Tamanho das Fórmulas e Semântica

Esdras Lins Bispo Jr. bispojr@ufg.br

Lógica para Ciência da Computação Bacharelado em Ciência da Computação

10 de abril de 2014





Plano de Aula

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão
 - Ordem de precedência
- Tamanho das Fórmulas
- Semântica da LP





Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- RevisãoOrdem de precedência
- Tamanho das Fórmulas
- Semântica da LP





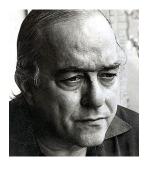
Pensamento







Pensamento



Frase

A gente não faz amigos, reconhece-os.

Quem?

Vinicius de Moraes (1913-80) Diplomata e compositor brasileiro.





Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- RevisãoOrdem de precedência
- Tamanho das Fórmulas
- Semântica da LP







Nosso Monitor

Diego Beviláqua







Nosso Monitor

Diego Beviláqua

Horário da Monitoria

• A ser definido: próxima terça (15 de abril).



Questão Avaliada 01 no Canvas

- É necessária a avaliação pelos pares!
 «Data máxima: 10 de abril (23h00)»;
- Desconto de 01 (hum) ponto da questão por cada avaliação não feita.



Teste 01

• 15 de abril, Terça, 17h20.





Teste 01

• 15 de abril, Terça, 17h20.

Lista de Exercícios 01

- Prazo máximo para entrega: Segunda (14 de abril), 17h00,
- Local de entrega: Coordenação do Curso (com Jair).
- Divulgação do Gabarito: Segunda (14 de abril), 18h00.





Teste 01

• 15 de abril, Terça, 17h20.

Lista de Exercícios 01

- Prazo máximo para entrega: Segunda (14 de abril), 17h00,
- Local de entrega: Coordenação do Curso (com Jair).
- Divulgação do Gabarito: Segunda (14 de abril), 18h00.

Lista de Exercícios 02

- Já está no Canvas;
- Data de entrega: 06 de maio, 17h00.





Notícias do Santa Cruz







Qua 02/04/2014 - 19:30 Almeidão

chave 5







Botafogo-PB

Qua 16/04/2014 - 22:00 Serra Dourada







Oua 09/04/2014 - 20:30 Presidente Médici

chave 6

Santa Cruz 🐠 ×



Lagarto

Qua 30/04/2014 - 19:30 Arruda



Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão
 - Ordem de precedência
- 4 Tamanho das Fórmulas
- Semântica da LP





De acordo com a definição de fórmula, o uso de parênteses é obrigatório ao se utilizar conectivos. Porém, iremos estabelecer algumas abreviações que serão permitidas:

Os parênteses mais externos de uma fórmula podem ser omitidos.

- $\neg r \equiv (\neg r)$
- $p \wedge q \equiv (p \wedge q)$
- $(r \land \neg q) \rightarrow \neg p \equiv ((r \land \neg q) \rightarrow \neg p)$





De acordo com a definição de fórmula, o uso de parênteses é obrigatório ao se utilizar conectivos. Porém, iremos estabelecer algumas abreviações que serão permitidas:

O uso repetido dos conectivos \land e \lor dispensa o uso dos parênteses.

- $p \land q \land \neg r \land \neg s \equiv ((p \land q) \land \neg r) \land \neg s$
- $r \lor s \land \neg t \lor p \equiv ((r \lor s) \land \neg t) \lor p$

Observação

Note que os parênteses aninham-se à esquerda.





De acordo com a definição de fórmula, o uso de parênteses é obrigatório ao se utilizar conectivos. Porém, iremos estabelecer algumas abreviações que serão permitidas:

O uso repetido do conectivo \rightarrow também dispensa o uso dos parênteses.

•
$$p \rightarrow q \rightarrow \neg r \equiv p \rightarrow (q \rightarrow \neg r)$$

•
$$r \rightarrow \neg s \rightarrow \neg t \equiv r \rightarrow (\neg s \rightarrow \neg t)$$

Observação

Note que os parênteses aninham-se à direita.





De acordo com a definição de fórmula, o uso de parênteses é obrigatório ao se utilizar conectivos. Porém, iremos estabelecer algumas abreviações que serão permitidas:

Quando houver uma combinação de conectivos, existe uma precedência entre eles, dada pela ordem: $\neg, \land, \lor, \rightarrow$.

$$\bullet \neg p \land q \equiv ((\neg p) \land q)$$



De acordo com a definição de fórmula, o uso de parênteses é obrigatório ao se utilizar conectivos. Porém, iremos estabelecer algumas abreviações que serão permitidas:

Recomendação

Em geral, deve-se preferir clareza à economia de parênteses e, na dúvida, é bom deixar alguns parênteses para explicitar o sentido da fórmula.





Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- RevisãoOrdem de precedência
- Tamanho das Fórmulas
- Semântica da LP





Tamanho das Fórmulas

O tamanho ou complexidade de uma fórmula A, representado por |A|, é um numéro inteiro definido como se segue:





Tamanho das Fórmulas

O tamanho ou complexidade de uma fórmula A, representado por |A|, é um numéro inteiro definido como se segue:

• Caso básico: |p| = 1 para toda fórmula atômica $p \in \mathcal{P}$;





Tamanho das Fórmulas

O tamanho ou complexidade de uma fórmula A, representado por |A|, é um numéro inteiro definido como se segue:

2 Caso
$$|(\neg A)|$$

 $|(\neg A)| = 1 + |A|$.





