

Lógica de Proposições Quantificadas

QXD0008 – Matemática Discreta



UNIVERSIDADE
FEDERAL DO CEARÁ
CAMPUS QUIXADÁ

Prof. Lucas Ismaily
ismailybf@ufc.br

Universidade Federal do Ceará

2º semestre/2022



Tópicos desta aula

- Predicados
- Quantificador universal e existencial
- Quantificadores com domínio restrito
- Quantificadores e variáveis ligadas
- Equivalência entre quantificadores
- Proposições com quantificadores aninhados



Referências para esta aula

- **Seções 1.3 e 1.4** do livro: Kenneth H. Rosen. *Matemática Discreta e suas Aplicações*. (Sexta Edição).
- **Capítulo 2** do livro: Daniel J. VELLEMAN. *How to Prove it. A structured approach*. (3rd Edition). Cambridge University Press; 3rd Edition, 2019.

Introdução



Limitação da lógica proposicional

- A lógica proposicional não pode expressar adequadamente o significado das proposições em matemática e em linguagem natural.

Limitação da lógica proposicional

- A lógica proposicional não pode expressar adequadamente o significado das proposições em matemática e em linguagem natural.
- **Exemplo:**

“Todo computador conectado à rede da universidade está funcionando apropriadamente.”

Limitação da lógica proposicional

- A lógica proposicional não pode expressar adequadamente o significado das proposições em matemática e em linguagem natural.
- **Exemplo:**

“Todo computador conectado à rede da universidade está funcionando apropriadamente.”

Seja *MATH3* um dos computadores conectados à rede da universidade.
Nenhuma regra da lógica proposicional nos permite decidir sobre a veracidade da afirmação:

Limitação da lógica proposicional

- A lógica proposicional não pode expressar adequadamente o significado das proposições em matemática e em linguagem natural.
- **Exemplo:**

“Todo computador conectado à rede da universidade está funcionando apropriadamente.”

Seja *MATH3* um dos computadores conectados à rede da universidade.
Nenhuma regra da lógica proposicional nos permite decidir sobre a veracidade da afirmação:

“MATH3 está funcionando apropriadamente.”

Limitação da lógica proposicional

- A lógica proposicional não pode expressar adequadamente o significado das proposições em matemática e em linguagem natural.

- **Exemplo:**

“Todo computador conectado à rede da universidade está funcionando apropriadamente.”

Seja *MATH3* um dos computadores conectados à rede da universidade.
Nenhuma regra da lógica proposicional nos permite decidir sobre a veracidade da afirmação:

“MATH3 está funcionando apropriadamente.”

- Por isto, introduzimos os **predicados** e a **lógica de predicados**, a fim de podermos trabalhar com declarações envolvendo variáveis e propriedades sobre estas variáveis.

Predicados

“ x é maior que 3”

Predicados

“ x é maior que 3”



x (sujeito da declaração)

maior que 3 (predicado)

- $P(x) = x$ é maior que 3: P indica o predicado e x é a variável.

Predicados

“ x é maior que 3”



x (**sujeito da declaração**)

maior que 3 (**predicado**)

- $P(x) = x$ é maior que 3: P indica o predicado e x é a variável.
- Uma vez que um valor é dado para a variável x , a declaração $P(x)$ torna-se uma proposição e tem um valor-verdade.

Predicados

“ x é maior que 3”



x (**sujeito da declaração**)

maior que 3 (**predicado**)

- $P(x) = x$ é maior que 3: P indica o predicado e x é a variável.
- Uma vez que um valor é dado para a variável x , a declaração $P(x)$ torna-se uma proposição e tem um valor-verdade.
- Qual o valor-verdade de $P(4)$ e $P(2)$?

Predicados

“ x é maior que 3”



x (**sujeito da declaração**)

maior que 3 (**predicado**)

- $P(x) = x \text{ é maior que } 3$: P indica o predicado e x é a variável.
- Uma vez que um valor é dado para a variável x , a declaração $P(x)$ torna-se uma proposição e tem um valor-verdade.
- Qual o valor-verdade de $P(4)$ e $P(2)$?
- Seja $Q(x, y) = “x = y + 3”$.
Quais os valores-verdade de $Q(1, 2)$ e $Q(3, 0)$?

- **Definição:** Um **predicado** é uma sentença que contém um número finito de variáveis e se torna uma proposição quando as variáveis são substituídas por valores específicos.
- Os valores das variáveis de predicados são definidos por conjuntos chamados **domínios**. Por exemplo: $\mathbb{R}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{N}$.

Quantificadores

$P(x)$ contendo a variável livre x é verdadeira para alguns valores de x



Para quantos?

Quantificadores

$P(x)$ contendo a variável livre x é verdadeira para alguns valores de x



Para quantos?



Para todos?



Para pelo menos um?

Quantificadores

$P(x)$ contendo a variável livre x é verdadeira para alguns valores de x



Para quantos?



Para todos?



Para pelo menos um?

Quantificadores

Surgem para expressar estas ideias de quantidades.

Definição: Quantificadores são palavras/expressões que referem a quantidades tais como “todos” e “alguns” e indicam para quantos elementos do domínio um dado predicado é verdadeiro.

Quantificador universal: \forall

- Usado para expressar a ideia de que $P(x)$ vale para **todos** os valores do universo de discurso (ou domínio de discurso).

$$\forall x P(x)$$

“para todo x , vale $P(x)$ ”

Quantificador universal: \forall

- Usado para expressar a ideia de que $P(x)$ vale para **todos** os valores do universo de discurso (ou domínio de discurso).

$\forall x P(x)$ “para todo x , vale $P(x)$ ”

- O conjunto-verdade de $P(x)$ é U .

Quantificador universal: \forall

- Usado para expressar a ideia de que $P(x)$ vale para **todos** os valores do universo de discurso (ou domínio de discurso).

$\forall x P(x)$ “para todo x , vale $P(x)$ ”

- O conjunto-verdade de $P(x)$ é U .
- Um elemento para o qual $P(x)$ é falsa é chamado de **contraexemplo**.

Quantificador universal: \forall

- Usado para expressar a ideia de que $P(x)$ vale para **todos** os valores do universo de discurso (ou domínio de discurso).

$\forall x P(x)$ “para todo x , vale $P(x)$ ”

- O conjunto-verdade de $P(x)$ é U .
- Um elemento para o qual $P(x)$ é falsa é chamado de **contraexemplo**.
- x não é mais variável livre.

Quantificador universal: \forall

- Usado para expressar a ideia de que $P(x)$ vale para **todos** os valores do universo de discurso (ou domínio de discurso).

$\forall x P(x)$ “para todo x , vale $P(x)$ ”

- O conjunto-verdade de $P(x)$ é U .
- Um elemento para o qual $P(x)$ é falsa é chamado de **contraexemplo**.
- x não é mais variável livre.
- **Exemplo:**

$$U = \mathbb{R};$$

$$\forall x (x > 2 \rightarrow x^2 > 4).$$

Quantificador existencial: \exists

- Usado para expressar a ideia de que **existe pelo menos um** elemento do universo do discurso para o qual $P(x)$ é verdadeira.

$$\exists x P(x)$$

“**existe x , tal que $P(x)$** ”

Quantificador existencial: \exists

- Usado para expressar a ideia de que **existe pelo menos um** elemento do universo do discurso para o qual $P(x)$ é verdadeira.

$$\exists x P(x) \quad \text{“existe } x, \text{ tal que } P(x)\text{”}$$

- O conjunto-verdade de $P(x)$ é não-vazio.

Quantificador existencial: \exists

- Usado para expressar a ideia de que **existe pelo menos um** elemento do universo do discurso para o qual $P(x)$ é verdadeira.

$$\exists x P(x) \quad \text{“existe } x, \text{ tal que } P(x)\text{”}$$

- O conjunto-verdade de $P(x)$ é não-vazio.
- x não é mais variável livre.

