

Aula 01: Apresentação da Disciplina e Introdução à Teoria da Computação





2/26 Logística

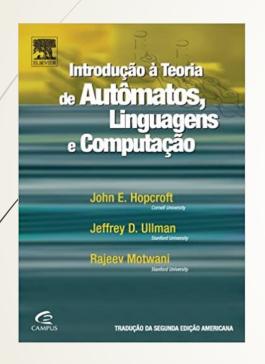
- Três avaliações teóricas;
- Conjuntos de listas de exercícios à mão e de implementação;
- Projetos envolvendo implementação!
- Critérios de Avaliação:

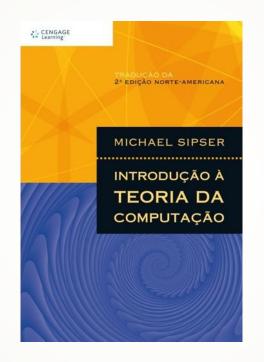
$$M = \left(\sum_{i=1}^{n_1} \left(\frac{A_i}{2} + \frac{A_i}{2} * \frac{\sum_{j_i=1}^{E_{j_i}}}{\frac{k_i}{10}}\right) * \frac{1}{n_1}\right) * \left(\frac{\sum_{i=1}^{n_2} P_i}{\frac{n_2}{10}}\right)$$

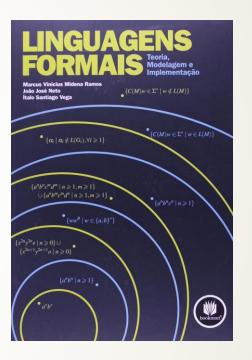
- Onde:
 - M: média final;
 - A: nota de avaliação;
 - E: nota de lista de exercícios;
 - P: nota de projeto.
- Podemos mudar os critérios durante a disciplina para podermos aproveitar melhor o tempo!



Bibliografia







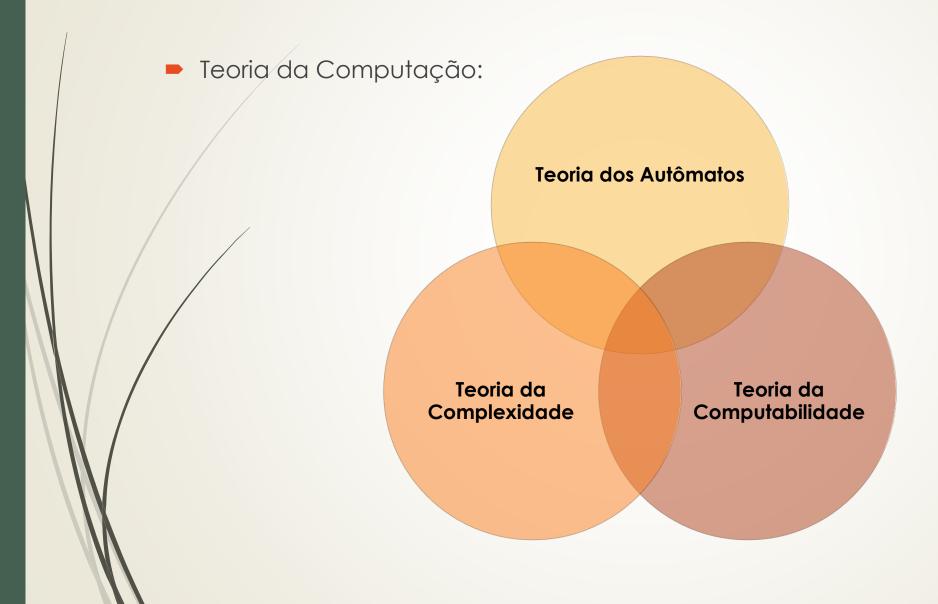


4/26 Apresentação da Disciplina

- Também conhecida como...:
 - Teoria de Linguagens;
 - Aspectos Formais da Computação;
 - Teoria da Computação.

