

## **Jhonathan de Moura Santos**

RGM: 32813589

Linguagem Formal e Autômatos

# Linguagem Formal e Autômatos

Autômato Finito Determinístico para Reconhecimento de Cadeias Não-Vazias

### Referências Teóricas

#### Alfabeto e Linguagem

# Σ = {a,b,c} Cadeias de comprimento qualquer, maior que zero. {a, b, c, aa, ab, ac, ba, bb, bc, ca, cb, cc, aaa, aab, ... }

#### Gramática da Linguagem

$$\Sigma = \{a,b,c\}$$
 $S \rightarrow aS$ 
 $S \rightarrow bS$ 
 $S \rightarrow cS$ 
 $S \rightarrow a$ 
 $S \rightarrow b$ 
 $S \rightarrow c$ 
 $(a|b|c)*(a|b|c)$ 

Estas imagens apresentam a base teórica da linguagem formal que estamos estudando:

- À esquerda: Definição do alfabeto  $\Sigma$  = {a,b,c} e exemplos de cadeias aceitas pela linguagem
- À direita: Representação da gramática que gera a linguagem e sua expressão regular equivalente (a|b|c)\*(a|b|c)

Estas definições formais são a base para o autômato finito determinístico que implementaremos.

# Alfabeto e Linguagem

Alfabeto:  $\Sigma = \{a, b, c\}$ 

Linguagem: Todas as cadeias não vazias sobre  $\Sigma$  (ou seja, qualquer string formada por a, b ou c, com comprimento ≥ 1).

#### Exemplos de cadeias aceitas:

- a
- b
- C
- ab
- cba
- aaabcc

#### Cadeia rejeitada:

Apenas a cadeia vazia ("")

Esta linguagem representa o conjunto de todas as sequências possíveis formadas pelos símbolos a, b e c, desde que tenham pelo menos um símbolo.

# Modelo do Autômato Finito Determinístico (AFD)

**Estados**: {q0, q1}

Alfabeto: {a, b, c}

Estado inicial: q0

Estado de {q1}

aceitação:

#### Função de Transição:

- $\rightarrow$   $\delta(q0, x) = q1, para <math>x \in \{a, b, c\}$
- ⇒  $\delta(q1, x) = q1$ , para  $x \in \{a, b, c\}$

# Implementação em Python

```
## Autômato finito que reconhece cadeias sobre {a, b, c} de comprimento >= 1

## Befinição do autômato:

## Estados = {q0 (inicial), q1 (aceitação)}

## Estados = {q0 (inicial), q1 (aceitação)}

## Estados = {q0 (inicial), q1 (aceitação)}

## Estados = {q1, para x ∈ {a, b, c}

## Bo(q0, x) = q1, para x ∈ {a, b, c}

## Bo(q1, x) = q1, para x ∈ {a, b, c}

## Estado de aceitação = {q1}

## Estado de aceitação = {q1}

## Se a cadeia for vazia, rejeita imediatamente

## Se a cadeia = "q0"

## Se encontrar simbolo fora do alfabeto, rejeita

## return False

## Se encontrar simbolo fora do alfabeto, rejeita

## return False

## Se encontrar simbolo fora do alfabeto, vai para estado de aceitação

## estado = "q1" # ao ler o primeiro símbolo, vai para estado de aceitação

## elif estado = "q1" # ao ler o primeiro símbolo, vai para estado de aceitação

## estado = "q1" # permanece em aceitação

## return estado = "q1"

## permanece em aceitação

## Entrada das cadeias para validação

## while True:

## Entrada das cadeias para validação

## Entrada das cadeias para validaç
```

O código acima implementa um validador de cadeias baseado no AFD definido anteriormente. A função **validar\_cadeia()** simula o comportamento do autômato, verificando se uma cadeia de entrada é aceita ou rejeitada.

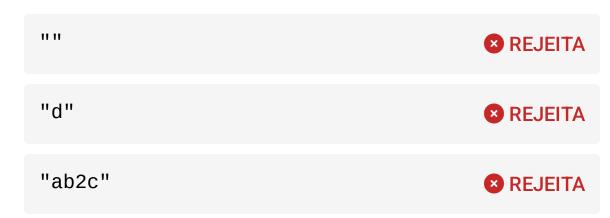
- 1 Inicializa no estado q0 e rejeita imediatamente se a cadeia for vazia
- 2 Verifica se cada símbolo pertence ao alfabeto {a, b, c}
- 3 Implementa as transições: q0 → q1 ao ler o primeiro símbolo, e q1 → q1 para os demais
- Aceita a cadeia se terminar no estado de aceitação q1

# **Exemplos de Validação**

#### **Cadeias Aceitas**



#### **Cadeias Rejeitadas**



**Funcionamento do autômato:** O autômato inicia no estado q0 e, ao ler qualquer símbolo do alfabeto (a, b ou c), passa para o estado de aceitação q1. Uma vez em q1, permanece neste estado para qualquer símbolo subsequente do alfabeto. A cadeia vazia é rejeitada porque não há transição que permita aceitar sem ler símbolos. Símbolos fora do alfabeto também causam rejeição.