Quantificador existencial: \exists

- Usado para expressar a ideia de que **existe pelo menos um** elemento do universo do discurso para o qual $P(x)$ é verdadeira.

$$\exists x P(x) \quad \text{“existe } x, \text{ tal que } P(x)\text{”}$$

- O conjunto-verdade de $P(x)$ é não-vazio.
- x não é mais variável livre.
- **Exemplo:**

$$U = \mathbb{N};$$

$$\exists x (x^2 - 3x - 4 = 0).$$

Quantificador existencial: \exists

- Usado para expressar a ideia de que **existe pelo menos um** elemento do universo do discurso para o qual $P(x)$ é verdadeira.

$$\exists x P(x) \quad \text{“existe } x, \text{ tal que } P(x)\text{”}$$

- O conjunto-verdade de $P(x)$ é não-vazio.
- x não é mais variável livre.
- **Exemplo:**

$$U = \mathbb{N};$$

$$\exists x (x^2 - 3x - 4 = 0).$$

- De fato, $x \in \{-1, 4\}$.

TABELA 1 Quantificadores.

<i>Sentença</i>	<i>Quando é verdadeira?</i>	<i>Quando é falsa?</i>
$\forall x P(x)$	$P(x)$ é verdadeira para todo x .	Existe um x tal que $P(x)$ é falsa.
$\exists x P(x)$	Existe um x tal que $P(x)$ é verdadeira.	$P(x)$ é falsa para todo x .

extraído do livro do Rosen.

Exemplos

1. $\exists x(M(x) \wedge B(x))$ tal que:
 - $M(x) = \text{"x é homem"}$;
 - $B(x) = \text{"x tem barba"}$.

Exemplos

1. $\exists x(M(x) \wedge B(x))$ tal que:

- $M(x) = \text{"x é homem"};$
- $B(x) = \text{"x tem barba"}.$

2. $\forall x(M(x) \rightarrow B(x))$

Exemplos

1. $\exists x(M(x) \wedge B(x))$ tal que:

- $M(x) = \text{"x é homem"};$
- $B(x) = \text{"x tem barba"}.$

2. $\forall x(M(x) \rightarrow B(x))$

- **Atenção:** $\forall xP(x) \rightarrow Q(x)$ significa $(\forall xP(x)) \rightarrow Q(x)$

Exemplos

1. $\exists x(M(x) \wedge B(x))$ tal que:

- $M(x) = \text{"x é homem"};$
- $B(x) = \text{"x tem barba"}.$

2. $\forall x(M(x) \rightarrow B(x))$

- **Atenção:** $\forall x P(x) \rightarrow Q(x)$ significa $(\forall x P(x)) \rightarrow Q(x)$
e **não** $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)).$

Exemplos

1. $\exists x(M(x) \wedge B(x))$ tal que:
 - $M(x) = \text{"x é homem"}$;
 - $B(x) = \text{"x tem barba"}$.
2. $\forall x(M(x) \rightarrow B(x))$
 - **Atenção:** $\forall x P(x) \rightarrow Q(x)$ significa $(\forall x P(x)) \rightarrow Q(x)$
e **não** $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$.
3. Alguém não fez a lição de casa.

Exemplos

1. $\exists x(M(x) \wedge B(x))$ tal que:
 - $M(x) = \text{"x é homem"}$;
 - $B(x) = \text{"x tem barba"}$.
2. $\forall x(M(x) \rightarrow B(x))$
 - **Atenção:** $\forall x P(x) \rightarrow Q(x)$ significa $(\forall x P(x)) \rightarrow Q(x)$
e **não** $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$.
3. Alguém não fez a lição de casa.
 - $\exists x(x \text{ não fez a lição de casa})$.

Exemplos

1. $\exists x(M(x) \wedge B(x))$ tal que:
 - $M(x) = \text{"x é homem"}$;
 - $B(x) = \text{"x tem barba"}$.

2. $\forall x(M(x) \rightarrow B(x))$
 - **Atenção:** $\forall x P(x) \rightarrow Q(x)$ significa $(\forall x P(x)) \rightarrow Q(x)$
e **não** $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$.

3. Alguém não fez a lição de casa.
 - $\exists x(x \text{ não fez a lição de casa})$.
 - $\exists x(\neg L(x))$ tal que $L(x) = \text{"x fez a lição de casa"}$.

Exemplos

1. $\exists x(M(x) \wedge B(x))$ tal que:
 - $M(x) = \text{"x é homem"}$;
 - $B(x) = \text{"x tem barba"}$.
2. $\forall x(M(x) \rightarrow B(x))$
 - **Atenção:** $\forall x P(x) \rightarrow Q(x)$ significa $(\forall x P(x)) \rightarrow Q(x)$
e **não** $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$.
3. Alguém não fez a lição de casa.
 - $\exists x(x \text{ não fez a lição de casa})$.
 - $\exists x(\neg L(x))$ tal que $L(x) = \text{"x fez a lição de casa"}$.
4. Ninguém é perfeito.

Exemplos

1. $\exists x(M(x) \wedge B(x))$ tal que:
 - $M(x) = \text{"x é homem"}$;
 - $B(x) = \text{"x tem barba"}$.
2. $\forall x(M(x) \rightarrow B(x))$
 - **Atenção:** $\forall x P(x) \rightarrow Q(x)$ significa $(\forall x P(x)) \rightarrow Q(x)$
e **não** $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$.
3. Alguém não fez a lição de casa.
 - $\exists x(x \text{ não fez a lição de casa})$.
 - $\exists x(\neg L(x))$ tal que $L(x) = \text{"x fez a lição de casa"}$.
4. Ninguém é perfeito.
 - $\forall x(\neg P(x))$ ou $\neg \exists x(P(x))$, tal que $P(x) = \text{"x é perfeito"}$.

Exemplos

1. Todos os produtos daquele supermercado são caros ou são de má-qualidade

Exemplos

1. Todos os produtos daquele supermercado são caros ou são de má-qualidade
 - x um produto;

Exemplos

1. Todos os produtos daquele supermercado são caros ou são de má-qualidade
 - x um produto;
 - Se x está no supermercado, então x é caro ou é de má-qualidade.

Exemplos

1. Todos os produtos daquele supermercado são caros ou são de má-qualidade
 - x um produto;
 - Se x está no supermercado, então x é caro ou é de má-qualidade.

$$S(x) = \text{"}x \text{ está no supermercado."}$$

Exemplos

1. Todos os produtos daquele supermercado são caros ou são de má-qualidade
 - x um produto;
 - Se x está no supermercado, então x é caro ou é de má-qualidade.

$S(x) = \text{"}x \text{ está no supermercado."}$

$C(x) = \text{"}x \text{ é caro."}$

Exemplos

1. Todos os produtos daquele supermercado são caros ou são de má-qualidade
 - x um produto;
 - Se x está no supermercado, então x é caro ou é de má-qualidade.

$S(x)$ = “ x está no supermercado.”

$C(x)$ = “ x é caro.”

$M(x)$ = “ x é de má-qualidade.”

Exemplos

1. Todos os produtos daquele supermercado são caros ou são de má-qualidade
 - x um produto;
 - Se x está no supermercado, então x é caro ou é de má-qualidade.

$S(x)$ = “ x está no supermercado.”

$C(x)$ = “ x é caro.”

$M(x)$ = “ x é de má-qualidade.”

$$\forall x(S(x) \rightarrow (C(x) \vee M(x)))$$

Exemplos

- $A \subseteq B$

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.
- $A \cap B \subseteq (B \setminus C)$

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.
- $A \cap B \subseteq (B \setminus C)$
 - $x \in A \cap B$ é equivalente a $x \in A \wedge x \in B$.

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.
- $A \cap B \subseteq (B \setminus C)$
 - $x \in A \cap B$ é equivalente a $x \in A \wedge x \in B$.
 - $x \in B \setminus C$ é equivalente a $x \in B \wedge x \notin C$.

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.
- $A \cap B \subseteq (B \setminus C)$
 - $x \in A \cap B$ é equivalente a $x \in A \wedge x \in B$.
 - $x \in B \setminus C$ é equivalente a $x \in B \wedge x \notin C$.
 - Portanto, $\forall x((x \in A \wedge x \in B) \rightarrow (x \in B \wedge x \notin C))$

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.
- $A \cap B \subseteq (B \setminus C)$
 - $x \in A \cap B$ é equivalente a $x \in A \wedge x \in B$.
 - $x \in B \setminus C$ é equivalente a $x \in B \wedge x \notin C$.
 - Portanto, $\forall x((x \in A \wedge x \in B) \rightarrow (x \in B \wedge x \notin C))$
- Se $A \subseteq B$, então A e $C \setminus B$ são disjuntos.