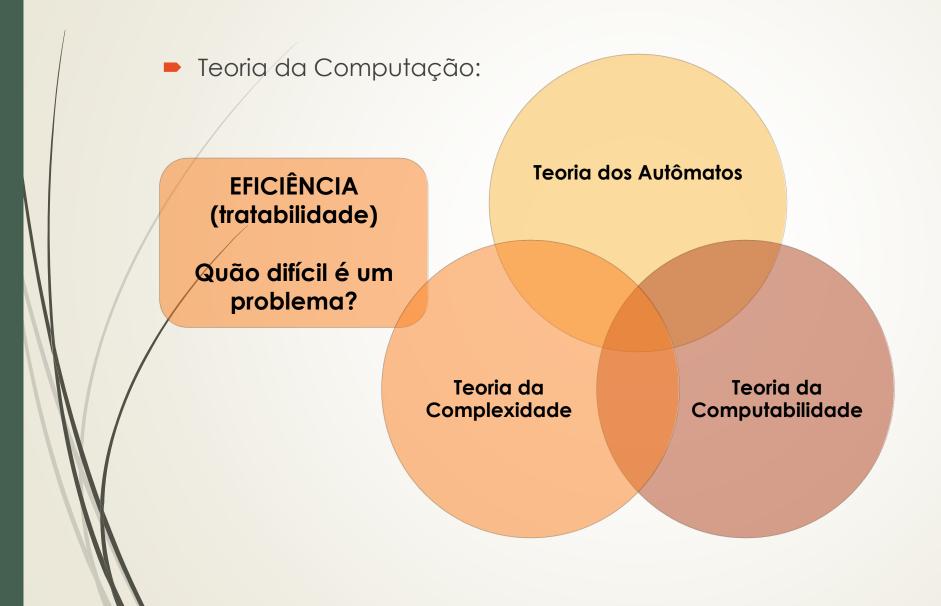


Apresentação da Disciplina



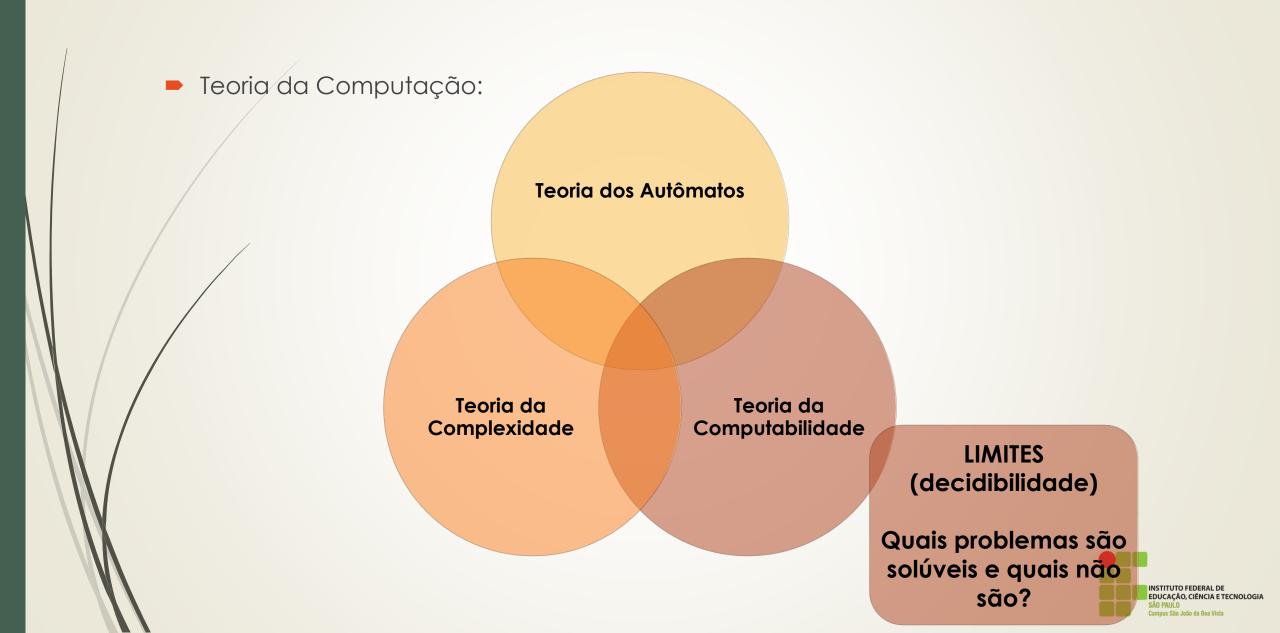


Apresentação da Disciplina

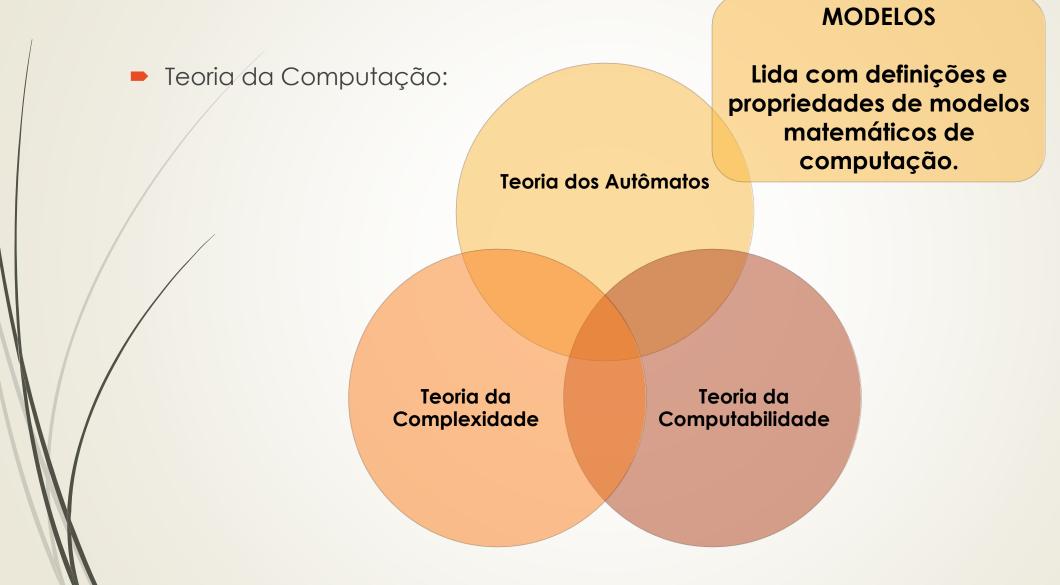




Apresentação da Disciplina



