DISCIPLINA: Matemática Discreta I

PROFa.: Karla Lima

EACH-USP

August 14, 2023

Programação do curso

- Objetivo do Curso:
 - Desenvolver o raciocínio lógico matemático;
 - Desenvolver habilidades de prova e demonstração;
 - Prover o fundamento sobre as estruturas discretas;

Programação do curso

Bibliografia principal: Judith. L. Gerstin: Fundamentos Matemáticos para a Ciência da Computação;

- Lógica Formal
 - Sentenças, Representação Simbólica e Tautologias
 - Quantificadores, Predicados e Validade
 - Lógica Proposicional
 - Lógica de Predicados
- Técnicas de Demonstração
 - Direta
 - Contraposição
 - Contradição
 - Indução

Programação do curso

- Conjuntos e Combinatória
 - Conjuntos
 - Contagem
 - Princípio de Inclusão e Exclusão
- Relações, Funções e Matrizes
- Grafos

Um pouco de história...

- Em 1882, o alemão Friedrich Frege originou a lógica formal, adaptando o raciocínio abstrato humano à rigidez matemática para investigar a validade e verdade das cadeias de pensamento.
- No inicio do século XX, o matemático inglês George Boole, criou as chamadas tabelas de verdade e regras de inferência para analisar as fórmulas adaptadas a partir da língua corrente.

Sentenças, Representação Simbólica e Tautologias

Definição: Uma sentença (ou proposição) é uma frase que pode ser apenas verdadeira ou falsa.

Exemplo:

- a. Dez é menor do que sete.
- b. Como vai você?
- c. Ela é muito talentosa.
- d. Existem formas de vida em outros planetas do universo.

Para enriquecermos nossas conversas não nos limitamos ao uso de simples sentenças. Ao contrário, as combinamos com o uso de conectivos a fim de criarmos sentenças compostas, cujo valor-verdade depende dos valores-verdade de cada sentença que o compõe e dos conectivos usados.

Exemplos de conectivos:

- e, mas, também: tem o mesmo valor nas expressões (∧);
- ou (∀);

Notação

- Na lógica, usamos o símbolo ∧ ou ∨ para denotar o conectivo lógico e as letras maiúsculas para denotar as sentenças;
- Valores-verdade são atribuídos aos símbolos proposicionais.

Exercício

- a. Se A é verdadeira e B é falsa, que valor você atribuiria a A ∧ B?
- b. Se A é falsa e B é verdadeira, que valor você atribuiria a A ∧ B?
- c. Se A e B são ambas falsas, que valor você atribuiria a A ∧ B?

Conceitos

A expressão $A \wedge B$ é chamada a conjunção de A e B; e A e B são chamados os fatores da expressão.

Notação

- Outro conectivo é a palavra *ou*, denotada pelo símbolo ∨.
- A expressão A ∨ B (leia-se "A ou B") é chamada disjunção de A e
 B e A e B são chamados de parcelas da expressão.

Table: Valores-Verdade

Α	В	$A \wedge B$
٧	V	
V	F	
F	V	
F	F	

Α	В	$A \vee B$
V	V	
V	F	
F	V	
F	F	

Table: Valores-Verdade

Α	В	$A \wedge B$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

Α	В	$A \vee B$
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

Conceitos e Notação

• As sentenças podem ainda ser combinadas na forma "se sentença 1, então sentença 2".

- As sentenças podem ainda ser combinadas na forma "se sentença 1, então sentença 2".
- Se A denota a sentença 1 e B denota a sentença 2, a sentença composta deve ser denotada por A → B;

- As sentenças podem ainda ser combinadas na forma "se sentença 1, então sentença 2".
- Se A denota a sentença 1 e B denota a sentença 2, a sentença composta deve ser denotada por A → B;
- "A é condição suficiente para B".

