



M020 – Matemática Discreta

# 1. LÓGICA FORMAL

## 1.1 Sentenças, Representação Simbólica e Tautologias

Marcelo Vinícius Cysneiros Aragão

marcelovca90@inatel.br

# Proposições

- A lógica formal pode representar afirmações que fazemos em linguagem cotidiana para apresentar fatos ou transmitir informações.
- Uma **proposição** (ou **declaração**) é uma sentença que é falsa ou verdadeira.
- Quais das sentenças a seguir podem ser consideradas proposições?
  - Dez é menor do que sete.
  - Como está você?
  - Ela é muito talentosa.
  - Existe vida em outros planetas do universo.

# Proposições

- A lógica formal pode representar afirmações que fazemos em linguagem cotidiana para apresentar fatos ou transmitir informações.
- Uma **proposição** (ou **declaração**) é uma sentença que é falsa ou verdadeira.
- Quais das sentenças a seguir podem ser consideradas proposições?
  - Dez é menor do que sete.
  - Como está você?
  - Ela é muito talentosa.
  - Existe vida em outros planetas do universo.

# Conectivos e Valores Lógicos

- Ao falar ou escrever, combinamos frases simples por meio de conectivos, como e, para formar **sentenças compostas** mais interessantes.
- O **valor lógico** de uma proposição composta depende dos valores lógicos de seus componentes e dos conectivos usados.
- Exemplo: se combinarmos as seguintes afirmações verdadeiras, “Elefantes são grandes” e “Bolas de futebol são redondas”, usando o conectivo e, obtemos a seguinte proposição verdadeira: “Elefantes são grandes e bolas de futebol são redondas”.

# Conectivos e Valores Lógicos

- Para representar proposições, adotaremos letras maiúsculas do início do alfabeto, como A, B e C. Elas são chamadas de **letras de proposição**.
- Para representar conectivos lógicos, utilizaremos símbolos como  $\wedge$  (e),  $\vee$  (ou), etc.
- Portanto, a proposição  $A \wedge B$  pode ser lida como “A e B”.

# Conjunção ( $\wedge$ )

- Considere a proposição  $A \wedge B$ .
  - A e B podem ser chamados de **elementos** ou **fatores** da expressão.
  - Se A e B forem ambas verdadeiras, então  $A \wedge B$  deve ser considerada verdadeira.
- Diante disto:
  - Se A é verdadeira e B é falsa, qual seria o valor lógico de  $A \wedge B$ ?
  - Se A é falsa e B é verdadeira, qual seria o valor lógico de  $A \wedge B$ ?
  - Se A e B são falsas, qual seria o valor lógico de  $A \wedge B$ ?

A	B	$A \wedge B$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

# Disjunção ( $\vee$ )

- Considere a proposição  $A \vee B$ .
  - A e B podem ser chamados de elementos ou fatores da expressão.
  - Se A e B são proposições verdadeiras, então  $A \vee B$  deve ser considerada verdadeira.
  - A conclusão acima fornece a primeira linha da tabela-verdade. Como podemos completá-la?

A	B	$A \vee B$
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

# Condicional/Implicação ( $\rightarrow$ )

- Proposições podem ser combinadas na forma “se proposição 1, então proposição 2”.
- Se  $A$  denota a proposição 1 e  $B$  a 2, a proposição composta é denotada por  $A \rightarrow B$  (leia-se “ $A$  implica  $B$ ”).
- O conectivo lógico aqui é o **condicional** (ou a **implicação**) e significa que a verdade de  $A$  implica, ou leva a, a verdade de  $B$ .
- No condicional  $A \rightarrow B$ ,  $A$  é a proposição **antecedente** e  $B$  a **consequente**.



# Condicional/Implicação ( $\rightarrow$ )

- A tabela-verdade para o condicional não é tão óbvia quanto as outras.
- Suponhamos que alguém observe que:

**“Se eu passar no teste de economia, então vou ao cinema sexta-feira.”**

- Se a pessoa não passar no teste, então – independente se ele vai ou não ao cinema – não é possível afirmar que a observação é falsa.
- Na dúvida, seria razoável dizer que a afirmação é verdadeira.
- Por convenção,  $A \rightarrow B$  é considerada verdadeira se  $A$  for falsa, independentemente do valor lógico de  $B$ .

