# FUNDAMENTOS MATEMÁTICOS PARA COMPUTAÇÃO

Proposições, Representações Simbólicas e Tautologias

### SUMÁRIO

- Uma Breve Visão Geral
- Conectivos e Valores Lógicos
- Tautologia e Contradição
- Equivalência Tautológica

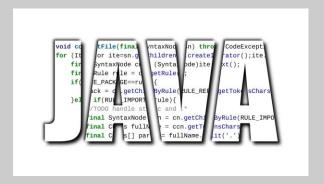
### Uma breve visão geral

- Objetivo da disciplina: desenvolver a base matemática necessária para projeto de algoritmos e noções de complexidade.
- Introduz conceitos fundamentais de matemática discreta, principalmente conceitos algébricos e lógicos.

### Uma breve visão geral

- A lógica formal deriva da filosofia na Grécia antiga com Aristóteles.
- A compreensão de uma demonstração simbólica formal é importante na computação.
- Conceitos de teoria dos grafos são usados em redes, sistemas operacionais e compiladores.





















Proposição: sentença que é falsa ou verdadeira.

- Dois é primo
- A terra é plana.
- X > 20.
- Quem ganhou o jogo?
- A inflação será menor este ano

Verdadeira



Não é proposição

Não é proposição

É proposição







Conjunção ∧ - E : "...e,..mas,..também,...além disso"

- Maria é dentista mas gosta de doces
- A: Maria é dentista
- B: Maria gosta de doces

A  $\land$  B Maria é dentista mas gosta de doces (A  $\land$  B)

Conjunção ∧ - E

Maria é dentista Maria gosta de doces

Maria é dentista Maria não gosta de doces

Maria não é dentista Maria gosta de doces

Maria não é dentista Maria não gosta de doces

Tabela-Verdade							
A B (A ∧ B)							
V	V	V					
V	F	F					
F	F V F						
F	F F F						

Disjunção ∨ - OU inclusivo

Maria é dentista ou gosta de doces

Maria é dentista
Maria gosta de doces
Maria é dentista
Maria não gosta de doces
Maria não é dentista
Maria gosta de doces
Maria não é dentista
Maria não é dentista
Maria não gosta de doces

Tabela-Verdade								
Α	B (A ∨ B)							
V	V	V						
V	F	F V						
F	F V V							
F	F	F						

Disjunção ⊕ <u>V</u> - XOU exclusivo

Neste momento, João toca piano ou João toca guitarra.

João toca piano
João toca guitarra
João não toca guitarra
João não toca piano
João toca guitarra
João toca guitarra
João não toca piano
João não toca guitarra

Tabela-Verdade								
Α	A B (A   B)							
V	V F							
<b>V</b>	F V							
F	F V V							
F	F F							

### Negação: '

- Maria é dentista
- A: Maria é dentista
- A': Maria não é dentista

Tabela-Verdade						
A A'						
VF						
F	V					

Negação: cuidados ao negar!!!

- Vai fazer sol amanhã Proposição
- Não vai fazer sol amanhã Negação correta
- É falso que vai fazer sol amanhã Negação correta
- Vai chover amanhã Negação incorreta!!!

### Negação: cuidados ao negar!!!

- O jogo é difícil e caro Proposição
- O jogo não é difícil e não é caro <u>Negação</u> incorreta!!
- O jogo não é difícil ou não é caro Negação correta!!!
- O jogo é fácil e barato Negação Incorreta!!!
- O jogo é fácil ou barato Negação correta!!!

**Condicional** →

- Se Maria tirar férias, então ela vai descansar.
- A: Maria tira férias A é o antecedente
- B: Maria vai descansar B é o consequente
- Verdade de A implica (leva) verdade B!!
  - (A → B): Se A, então B

Se Maria tirar férias, então ela vai descansar.

Maria tira férias, Maria descansa Maria tira férias, Maria não descansa Maria não tira férias, Maria descansa Maria não tira férias, Maria não descansa

Tabela-Verdade							
Α	B (A → B)						
V	V	V					
٧	F	F					
F	F V V						
F	F V						

 $(A \rightarrow B)$ 

- Se A, então B.
- A condicional B
- A, logo B
- A só se B;
- A somente se B.
- B segue de A.
- A é uma condição suficiente para B, basta A para B.
- B é uma condição necessária para A.