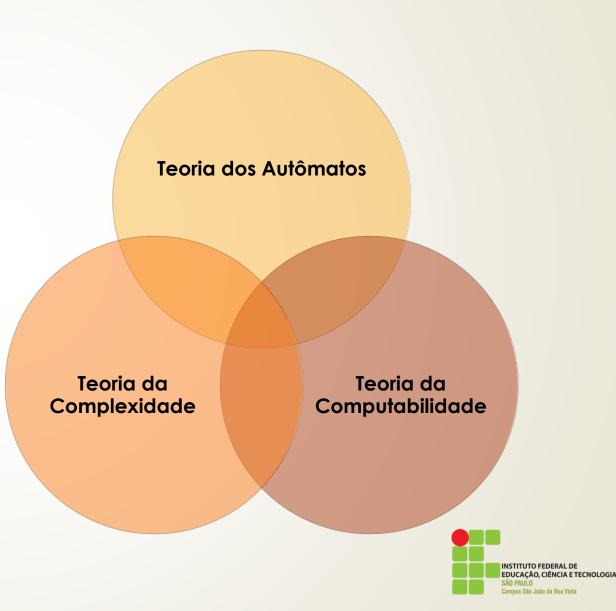
8/26 Apresentação da Disciplina





^{9/26} Apresentação da Disciplina

- Teoria da Computação:
 - Ordem que trabalharemos:
 - 1. Teoria dos Autômatos;
 - 2. Teoria da Complexidade;
 - 3. Teoria da Computabilidade.