# Condicional/Implicação ( $\rightarrow$ )

- Diante do que foi apresentado no slide anterior, eis a tabela-verdade para o operador condicional ( $\rightarrow$ ).

A	B	$A \rightarrow B$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

# Bicondicional/Equivalência ( $\leftrightarrow$ )

- O conectivo bicondicional (ou equivalência) é simbolizado por  $\leftrightarrow$ .
- A expressão  $A \leftrightarrow B$  é uma abreviação de  $(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$ .
- Podemos escrever a tabela-verdade para o bicondicional construindo, passo a passo, a tabela para  $(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$ .

A	B	$A \rightarrow B$	$B \rightarrow A$	$(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$
V	V	V	V	V
V	F	F	V	F
F	V	V	F	F
F	F	V	V	V

- Da tabela vemos que  $A \leftrightarrow B$  é verdadeira exatamente quando A é igual a B.

# Negação (')

- Os conectivos lógicos vistos até agora são **conectivos binários**, pois juntam duas expressões, através de um conectivo lógico, produzindo uma terceira expressão.
- Um **conectivo unário** age em uma expressão para produzir uma segunda expressão.
- A negação de  $A$  – simbolizada por  $A'$  – é lida como “não  $A$ ”.

$A$	$A'$
V	F
F	V

# Conectivos e Valores Lógicos

- Devido à riqueza da língua portuguesa, palavras com significados ligeiramente diferentes são representadas pelo mesmo conectivo lógico. A tabela abaixo mostra expressões comuns em português associadas a diversos conectivos lógicos.

Expressão em Português	Conectivo Lógico	Expressão Lógica
e; mas; também; além disso	Conjunção	$A \wedge B$
ou	Disjunção	$A \vee B$
Se $A$ , então $B$ . $A$ implica $B$ . $A$ , 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 $A$ .	Condicional	$A \rightarrow B$
$A$ se e somente se $B$ $A$ é condição necessária e suficiente para $B$ .	Bicondicional (equivalência)	$A \leftrightarrow B$
não $A$ É falso que $A$ ... Não é verdade que $A$ ...	Negação	$A'$

# Exercícios

## *PROBLEMA PRÁTICO 5*

Escreva o antecedente e o conseqüente de cada uma das proposições a seguir (sugestão: coloque cada proposição na forma se/então).

- a. Se a chuva continuar, então o rio vai transbordar.
- b. Uma condição suficiente para a falha de uma rede elétrica é que a chave desligue.
- c. Os abacates só estão maduros quando estão escuros e macios.
- d. Uma boa dieta é uma condição necessária para um gato ser saudável.

# Exercícios

## *PROBLEMA PRÁTICO 5*

Escreva o **antecedente** e o **consequente** de cada uma das proposições a seguir (sugestão: coloque cada proposição na forma se/então).

- a. Se **a chuva continuar**, então **o rio vai transbordar**.
- b. Uma condição suficiente para **a falha de uma rede elétrica** é que **a chave desligue**.
- c. **Os abacates só estão maduros** quando **estão escuros e macios**.
- d. **Uma boa dieta** é uma condição necessária para **um gato ser saudável**.

# Conectivos e Valores Lógicos

- A negação de uma proposição deve ser feita com cuidado, **especialmente no caso de uma proposição composta**. A tabela a seguir dá alguns exemplos.

Proposição	Negação Correta	Negação Incorreta
Vai chover amanhã.	É falso que vá chover amanhã. Não vai chover amanhã.	
Pedro é alto e magro.	É falso que Pedro seja alto e magro. Pedro não é alto ou não é magro. Pedro é baixo ou gordo.	Pedro é baixo e gordo. Essa é uma proposição muito forte. Pedro não tem ambas as propriedades (ser alto e ser magro) mas ainda pode ter uma delas.
O rio é raso ou está poluído.	É falso que o rio seja raso ou esteja poluído. O rio não é raso nem está poluído. O rio é fundo e não está poluído.	O rio não é raso ou não está poluído. Essa é uma proposição muito fraca. O rio não tem nenhuma das duas propriedades, não deixa de ter apenas uma delas.



