Lógica para Computação

Profa. Dra. Viviane Menezes

Universidade Federal do Ceará
vivianemenezes@ufc.br

1 de março de 2024

Na aula passada

Nas aulas passadas...

Lógica

- 1. A habilidade de determinar respostas corretas por meio de um processo padronizado.
- 2. O estudo formal da inferência
- 3. Raciocínio, como oposição à intuição.

Distinguir o que é *verdadeiro* do que é *falso*.

Na aula passada...

A História da Lógica

- Trivia
- Lógica Simbólica
- Lógica Algébrica
- Lógica Matemática
- Lógica em Ciência da Computação

Na Aula Passada



Na Aula Passada...

Estudo de Lógica

- 1. Especificação da Linguagem: conceitos de sintaxe.
- 2. **Métodos** que verifiquem as fórmulas ou os *argumentos válidos*.
- Sistemas de Dedução para inferência de novos conhecimentos.

Introdução à Lógica Proposicional

Introdução à Lógica Proposicional

Frases Declarativas

- A Lógica proposicional baseia-se em frases declarativas.
 - A soma dos números 3 e 5 é igual a 8;
 - Todo número natural par > 2 é a soma de dois números primos.

Introdução à Lógica Proposicional

Frases Declarativas

- A lógica proposicional baseia-se em frases declarativas.
 - Que a força esteja com você!
 - Qual a minha média final?

Argumentação

Exemplo 1

- Se está chovendo, então a rua está molhada.
- Está chovendo.
- Portanto, a rua está molhada.



Raciocínio e Argumentação

Exemplo 2

- Se hahaiazauhsughwur, então jshdjebfjvje.
- hahaiazauhsughwur.
- Portanto, *jshdjebfjvje*.

Racioocínio e Argumentação

- ► Se P, então Q.
- **▶ P**.
- Portanto, Q.

Racioocínio e Argumentação

- ► Se P, então Q.
- **▶** P.
- Portanto, Q.

Em lógica não estamos interessados no significado da frase, apenas em sua estrutura lógica.

Raciocínio e Argumentação.

Exercício

▶ Resolução dos exercícios propostos no Moodle: "Lógica: Raciocínio e Argumentação".

Alfabeto

- símbolos de pontuação: ')', '('
- ▶ conjunto de átomos proposicionais: $\mathcal{P} = \{P_0, P_1, \dots\}$
- conectivos: ¬, ∧, ∨ e →.

A Linguagem: Backus Naur form (BNF)

$$\varphi ::= P \mid (\neg \varphi) \mid (\varphi \land \varphi) \mid (\varphi \lor \varphi) \mid (\varphi \to \varphi)$$

Abreviações

- Os parênteses mais externos podem ser omitidos. Por exemplo, P ∧ Q no lugar de (P ∧ Q)
- O uso repetido dos conectivos ∧ e ∨ dispensa o uso de parênteses, mas os parênteses aninham-se à direita. Por exemplo, P ∧ Q ∨ R no lugar de P ∧ (Q ∨ R)
- O uso repetido dos conectivos → dispensa o uso de parênteses, mas os parênteses aninham-se à direita. Por exemplo, P → Q → R no lugar de P → (Q → R)

Precedência dos Conectivos

- ▶ maior precedência: ¬
- A V
- ▶ menor precedência: →

Exercício

Reescreva as fórmulas, removendo os parênteses desnecessários. Considere as abreviações permitidas e a precedência dos conectivos.

- a. $(P \lor Q)$
- b. $((P \lor Q) \lor (R \lor S))$
- c. $(P \rightarrow (Q \rightarrow (P \land Q)))$
- d. $\neg (P \lor (Q \land R))$
- e. $\neg (P \land (Q \lor R))$

Exercício

Coloque parênteses estabelecendo a ordem de precedência dos conectivos lógicos.

a.
$$\neg P \rightarrow Q$$
.

