrightarrow (\forall x) [P(x)]'$

Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$ ou $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$ onde a é uma constante
- ⑤ $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$ onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ ou $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)
- $(\exists x) P(x)]' \longleftrightarrow (\forall x) [P(x)]'$

Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$ ou $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$ onde a é uma constante
- ⑤ $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$ onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ ou $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)

Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$ ou $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$ onde a é uma constante
- ⑤ $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$ onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ ou $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)
- $(\exists x) P(x)]' \longleftrightarrow (\forall x) [P(x)]'$

Axiomas para a Lógica de Predicados

- ⑤ $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$ onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x)P(x)$ ou $P(a) \longrightarrow (\exists x)P(x)$ onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)
- $(\exists x) P(x)]' \longleftrightarrow (\forall x) [P(x)]'$

Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x) \text{ ou } (\forall x)P(x) \longrightarrow P(a) \text{ onde } a \text{ \'e uma constante.}$
- **③** $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$ onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- $P(x) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ ou $P(a) \longrightarrow (\exists x) P(x)$ onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)

Axiomas para a Lógica de Predicados

- $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x) \text{ ou } (\forall x)P(x) \longrightarrow P(a) \text{ onde } a \text{ \'e uma constante.}$
- **③** $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$ onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- **⊘** $P(x) \longrightarrow (\exists x)P(x)$ ou $P(a) \longrightarrow (\exists x)P(x)$ onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)

Axiomas para a Lógica de Predicados

- **5** $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(x)$ ou $(\forall x)P(x) \longrightarrow P(a)$ onde a é uma constante.
- **⑤** $(\exists x)P(x) \longrightarrow P(t)$ onde t é uma constante ou o nome de uma variável ainda não usada no decorrer da demonstração.
- **⊘** $P(x) \longrightarrow (\exists x)P(x)$ ou $P(a) \longrightarrow (\exists x)P(x)$ onde a é uma constante e x não ocorre em P(a)
- $(\exists x) P(x)]' \longleftrightarrow (\forall x) [P(x)]'$

Axiomas para a Lógica de Predicados

A notação P(x) indica que x ocorre na fbf, mas outras variáveis também podem ocorrer. Portanto,

$$(\forall x)(\exists y)S(x,y) \longrightarrow (\exists y)S(a,y)$$

onde a é uma constante, é uma instância do Axioma 5 (tome P(x) como sendo $(\exists y)S(x,y)$)

Regras de Inferência para a Lógica de Predicados

- **1** Modus ponens: Q pode ser inferida de P e $P \longrightarrow Q$
- **2** Generalização: $[(\forall x)Q]$ pode ser inferida de Q desde que:
 - a: Q não tenha sido deduzida de qualquer hipótese na qual x seja uma variável livre e
 - b: Q não tenha sido deduzida pelo uso do Axioma 6 de uma fbf da forma $(\exists y)Q(y)$ na qual x seja uma variável livre.

Regras de Inferência para a Lógica de Predicados

- **1** Modus ponens: Q pode ser inferida de P e $P \longrightarrow Q$
- **② Generalização**: $[(\forall x)Q]$ pode ser inferida de Q desde que:
 - a: Q não tenha sido deduzida de qualquer hipótese na qual x seja uma variável livre e
 - b: Q não tenha sido deduzida pelo uso do Axioma 6 de uma fbf da forma $(\exists y)Q(y)$ na qual x seja uma variável livre.

Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ② $P(x) \wedge Q(x)$ (1, A5, mp)

- (a) $(\forall x)P(x)$ (3, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)Q(x)$ (4, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$ (5, 6, $A \land B$ pode ser deduzida de $A \in B$)

Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- 2 $P(x) \wedge Q(x)$ (1, A5, mp)

- \bigcirc $(\forall x)P(x)$ (3, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)Q(x)$ (4, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$ (5, 6, $A \land B$ pode ser deduzida de $A \in B$)

Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ② $P(x) \wedge Q(x)$ (1, A5, mp)

- \bigcirc $(\forall x)P(x)$ (3, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)Q(x)$ (4, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$ (5, 6, $A \land B$ pode ser deduzida de $A \in B$)

Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ② $P(x) \wedge Q(x)$ (1, A5, mp)

- $(\forall x)P(x)$ (3, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)Q(x)$ (4, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$ (5, 6, $A \land B$ pode ser deduzida de $A \in B$)

Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ② $P(x) \wedge Q(x)$ (1, A5, mp)

- \bigcirc $(\forall x)Q(x)$ (4, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$ (5, 6, $A \land B$ pode ser deduzida de $A \in B$)

Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ② $P(x) \wedge Q(x)$ (1, A5, mp)

- $(\forall x)P(x)$ (3, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)Q(x)$ (4, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$ (5, 6, $A \land B$ pode ser deduzida de $A \in B$)

Exemplo

$$(\forall x)[P(x) \land Q(x)] \longrightarrow (\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$$

- ② $P(x) \wedge Q(x)$ (1, A5, mp)

- $(\forall x)P(x)$ (3, generalização)
- \bigcirc $(\forall x)Q(x)$ (4, generalização)
- $(\forall x)P(x) \land (\forall x)Q(x)$ (5, 6, $A \land B$ pode ser deduzida de $A \in B$)

Exercício

Use a lógica de predicados para provar o teorema:

$$(\forall x)P(x) \longrightarrow (\exists x)P(x)$$

Exemplo

A fbf a seguir é um teorema da lógica de predicados?

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- $(\forall x)[P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)) (2, A4, mp)$

- \bigcirc $[(\exists x)P(x)] \lor (\forall x)Q(x))$ (5, taut $A' \to B \to A \lor B$, mp)

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- $(\forall x)[P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)) (2, A4, mp)$

- \bigcirc $[(\exists x)P(x)] \lor (\forall x)Q(x))$ (5, taut $A' \to B \to A \lor B$, mp)

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- $(\exists x)P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)$ (substituição de 4 em 3)
- \bigcirc $[(\exists x)P(x)] \lor (\forall x)Q(x))$ (5, taut $A' \to B \to A \lor B$, mp)

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- $(\exists x)P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)$ (substituição de 4 em 3)

$$(\forall x)[P(x) \lor Q(x)] \longrightarrow (\exists x)P(x) \lor (\forall x)Q(x)$$

- **5** $[(\exists x)P(x)]' \rightarrow (\forall x)Q(x)$ (substituição de 4 em 3)

Exemplo

A fbf é um teorema?

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- ③ $(\forall y)Q(x,y)$ (1, 2, mp)
- Q(x,y) (3, A5, mp)
- \bigcirc $P(x) \longrightarrow Q(x,y)$ (4 deduzido de 2)
- $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$ (5, generaliz)

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- $(\forall y)Q(x,y)$ (1, 2, mp)
- Q(x,y) (3, A5, mp)
- \bigcirc $P(x) \longrightarrow Q(x,y)$ (4 deduzido de 2)
- $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$ (5, generaliz)

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- **3** $(\forall y)Q(x,y)$ (1, 2, mp)
- Q(x,y) (3, A5, mp)
- \bigcirc $P(x) \longrightarrow Q(x,y)$ (4 deduzido de 2)
- $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$ (5, generaliz)

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- **3** $(\forall y)Q(x,y)$ (1, 2, mp)
- **4** Q(x,y) (3, A5, mp)
- $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$ (5, generaliz)

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- **3** $(\forall y)Q(x,y)$ (1, 2, mp)
- **4** Q(x,y) (3, A5, mp)
- $(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$ (5, generaliz)

Exemplo

$$[P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)] \longrightarrow (\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)]$$

- P(x) (hip. temp)
- **3** $(\forall y)Q(x,y)$ (1, 2, mp)
- **4** Q(x,y) (3, A5, mp)

Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- $P(x) \longrightarrow Q(x,y)$ (1, A5, mp)
- \bigcirc P(x) (Hip. temp)
- Q(x,y) (2, 3, mp)
- \bigcirc $(\forall y)Q(x,y)$ (4, gener.)

Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- Q(x,y) (2, 3, mp)
- \bigcirc $(\forall y)Q(x,y)$ (4, gener.)

Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- P(x) (Hip. temp)
- Q(x,y) (2, 3, mp)
- \bigcirc $(\forall y)Q(x,y)$ (4, gener.)

Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- P(x) (Hip. temp)
- **4** Q(x,y) (2, 3, mp)
- \bigcirc $(\forall y)Q(x,y)$ (4, gener.)

Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- P(x) (Hip. temp)
- Q(x,y) (2, 3, mp)
- $(\forall y)Q(x,y)$ (4, gener.)

Exercício

$$(\forall y)[P(x) \longrightarrow Q(x,y)] \longrightarrow [P(x) \longrightarrow (\forall y)Q(x,y)]$$

- P(x) (Hip. temp)
- **4** Q(x,y) (2, 3, mp)
- \bigcirc $(\forall y)Q(x,y)$ (4, gener.)

Exemplo - Argumentos Válidos

Mostre que o argumento a seguir é válido: "Todo microcomputador tem uma porta serial. Alguns microcomputadores têm porta paralela. Portanto alguns computadores têm ambas as portas serial e paralela". Usando:

- M(x): x é um microcomputador.
- S(x): x tem porta serial.
- P(x): x tem porta paralela.

Exemplo - Argumentos Válidos

Mostre que o argumento a seguir é válido: "Todo microcomputador tem uma porta serial. Alguns microcomputadores têm porta paralela. Portanto alguns computadores têm ambas as portas serial e paralela". Usando:

- M(x): x é um microcomputador.
- S(x): x tem porta serial.
- P(x): x tem porta paralela.

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- 2 $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$ (hipótese)
- ③ $M(a) \wedge P(a)$ (2, A 6, mp)

- $M(a) \wedge P(a) \wedge S(a)$ (3, 6, $A \wedge B$ deduzida de A e B
- \bigcirc $(\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$ (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$ (hipótese)
- **3** $M(a) \land P(a)$ (2, A 6, mp)
- M(a) (3, taut., mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$ (3, 6, $A \land B$ deduzida de A e B)
- **9** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$ (hipótese)
- **3** $M(a) \land P(a)$ (2, A 6, mp)
- M(a) (3, taut., mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$ (3, 6, $A \land B$ deduzida de A e B)
- $(\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$ (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$ (hipótese)
- **3** $M(a) \land P(a)$ (2, A 6, mp)
- M(a) (3, taut., mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$ (3, 6, $A \land B$ deduzida de A e B)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$ (hipótese)
- **3** $M(a) \land P(a)$ (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- $OM(a) \land P(a) \land S(a)$ (3, 6, $A \land B$ deduzida de A e B)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- 2 $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$ (hipótese)
- **3** $M(a) \land P(a)$ (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$ (3, 6, $A \land B$ deduzida de A e B)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$ (hipótese)
- **3** $M(a) \land P(a)$ (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$ (3, 6, $A \land B$ deduzida de A e B)
- **9** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp)

$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$ (hipótese)
- **3** $M(a) \land P(a)$ (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$ (3, 6, $A \land B$ deduzida de A e B)
- **9** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp)



$$(\forall x)[M(x) \longrightarrow S(x)] \land (\exists x)[M(x) \land P(x)] \longrightarrow (\exists x)[M(x) \land S(x) \land P(x)]$$

- $(\exists x)[M(x) \land P(x)]$ (hipótese)
- **3** $M(a) \land P(a)$ (2, A 6, mp)
- **1** M(a) (3, taut., mp)
- \circ S(a) (4, 5, mp)
- $M(a) \land P(a) \land S(a)$ (3, 6, $A \land B$ deduzida de A e B)
- **9** (∃x)[M(x) ∧ S(x) ∧ P(x)] (8, A 7, mp)

Exercício - Argumentos Válidos

Mostre que o argumento a seguir é válido: "Todas as músicas de rock são barulhentas. Existem algumas músicas de rock, logo existem algumas músicas barulhentas." Use os predicados R(x) e B(x).