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.
- $A \cap B \subseteq (B \setminus C)$
 - $x \in A \cap B$ é equivalente a $x \in A \wedge x \in B$.
 - $x \in B \setminus C$ é equivalente a $x \in B \wedge x \notin C$.
 - Portanto, $\forall x((x \in A \wedge x \in B) \rightarrow (x \in B \wedge x \notin C))$
- Se $A \subseteq B$, então A e $C \setminus B$ são disjuntos.
 - $A \cap (C \setminus B) = \emptyset$ significa que:

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.
- $A \cap B \subseteq (B \setminus C)$
 - $x \in A \cap B$ é equivalente a $x \in A \wedge x \in B$.
 - $x \in B \setminus C$ é equivalente a $x \in B \wedge x \notin C$.
 - Portanto, $\forall x((x \in A \wedge x \in B) \rightarrow (x \in B \wedge x \notin C))$
- Se $A \subseteq B$, então A e $C \setminus B$ são disjuntos.
 - $A \cap (C \setminus B) = \emptyset$ significa que:
 - $\neg \exists x(x \in A \wedge x \in C \setminus B)$;

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.
- $A \cap B \subseteq (B \setminus C)$
 - $x \in A \cap B$ é equivalente a $x \in A \wedge x \in B$.
 - $x \in B \setminus C$ é equivalente a $x \in B \wedge x \notin C$.
 - Portanto, $\forall x((x \in A \wedge x \in B) \rightarrow (x \in B \wedge x \notin C))$
- Se $A \subseteq B$, então A e $C \setminus B$ são disjuntos.
 - $A \cap (C \setminus B) = \emptyset$ significa que:
 - $\neg \exists x(x \in A \wedge x \in C \setminus B)$;
 - $\neg \exists x(x \in A \wedge (x \in C \wedge x \notin B))$.

Exemplos

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$.
- $A \cap B \subseteq (B \setminus C)$
 - $x \in A \cap B$ é equivalente a $x \in A \wedge x \in B$.
 - $x \in B \setminus C$ é equivalente a $x \in B \wedge x \notin C$.
 - Portanto, $\forall x((x \in A \wedge x \in B) \rightarrow (x \in B \wedge x \notin C))$
- Se $A \subseteq B$, então A e $C \setminus B$ são disjuntos.
 - $A \cap (C \setminus B) = \emptyset$ significa que:
 - $\neg \exists x(x \in A \wedge x \in C \setminus B)$;
 - $\neg \exists x(x \in A \wedge (x \in C \wedge x \notin B))$.
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B) \rightarrow \neg \exists x(x \in A \wedge (x \in C \wedge x \notin B))$.

$U = \mathbb{Z}$, verdadeiro ou falso?

- $\forall x \exists y (x + y = 5)$

- $\exists x \forall y (x + y = 5)$

$U = \mathbb{Z}$, verdadeiro ou falso?

- $\forall x \exists y (x + y = 5)$
 - Para todo x , existe y tal que $x + y = 5$.
- $\exists x \forall y (x + y = 5)$

$U = \mathbb{Z}$, verdadeiro ou falso?

- $\forall x \exists y (x + y = 5)$
 - Para todo x , existe y tal que $x + y = 5$.
- $\exists x \forall y (x + y = 5)$
 - Existe x tal que para todo y , $x + y = 5$.

$U = \mathbb{Z}$, verdadeiro ou falso?

- $\forall x \exists y (x + y = 5)$
 - Para todo x , existe y tal que $x + y = 5$.
 - **Verdadeiro!**
- $\exists x \forall y (x + y = 5)$
 - Existe x tal que para todo y , $x + y = 5$.
 - **Falso!**

$U = \mathbb{N}$, decida se é verdadeiro ou falso

1. $\forall x \exists y (x < y)$

$U = \mathbb{N}$, decida se é verdadeiro ou falso

1. $\forall x \exists y (x < y)$

- Para x natural arbitrário e fixo, existe y tal que $x < y$?

$U = \mathbb{N}$, decida se é verdadeiro ou falso

1. $\forall x \exists y (x < y)$

- Para x natural arbitrário e fixo, existe y tal que $x < y$?
- **Verdadeiro!**

$U = \mathbb{N}$, decida se é verdadeiro ou falso

1. $\forall x \exists y (x < y)$

- Para x natural arbitrário e fixo, existe y tal que $x < y$?
- **Verdadeiro!**

2. $\exists y \forall x (x < y)$

$U = \mathbb{N}$, decida se é verdadeiro ou falso

1. $\forall x \exists y (x < y)$

- Para x natural arbitrário e fixo, existe y tal que $x < y$?
- **Verdadeiro!**

2. $\exists y \forall x (x < y)$

- Existe um natural y para o qual todos os outros são menores do que ele?

$U = \mathbb{N}$, decida se é verdadeiro ou falso

1. $\forall x \exists y (x < y)$

- Para x natural arbitrário e fixo, existe y tal que $x < y$?
- **Verdadeiro!**

2. $\exists y \forall x (x < y)$

- Existe um natural y para o qual todos os outros são menores do que ele?
- **Falso!**

$U = \mathbb{N}$, decida se é verdadeiro ou falso

1. $\forall x \exists y (x < y)$

- Para x natural arbitrário e fixo, existe y tal que $x < y$?
- **Verdadeiro!**

2. $\exists y \forall x (x < y)$

- Existe um natural y para o qual todos os outros são menores do que ele?
- **Falso!**

3. $\exists x \forall y (x < y)$

$U = \mathbb{N}$, decida se é verdadeiro ou falso

1. $\forall x \exists y (x < y)$

- Para x natural arbitrário e fixo, existe y tal que $x < y$?
- **Verdadeiro!**

2. $\exists y \forall x (x < y)$

- Existe um natural y para o qual todos os outros são menores do que ele?
- **Falso!**

3. $\exists x \forall y (x < y)$

- Existe um natural x tal que todos os outros naturais são maiores do que ele?

$U = \mathbb{N}$, decida se é verdadeiro ou falso

1. $\forall x \exists y (x < y)$

- Para x natural arbitrário e fixo, existe y tal que $x < y$?
- **Verdadeiro!**

2. $\exists y \forall x (x < y)$

- Existe um natural y para o qual todos os outros são menores do que ele?
- **Falso!**

3. $\exists x \forall y (x < y)$

- Existe um natural x tal que todos os outros naturais são maiores do que ele?
- **Falso!**

Decida se é verdadeiro ou falso

1. Qual o valor verdade de $\forall x(x^2 \geq x)$ se o domínio consiste em todos os números reais? E qual o valor-verdade dessa proposição se o domínio são todos os números inteiros?

Decida se é verdadeiro ou falso

1. Qual o valor verdade de $\forall x(x^2 \geq x)$ se o domínio consiste em todos os números reais? E qual o valor-verdade dessa proposição se o domínio são todos os números inteiros?
 - **Falso** quando $U = \mathbb{R}$ pois $(\frac{1}{2})^2 \not\geq \frac{1}{2}$.

Decida se é verdadeiro ou falso

1. Qual o valor verdade de $\forall x(x^2 \geq x)$ se o domínio consiste em todos os números reais? E qual o valor-verdade dessa proposição se o domínio são todos os números inteiros?
- **Falso** quando $U = \mathbb{R}$ pois $(\frac{1}{2})^2 \not\geq \frac{1}{2}$.
 - **Verdadeito** quando $U = \mathbb{Z}$.

Existência e unicidade

- Algumas vezes precisamos de mais precisão do que simplesmente *existe um elemento no universo do discurso*.

Existência e unicidade

- Algumas vezes precisamos de mais precisão do que simplesmente *existe um elemento no universo do discurso*.

Precisamos que ele seja único.



$\exists!$ “existe e é único”

Existência e unicidade

- Algumas vezes precisamos de mais precisão do que simplesmente *existe um elemento no universo do discurso*.

Precisamos que ele seja único.



$\exists!$ “**existe** **e** **é** único”

$$\exists! x P(x)$$

Existência e unicidade

- Algumas vezes precisamos de mais precisão do que simplesmente *existe um elemento no universo do discurso*.

Precisamos que ele seja único.