#### Bicondicional: ↔

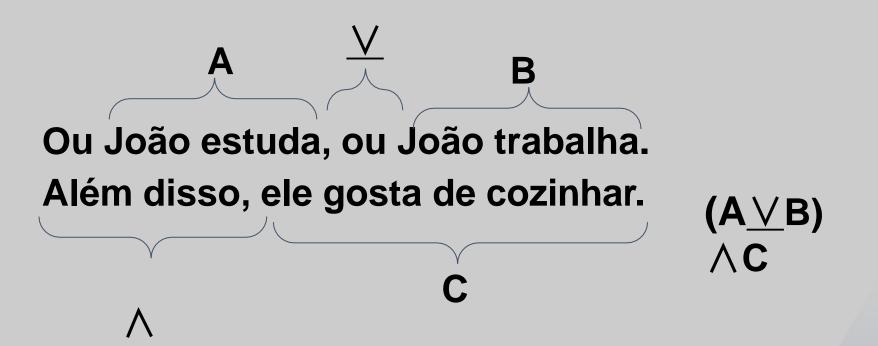
- Maria acorda cedo se, e somente se, chega no horário ao trabalho.
- A: Maria acorda cedo
- B: Maria chega no horário

- A↔B: A se, e somente se, B
- A↔B: A é condição necessária e suficiente para B.

Α	В	А→В	В→А	(A→B) ∧ (B→A)
V	V	V	V	V
V	F	F	V	F
F	V	V	F	F
F	F	V	V	V

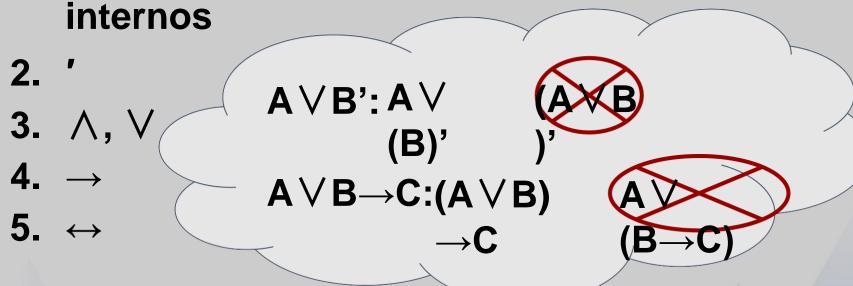
Α	В	A↔B
٧	٧	V
V	F	F
F	V	F
F	F	V

Fórmula bem formulada (fbf): cadeia que forma uma expressão válida.



Ordem de precedência nas fbfs:

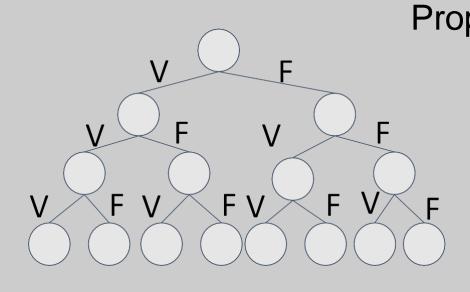
1. para conectivos dentro de vários parênteses, efetuam-se primeiro as expressões dentro dos parênteses mais internas



Conectivo Principal
A ∨ (B→C)'

$$(A \land C) \rightarrow ((B \lor C)' \rightarrow A)$$

**Conectivo Principal** 

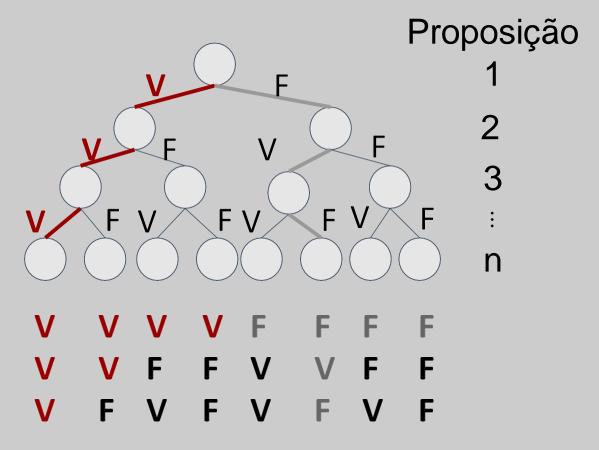


Proposição Resultados

$$2 = 2^{1}$$

$$4 = 2^2$$

$$8 = 2^2$$



#### Resultados

$$2 = 2^{1}$$
 $4 = 2^{2}$ 

$$8 = 2^2$$

Tautologia: fórmula ou proposição que é sempre verdadeira para qualquer tipo de interpretação possível.