Tamanho das Fórmulas

O tamanho ou complexidade de uma fórmula A, representado por |A|, é um numéro inteiro definido como se segue:

3 Caso $|(A \circ B)|$ $|(A \circ B)| = 1 + |A| + |B|$, para $\circ \in \{\land, \lor, →\}$.





Tamanho das Fórmulas

O tamanho ou complexidade de uma fórmula A, representado por |A|, é um numéro inteiro definido como se segue:

- Caso básico: |p| = 1 para toda fórmula atômica $p \in \mathcal{P}$;
- 2 Caso $|(\neg A)|$ $|(\neg A)| = 1 + |A|$.
- **3 Caso** $|(A \circ B)|$ $|(A \circ B)| = 1 + |A| + |B|$, para $\circ \in \{\land, \lor, →\}$.





Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- RevisãoOrdem de precedência
- Tamanho das Fórmulas
- Semântica da LP





Semântica

O estudo da semântica da lógica proposicional consiste em atribuir valores verdade às fórmulas da linguagem. Na lógica clássica, há apenas dois valores verdade: verdadeiro e falso. Representaremos o verdadeiro por 1 e o falso por 0.





Semântica

O estudo da semântica da lógica proposicional consiste em atribuir valores verdade às fórmulas da linguagem. Na lógica clássica, há apenas dois valores verdade: verdadeiro e falso. Representaremos o verdadeiro por 1 e o falso por 0.

Função de Valoração ${\cal V}$

$$\mathcal{V}:\mathcal{P} \rightarrow \{0,1\}$$









Valoração de uma fórmula qualquer





2
$$\mathcal{V}(\neg A) = 1$$

se, e somente se, $\mathcal{V}(A) = 0$.





$$\mathcal{V}(A \wedge B) = 1$$
 se, e somente se, $\mathcal{V}(A) = 1$ e $\mathcal{V}(B) = 1$.





•
$$\mathcal{V}(A \vee B) = 1$$

sse $\mathcal{V}(A) = 1$ ou $\mathcal{V}(B) = 1$.









- **1** $\mathcal{V}: \mathcal{P} \to \{0,1\}$ (Caso básico).
- ② $\mathcal{V}(\neg A) = 1$ se, e somente se, $\mathcal{V}(A) = 0$.
- $\mathcal{V}(A \wedge B) = 1$ se, e somente se, $\mathcal{V}(A) = 1$ e $\mathcal{V}(B) = 1$.





Conectivo ¬

	$\neg A$
A = 0	1
A = 1	0





Conectivo ¬

	$\neg A$
A = 0	1
A = 1	0

Conectivo \wedge

$$\begin{array}{c|cccc}
A \land B & B = 0 & B = 1 \\
\hline
A = 0 & 0 & 0 \\
A = 1 & 0 & 1
\end{array}$$





Conectivo ∨

$A \vee B$	B=0	B = 1
A = 0	0	1
A = 1	1	1





Conectivo ∨

$A \vee B$	B=0	B=1
A = 0	0	1
A = 1	1	1

$\mathsf{Conectivo} o$

$$A \to B \mid B = 0 \quad B = 1$$

 $A = 0 \quad 1 \quad 1$
 $A = 1 \quad 0 \quad 1$





Dada a fórmula
$$A = (p \lor \neg q) \to (r \land \neg q)$$





Dada a fórmula $A = (p \lor \neg q) \to (r \land \neg q)$

$\mathcal{V}_1(A)$

Em que temos $\mathcal{V}_1(p)=1$, $\mathcal{V}_1(q)=0$ e $\mathcal{V}_1(r)=1$.





Dada a fórmula $A = (p \lor \neg q) \to (r \land \neg q)$

$\mathcal{V}_1(A)$

Em que temos $\mathcal{V}_1(p)=1$, $\mathcal{V}_1(q)=0$ e $\mathcal{V}_1(r)=1$.

$$|\mathcal{V}_1(A)=1|$$





Dada a fórmula $A = (p \lor \neg q) \to (r \land \neg q)$

$\mathcal{V}_1(A)$

Em que temos $\mathcal{V}_1(p)=1,\;\mathcal{V}_1(q)=0$ e $\mathcal{V}_1(r)=1.$

$$\mathcal{V}_1(A)=1$$

$\mathcal{V}_2(A)$

Em que temos $\mathcal{V}_2(p)=1$, $\mathcal{V}_2(q)=1$ e $\mathcal{V}_2(r)=1$.





Dada a fórmula $A = (p \lor \neg q) \to (r \land \neg q)$

$\mathcal{V}_1(A)$

Em que temos $\mathcal{V}_1(p)=1,\;\mathcal{V}_1(q)=0$ e $\mathcal{V}_1(r)=1.$

$$\mathcal{V}_1(A)=1$$

$\mathcal{V}_2(A)$

Em que temos $\mathcal{V}_2(p)=1$, $\mathcal{V}_2(q)=1$ e $\mathcal{V}_2(r)=1$.

$$V_2(A)=0$$





Possibilidades de valorações diferentes

Se uma fórmula A possui N subfórmulas atômicas, e cada valoração pode atribuir ou 0 ou 1 a cada um desses átomos, temos que pode haver 2^N distintas valorações para a fórmula A.





Onde estudar mais...

Seção 1.3: Semântica

SILVA, F. S. C. Da; FINGER, M.; MELO, A. C. V. de. Em Lógica para Computação. São Paulo: Thomson Learning, 2006. Código Bib.: [519.687 SIL /log].





Tamanho das Fórmulas e Semântica

Esdras Lins Bispo Jr. bispojr@ufg.br

Lógica para Ciência da Computação Bacharelado em Ciência da Computação

10 de abril de 2014