$\exists!$ “**existe** e é único”

$$\exists! x P(x)$$

é uma abreviação para

$$\exists x (P(x) \wedge \neg \exists y (P(y) \wedge x \neq y))$$

A relação entre \forall , \exists , \wedge e \vee

- Seja o predicado $Q(x)$, onde x tem domínio $U = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$
- Proposição universal é uma generalização da conjunção (\wedge):

$$\forall x \in U, Q(x) \equiv Q(x_1) \wedge Q(x_2) \wedge \dots \wedge Q(x_n)$$

A relação entre \forall , \exists , \wedge e \vee

- Seja o predicado $Q(x)$, onde x tem domínio $U = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$
- Proposição universal é uma generalização da conjunção (\wedge):

$$\forall x \in U, Q(x) \equiv Q(x_1) \wedge Q(x_2) \wedge \dots \wedge Q(x_n)$$

- **Exemplo:** $Q(x): x^2$, $U = \{0, 1\}$
 $\forall x \in U$, tal que $Q(x) \equiv Q(0) \wedge Q(1)$

A relação entre \forall , \exists , \wedge e \vee

- Seja o predicado $Q(x)$, onde x tem domínio $U = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$
- Proposição universal é uma generalização da conjunção (\wedge):

$$\forall x \in U, Q(x) \equiv Q(x_1) \wedge Q(x_2) \wedge \dots \wedge Q(x_n)$$

- **Exemplo:** $Q(x): x^2$, $U = \{0, 1\}$
 $\forall x \in U$, tal que $Q(x) \equiv Q(0) \wedge Q(1)$

- Proposição existencial é uma generalização da disjunção (\vee):

$$\exists x \in U \text{ tal que } Q(x) \equiv Q(x_1) \vee Q(x_2) \vee \dots \vee Q(x_n)$$

A relação entre \forall , \exists , \wedge e \vee

- Seja o predicado $Q(x)$, onde x tem domínio $U = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$
- Proposição universal é uma generalização da conjunção (\wedge):

$$\forall x \in U, Q(x) \equiv Q(x_1) \wedge Q(x_2) \wedge \dots \wedge Q(x_n)$$

- **Exemplo:** $Q(x): x^2$, $U = \{0, 1\}$
 $\forall x \in U$, tal que $Q(x) \equiv Q(0) \wedge Q(1)$

- Proposição existencial é uma generalização da disjunção (\vee):

$$\exists x \in U \text{ tal que } Q(x) \equiv Q(x_1) \vee Q(x_2) \vee \dots \vee Q(x_n)$$

- **Exemplo:** $Q(x): x + x$, $U = \{0, 1\}$
 $\exists x \in U$, tal que $Q(x) \equiv Q(0) \vee Q(1)$

Quantificadores com domínio restrito



Quantificadores com domínio restrito

Dado $U = \mathbb{R}$, o que a proposição $\forall_{x < 0}(x^2 > 0)$ significa?

- Restringe o domínio para qualquer número real x com $x < 0$.
- Ela diz que “o quadrado de todo número real negativo é positivo”.
- A proposição é o mesmo que $\forall x(x < 0 \rightarrow x^2 > 0)$.

Quantificadores com domínio restrito

Dado $U = \mathbb{R}$, o que a proposição $\exists_{z>0}(z^2 = 2)$ significa?

- Ela diz que “existe um número real positivo tal que seu quadrado é igual a 2”.
- Essa proposição é equivalente a $\exists z(z > 0 \wedge z^2 = 2)$.

Quantificadores restritos – Exemplos

- $\forall x \in U P(x)$: para todo x em U , $P(x)$.

Quantificadores restritos – Exemplos

- $\forall x \in U P(x)$: para todo x em U , $P(x)$.
 - $\forall x \in \mathbb{R}(x \geq 0)$ é **falso**.

Quantificadores restritos – Exemplos

- $\forall x \in U P(x)$: para todo x em U , $P(x)$.
 - $\forall x \in \mathbb{R}(x \geq 0)$ é **falso**.
 - $\forall x \in \mathbb{N}(x \geq 0)$ é **verdadeiro**.

Quantificadores restritos – Exemplos

- $\forall x \in U P(x)$: para todo x em U , $P(x)$.
 - $\forall x \in \mathbb{R}(x \geq 0)$ é **falso**.
 - $\forall x \in \mathbb{N}(x \geq 0)$ é **verdadeiro**.
- $\exists x \in U P(x)$: existe x em U , $P(x)$.

Quantificadores restritos – Exemplos

- $\forall x \in U P(x)$: para todo x em U , $P(x)$.
 - $\forall x \in \mathbb{R}(x \geq 0)$ é **falso**.
 - $\forall x \in \mathbb{N}(x \geq 0)$ é **verdadeiro**.
- $\exists x \in U P(x)$: existe x em U , $P(x)$.
 - $\exists x \in \mathbb{R}(x < 0)$ é **verdadeiro**.

Quantificadores restritos – Exemplos

- $\forall x \in U P(x)$: para todo x em U , $P(x)$.
 - $\forall x \in \mathbb{R}(x \geq 0)$ é **falso**.
 - $\forall x \in \mathbb{N}(x \geq 0)$ é **verdadeiro**.
- $\exists x \in U P(x)$: existe x em U , $P(x)$.
 - $\exists x \in \mathbb{R}(x < 0)$ é **verdadeiro**.
 - $\exists x \in \mathbb{N}(x < 0)$ é **falso**.

Quantificadores restritos – Resumo

$$\forall x \in A P(x)$$

significa que para todo $x \in A$, $P(x)$ é verdadeira, **isto é**,

$$\forall x (x \in A \rightarrow P(x))$$

Quantificadores restritos – Resumo

$$\forall x \in A P(x)$$

significa que para todo $x \in A$, $P(x)$ é verdadeira, **isto é**,

$$\forall x (x \in A \rightarrow P(x))$$

$$\exists x \in A P(x)$$

significa que existe $x \in A$ para o qual $P(x)$ é verdadeira, **isto é**,

$$\exists x (x \in A \wedge P(x))$$

Quantificadores restritos – Resumo

$$\boxed{\forall x \in A \, P(x)}$$

significa que para todo $x \in A$, $P(x)$ é verdadeira, **isto é**,

$$\forall x (x \in A \rightarrow P(x))$$

$$\boxed{\exists x \in A \, P(x)}$$

significa que existe $x \in A$ para o qual $P(x)$ é verdadeira, **isto é**,

$$\exists x (x \in A \wedge P(x))$$

Quantificadores restritos podem ser pensados como abreviações das expressões acima.

Equivalências envolvendo quantificadores



Equivalências envolvendo quantificadores

- **Definição:** Sentenças que envolvem predicados e quantificadores são **logicamente equivalentes** se e somente se elas têm o mesmo valor verdade quaisquer que sejam os predicados substituídos nessas sentenças e qualquer que seja o domínio de discurso para as variáveis nessas funções proposicionais.
- Usamos a notação $S \equiv T$ para indicar que as duas declarações S e T que envolvem predicados e quantificadores são logicamente equivalentes.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \forall x P(x)$ é verdadeiro sse $\forall x P(x)$ é falso.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \forall x P(x)$ é verdadeiro sse $\forall x P(x)$ é falso.

$\forall x P(x)$ é falso sse existe um elemento x no domínio para o qual $P(x)$ é falso.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \forall x P(x)$ é verdadeiro sse $\forall x P(x)$ é falso.

$\forall x P(x)$ é falso sse existe um elemento x no domínio para o qual $P(x)$ é falso.

Existe um elemento x no domínio para o qual $P(x)$ é falso sse existe um elemento x no domínio tal que $\neg P(x)$ é verdadeiro.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \forall x P(x)$ é verdadeiro sse $\forall x P(x)$ é falso.

$\forall x P(x)$ é falso sse existe um elemento x no domínio para o qual $P(x)$ é falso.

Existe um elemento x no domínio para o qual $P(x)$ é falso sse existe um elemento x no domínio tal que $\neg P(x)$ é verdadeiro.

Existe um elemento x no domínio tal que $\neg P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \forall x P(x)$ é verdadeiro sse $\forall x P(x)$ é falso.

$\forall x P(x)$ é falso sse existe um elemento x no domínio para o qual $P(x)$ é falso.

