

Linguagens Formais e Autômatos

# Conceitos Básicos de Linguagens

Eduardo Furlan Miranda

Baseado em: GARCIA, A. de V.; HAEUSLER, E. H.  
Linguagens Formais e Autômatos. Londrina: EDA, 2017.

- Linguagem - expressão de ideias. Aspectos:

## foco da disciplina

- Léxicos

← análise léxica

- Símbolos

- Sintáticos



← análise sintática

- Regras


- Semânticos

← análise semântica

- Significado

- Alfabeto (ou vocabulário)  representado pela letra  $\Sigma$  (sigma)
  - Conjunto finito não vazio de símbolos
- Linguagem sobre esse alfabeto
  - Conjunto de sequências finitas de símbolos do alfabeto
- Exemplos de alfabeto
  - $\Sigma_1 = \{ \alpha , \beta , \gamma , \delta , \dots , \omega \}$   
 $\Sigma_2 = \{ 0 , 1 \}$   símbolos

$$\Sigma_1 = \{ \alpha , \beta , \gamma , \delta , \dots , \omega \}$$
$$\Sigma_2 = \{ 0, 1 \}$$

- Cadeia (ou palavra, ou cadeia de símbolos)
  - Sequência qualquer de caracteres
    - de  $\Sigma_1$  : " $\psi\omega$ "
    - de  $\Sigma_2$  : "10001"
  - Cadeia com nenhum símbolo (ou vazia) =  $\epsilon$  = ""
    - $\epsilon$  é uma cadeia sobre qualquer alfabeto (épsilon)
  - Comprimento:
    - quantidade de símbolos
      - Ex.: ( $n = 2$ )  
  
comprimento 2
    - " $\epsilon$ ", " $\epsilon$ ", ou ""
    - Imaginar  $\epsilon$  como se fosse uma variável criada (ela existe), porém sem nenhum elemento dentro
      - Ex.:  $a = ""$

# Exemplo

5/25

- "10001" = comprimento 5
- Cadeia vazia = "" =  $\epsilon$
- Justaposição = concatenação de palavras
  - "ab" + "c" = "abc"
- Gramática = conjunto de regras
  - $S \rightarrow a S b ; S \rightarrow \epsilon$

cadeia vazia



- Dadas duas cadeias, definimos sua **concatenação** como a justaposição de seus valores
  - Ex.: se  $\omega_1 = \text{"101"}$  e  $\omega_2 = \text{"000"}$ , sua concatenação é  $\text{"101000"}$
- Representamos a concatenação como:
  - $\omega_1 \circ \omega_2$
  - $\omega_1 \bullet \omega_2$
  - $\omega_1 \omega_2$

neste caso a representação não é “vezes”, é “concatenação”

- A concatenação é um operador associativo
  - $\omega_1 \circ (\omega_2 \circ \omega_3) = (\omega_1 \circ \omega_2) \circ \omega_3$
- Concatenação da cadeia vazia
  - $\varepsilon \circ \omega$ 
    - $\omega = \text{"abc"}$  ,  $\varepsilon \circ \omega = \varepsilon \circ \text{"abc"} = \text{"abc"}$
- **Prefixos** de uma cadeia (ex. a cadeia “abcdef”)
  - “ $\varepsilon$ ”, “ab”, “abc”, “abcd”, etc.
    - começa do início e inclui a cadeia vazia

- Prefixo
  - Dadas 2 cadeias  $\omega_1$  e  $\omega_2$  dizemos que
    - $\omega_1$  é prefixo de  $\omega_2$  , se existe uma cadeia  $\omega_3$  tal que  $\omega_1 \circ \omega_3 = \omega_2$
  - Ex.: a cadeia "101" possui os prefixos  $\epsilon$  , "1", "10" e "101"
- Sufixo
  - Do final para o início
  - Ex.: a cadeia "100" possui os sufixos: " $\epsilon$ ", "0", "00" e "100"



- Dado um alfabeto  $\Sigma$  ,
  - definimos uma linguagem  $L$  sobre este alfabeto como
    - um conjunto de cadeias sobre este alfabeto. Ex.:
      - Alfabeto:  $\Sigma = \{ a , b \}$
      - Linguagem:  $L = \{ \varepsilon , a , b , a a , a b , b a , b b \}$
- Linguagem vazia =  $\emptyset$ 
  - Não contém nenhuma cadeia
  - É simplesmente um conjunto vazio sem qualquer elemento

$\emptyset$  = linguagem vazia (não possui nem  $\varepsilon$ )  
 $\varepsilon$  = cadeia vazia