# Exercícios

## *PROBLEMA PRÁTICO 6*

Quais das proposições a seguir representa  $A'$  se  $A$  é a proposição “Júlia gosta de manteiga mas detesta creme”?

- a. Júlia detesta manteiga e creme.
- b. Júlia não gosta de manteiga nem de creme.
- c. Júlia não gosta de manteiga mas adora creme.
- d. Júlia odeia manteiga ou gosta de creme.

# Exercícios

## *PROBLEMA PRÁTICO 6*

Quais das proposições a seguir representa  $A'$  se  $A$  é a proposição “Júlia gosta de manteiga mas detesta creme”?

- a. Júlia detesta manteiga e creme.
- b. Júlia não gosta de manteiga nem de creme.
- c. Júlia não gosta de manteiga mas adora creme.
- d. Júlia odeia manteiga ou gosta de creme.

# Conectivos e Valores Lógicos

- É possível encadear letras de proposição, conectivos e parênteses (ou colchetes) para formar novas expressões, como:

$$(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$$

- É claro que, como em uma linguagem de programação, certas *regras de sintaxe* (regras que dizem quais as cadeias formam expressões válidas) têm que ser obedecidas; por exemplo, a cadeia abaixo não seria considerada válida.

$$A )) \wedge \wedge \rightarrow BC)$$

# Conectivos e Valores Lógicos

- Uma cadeia que forma uma expressão válida é denominada uma **fórmula bem formulada** ou **fbf**.
- Para reduzir o número de parênteses necessários em uma fbf, estipula-se uma ordem de aplicação dos conectivos lógicos. A *ordem de precedência* é a seguinte:
  1. Para conectivos dentro de vários parênteses, efetua-se primeiro as expressões dentro dos parênteses mais internos
  2.  $'$
  3.  $\wedge, \vee$
  4.  $\rightarrow$
  5.  $\leftrightarrow$
- Em uma fbf com diversos conectivos, o último a ser aplicado é o **conectivo principal**.

# Exercícios

- Qual o significado da expressão  $A \vee B'$ ?

$$( \quad ) A \vee (B')$$

$$( \quad ) (A \vee B)'$$

- Qual o significado da expressão  $A \vee B \rightarrow C$ ?

$$( \quad ) (A \vee B) \rightarrow C$$

$$( \quad ) A \vee (B \rightarrow C)$$

- Identifique os conectivos principais das expressões acima.

# Exercícios

- Qual o significado da expressão  $A \vee B'$ ?

(X)  $A \vee (B')$

( )  $(A \vee B)'$

- Qual o significado da expressão  $A \vee B \rightarrow C$ ?

(X)  $(A \vee B) \rightarrow C$

( )  $A \vee (B \rightarrow C)$

- Identifique os **conectivos principais** das expressões acima.

# Conectivos e Valores Lógicos

- Fbfs compostas de letras de proposições e conectivos lógicos têm valores lógicos que dependem dos valores lógicos associados às suas letras de proposições.
- Escrevemos a tabela-verdade para qualquer fbf a partir de seus componentes, da mesma forma como foi feito para a expressão  $(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$ .
- O conectivo principal aparece na última coluna da tabela.
- A tabela abaixo mostra a tabela-verdade para a fbf  $A \vee B' \rightarrow (A \vee B)'$ . O conectivo principal, de acordo com as regras de precedência, é o condicional.