Existe um elemento x no domínio para o qual $P(x)$ é falso sse existe um elemento x no domínio tal que $\neg P(x)$ é verdadeiro.

Existe um elemento x no domínio tal que $\neg P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Portanto, concluímos que $\neg \forall x P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \forall x P(x)$ é verdadeiro sse $\forall x P(x)$ é falso.

$\forall x P(x)$ é falso sse existe um elemento x no domínio para o qual $P(x)$ é falso.

Existe um elemento x no domínio para o qual $P(x)$ é falso sse existe um elemento x no domínio tal que $\neg P(x)$ é verdadeiro.

Existe um elemento x no domínio tal que $\neg P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Portanto, concluímos que $\neg \forall x P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Logo, $\neg \forall x P(x) \equiv \exists x \neg P(x)$. □

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \exists x P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x P(x)$ é falso.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \exists x P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x P(x)$ é falso.

$\exists x P(x)$ é falso sse não existe x no domínio para o qual $P(x)$ é verdadeiro.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \exists x P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x P(x)$ é falso.

$\exists x P(x)$ é falso sse não existe x no domínio para o qual $P(x)$ é verdadeiro.

Agora, não existe x no domínio para o qual $P(x)$ é verdadeiro sse $P(x)$ é falso para todo x no domínio.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \exists x P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x P(x)$ é falso.

$\exists x P(x)$ é falso sse não existe x no domínio para o qual $P(x)$ é verdadeiro.

Agora, não existe x no domínio para o qual $P(x)$ é verdadeiro sse $P(x)$ é falso para todo x no domínio.

Note que $P(x)$ é falso para todo x no domínio sse $\neg P(x)$ é verdadeiro para todo x no domínio, o que acontece sse $\forall x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \exists x P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x P(x)$ é falso.

$\exists x P(x)$ é falso sse não existe x no domínio para o qual $P(x)$ é verdadeiro.

Agora, não existe x no domínio para o qual $P(x)$ é verdadeiro sse $P(x)$ é falso para todo x no domínio.

Note que $P(x)$ é falso para todo x no domínio sse $\neg P(x)$ é verdadeiro para todo x no domínio, o que acontece sse $\forall x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Portanto, concluímos que $\neg \exists x P(x)$ é verdadeiro sse $\forall x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

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

Demonstração:

Note que $\neg \exists x P(x)$ é verdadeiro sse $\exists x P(x)$ é falso.

$\exists x P(x)$ é falso sse não existe x no domínio para o qual $P(x)$ é verdadeiro.

Agora, não existe x no domínio para o qual $P(x)$ é verdadeiro sse $P(x)$ é falso para todo x no domínio.

Note que $P(x)$ é falso para todo x no domínio sse $\neg P(x)$ é verdadeiro para todo x no domínio, o que acontece sse $\forall x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Portanto, concluímos que $\neg \exists x P(x)$ é verdadeiro sse $\forall x \neg P(x)$ é verdadeiro.

Logo, $\neg \exists x P(x) \equiv \forall x \neg P(x)$. □

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

- Quando o domínio de um predicado $P(x)$ consiste em n elementos, em que n é um número inteiro, as regras de negação para proposições quantificadas são exatamente como as leis de De Morgan.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

- Quando o domínio de um predicado $P(x)$ consiste em n elementos, em que n é um número inteiro, as regras de negação para proposições quantificadas são exatamente como as leis de De Morgan.
- Quando o domínio tem n elementos x_1, x_2, \dots, x_n segue que $\neg \forall x P(x)$ é o mesmo que $\neg(P(x_1) \wedge P(x_2) \wedge \dots \wedge P(x_n))$ e que é equivalente a $\neg P(x_1) \vee \neg P(x_2) \vee \dots \vee \neg P(x_n)$. Pela lei de De Morgan isso é o mesmo que $\exists x \neg P(x)$.

Leis da negação do quantificador

(Leis de De Morgan para quantificadores)

- Quando o domínio de um predicado $P(x)$ consiste em n elementos, em que n é um número inteiro, as regras de negação para proposições quantificadas são exatamente como as leis de De Morgan.
- Quando o domínio tem n elementos x_1, x_2, \dots, x_n segue que $\neg \forall x P(x)$ é o mesmo que $\neg(P(x_1) \wedge P(x_2) \wedge \dots \wedge P(x_n))$ e que é equivalente a $\neg P(x_1) \vee \neg P(x_2) \vee \dots \vee \neg P(x_n)$. Pela lei de De Morgan isso é o mesmo que $\exists x \neg P(x)$.
- Analogamente, $\neg \exists x P(x)$ é o mesmo que $\neg(P(x_1) \vee P(x_2) \vee \dots \vee P(x_n))$, que pela lei de De Morgan é equivalente a $\neg P(x_1) \wedge \neg P(x_2) \wedge \dots \wedge \neg P(x_n)$, que é o mesmo que $\forall x \neg P(x)$.

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- $A \subseteq B$

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - **Negando:** $\neg \forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - **Negando:** $\neg \forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - $\equiv \exists x \neg(x \in A \rightarrow x \in B)$

(Lei da negação do quantificador)

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - **Negando:** $\neg \forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - $\equiv \exists x \neg(x \in A \rightarrow x \in B)$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \neg(\neg x \in A \vee x \in B)$ (Lei do condicional)

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - **Negando:** $\neg \forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - $\equiv \exists x \neg(x \in A \rightarrow x \in B)$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \neg(\neg x \in A \vee x \in B)$ (Lei do condicional)
 - $\equiv \exists x(\neg \neg x \in A \wedge \neg x \in B)$ (DeMorgan)

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - **Negando:** $\neg \forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - $\equiv \exists x \neg(x \in A \rightarrow x \in B)$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \neg(\neg x \in A \vee x \in B)$ (Lei do condicional)
 - $\equiv \exists x(\neg \neg x \in A \wedge \neg x \in B)$ (DeMorgan)
 - $\equiv \exists x(x \in A \wedge \neg x \in B)$ (Negação dupla)

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- $A \subseteq B$
 - $\forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - **Negando:** $\neg \forall x(x \in A \rightarrow x \in B)$
 - $\equiv \exists x \neg(x \in A \rightarrow x \in B)$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \neg(\neg x \in A \vee x \in B)$ (Lei do condicional)
 - $\equiv \exists x(\neg \neg x \in A \wedge \neg x \in B)$ (DeMorgan)
 - $\equiv \exists x(x \in A \wedge \neg x \in B)$ (Negação dupla)
 - **Isto é:** $A \not\subseteq B$ é o mesmo que dizer que existe x tal que x pertence a A mas x não pertence a B .

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.
 - $P(x, y) = \text{"x e y são parentes."}$

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.
 - $P(x, y) = \text{"x e y são parentes."}$
 - $L(x, y) = \text{"x gosta de y."}$

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.
 - $P(x, y) =$ “ x e y são parentes.”
 - $L(x, y) =$ “ x gosta de y .”
 - **Então:** $\forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$.

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.
 - $P(x, y) =$ “ x e y são parentes.”
 - $L(x, y) =$ “ x gosta de y .”
 - **Então:** $\forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$.
 - **Negando:** $\neg \forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$.