Ex:
$$(\neg P) \rightarrow Q$$

b.
$$P \wedge \neg Q \wedge R \wedge \neg S$$

c.
$$P \rightarrow Q \rightarrow R \rightarrow P \land Q \land R$$

d.
$$P \land \neg Q \lor R \land S$$

e.
$$P \wedge \neg (P \rightarrow \neg Q) \vee \neg Q$$

Especificação de Sentenças em Lógica Proposicional

Especificação de Sentenças em Lógica Proposicional

Expressão	Conectivo	Fórmula
e; mas; também; além disso	٨	$(P \wedge Q)$
ou	V	$(P \lor Q)$
ou p ou q (ou-exclusivo)		$((P \land \neg Q) \lor$
		$(\neg P \land Q))$
Se P, então Q;	\rightarrow	$(P \rightarrow Q)$
P implica Q;		
P, logo Q;		
P só se Q;		
P somente se Q;		
q segue de Q;		
P é uma condição suficiente para Q;		
basta P para Q;		
Q é uma condição necessária para		
P.		
não; é falso que; não é verdade que.	7	(¬P)

Especificação de Sentenças em Lógica Proposicional

- Considere as seguintes afirmações:
 - 1. Se o dólar sobe, então os produtos ficam mais caros.
 - 2. Os produtos não ficaram mais caros.
- Podemos concluir que a afirmação abaixo segue logicamente das afirmações acima?
 - O dólar não subiu.

Especificando Sentenças em Lógica Proposicional

- Considere os átomos proposicionais:
 - ▶ 1. D para "o dólar sobe" e;
 - 2. C para "os produtos ficaram mais caros".
- Representemos as afirmações por meio das fórmulas:
 - 1. D → C para "se o dólar sobe, os produtos ficaram mais caros"
 - 2. ¬C para "os produtos não ficaram mais caros".
 - ▶ 3. ¬D para "o dólar não subiu".

Especificando Sentenças em Lógica Proposicional

Exercício

Realizar os Execícios no Moodle: "Especificação de Sentenças em Lógica Proposicional".

Árvores de Análise

Fórmulas bem-formadas

Como podemos provar que:

$$(((\neg P) \land Q) \to (P \land (Q \lor (\neg R))))$$

é uma fórmula bem formada da lógica proposicional?

Fórmulas bem-formadas

Como podemos provar que:

$$(\neg)() \lor PQ \rightarrow$$

NÃO é uma fórmula bem formada na lógica proposicional?

Método de Verificação: Árvores de análise

Nós internos da árvore são conectivos.

Folhas da árvore são átomos proposicionais.

Método de Verificação: Árvores de análise

Nós internos da árvore são conectivos.

nós do tipo ∧, ∨ e → devem ter exatamente dois filhos.

Folhas da árvore são átomos proposicionais.

Método de Verificação: Árvores de análise

- Nós internos da árvore são conectivos.
 - nós do tipo ∧, ∨ e → devem ter exatamente dois filhos.
 - ▶ nós do tipo ¬ devem ter exatamente um filho.

Folhas da árvore são átomos proposicionais.

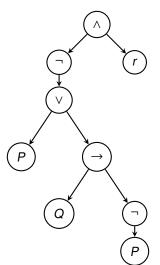
Método de Verificação: Árvores de análise

Construa a árvore de análise para a seguinte fórmula da lógica proposicional.

$$(((\neg P) \land Q) \to (P \land (Q \lor (\neg R))))$$

Método de Verificação: Árvores de análise

A árvore representa uma fórmula bem formada na lógica proposicional? Justifique.



Subfórmulas

Dada uma fórmula da lógica proposicional, suas subformulas são as fórmulas correspondentes às subárvores da árvore de análise.

Exercício: Subfórmulas

Para cada uma das fórmulas a seguir, desenhe a árvore de análise e liste todas as suas subfórmulas.

a.
$$P \rightarrow (\neg P \lor (\neg \neg Q \rightarrow (P \land Q)))$$

b.
$$(S \to R \lor L) \lor (\neg Q \land R) \to (\neg (P \to S) \to R)$$

"They're still findin'out what logics will do."
(A Logic named Joe, Will F. Jenkins, 1946.)