$A$	$B$	$B'$	$A \vee B'$	$A \vee B$	$(A \vee B)'$	$A \vee B' \rightarrow (A \vee B)'$
V	V	F	V	V	F	F
V	F	V	V	V	F	F
F	V	F	F	V	F	V
F	F	V	V	F	V	V

# Exercícios

## *PROBLEMA PRÁTICO 7*

Construa tabelas-verdade para as fbfs a seguir:

- a.  $(A \rightarrow B) \leftrightarrow (B \rightarrow A)$  (lembre-se que  $C \leftrightarrow D$  é verdadeira precisamente quando C e D têm os mesmos valores lógicos)
- b.  $(A \vee A') \rightarrow (B \wedge B')$
- c.  $[(A \wedge B') \rightarrow C']'$
- d.  $(A \rightarrow B) \leftrightarrow (B' \rightarrow A')$



# Exercícios

## PROBLEMA PRÁTICO 7

a.	$A$	$B$	$A \rightarrow B$	$B \rightarrow A$	$(A \rightarrow B) \leftrightarrow (B \rightarrow A)$
	V	V	V	V	V
	V	F	F	V	F
	F	V	V	F	F
	F	F	V	V	V

b.	$A$	$B$	$A'$	$B'$	$A \vee A'$	$B \wedge B'$	$(A \vee A') \rightarrow (B \wedge B')$
	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

c.	$A$	$B$	$C$	$B'$	$A \wedge B'$	$C'$	$(A \wedge B') \rightarrow C'$	$[(A \wedge B') \rightarrow C']'$
	V	V	V	F	F	F	V	F
	V	V	F	F	F	V	V	F
	V	F	V	V	V	F	F	V
	V	F	F	V	V	V	V	F
	F	V	V	F	F	F	V	F
	F	V	F	F	F	V	V	F
	F	F	V	V	F	F	V	F
	F	F	F	V	F	V	V	F

d.	$A$	$B$	$A'$	$B'$	$A \rightarrow B$	$B' \rightarrow A'$	$(A \rightarrow B) \leftrightarrow (B' \rightarrow A')$
	V	V	F	F	V	V	V
	V	F	F	V	F	F	V
	F	V	V	F	V	V	V
	F	F	V	V	V	V	V

# Tautologias

- Uma fbf que assume apenas o valor V é denominada uma **tautologia**.
- Uma tautologia é “intrinsecamente verdadeira” pela sua própria estrutura; ela é verdadeira independentemente dos valores lógicos atribuídos às suas letras de proposição.
- Exemplo:

**$A \vee A'$ : “Hoje vai ter sol ou hoje não vai ter sol.”**

- A proposição acima tem que ser sempre verdadeira, já que uma ou outra das duas coisas tem que acontecer.

Vide problema prático 7d.

# Tautologias

- Uma fbf que assume apenas o valor F é denominada uma **contradição**.
- Uma tautologia é “intrinsecamente falsa” pela sua própria estrutura.

- Exemplo:

**$A \wedge A'$ : “Hoje é terça-feira e hoje não é terça-feira.”**

- A proposição acima tem que ser sempre falsa, independentemente do dia da semana a qual “hoje” esteja se referindo.

Vide problema prático 7b.

# Tautologias

- Suponha que  $P$  e  $Q$  representam duas fbfs e suponha que a fbf  $P \leftrightarrow Q$  seja uma tautologia.
- Se fizermos uma tabela-verdade usando as letras de proposição  $P$  e  $Q$ , então os valores lógicos de  $P$  e de  $Q$  seriam sempre iguais em todas as linhas da tabela.
- Nesse caso, dizemos que  $P$  e  $Q$  são **fbfs equivalentes**; denotamos essa propriedade por  $A \Leftrightarrow B$ .

Vide problema prático 7d.

# Tautologias

- Abaixo, são listadas algumas equivalências tautológicas.
- Contradições e tautologias são representadas por 0 e 1, respectivamente.

1a.  $A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$

1b.  $A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$  (comutatividade)

2a.  $(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$

2b.  $(A \wedge B) \wedge C \Leftrightarrow A \wedge (B \wedge C)$  (associatividade)

3a.  $A \vee (B \wedge C) \Leftrightarrow (A \vee B) \wedge (A \vee C)$

3b.  $A \wedge (B \vee C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$  (distributividade)

4a.  $A \vee 0 \Leftrightarrow A$

4b.  $A \wedge 1 \Leftrightarrow A$  (elementos neutros)

5a.  $A \vee A' \Leftrightarrow 1$

5b.  $A \wedge A' \Leftrightarrow 0$  (complementares)

- Note que as equivalências estão agrupadas em cinco pares. Em cada par, uma pode ser obtida da outra substituindo  $\vee$  por  $\wedge$ ,  $\wedge$  por  $\vee$ , 0 por 1 ou 1 por 0.
- Cada equivalência em um dos pares é a **dual** da outra.