- A linguagem que contém apenas a **cadeia** vazia  $\epsilon$ 
  - contém exatamente uma palavra, que é a cadeia vazia  $\epsilon$
- Isso significa que o conjunto **tem um elemento**
  - esse elemento é uma cadeia que não contém nenhum símbolo

- O alfabeto  $\Sigma_2 = \{ 0, 1 \}$  tem infinitas linguagens possíveis
  - $L_1 = \emptyset$ 
    - não possui nenhuma cadeia, nem a vazia  $\varepsilon$
  - $L_2 = \{ \varepsilon \}$ 
    - possui apenas a cadeia vazia  $\varepsilon$
  - $L_3 = \{ \varepsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, \dots \}$ 
    - possui todas as cadeias possíveis com símbolos do alfabeto  $\Sigma_2$  (até o infinito)

- A concatenação de duas linguagens é uma linguagem cujas cadeias são todas as possíveis concatenações entre
  - cadeias da primeira linguagem
  - com as
  - cadeias da segunda linguagem
- Dadas as linguagens  $L_1$  e  $L_2$ , definimos sua concatenação como a linguagem
  - $L_1 \circ L_2 = \{ \omega_1 \circ \omega_2 \mid \omega_1 \in L_1 \text{ e } \omega_2 \in L_2 \}$

“ $L_1$  concatenado com  $L_2$  é igual ao conjunto de todas as cadeias  $\omega_1$  concatenado com  $\omega_2$ , tal que  $\omega_1$  pertence a  $L_1$  e  $\omega_2$  pertence a  $L_2$ ”

# Exemplo

13/25

- Se  $L_1 = \{a, ab\}$  ( $n = 2$ ), e  
 $L_2 = \{bb, c\}$  ( $m = 2$ ), então  $L_1 \circ L_2$  será:

$\{abb, ac, abbb, abc\}$

- O número de elementos em  $L_1 \circ L_2$  é  $2 * 2 = 4$

- Que linguagem é  $L^0$  ?
  - $\emptyset \rightarrow (n = 0)$  não possui nenhuma cadeia, nem a vazia  $\epsilon$
  - $0 \cdot m = 0$
  - Portanto é uma linguagem vazia
- Qual é a melhor definição para  $L^0$  ?
  - $L^0 = \{ \epsilon \}$ 
    - Linguagem que contém apenas a cadeia vazia  $\epsilon$
  - $L^1 = L$ 
    - L elevado a 1 é a própria linguagem L

não confundir

- $L^3 = L \circ L \circ L$  (L elevado a 3 é a concatenação de L com L com L)
- Definição
  - $L^0 = \{\varepsilon\}$  (caso base)
  - $L^n = L^{n-1} \circ L$ , para  $n > 0$  (passo recursivo)
    - Para calcular  $L^n$ , usamos  $L^{n-1}$  e concatenamos com  $L$
    - Esse processo se repete até atingir a base da recursão, que é  $L^0$

- Seja  $L_1 = \{a, b\}$ 
  - $L_1^0 = \{\varepsilon\}$
  - $L_1^1 = \{a, b\}$
  - $L_1^2 = \{aa, ab, ba, bb\}$
  - $L_1^3 = \{aaa, aab, aba, abb, baa, bab, bba, bbb\}$ 
    - $L_1^3 = \{aa, ab, ba, bb\} \circ \{a, b\} =$   
 $= \{aaa, aab, aba, abb, baa, bab, bba, bbb\}$
- ...

$ab \neq ba$



# Fecho de Kleene (“\*”)

17/25

- O fecho de Kleene é representado por \*
- $\{a, b\}^* = \{\epsilon, a, b, aa, ab, ba, bb, aaa, aab, aba, abb, baa, \dots\}$ 
  - Conjunto infinito
  - Todas as combinações possíveis de símbolos
  - Incluindo o conjunto vazio  $\epsilon$
- $L^* =$  fecho de Kleene da linguagem  $L$
- $L^* = L^0 \cup L^1 \cup L^2 \cup \dots \quad (L^0 = \epsilon)$

$$\begin{aligned}\{a, b\} \cup \{b, c\} &= \{a, b, c\} \\ \{a, b\} \circ \{c, d\} &= \{ac, ad, bc, bd\}\end{aligned}$$

- Seja  $L = \{a, b\}$
- $L^* = L^0 \cup L^1 \cup L^2 \cup L^3 \cup \dots$ 
  - $L^0 = \{\epsilon\}$
  - $L^1 = \{a, b\}$
  - $L^2 = \{aa, ab, ba, bb\}$
  - $L^3 = \{aaa, aab, aba, abb, baa, bab, bba, bbb\}$
  - $\dots$
- Resultado parcial apenas para  $L^0 \cup L^1 \cup L^2 \cup L^3 =$ 
  - $\{\epsilon, a, b, aa, ab, ba, bb, aaa, aab, aba, abb, baa, bab, bba, bbb\}$