10/26 Apresentação da Disciplina

- Conteúdo programático:
 - Conceitos centrais da teoria de autômatos:
 - Alfabetos, strings, linguagens e problemas;
 - Linguagens Regulares:
 - Autômatos finitos, expressões regulares e propriedades;
 - Linguagens Livres de Contexto:
 - Gramáticas livres de contexto, autômatos de pilha, propriedades;
 - Linguagens Sensíveis ao Contexto:
 - Máquinas de Turing com fita limitada, gramáticas sensíveis ao contexto;
 - Linguagens Recursivas:
 - Máquinas de Turing e extensões;
 - Linguagens Recursivamente Enumeráveis:
 - Decidibilidade, redutibilidade, máquinas de Turing e gramáticas irrestritas.



11/26 Antes de Começar...

- O que vamos precisar?
 - Teoria dos conjuntos;
 - Funções e relações;
 - Grafos;
 - Lógica Booleana;
 - Definições:
 - Descrição de objetos e noções;
 - Teoremas:
 - Enunciados matemáticos demonstrados como verdadeiros, geralmente de interesse especial;
 - Lemas:
 - Enunciados que ajudam na prova de um enunciado mais significativos;
 - Corolários:
 - Enunciados tidos como verdadeiros por consequência de um teorema ou sua prova;
 - Provas formais.



Autômatos: os métodos e a loucura





Alfabetos:

- Um conjunto de símbolos finito não-vazio, designados normalmente usando as letras gregas maiúsculas Σ (sigma) e Γ (gama).
 - $\Sigma = \{0, 1\}$, o alfabeto binário;
 - $\Sigma = \{a, b, c, ..., z\}$, o conjunto de todas as letras minúsculas;
 - O conjunto de todos os caracteres UNICODE imprimíveis;

Strings/Cadeias:

- Sequência finita de símbolos escolhidos de algum alfabeto.
 - ▶ 01011, 000 e 11 são exemplos de strings do alfabeto binário $\Sigma = \{0, 1\}$
- String vazia:
 - \blacksquare É uma string com zero ocorrências de símbolos, denotada pela letra ε (épsilon). **Todo alfabeto** possui essa string!
- Comprimento:
 - Número de símbolos de uma cadeia. Por exemplo, se w = 0111, |w| = 4
 - Outros exemplos: |cadeia| = 6, $|\varepsilon| = 0$



- Strings/Cadeias (continuação):
 - Potências de um Alfabeto:
 - Σ^k : conjunto de strings de comprimento k sobre Σ ;
 - Se $\Sigma = \{0, 1\}$, então:
 - $\Sigma^0 = \{\varepsilon\}$
 - $\Sigma^1 = \{0,1\}$ (cuidado, Σ é o alfabeto, Σ^1 é o conjunto de strings de comprimento 1 sobre Σ)
 - $\Sigma^2 = \{00, 01, 10, 11\}$
 - $\Sigma^3 = \{000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111\}$
 - $\Sigma^* = \{\varepsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111, \dots\}$

 - $\Sigma^+ = \{0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111, \dots\}$
 - $\Sigma^+ = \Sigma^1 \cup \Sigma^2 \cup \cdots$



- Strings/Cadeias (continuação):
 - Concatenação:
 - Se x e y são strings, xy é a concatenação de x e y:
 - Se $x = a_1 a_2 \dots a_i$ e $y = b_1 b_2 \dots b_j$, $xy = a_1 a_2 \dots a_i b_1 b_2 \dots b_j$
 - \blacksquare Se |x| = i e |y| = j, |xy| = i + j
 - Para qualquer string w, as equações $\varepsilon w = w\varepsilon = w$ são válidas, visto que ε é a identidade para a concatenação.