Maria é médica ou Maria não é médica

Å,

Α	A'	<b>A</b> ∨ <b>A</b> ′
V	F	V
F	V	V

**Tautologia!** 

A' A Amanhã não vai chover. Amanhã vai chover ou o céu estará azul. Portanto, o céu estará azul.

В

(A' ∧ (A ∨ B) ) →B

 $(A' \land (A \lor B)) \rightarrow B$ 

A	В	A'	A∨B	A'	(A'∧ (A∨B) )→B
V	V	F	V	F	V
V	F	F	V	F	V
F	V	٧	V	V	V
F	F	V	F	F	V

Contradição: fórmula ou proposição que é sempre falsa para qualquer tipo de interpretação possível.

Maria é médica e Maria não é médiça

Ä

Α	A'	<b>A</b> ∧ <b>A</b> ′
V	F	F
F	V	F

Contradição!

CONTRADIÇÃO - Exemplo:  $(A \lor \neg A) \rightarrow (B \land \neg B)$ 

A	В	¬А	¬в	A∨¬A	в∧¬в	$(A \lor \neg A) \rightarrow (B \land \neg B)$
V	V	F	F	V	F	F
V	F	F	V	V	F	F
F	V	V	F	V	F	F
F	F	V	V	V	F	F

Equivalência Tautológica: ocorre quando A↔B é uma tautologia.

- Representamos por A⇔B para indicar que a proposição A é equivalente à proposição B.
- Isso significa que podemos, do ponto de vista de fbf, substituir A por B ou vice-versa.

Lei de De Morgan:  $\neg(A \lor B) \Leftrightarrow (\neg A \land \neg B)$  - TAUTOLOGIA

Α	В	¬А	¬в	(A ∨ B)	¬(A∨	¬A∧¬B·	¬(A∨B)⇔(	¬A∧¬B
V	V	F	F	V	F	H	V	
V	F	F	V	V	F	F	/ v	,
F	V	V	F	V	F	F	V	,
F	F	V	V	F	V	V	V	

### Algumas Equivalências Tautológicas:

#### **Comutatividade:**

$$A \lor B \Leftrightarrow B \lor A A \land B \Leftrightarrow B \land A$$

#### **Associatividade:**

$$(A \lor B) \lor C \Leftrightarrow A \lor (B \lor C)$$

$$(A \land B) \land C \Leftrightarrow A \land (B \land C)$$

### Algumas Equivalências Tautológicas:

#### Distributividade:

$$A \lor (B \land C) \Rightarrow (A \lor B) \land (A \lor C)$$

$$A \wedge (B \vee C) \Rightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$$

#### **Elementos neutros**

$$A \lor 0 \Rightarrow A$$

$$A \wedge 1 \Rightarrow A$$

### **Complementares**

$$A \wedge A' \Rightarrow 0$$

A	A'	1	0	A \( \)	A ∧ A'	A ∧ 1 ⇔ A	A ∧ A' ⇔ 0
V	F	V	F	V	F	V	V
F	V	V	F	F	F	V	V

```
Exemplo:
SE((PressãoInicial>PressãoFinal)E
 NÃO ((PressãoInicial>PressãoFinal) E (Temperatura>20))
     FAÇA comando1;
SENÃO FAÇA comando2
A: Pressão Inicial > Pressão Final
B: Temperatura>20
Temos: A \land \neg (A \land B)
```

Essa seria a expressão mais simples?  $A \land \neg (A \land B)$ 

```
A \land \neg (A \land B) \Rightarrow A \land (\neg A \lor \neg B) (Lei de De Morgan)
             \Rightarrow (A \land \negA) \lor (A \land \negB) (Distributiva)
             ⇒ 0 ∨ (A∧¬B) (Contradição (A∧¬A) ⇒ Falso )

⇒ (A ∧ ¬B) (Elemento Neutro)
SE((PressãoInicial>PressãoFinal)E
     NÃO (Temperatura>20))
          FAÇA comando1;
SENÃO
          FAÇA comando2
```

Os conceitos e exemplos apresentados nesses slides são baseados no conteúdo da seção 1.1 do material-base "Fundamentos Matemáticos para a Ciência da Computação", J.L. Gersting, 7a edição, LTC editora.

# FUNDAMENTOS MATEMÁTICOS PARA COMPUTAÇÃO

Proposições, Representações Simbólicas e Tautologias