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.
 - $P(x, y) =$ “ x e y são parentes.”
 - $L(x, y) =$ “ x gosta de y .”
 - **Então:** $\forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$.
 - **Negando:** $\neg \forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$.
 - $\equiv \exists x \neg \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$. **(Lei da negação do quantificador)**

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.
 - $P(x, y) =$ “ x e y são parentes.”
 - $L(x, y) =$ “ x gosta de y .”
 - **Então:** $\forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$.
 - **Negando:** $\neg \forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$.
 - $\equiv \exists x \neg \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$. (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \forall y \neg (P(x, y) \wedge \neg L(x, y))$. (Lei da negação do quantificador)

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.
 - $P(x, y) = \text{"x e y são parentes."}$
 - $L(x, y) = \text{"x gosta de y."}$
 - **Então:** $\forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$
 - **Negando:** $\neg \forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$
 - $\equiv \exists x \neg \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \forall y \neg (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \forall y (\neg P(x, y) \vee \neg \neg L(x, y)).$ (DeMorgan)

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.
 - $P(x, y) = \text{"x e y são parentes."}$
 - $L(x, y) = \text{"x gosta de y."}$
 - **Então:** $\forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$
 - **Negando:** $\neg \forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$
 - $\equiv \exists x \neg \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \forall y \neg (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \forall y (\neg P(x, y) \vee \neg \neg L(x, y)).$ (DeMorgan)
 - $\equiv \exists x \forall y (\neg P(x, y) \vee L(x, y)).$ (Negação Dupla)

Negue a expressão e reexpresse o resultado

- Todo mundo tem um parente de quem não gosta.
 - $P(x, y) = \text{"x e y são parentes."}$
 - $L(x, y) = \text{"x gosta de y."}$
 - **Então:** $\forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$
 - **Negando:** $\neg \forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$
 - $\equiv \exists x \neg \exists y (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \forall y \neg (P(x, y) \wedge \neg L(x, y)).$ (Lei da negação do quantificador)
 - $\equiv \exists x \forall y (\neg P(x, y) \vee \neg \neg L(x, y)).$ (DeMorgan)
 - $\equiv \exists x \forall y (\neg P(x, y) \vee L(x, y)).$ (Negação Dupla)
 - $\equiv \exists x \forall y (P(x, y) \rightarrow L(x, y)).$ (Lei do condicional)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \forall x \in A P(x)$ é equivalente a $\exists x \in A \neg P(x)$.

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \forall x \in A P(x)$ é equivalente a $\exists x \in A \neg P(x)$.
 - $\neg \forall x \in A P(x)$

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \forall x \in A P(x)$ é equivalente a $\exists x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \forall x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \forall x (x \in A \rightarrow P(x))$

(Expansão da abreviação)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \forall x \in A P(x)$ é equivalente a $\exists x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \forall x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \forall x (x \in A \rightarrow P(x))$

(Expansão da abreviação)

- $\equiv \exists x \neg (x \in A \rightarrow P(x))$

(Lei da negação do quantificadores)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \forall x \in A P(x)$ é equivalente a $\exists x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \forall x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \forall x (x \in A \rightarrow P(x))$

(Expansão da abreviação)

- $\equiv \exists x \neg (x \in A \rightarrow P(x))$

(Lei da negação do quantificadores)

- $\equiv \exists x \neg (\neg x \in A \vee P(x))$

(Lei do condicional)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \forall x \in A P(x)$ é equivalente a $\exists x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \forall x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \forall x (x \in A \rightarrow P(x))$

(Expansão da abreviação)

- $\equiv \exists x \neg (x \in A \rightarrow P(x))$

(Lei da negação do quantificadores)

- $\equiv \exists x \neg (\neg x \in A \vee P(x))$

(Lei do condicional)

- $\equiv \exists x (\neg \neg x \in A \wedge \neg P(x))$

(DeMorgan)

- $\equiv \exists x (x \in A \wedge \neg P(x))$

(Negação dupla)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \forall x \in A P(x)$ é equivalente a $\exists x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \forall x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \forall x (x \in A \rightarrow P(x))$

(Expansão da abreviação)

- $\equiv \exists x \neg (x \in A \rightarrow P(x))$

(Lei da negação do quantificadores)

- $\equiv \exists x \neg (\neg x \in A \vee P(x))$

(Lei do condicional)

- $\equiv \exists x (\neg \neg x \in A \wedge \neg P(x))$

(DeMorgan)

- $\equiv \exists x (x \in A \wedge \neg P(x))$

(Negação dupla)

- $\equiv \exists x \in A \neg P(x)$

(Abreviação)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \exists x \in A P(x)$ é equivalente a $\forall x \in A \neg P(x)$.

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \exists x \in A P(x)$ é equivalente a $\forall x \in A \neg P(x)$.
 - $\neg \exists x \in A P(x)$

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \exists x \in A P(x)$ é equivalente a $\forall x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \exists x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \exists x (x \in A \wedge P(x))$

(Expansão da abreviação)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \exists x \in A P(x)$ é equivalente a $\forall x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \exists x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \exists x (x \in A \wedge P(x))$

(Expansão da abreviação)

- $\equiv \forall x \neg (x \in A \wedge P(x))$

(Lei da negação do quantificador)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \exists x \in A P(x)$ é equivalente a $\forall x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \exists x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \exists x (x \in A \wedge P(x))$

(Expansão da abreviação)

- $\equiv \forall x \neg (x \in A \wedge P(x))$

(Lei da negação do quantificador)

- $\equiv \forall x (\neg x \in A \vee \neg P(x))$

(DeMorgan)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \exists x \in A P(x)$ é equivalente a $\forall x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \exists x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \exists x (x \in A \wedge P(x))$

(Expansão da abreviação)

- $\equiv \forall x \neg (x \in A \wedge P(x))$

(Lei da negação do quantificador)

- $\equiv \forall x (\neg x \in A \vee \neg P(x))$

(DeMorgan)

- $\equiv \forall x (x \in A \rightarrow \neg P(x))$

(Lei do condicional)

Leis da negação do quantificador restrito

- $\neg \exists x \in A P(x)$ é equivalente a $\forall x \in A \neg P(x)$.

- $\neg \exists x \in A P(x)$

- $\equiv \neg \exists x (x \in A \wedge P(x))$

(Expansão da abreviação)

- $\equiv \forall x \neg (x \in A \wedge P(x))$

(Lei da negação do quantificador)

- $\equiv \forall x (\neg x \in A \vee \neg P(x))$

(DeMorgan)

- $\equiv \forall x (x \in A \rightarrow \neg P(x))$

(Lei do condicional)

- $\equiv \forall x \in A \neg P(x)$

(Abreviação)

Sentenças Quantificadas e Domínio Vazio



Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$ **Sempre verdadeiro, *vacuosamente* verdadeiro!**

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$ **Sempre verdadeiro, vacuosamente verdadeiro!**
- **Prova 1:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\neg \neg \forall x \in U P(x)$,

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$ **Sempre verdadeiro, vacuosamente verdadeiro!**
- **Prova 1:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\neg \neg \forall x \in U P(x)$,
 - que é equivalente a $\neg \exists x \in U \neg P(x)$.

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$ **Sempre verdadeiro, vacuosamente verdadeiro!**
- **Prova 1:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\neg \neg \forall x \in U P(x)$,
 - que é equivalente a $\neg \exists x \in U \neg P(x)$.
 - Como $\exists x \in U \neg P(x)$ é falso (veja acima),

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$ **Sempre verdadeiro, vacuosamente verdadeiro!**
- **Prova 1:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\neg \neg \forall x \in U P(x)$,
 - que é equivalente a $\neg \exists x \in U \neg P(x)$.
 - Como $\exists x \in U \neg P(x)$ é falso (veja acima),
 - então $\neg \exists x \in U \neg P(x)$ é verdadeiro.

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$ **Sempre verdadeiro, vacuosamente verdadeiro!**
- **Prova 1:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\neg \neg \forall x \in U P(x)$,
 - que é equivalente a $\neg \exists x \in U \neg P(x)$.
 - Como $\exists x \in U \neg P(x)$ é falso (veja acima),
 - então $\neg \exists x \in U \neg P(x)$ é verdadeiro.
- **Prova 2:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\forall x (x \in U \rightarrow P(x))$

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$ **Sempre verdadeiro, vacuosamente verdadeiro!**
- **Prova 1:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\neg \neg \forall x \in U P(x)$,
 - que é equivalente a $\neg \exists x \in U \neg P(x)$.
 - Como $\exists x \in U \neg P(x)$ é falso (veja acima),
 - então $\neg \exists x \in U \neg P(x)$ é verdadeiro.
- **Prova 2:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\forall x (x \in U \rightarrow P(x))$
 - O condicional é falso apenas quando o antecedente é verdadeiro e o consequente falso.

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$ **Sempre verdadeiro, vacuosamente verdadeiro!**
- **Prova 1:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\neg \neg \forall x \in U P(x)$,
 - que é equivalente a $\neg \exists x \in U \neg P(x)$.
 - Como $\exists x \in U \neg P(x)$ é falso (veja acima),
 - então $\neg \exists x \in U \neg P(x)$ é verdadeiro.
- **Prova 2:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\forall x (x \in U \rightarrow P(x))$
 - O condicional é falso apenas quando o antecedente é verdadeiro e o consequente falso.
 - O antecedente $x \in U$ nunca é verdadeiro.