- As sentenças podem ainda ser combinadas na forma "se sentença 1, então sentença 2".
- Se A denota a sentença 1 e B denota a sentença 2, a sentença composta deve ser denotada por A → B;
- "A é condição suficiente para B".
- "A somente se B"

- As sentenças podem ainda ser combinadas na forma "se sentença 1, então sentença 2".
- Se A denota a sentença 1 e B denota a sentença 2, a sentença composta deve ser denotada por A → B;
- "A é condição suficiente para B".
- "A somente se B"
- "B é consequência de A"

- As sentenças podem ainda ser combinadas na forma "se sentença 1, então sentença 2".
- Se A denota a sentença 1 e B denota a sentença 2, a sentença composta deve ser denotada por A → B;
- "A é condição suficiente para B".
- "A somente se B"
- "B é consequência de A"
- Na expressão A → B, A constitui a sentença antecedente e B a sentença consequente.

Exemplo

A sentença "Fogo é uma condição necessária para fumaça" pode ser reformulada como "Se há fumaça, então há fogo". O antecedente é "há fumaça", e o consequente é "há fogo".

Exemplo

Indique o antecedente e o consequente em cada uma das seguintes sentenças.

- Se a chuva continuar, o rio vai transbordar.
- Uma condição suficiente para a falha de uma rede é que a chave geral pare de funcionar.
- Os abacates só estão maduros quando estão escuros e macios.
- Uma boa alimentação é uma condição necessária para uma pessoa saudável.

Exemplo

"Se eu me formar nesta primavera, vou tirar férias na Flórida."

- Quando A → B é verdadeira?
- Quando A → B é falsa?

Exemplo

"Se eu me formar nesta primavera, vou tirar férias na Flórida."

- Quando A → B é verdadeira?
- Quando A \longrightarrow B é falsa?
- "B é uma condição necessária para A"
- Se ele, de fato, se formar na primavera e tirar suas férias na Flórida, a sentenca foi verdadeira.
- Se ele formar e não tirar as férias na Flórida, seu comentário consistiu em uma sentença falsa.
- Se ele n\u00e3o se formou?

Notação e Conceitos

- O conectivo de equivalência é denotado pelo símbolo \longleftrightarrow .
- A \longleftrightarrow B é a abreviação de A \longleftrightarrow B \land B \longleftrightarrow A.
- A expressão A \longleftrightarrow B é normalmente lida como "A se, e somente se, B".

Table: Valores-Verdade de conectivos binários

Α	В	$A \longrightarrow B$	$\mid A \longleftarrow B \mid A \longrightarrow B \land B \longrightarrow A$
V	V		
V	F		
F	V		
F	F		

Table: Valores-Verdade de conectivos bináriose

Α	В	$A \longrightarrow B$	$A \leftarrow B$	$\mid A \longrightarrow B \wedge B \longrightarrow A$
V	V	V	V	
V	F	F	V	
F	V	V	F	
F	F	V	V	

Table: Valores-Verdade de conectivos binários

Α	В	$A \longrightarrow B$	$A \leftarrow B$	$A \longrightarrow B \wedge B \longrightarrow A$
V	V	V	V	V
V	F	F	V	F
F	V	V	F	F
F	F	V	V	V

Notação e Conceitos

- Os conectivos que vimos até agora são chamados de conectivos binários;
- Vamos agora considerar um conectivo unário, isto é, um conectivo que atua em uma única expressão para produzir uma outra.
- A negação é um conectivo unário.
- A negação de A, A' é lida como "não A", "A é falsa" ou "A não é verdade":

Notação e Conceitos

- Os conectivos que vimos até agora são chamados de conectivos binários;
- Vamos agora considerar um conectivo unário, isto é, um conectivo que atua em uma única expressão para produzir uma outra.
- A negação é um conectivo unário.
- A negação de A, A' é lida como "não A", "A é falsa" ou "A não é verdade";

Isto não quer dizer que A' sempre tenha um valor-verdade falso, mas que o valor-verdade de A' é o contrário do de A.

Exemplo

Se A é a sentença "Vai chover amanhã", a sentença A' é "Não é verdade que vai chover amanhã", que pode ser reescrita como "Não vai chover amanhã".

Exemplo

Se P for a sentença "Peter é alto e magro", como ficará P'?

Exemplo

Se P for a sentença "Peter é alto e magro", como ficará P'?