# Tautologias

- Duas equivalências adicionais muito úteis são as Leis de De Morgan, assim nomeadas em honra ao matemático inglês do século XIX, Augusto de Morgan, o primeiro a enunciá-las.

Leis de De Morgan:  $(A \vee B)' \Leftrightarrow A' \wedge B'$  e  $(A \wedge B)' \Leftrightarrow A' \vee B'$

- Cada uma é a dual da outra. As leis de De Morgan auxiliam na negação de uma proposição composta (recapitule o problema prático 6).

# Exercícios

- ★1. Quais das frases a seguir são proposições?
- a. A lua é feita de queijo verde.
  - b. Ele é, certamente, um homem alto.
  - c. Dois é um número primo.
  - d. O jogo vai acabar logo?
  - e. Os juros vão subir ano que vem.
  - f. Os juros vão descer ano que vem.
  - g.  $x^2 - 4 = 0$ .

1. (a), (c), (e), (f)



# Exercícios

- ★4. Encontre o antecedente e o conseqüente de cada uma das proposições a seguir:
- a. O crescimento sadio de plantas é conseqüência de quantidade suficiente de água.
  - b. O aumento da disponibilidade de informação é uma condição necessária para um maior desenvolvimento tecnológico.
  - c. Serão introduzidos erros apenas se forem feitas modificações no programa.
  - d. A economia de energia para aquecimento implica boa insulação ou vedação de todas as janelas.

4. a. Antecedente: quantidade suficiente de água  
Conseqüente: crescimento sadio de plantas
- b. Antecedente: maior desenvolvimento tecnológico  
Conseqüente: aumento da disponibilidade de informação
- c. Antecedente: serão introduzidos erros  
Conseqüente: foram feitas modificações no programa
- d. Antecedente: economia de energia  
Conseqüente: boa insulação ou vedação de todas as janelas



# Exercícios

6. Escreva a negação de cada fbf a seguir:
- ★a. Se a comida é boa, então o serviço é excelente.
  - ★b. Ou a comida é boa, ou o serviço é excelente.
  - c. Ou a comida é boa e o serviço é excelente, ou então está caro.
  - d. Nem a comida é boa, nem o serviço é excelente.
  - e. Se é caro, então a comida é boa e o serviço é excelente.

6. a. A comida é boa mas o serviço é ruim.  
b. A comida é ruim e o serviço também.

# Exercícios

- ★11. Escreva cada uma das proposições compostas a seguir em notação simbólica usando letras de proposição para denotar as componentes.
- a. Se os preços subirem, então haverá muitas casas para vender e elas serão caras; mas se as casas não forem caras, então, ainda assim, haverá muitas casas para vender.
  - b. Tanto ir dormir como ir nadar é uma condição suficiente para a troca de roupa; no entanto, mudar a roupa não significa que se vai nadar.
  - c. Vai chover ou nevar mas não ambos.
  - d. Se Jane vencer ou perder, vai ficar cansada.
  - e. Ou Jane irá vencer ou, se perder, ela ficará cansada.

