

# Teoria da Computação

## Linguagens Regulares (Parte 1)

### Conjuntos e Expressões Regulares

Prof. Jefferson Magalhães de Moraes

22 de março de 2021

# Conjuntos regulares

- São **notações alternativas** que representam linguagens regulares
- **Conjuntos regulares** sobre um alfabeto  $\Sigma$  são linguagens definidas **recursivamente** da forma
  - 1  $\emptyset$  é um conjunto regular sobre  $\Sigma$
  - 2  $\{\varepsilon\}$  é um conjunto regular sobre  $\Sigma$
  - 3  $\{\sigma\}, \forall \sigma \in \Sigma$ , é um conjunto regular sobre  $\Sigma$

Se  $X$  e  $Y$  são conjuntos regulares sobre  $\Sigma$ , então também são conjuntos regulares sobre  $\Sigma$ :

- 4  $(X)$
- 5  $X \cup Y$
- 6  $X \cdot Y$ , também denotado por  $XY$
- 7  $X^*$

Um subconjunto de  $\Sigma^*$  é um conjunto regular se ele puder ser formulado pela combinação das regras acima

# Exemplo 1

- Seja  $L = \{0^m 1^n \mid m \geq 0, n \geq 0\}$  sobre  $\Sigma = \{0, 1\}$ . Portanto

$$L = \{\varepsilon, 0, 1, 00, 01, 11, \dots\}$$

- Considere as linguagens sobre  $\Sigma$

$$L_1 = \{0\}$$

onde  $L_1$  é um conjunto regular

$$L_2 = \{1\}$$

onde  $L_2$  é um conjunto regular

$$L_3 = \{0^i \mid i \geq 0\}$$

onde  $L_3 = L_1^*$  é um conjunto regular

$$L_4 = \{1^i \mid i \geq 0\}$$

onde  $L_4 = L_2^*$  é um conjunto regular

$$L_5 = \{0^p 1^q \mid p \geq 0, q \geq 0\} \quad \text{onde } L_5 = L_3 L_4 = L \text{ é um conjunto regular}$$

Na notação de conjuntos regulares  $L$  é da forma  $\{0\}^* \{1\}^*$

## Exemplo 2

- A linguagem  $N$  formada pelos números naturais decimais é um **conjunto regular** sobre o alfabeto dos algarismos arábicos representada por

$$\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}^*$$

Se  $D = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ , então  $N = DD^*$

- O conjunto  $R$  dos números reais decimais sem sinal é um **conjunto regular** sobre  $D \cup \{.\}$  representado por

$$DD^*\{.\}D^* \cup D^*\{.\}DD^*$$

Obs.: o conjunto acima exclui a cadeia “.” e inclui números iniciando ou terminando com o caractere “.” (e.g., 47. ou .315)

## Exemplo 3

- O conjunto  $P$  dos números em ponto flutuante com expoente (denotado por “E”) e sinal opcional (“+” ou “-”)

$$\{+, -, \varepsilon\}(DD^*\{.\}D^* \cup D^*\{.\}DD^*)\{E\}\{+, -, \varepsilon\}DD^*$$

### Exemplos

- $27 \in N$
  - $915.4 \in R$
  - $-211.56E+10 \in P$
- 
- Nota-se que  $N \subset R \subset P$ ,  $P \neq R$  e  $R \neq N$

# Expressões regulares

- A **expressão regular** é uma alternativa aos conjuntos regulares
- Foi desenvolvida por Stephen Cole Kleene na década de 50
- Também são definidas recursivamente da forma
  - 1  $\emptyset$  é uma expressão regular e denota o conjunto regular  $\emptyset$
  - 2  $\varepsilon$  é uma expressão regular e denota o conjunto regular  $\{\varepsilon\}$
  - 3  $\sigma, \forall \sigma \in \Sigma$ , é uma expressão regular e denota o conjunto  $\{\sigma\}, \forall \sigma \in \Sigma$

Se  $x$  e  $y$  são expressões regulares sobre  $\Sigma$  que denotam, respectivamente, os conjuntos regulares  $X$  e  $Y$ , então também são expressões regulares:

- 4  $(x)$
- 5  $x \mid y$  ou  $x + y$
- 6  $x \cdot y$  ou  $xy$
- 7  $x^*$

# Expressões regulares

- As expressões regulares eliminam o uso dos símbolos “{” e “}”, e substituiu o símbolo “U” por “|” ou “+”
- Deve-se obedecer as precedências