- Usando a **concatenação** de conjuntos, a **união**, e o **fecho de Kleene**, podemos especificar algumas linguagens simples
- Considerando o alfabeto  $\Sigma = \{ 0, 1 \}$  podemos especificar algumas linguagens formadas por cadeias que representam números na **base binária de numeração**
  - $L = \{ n^o \text{ na base } 2 \text{ que são múltiplos de } 4 \} = \{ 0, 1 \}^* \circ \{ 00 \} :$ 
    - 0100 4
    - 1000 8
    - 1100 12

Concatenação	= $\circ$	
União	= $\cup$	(ou $+$ )
Fecho de Kleene	= $*$	

# Fecho positivo (ou transitivo) (“+”)

20/25

- $L^+ = L \circ L^*$

Ex.: Seja  $L = \{ a, b \}$

- $L^* = \{ \varepsilon, a, b, aa, ab, \dots \}$ 
  - todas as combinações de a e b incluindo  $\varepsilon$
- $L \circ L^* = \{ a\varepsilon, aa, ab, \dots, b\varepsilon, ba, bb, \dots \}$ 
  - o  $\varepsilon$  acaba “sumindo”
- $+$  não possui a cadeia  $\varepsilon$ , a não ser que  $\varepsilon$  já pertença a  $L$
- $L^+ = L^1 \cup L^2 \cup L^3 \cup \dots$  (não tem o  $L^0$ )
- $L^* = L^0 \cup L^+$  (a união acrescenta o  $\varepsilon$ )

- É uma estrutura algébrica possuindo as propriedades:
  - Fechamento
    - $a \circ b$  concatenado com  $b \circ a$  resulta em  $a \circ b \circ b \circ a$ 
      - o resultado é outra cadeia dentro do mesmo conjunto
  - Associatividade
    - $(a \circ a) \circ b = a \circ (a \circ b)$ 
      - a ordem das operações não altera o resultado
  - Elemento neutro (identidade)
    - $\varepsilon \circ a = a \circ \varepsilon = a$ 
      - elemento combinado com qualquer outro, resulta no elemento

$\Sigma^*$  = conjunto de todas as cadeias

- Seja o alfabeto  $\Sigma = \{a, b\}$
- Fechamento
  - a concatenação de duas cadeias em  $\Sigma^*$  resulta em outra cadeia também em  $\Sigma^*$ 
    - "ab" ( $\in \Sigma^*$ )  $\circ$  "ba" ( $\in \Sigma^*$ ) = "abba" ( $\in \Sigma^*$ )
    - "a" ( $\in \Sigma^*$ )  $\circ$   $\varepsilon$  ( $\in \Sigma^*$ ) = "a" ( $\in \Sigma^*$ )
- Associatividade
  - ordem de agrupamento das operações não altera o resultado final
    - ("ab"  $\circ$  "ba")  $\circ$  "a" = "abba"  $\circ$  "a" = "abbba"
- Elemento identidade
  - quando concatenado com qualquer cadeia, não a modifica
    - "ab"  $\circ$   $\varepsilon$  = "ab"
    - $\varepsilon$   $\circ$   $\varepsilon$  =  $\varepsilon$



# Definição de linguagem simples

23/25

- Seja o alfabeto  $\Sigma = \{ n , + , \times \}$ 
  - $n$  um número qualquer,  $+$  a soma, e  $\times$  a multiplicação
- Definir uma linguagem  $L$  sobre  $\Sigma$  como a linguagem de todas as 'expressões' bem formadas usando-se as duas operações:
  - $L = \{ n, n+n, n \times n, n+n+n, n+n \times n, n \times n+n, n \times n \times n, \dots \}$
  - Temos uma definição de linguagem que diz que a linguagem é simplesmente um conjunto de sentenças (cadeias)
    - Porém não define o aspecto estrutural da linguagem

- A escolha da forma de especificar uma linguagem depende do contexto e dos objetivos da aplicação
- Ao escolher um método, deve ser considerado a complexidade da linguagem, o objetivo da especificação e as ferramentas disponíveis



- Os numerais decimais são a linguagem definida pelo conjunto  $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}^+$   + não tem  $\varepsilon$
- Para restringir os numerais decimais com a impossibilidade de termos zeros à esquerda
  - $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\} \circ \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}^*$   \* tem  $\varepsilon$ 
    - $1^\circ \varepsilon = 1$  ,  $2^\circ 0 = 2$  ,  $3^\circ 45 = 345$  ,  $1^\circ 000 = 1000$