11. a.  $A$ : os preços subirem;  $B$ : haverá muitas casas;  $C$ : casas serão caras  
 $[A \rightarrow B \wedge C] \wedge (C' \rightarrow B)$
- b.  $A$ : ir dormir;  $B$ : ir nadar;  $C$ : trocar de roupa  
 $[(A \vee B) \rightarrow C] \wedge (C \rightarrow B)'$
- c.  $A$ : vai chover;  $B$ : vai nevar  
 $(A \vee B) \wedge (A \wedge B)'$
- d.  $A$ : Jane vence;  $B$ : Jane perde;  $C$ : Jane vai ficar cansada  
 $(A \vee B) \rightarrow C$
- e.  $A$ : Jane vence;  $B$ : Jane perde;  $C$ : Jane vai ficar cansada  
 $A \vee (B \rightarrow C)$

# Exercícios

14. Construa tabelas-verdade para as fbfs a seguir. Note quaisquer tautologias ou contradições.

★a.  $(A \rightarrow B) \leftrightarrow A' \vee B$

★b.  $(A \wedge B) \vee C \rightarrow A \wedge (B \vee C)$

14. a.

A	B	$A \rightarrow B$	$A'$	$A' \vee B$	$(A \rightarrow B) \leftrightarrow A' \vee B$
V	V	V	F	V	V
V	F	F	F	F	V
F	V	V	V	V	V
F	F	V	V	V	V

Tautologia

b.

A	B	C	$A \wedge B$	$(A \wedge B) \vee C$	$B \vee C$	$A \wedge (B \vee C)$	$(A \wedge B) \vee C \rightarrow A \wedge (B \vee C)$
V	V	V	V	V	V	V	V
V	V	F	V	V	V	V	V
V	F	V	F	V	V	V	V
V	F	F	F	F	F	F	V
F	V	V	F	V	V	F	F
F	V	F	F	F	V	F	V
F	F	V	F	V	V	F	F
F	F	F	F	F	F	F	V

# Exercícios

17. Construa tabelas-verdade para verificar que as fbfs a seguir são tautologias.

★a.  $A \vee A'$

b.  $(A')' \leftrightarrow A$

★c.  $A \wedge B \rightarrow B$

d.  $A \rightarrow A \vee B$

e.  $(A \vee B)' \leftrightarrow A' \wedge B'$  (Lei de De Morgan)

f.  $(A \wedge B)' \leftrightarrow A' \vee B'$  (Lei de De Morgan)

g.  $A \vee A \leftrightarrow A$

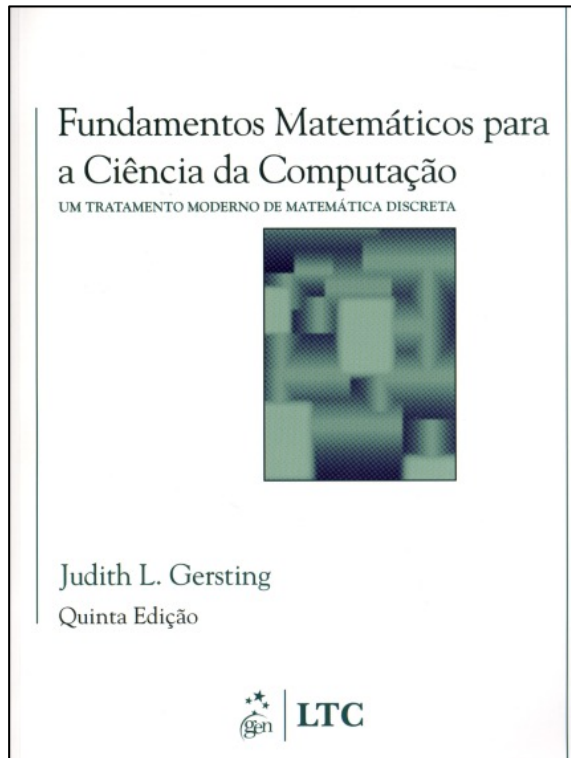
17. a.

$A$	$A'$	$A \vee A'$
V	F	V
F	V	V

c.

$A$	$B$	$A \wedge B$	$A \wedge B \rightarrow B$
V	V	V	V
V	F	F	V
F	V	F	V
F	F	F	V

# Referência Bibliográfica



GERSTING, Judith L.; IÓRIO, Valéria de Magalhães, Fundamentos matemáticos para a ciência da computação: um tratamento moderno de matemática discreta. 5 ed. Rio de Janeiro, RJ: LTC, 2004, 597 p. ISBN 978-85-216-1422-7.