Precedência	Operador	Representação
Mais alta	Fechamento	$x^*$
Intermediária	Concatenação	$x \cdot y$ ou $xy$
Mais baixa	União	$x \mid y$ ou $x + y$

Usa-se parênteses para modificar a precedência localmente

- É possível abreviar a expressão  $xx^*$  por  $x^+$ , denotando o conjunto regular correspondente ao fechamento transitivo de  $X$

- A expressão regular  $(ab \mid c^*) = ((ab) \mid c^*) = ((ab) \mid (c^*))$  representam o conjunto  $\{\varepsilon, ab, c, cc, ccc, \dots\}$
- $a(b \mid c)^*$  representa o conjunto  $\{a, ab, ac, abc, abb, acc, \dots\}$
- $(ab \mid c)^*$  representa o conjunto  $\{\varepsilon, ab, c, abc, cab, abab, cc, \dots\}$
- $L = \{0^m 1^n \mid m \geq 0, n \geq 0\}$  pode ser reescrita como  $((0)^*(1)^*)$  ou  $0^*1^*$ . Para  $m \geq 0$  e  $n \geq 1$ , a expressão correspondente seria  $0^*11^* = 0^*1^+$



# Exemplos: Conjuntos e Expressões Regulares

- $\Sigma = \{a, b, c, d\}$  e os dois subconjuntos  $A = \{a\}$ ,  $B = \{b, c\}$ 
  - Sentenças que possuem no mínimo um símbolo  $a$

$$\Sigma^* A \Sigma^* \text{ ou } (a \mid b \mid c \mid d)^* a (a \mid b \mid c \mid d)^*$$

- Sentenças que possuem exatamente dois símbolos  $a$

$$(\Sigma - A)^* A (\Sigma - A)^* A (\Sigma - A)^* \text{ ou } (b \mid c \mid d)^* a (b \mid c \mid d)^* a (b \mid c \mid d)^*$$

- Sentenças que possuem um número par de símbolos  $a$

$$((\Sigma - A)^* A (\Sigma - A)^* A (\Sigma - A)^*)^* \text{ ou } ((b \mid c \mid d)^* a (b \mid c \mid d)^* a (b \mid c \mid d)^*)^*$$

- Sentenças que iniciam com o símbolo  $a$  e terminam com o símbolo  $b$  ou  $c$

$$A \Sigma^* B \text{ ou } a (a \mid b \mid c \mid d)^* (b \mid c)$$

- Sentenças contendo apenas os símbolos  $a, b, c$ , com no mínimo um símbolo

$$(A \cup B)^+ \text{ ou } (a \mid b \mid c)^+$$

# Leis algébricas das expressões regulares

- Associatividade:

- União:  $(\alpha \mid \beta) \mid \gamma = \alpha \mid (\beta \mid \gamma)$
- Concatenação:  $(\alpha\beta)\gamma = \alpha(\beta\gamma)$

- Comutatividade:

- União:  $\alpha \mid \beta = \beta \mid \alpha$
- Concatenação: não se aplica

- Elemento neutro:

- União:  $\alpha \mid \emptyset = \emptyset \mid \alpha = \alpha$
- Concatenação:  $\alpha\varepsilon = \varepsilon\alpha = \alpha$

- Distributividade da concatenação sobre a união:

- União:  $\alpha(\beta \mid \gamma) = \alpha\beta \mid \alpha\gamma$
- Concatenação:  $(\beta \mid \gamma)\alpha = \beta\alpha \mid \gamma\alpha$

# Relações de identidade para $x, y, z$

- $x \mid y = y \mid x$
- $\emptyset^* = \varepsilon$
- $x \mid (y \mid z) = (x \mid y) \mid z$
- $x(yz) = (xy)z$
- $x(y \mid z) = xy \mid xz$
- $(x \mid y)z = xz \mid yz$
- $x\varepsilon = \varepsilon x = x$
- $x\emptyset = \emptyset x = \emptyset$
- $\varepsilon\emptyset = \emptyset\varepsilon = \emptyset$
- $x^* = x \mid x^*$
- $(x^*)^* = x^*$
- $x \mid x = x$
- $x \mid \emptyset = x$
- $(xy)^*x = x(yx)^*$

- Obter expressões regulares que representam as linguagens sobre o alfabeto  $\Sigma = \{a, b\}$  cujas sentenças estão descritas a seguir
  - Começam com  $aa$
  - Não começam com  $aa$
  - Contém a subcadeia  $aabbb$
  - Possuem comprimento maior ou igual a 3
  - Possuem comprimento par
  - Possuem comprimento ímpar
  - Possuem comprimento múltiplo de 4