Linguagens:

- \blacksquare Um conjunto de strings em que todos os elementos são escolhidos a partir de algum Σ^* , sendo Σ um alfabeto específico, é chamado de linguagem;
- Se Σ é um alfabeto e $L \subseteq \Sigma^*$, então L é uma linguagem sobre Σ;
- Exemplos:
 - A linguagem de todas as strings que consistem em n 0's seguidos por *n* valores 1, para algum $n \ge 0$: { ε , 01, 0011, 000111, ...};
 - 2. O conjunto de strings de 0's e 1's com um número igual de cada um deles: $\{\varepsilon, 01, 10, 0011, 0101, 1100, 1001, ...\}$;
 - 3. O conjunto de números binários cujo valor é primo: {10, 11, 101, 111, 1011, ...};
 - Σ^* é uma linguagem para qualquer alfabeto Σ ;
 - Ø, a linguagem vazia (também denotado por { }), é uma linguagem sobre qualquer alfabeto;
 - $\{\varepsilon\}$, a linguagem que consiste em apenas na string vazia, também é uma linguagem sobre qualquer alfabeto. Importante: $\emptyset \neq \{\varepsilon\}$, pois o primeiro é uma linguagem que não possui nenhuma string, enquanto o segundo é uma linguagem que possui apenas uma string, a string vazia.



Problemas:

- É a questão de decidir se uma dada string é elemento de alguma linguagem específica, ou seja, um problema pode ser expresso como pertinência a uma linguagem;
- Se Σ é um alfabeto e L é uma linguagem sobre Σ , então o problema L é:
 - Dado uma string w em Σ^* , definir se w está ou não em L;



- Definição de linguagens usando formadores de conjuntos:
 - {w | algo sobre w }: essa expressão é lida como "o conjunto de palavras w tais que (seja o que for dito sobre w à direita da barra vertical)".
 - Exemplos:
 - $\{w \mid w \text{ consiste em um número igual de 0's e 1's}\};$
 - $\{w \mid w \text{ \'e um n\'umero inteiro bin\'ario primo }\};$
 - {w | w é um programa em C sintaticamente correto }
 - Também é comum substituir w por alguma expressão com parâmetros e descrever as strings da linguagem declarando condições sobre os parâmetros:
 - $\{0^n 1^n \mid n \ge 1\}$: $\{01,0011,000111,00001111,...\}$
 - $\{0^i 1^j \mid 0 \le i \le j\}: \{\varepsilon, 1, 11, 111, \dots, 01, 011, 0111, \dots, 0011, 001111, \dots, 0001111, \dots, 0001111, 00011111, \dots\}$



^{20/26} Conceitos Centrais da Teoria dos Autômatos

- Classificação de Linguagens segundo a Hierarquia de Chomsky:
 - Tipo 0: linguagens recursivamente enumeráveis;
 - Tipo 1: linguagens sensíveis ao contexto;
 - Tipo 2: linguagens livres de contexto;
 - Jipo 3: linguagens regulares.