Considere o domínio $U = \emptyset$

- $\exists x \in U P(x)$ **Sempre falso!**
- $\forall x \in U P(x)$ **Sempre verdadeiro, vacuosamente verdadeiro!**
- **Prova 1:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\neg \neg \forall x \in U P(x)$,
 - que é equivalente a $\neg \exists x \in U \neg P(x)$.
 - Como $\exists x \in U \neg P(x)$ é falso (veja acima),
 - então $\neg \exists x \in U \neg P(x)$ é verdadeiro.
- **Prova 2:** $\forall x \in U P(x)$ é equivalente a $\forall x (x \in U \rightarrow P(x))$
 - O condicional é falso apenas quando o antecedente é verdadeiro e o consequente falso.
 - O antecedente $x \in U$ nunca é verdadeiro.
 - Logo, o condicional $x \in U \rightarrow P(x)$ é sempre verdadeiro.

Quantificadores aninhados



Quantificadores aninhados

- **Definição:** Dois quantificadores estão **aninhados** se um está dentro no escopo do outro.

Quantificadores aninhados

- **Definição:** Dois quantificadores estão **aninhados** se um está dentro no escopo do outro.

Exemplo: $\forall x \exists y (x + y = 0)$

Quantificadores aninhados

- **Definição:** Dois quantificadores estão **aninhados** se um está dentro no escopo do outro.

Exemplo: $\forall x \exists y (x + y = 0)$

- A sentença $\forall x \exists y (x + y = 0)$ diz que, para cada número real x existe um número real y , tal que $x + y = 0$;
- Isto é, todo número real tem um inverso aditivo (oposto).

Quantificadores aninhados – Exemplo

- Dado como domínio o conjunto \mathbb{R} , traduza para o português a sentença:

$$\forall x \forall y ((x > 0) \wedge (y < 0) \rightarrow (xy < 0))$$

Quantificadores aninhados – Exemplo

- Dado como domínio o conjunto \mathbb{R} , traduza para o português a sentença:

$$\forall x \forall y ((x > 0) \wedge (y < 0) \rightarrow (xy < 0))$$

Solução:

- “Para quaisquer dois números reais x e y , se x é positivo e y é negativo, então xy é negativo.”

Quantificadores aninhados – Exemplo

- Dado como domínio o conjunto \mathbb{R} , traduza para o português a sentença:

$$\forall x \forall y ((x > 0) \wedge (y < 0) \rightarrow (xy < 0))$$

Solução:

- “Para quaisquer dois números reais x e y , se x é positivo e y é negativo, então xy é negativo.”
- “O produto de um número real positivo e um número real negativo é sempre um número real negativo.”

Quantificadores aninhados – Exemplo

- Dado como domínio o conjunto \mathbb{R} , traduza para o português a sentença:

$$\forall x \forall y (x + y = y + x)$$

Quantificadores aninhados – Exemplo

- Dado como domínio o conjunto \mathbb{R} , traduza para o português a sentença:

$$\forall x \forall y (x + y = y + x)$$

Solução:

- “**Para qualquer número real x , para qualquer número real y , $x + y = y + x$** ” (lei comutativa da adição)
- “**Para qualquer par de números reais x e y , $x + y = y + x$** ”

Quantificadores aninhados – Exemplo

- Dado como domínio o conjunto \mathbb{R} , traduza para o português a sentença:

$$\forall x \forall y (x + y = y + x)$$

Solução:

- “**Para qualquer número real x , para qualquer número real y , $x + y = y + x$** ” (lei comutativa da adição)
 - “**Para qualquer par de números reais x e y , $x + y = y + x$** ”
- Esta última sentença determina que

$$\forall x \forall y (x + y = y + x) \equiv \forall y \forall x (x + y = y + x)$$

A ordem dos quantificadores

A ordem dos quantificadores **universais** aninhados em uma declaração sem outros quantificadores pode ser alterada sem modificar o significado da declaração quantificada.

Quantificadores aninhados – Exemplo

- Dado como domínio o conjunto \mathbb{N} , traduza para o português a sentença:

$$\exists x \exists y (xy = 6)$$

Quantificadores aninhados – Exemplo

- Dado como domínio o conjunto \mathbb{N} , traduza para o português a sentença:

$$\exists x \exists y (xy = 6)$$

Solução:

- “**Existe um inteiro x para o qual existe um inteiro y tal que $xy = 6$** ”
- “**Existe um par de inteiros x, y para o qual $xy = 6$** ”

Quantificadores aninhados – Exemplo

- Dado como domínio o conjunto \mathbb{N} , traduza para o português a sentença:

$$\exists x \exists y (xy = 6)$$

Solução:

- “**Existe um inteiro x para o qual existe um inteiro y tal que $xy = 6$** ”
 - “**Existe um par de inteiros x, y para o qual $xy = 6$** ”
- Esta última sentença determina que

$$\exists x \exists y (xy = 6) \equiv \exists y \exists x (xy = 6)$$

A ordem dos quantificadores

A ordem dos quantificadores **existenciais** aninhados em uma declaração sem outros quantificadores pode ser alterada sem modificar o significado da declaração quantificada.

A ordem dos quantificadores

A ordem dos quantificadores aninhados **precisa ser considerada** se os quantificadores são de tipos diferentes.

- $\forall x \exists y P(x, y)$ **não é o mesmo que** $\exists y \forall x P(x, y)$

A ordem dos quantificadores

A ordem dos quantificadores aninhados **precisa ser considerada** se os quantificadores são de tipos diferentes.

- $\forall x \exists y P(x, y)$ **não é o mesmo que** $\exists y \forall x P(x, y)$

Exemplo:

- Suponha $P(x, y) = "x \text{ ama } y"$

A ordem dos quantificadores

A ordem dos quantificadores aninhados **precisa ser considerada** se os quantificadores são de tipos diferentes.

- $\forall x \exists y P(x, y)$ **não é o mesmo que** $\exists y \forall x P(x, y)$

Exemplo:

- Suponha $P(x, y) = "x \text{ ama } y"$
- Então: $\forall x \exists y P(x, y)$ traduz para
Todo mundo ama alguém.

A ordem dos quantificadores

A ordem dos quantificadores aninhados **precisa ser considerada** se os quantificadores são de tipos diferentes.

- $\forall x \exists y P(x, y)$ **não é o mesmo que** $\exists y \forall x P(x, y)$

Exemplo:

- Suponha $P(x, y) = "x \text{ ama } y"$
- Então: $\forall x \exists y P(x, y)$ traduz para
Todo mundo ama alguém.
- Por outro lado, $\exists y \forall x P(x, y)$ traduz para:
Existe alguém que é amado por todo mundo.

O significado dos dois é diferente.

A ordem dos quantificadores

- **Exemplo:** Seja $Q(x, y)$ a sentença “ $x + y = 0$ ”. Quais os valores-verdade das quantificações $\exists y \forall x Q(x, y)$ e $\forall x \exists y Q(x, y)$, em que $x, y \in \mathbb{R}$?

A ordem dos quantificadores

- **Exemplo:** Seja $Q(x, y)$ a sentença “ $x + y = 0$ ”. Quais os valores-verdade das quantificações $\exists y \forall x Q(x, y)$ e $\forall x \exists y Q(x, y)$, em que $x, y \in \mathbb{R}$?
- **Solução:** A quantificação $\exists y \forall x Q(x, y)$ indica a proposição “Existe um número real y tal que para todo número real x , $Q(x, y)$.”

A ordem dos quantificadores

- **Exemplo:** Seja $Q(x, y)$ a sentença " $x + y = 0$ ". Quais os valores-verdade das quantificações $\exists y \forall x Q(x, y)$ e $\forall x \exists y Q(x, y)$, em que $x, y \in \mathbb{R}$?
- **Solução:** A quantificação $\exists y \forall x Q(x, y)$ indica a proposição "Existe um número real y tal que para todo número real x , $Q(x, y)$."

Sabemos que, qualquer que seja o valor de y escolhido, existe um único valor x para o qual $x + y = 0$. Como não existe número real y tal que $x + y = 0$ para todo número real x , a sentença $\exists y \forall x Q(x, y)$ é **falsa**.