• "É falso que Peter seja alto e magro"

Exemplo

Se P for a sentença "Peter é alto e magro", como ficará P'?

- "É falso que Peter seja alto e magro"
- "Peter não é alto ou não é magro"

Exemplo

Se P for a sentença "Peter é alto e magro", como ficará P'?

- "É falso que Peter seja alto e magro"
- "Peter não é alto ou não é magro"
- "Peter é baixo e gordo"

Exemplo

Se P for a sentença "O rio é raso ou poluído", como ficará P'?

• "É falso que o rio seja raso ou poluído"

Exemplo

Se P for a sentença "O rio é raso ou poluído", como ficará P'?

- "É falso que o rio seja raso ou poluído"
- "O rio nem é raso nem é poluído"

Exemplo

Se P for a sentença "O rio é raso ou poluído", como ficará P'?

- "É falso que o rio seja raso ou poluído"
- "O rio nem é raso nem é poluído"
- "O rio é profundo e despoluído"

Exemplo

Se P for a sentença "O rio é raso ou poluído", como ficará P'?

- "É falso que o rio seja raso ou poluído"
- "O rio nem é raso nem é poluído"
- "O rio é profundo e despoluído"
- "O rio não é raso ou não é poluído"

Exercício

Qual das frases a seguir representa A' se A é a sentença "Julie adora manteiga mas detesta nata"?

- "Julie detesta manteiga e nata".
- "Julie não gosta de manteiga ou nata".
- "Julie não gosta de manteiga mas adora nata".
- "Julie detesta manteiga ou adora nata".

Notação e Conceitos

Podemos encadear sentenças, seus conectivos e os parênteses (ou colchetes) para obtermos novas expressões, tal como em

$$(A \longrightarrow B) \land (B \longrightarrow A)$$

Notação e Conceitos

Podemos encadear sentenças, seus conectivos e os parênteses (ou colchetes) para obtermos novas expressões, tal como em

$$(A \longrightarrow B) \land (B \longrightarrow A)$$

- ullet A \longrightarrow B \wedge B \longrightarrow A é uma cadeia válida.
- $\bullet \land \land \longrightarrow BC$ não é uma cadeia válida.

Notação e Conceitos

Podemos encadear sentenças, seus conectivos e os parênteses (ou colchetes) para obtermos novas expressões, tal como em

$$(A \longrightarrow B) \wedge (B \longrightarrow A)$$

- A \longrightarrow B \land B \longrightarrow A é uma cadeia válida.
- $\wedge \wedge \longrightarrow BC$ não é uma cadeia válida.

Expressões que formam cadeias válidas são chamadas de fórmulas bem-formuladas ou wffs (de well-formed formulas).

- Conectivos dentro de parênteses, dos mais internos para os mais externos;
- 2 ' (negação)
- **③** ∧, ∨;
- \bigcirc \longrightarrow ,
- \bigcirc \longleftrightarrow ;

- Conectivos dentro de parênteses, dos mais internos para os mais externos;
- 2
- **3** ∧, ∨;
- $0 \longrightarrow$
- **⑤** ←→;
- **1** Exemplos: $A \lor B'$, $A \lor B \longrightarrow C$.

- Conectivos dentro de parênteses, dos mais internos para os mais externos;
- 2
- $0 \longrightarrow$
- \bigcirc \longleftrightarrow ;
- **1** A expressão $A \vee B'$ significa $A \vee (B')$ e não $(A \vee B)'$.

- Conectivos dentro de parênteses, dos mais internos para os mais externos;
- 2

- **⑤** ←→;
 - A expressão $A \vee B'$ significa $A \vee (B')$ e não $(A \vee B)'$.
 - A expressão $A \lor B \longrightarrow C$ significa $(A \lor B) \longrightarrow C$ e não $A \lor (B \longrightarrow C)$

Como ficaria a tabela verdade para a seguinte wff $A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$

Α	В	B'	$A \vee B'$	$A \vee B$	(A ∨ B)'	$A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$
V	V					
V	F					
F	V					
F	F					

Como ficaria a tabela verdade para a seguinte wff $A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$