Linguagens, gramáticas e reconhecedores:

Tipo	Classe de Linguagens	Modelo de Gramática	Modelo de Reconhecedor
0	Recursivamente enumeráveis	Irrestrita	Máquina de Turing
1	Sensíveis ao contexto	Sensível ao contexto	Máquina de Turing com fita limitada
2	Livres de contexto	Livre de contexto	Autômato de pilha
3	Regulares	Linear (direita ou esquerda)	Autômato finito





^{22/26} Conceitos Centrais da Teoria dos Autômatos

- Relação entre gramáticas dos tipos 0, 1, 2 e 3:
 - ▶ Toda gramática do Tipo 3 é também do Tipo 2;
 - Nem toda gramática do Tipo 2 é também do Tipo 1. São do Tipo 1 apenas aquelas que não possuem produções $\alpha \rightarrow \beta$ em que $\beta = \varepsilon$;
 - Toda gramática do Tipo 1 é também do Tipo 0;





^{23/26} Conceitos Centrais da Teoria dos Autômatos **Exercícios Escritos**

```
Exercício e1.1: Para \Sigma = \{a, b, c\}, apresente \Sigma^0, \Sigma^1, \Sigma^2 e \Sigma^3.
```

Exercício e1.2: Para $\Sigma = \{ \heartsuit, \checkmark \Sigma \}$, apresente as vinte primeiras strings de Σ^* e Σ^+ .

Exercício e1.3: Seja $L = \{ w \mid w \text{ consiste em um número par de 0's ou um número ímpar de 1's} \}$ assinale as strings que pertencem à essa linguagem:

- 00111

Exercício e1.4: Seja $L = \{a^n b^m c^n \mid n \ge 0 \ e \ m \ é impar \}$, assinale as strings que pertencem à essa linguagem:

- bbbbb
- bccc
- aabbbcc
- agaabbbbcccc



^{24/26} Conceitos Centrais da Teoria dos Autômatos Exercícios de Implementação

Exercício i1.1: Em uma classe pública denominada GeradorStrings (arquivo GeradorStrings. java) escreva o método gerarStringsk, com a assinatura abaixo, que retorne uma lista de strings de comprimento k de um alfabeto a, ordenadas em ordem alfabética. Alfabetos nulos ou vazios e comprimentos negativos não devem ser aceitos, devendo lançar uma exceção do tipo IllegalArgumentException.

```
public static List<String> gerarStringsK( int k, char... a )
    throws IllegalArgumentException
```

Exercício i1.2: Na mesma classe do exercício anterior, escreva o método gerarStringsAteK, com a assinatura abaixo, que retorne uma lista de strings de comprimento 0 até k de um alfabeto a, ordenadas em ordem alfabética. A ideia desse método é simular a operação do fecho sobre um alfabeto, sendo que o resultado é um conjunto infinito caso não haja limite a k. Alfabetos nulos ou vazios e comprimentos negativos não devem ser aceitos, devendo lançar uma exceção do tipo IllegalArgumentException.

```
public static List<String> gerarStringsAteK( int k, char... a )
    throws IllegalArgumentException
```



^{25/26} Conceitos Centrais da Teoria dos Autômatos Exercícios de Implementação

Observação: Nos arquivos do curso, você encontrará o esqueleto da classe GeradorStrings no arquivo GeradorStringsEsqueleto.java, dentro do projeto Aula01 do NetBeans, com a infraestrutura básica para testar sua implementação. Para:

```
public static void main( String[] args ) {
    int k = 3;
   char[] a = { '0', '1' };
    testeGerarStringsK( k, a );
    testeGerarStringsAteK( k, a );
```

A saída esperada, para $\Sigma = \{0, 1\}$, é:

```
\Sigma^2 = \{00, 01, 10, 11\}
\Sigma^3 = \{000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111\}
  = \{ \varepsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111, ... \}
```



26/26 Bibliografia

HOPCROFT, J. E.; ULLMAN, J. D.; MOTWANI, R. Introdução à Teoria de Autômatos, Linguagens e Computação. 2. ed. Rio de Janeiro: Elsevier, 2002. 560 p.

RAMOS, M. V. M.; JOSÉ NETO, J.; VEGA, I. S. Linguagens Førmais: Teoria, Modelagem e Implementação. Porto Alegre: Bookman, 2009. 656 p.

SIPSER, M. Introdução à Teoria da Computação. 2. ed. São Paulo: Cengage Learning, 2017. 459 p.