A ordem dos quantificadores

- **Exemplo:** Seja $Q(x, y)$ a sentença “ $x + y = 0$ ”. Quais os valores-verdade das quantificações $\exists y \forall x Q(x, y)$ e $\forall x \exists y Q(x, y)$, em que $x, y \in \mathbb{R}$?
- **Solução:** A quantificação $\exists y \forall x Q(x, y)$ indica a proposição “Existe um número real y tal que para todo número real x , $Q(x, y)$.”

Sabemos que, qualquer que seja o valor de y escolhido, existe um único valor x para o qual $x + y = 0$. Como não existe número real y tal que $x + y = 0$ para todo número real x , a sentença $\exists y \forall x Q(x, y)$ é **falsa**.

A quantificação $\forall x \exists y Q(x, y)$ indica a proposição “Para todo número real x existe um número real y tal que $Q(x, y)$.”

A ordem dos quantificadores

- **Exemplo:** Seja $Q(x, y)$ a sentença “ $x + y = 0$ ”. Quais os valores-verdade das quantificações $\exists y \forall x Q(x, y)$ e $\forall x \exists y Q(x, y)$, em que $x, y \in \mathbb{R}$?
- **Solução:** A quantificação $\exists y \forall x Q(x, y)$ indica a proposição “Existe um número real y tal que para todo número real x , $Q(x, y)$.”

Sabemos que, qualquer que seja o valor de y escolhido, existe um único valor x para o qual $x + y = 0$. Como não existe número real y tal que $x + y = 0$ para todo número real x , a sentença $\exists y \forall x Q(x, y)$ é **falsa**.

A quantificação $\forall x \exists y Q(x, y)$ indica a proposição “Para todo número real x existe um número real y tal que $Q(x, y)$.”

Dado um número real x arbitrário, existe um número real y tal que $x + y = 0$; a saber, $y = -x$. Portanto, $\forall x \exists y Q(x, y)$ é **verdadeira**. □

Quantificações de duas variáveis – Resumo

TABELA 1 Quantificações de Duas Variáveis.		
<i>Sentença</i>	<i>Quando é verdadeira?</i>	<i>Quando é falsa?</i>
$\forall x \forall y P(x, y)$ $\forall y \forall x P(x, y)$	$P(x, y)$ é verdadeira para todo par x, y .	Existe um par x, y para o qual $P(x, y)$ é falsa.
$\forall x \exists y P(x, y)$	Para todo x existe um y para o qual $P(x, y)$ é verdadeira.	Existe um x tal que $P(x, y)$ é falsa para todo y .
$\exists x \forall y P(x, y)$	Existe um x tal que $P(x, y)$ é verdadeira para todo y .	Para todo x existe um y para o qual $P(x, y)$ é falsa.
$\exists x \exists y P(x, y)$ $\exists y \exists x P(x, y)$	Existe um par x, y para o qual $P(x, y)$ é verdadeira.	$P(x, y)$ é falsa para todo par x, y .

Retirado do livro do Rosen

Negação de proposições com quantificadores aninhados

Exemplo: Qual a negação da seguinte afirmação:

$P: \forall \text{ pessoas } x, \exists \text{ uma pessoa } y \text{ tal que } x \text{ ama } y.$

- O que significa a sentença ser falsa?
A propriedade não ser válida para todas as pessoas.

Negação de proposições com quantificadores aninhados

Exemplo: Qual a negação da seguinte afirmação:

$P: \forall \text{ pessoas } x, \exists \text{ uma pessoa } y \text{ tal que } x \text{ ama } y.$

- O que significa a sentença ser falsa?
A propriedade não ser válida para todas as pessoas.

$\neg P: \exists \text{ uma pessoa } x \text{ tal que}$
 $\neg(\exists \text{ uma pessoa } y \text{ tal que } x \text{ ama } y) \equiv$

Negação de proposições com quantificadores aninhados

Exemplo: Qual a negação da seguinte afirmação:

$P: \forall \text{ pessoas } x, \exists \text{ uma pessoa } y \text{ tal que } x \text{ ama } y.$

- O que significa a sentença ser falsa?

A propriedade não ser válida para todas as pessoas.

$\neg P: \exists \text{ uma pessoa } x \text{ tal que}$
 $\neg(\exists \text{ uma pessoa } y \text{ tal que } x \text{ ama } y) \equiv$

$\exists \text{ uma pessoa } x \text{ tal que}$
 $\forall \text{ pessoas } y, x \text{ não ama } y$

Negação de proposições com quantificadores aninhados

Exemplo: Qual a negação da seguinte afirmação:

P : \forall pessoas x , \exists uma pessoa y tal que x ama y .

- O que significa a sentença ser falsa?
A propriedade não ser válida para todas as pessoas.

$\neg P$: \exists uma pessoa x tal que
 $\neg(\exists$ uma pessoa y tal que x ama $y) \equiv$

\exists uma pessoa x tal que
 \forall pessoas y , x não ama y

Regra geral: $\neg\forall x\exists yQ(x, y) \equiv \exists x\forall y\neg Q(x, y)$

Negação de proposições com quantificadores aninhados

- Regra geral 1:

$$\neg \forall x \exists y Q(x, y) \equiv \exists x \forall y \neg Q(x, y)$$

- **Exemplo:**

- $P: \forall$ inteiros n , \exists um inteiro k tal que $n = 2k$.

Negação de proposições com quantificadores aninhados

- Regra geral 1:

$$\neg \forall x \exists y Q(x, y) \equiv \exists x \forall y \neg Q(x, y)$$

- **Exemplo:**

- $P: \forall$ inteiros n , \exists um inteiro k tal que $n = 2k$.
- $\neg P: \exists$ um inteiro n tal que \forall inteiro k , $n \neq 2k$.

Negação de proposições com quantificadores aninhados

- Regra geral 2:

$$\neg \exists x \forall y Q(x, y) \equiv \forall x \exists y \neg Q(x, y)$$

- **Exemplo:**

- $P: \exists$ uma pessoa x tal que \forall pessoas y, x ama y .

Negação de proposições com quantificadores aninhados

- Regra geral 2:

$$\neg \exists x \forall y Q(x, y) \equiv \forall x \exists y \neg Q(x, y)$$

- **Exemplo:**

- P : \exists uma pessoa x tal que \forall pessoas y , x ama y .
- $\neg P$: \forall pessoas x , \exists uma pessoa y tal que x não ama y .

- Sumário: Análogo a “De Morgan”

Quantificador	Negação
\forall	\exists
\exists	\forall

Negação de proposições com quantificadores aninhados

Exemplo: Expresse a negação da sentença $\forall x \exists y (xy = 1)$ de tal forma que a negação não preceda algum quantificador.

Negação de proposições com quantificadores aninhados

Exemplo: Expresse a negação da sentença $\forall x \exists y (xy = 1)$ de tal forma que a negação não preceda algum quantificador.

- $\neg \forall x \exists y (xy = 1)$

Negação de proposições com quantificadores aninhados

Exemplo: Expresse a negação da sentença $\forall x \exists y (xy = 1)$ de tal forma que a negação não preceda algum quantificador.

- $\neg \forall x \exists y (xy = 1)$

- $\exists x \neg \exists y (xy = 1)$

(Lei de De Morgan para quantificadores)

Negação de proposições com quantificadores aninhados

Exemplo: Expresse a negação da sentença $\forall x \exists y (xy = 1)$ de tal forma que a negação não preceda algum quantificador.

- $\neg \forall x \exists y (xy = 1)$
 - $\exists x \neg \exists y (xy = 1)$ (Lei de De Morgan para quantificadores)
 - $\exists x \forall y \neg (xy = 1)$ (Lei de De Morgan para quantificadores)

Negação de proposições com quantificadores aninhados

Exemplo: Expresse a negação da sentença $\forall x \exists y (xy = 1)$ de tal forma que a negação não preceda algum quantificador.

- $\neg \forall x \exists y (xy = 1)$
 - $\exists x \neg \exists y (xy = 1)$ (Lei de De Morgan para quantificadores)
 - $\exists x \forall y \neg (xy = 1)$ (Lei de De Morgan para quantificadores)
 - $\exists x \forall y (xy \neq 1)$ (Negação da igualdade)

FIM