Α	В	B'	A ∨ B'	$A \vee B$	(A ∨ B)'	$A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$
V	V	F				
V	F	V				
F	V	F				
F	F	V				

Como ficaria a tabela verdade para a seguinte wff $A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$

Α	В	B'	A ∨ B'	$A \vee B$	(A ∨ B)'	$A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$
V	V	F	V			
V	F	V	V			
F	V	F	F			
F	F	V	V			

Como ficaria a tabela verdade para a seguinte wff $A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$

Α	В	B'	A ∨ B'	$A \vee B$	(A ∨ B)'	$A \vee B' \longrightarrow (A \vee B)'$
V	V	F	V	V		
V	F	V	V	V		
F	V	F	F	V		
F	F	V	V	F		

Como ficaria a tabela verdade para a seguinte wff $A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$

Α	В	B'	A ∨ B'	$A \vee B$	(A ∨ B)'	$A \vee B' \longrightarrow (A \vee B)'$
V	V	F	V	V	F	
V	F	V	V	V	F	
F	V	F	F	V	F	
F	F	V	V	F	V	

Como ficaria a tabela verdade para a seguinte wff $A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$

Α	В	B'	$A \vee B'$	$A \vee B$	(A ∨ B)'	$A \lor B' \longrightarrow (A \lor B)'$
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

Se estivermos montando uma tabela-verdade para uma wff que contenha n símbolos proposicionais diferentes, quantas linhas terá a tabela?

Notação e Conceitos

• Uma wff cujos valores-verdade são sempre verdadeiros é chamada uma **tautologia** (representado por 1).

Notação e Conceitos

• Uma wff cujos valores-verdade são sempre verdadeiros é chamada uma **tautologia** (representado por 1).

Notação e Conceitos

 Uma wff cujos valores-verdade são sempre falsos, é chamada uma contradição (representado por 0).

Notação e Conceitos

• Uma wff cujos valores-verdade são sempre verdadeiros é chamada uma **tautologia** (representado por 1).

Notação e Conceitos

• Uma wff cujos valores-verdade são sempre falsos, é chamada uma **contradição** (representado por 0).

Notação e Conceitos

• Se $P \longleftrightarrow Q$ é uma tautologia então P e Q são **wffs equivalentes** e denotadas por $P \Longleftrightarrow Q$ ($P \Longleftrightarrow Q$ significa que $P \longleftrightarrow Q$ é tautologia).

Algumas equivalências Tautológicas

- 1a. $A \lor B \iff B \lor A$ Comutativa
- 1b. $A \wedge B \iff B \wedge A$ Comutativa
- 2a. $(A \lor B) \lor C \iff A \lor (B \lor C)$ Associativa
- 2b. $(A \land B) \land C \iff A \land (B \land C)$ Associativa
- 3a. $A \lor (B \land C) \iff (A \lor B) \land (A \lor C)$ Distributiva
- 3b. $A \land (B \lor C) \iff (A \land B) \lor (A \land C)$ Distributiva
- 4a. $A \lor 0 \iff A$ Identidade
- 4b. $A \wedge 1 \iff A$ Identidade
- 5a. $A \lor A' \Longleftrightarrow 1$ Complementativas
- 5b. $A \wedge A' \iff 0$ Complementativas

Algumas equivalências Tautológicas

6a.
$$(A \lor B)' \iff A' \land B'$$
 Lei De Morgan

6b.
$$(A \land B)' \iff A' \lor B'$$
 Lei De Morgan

7a.
$$A \lor A \iff A$$
 Idempotente

7b.
$$A \wedge A \iff A$$
 Idempotente

8
$$(A')' \iff A$$
 Dupla Negativa

9
$$(A \longrightarrow B) \iff A' \lor B$$
 Reescrevendo a implicação

10.
$$(A \longrightarrow B) \Longleftrightarrow (B' \longrightarrow A')$$
 Contraposição

11.
$$A \longrightarrow (B \longrightarrow C) \iff (A \land B) \longrightarrow C$$
 Prova Condicional

Exercício

Construa as tabelas-verdade para as seguintes wffs.