

- **Construir Gramáticas Independentes do Contexto para as seguintes Linguagens:**

1.  $\{ a^n \mid n \geq 0 \}$

2.  $\{ a^n \mid n > 0 \}$

3.  $\{ a^n b^n \mid n \geq 0 \}$

4.  $\{ a^n b^n \mid n > 0 \}$

5.  $\{ a^n b^{n+1} \mid n \geq 0 \}$

6.  $\{ a^m b^n \mid m \leq n, m, n \geq 0 \}$

7.  $\{ a^m b^n \mid m \geq n, m, n \geq 0 \}$

8.  $\{ a^m b^n \mid m \leq n + 3, m, n \geq 0 \}$

9.  $\{ a^n b^{2n} \mid n \geq 0 \}$

10.  $\{ a^m b^n \mid 2m \leq n \leq 3m, m, n \geq 0 \}$

11.  $\{ a^m b^n \mid m, n \geq 0 \}$

12.  $\{ a^m b^n \mid m \neq n, m, n \geq 0 \}$

13.  $\{ a^m b^n c^p \mid m = n \text{ ou } n = p, m, n, p \geq 0 \}$

14.  $\{ a^m b^n c^p \mid m \neq n \text{ ou } n \neq p, m, n, p \geq 0 \}$

**15.**  $\{ a^m b^n a^n b^m \mid m, n \geq 0 \}$

**16.**  $\{ a^m b^m a^n b^n \mid m, n \geq 0 \}$

**17.**  $\{ a^m b^n c^{m+n} \mid m, n \geq 0 \}$

**18.**  $\{ a^n b^n \mid n \geq 0 \} \cup \{ b^n a^n \mid n \geq 0 \}$

**19.**  $\{ a^m b^n c^p \mid m = n \text{ ou } n \leq p, \ m, n, p \geq 0 \}$

**20.**  $\{ a^m b^n c^p \mid p = |m - n|, \ m, n, p \geq 0 \}$

**21.**  $\{ w \in \{a, b\}^* \mid n_a(w) = n_b(w) \}$

**22.** ...

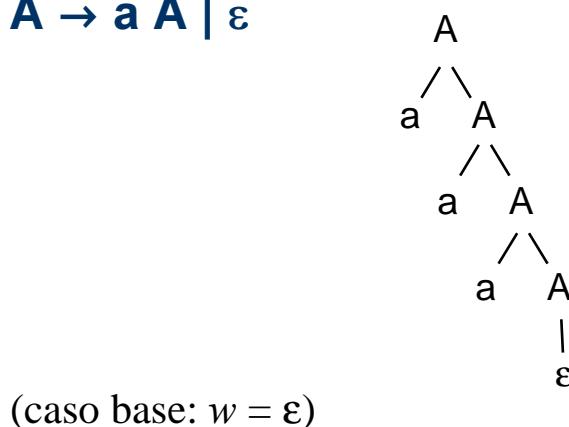
⇒ **Algumas Estratégias para a Construção da Lista de Produções de Gramáticas Independentes do Contexto**

- **Identificar Padrões Regulares ( $*$  + ):**

$$\{ a^n \mid n \geq 0 \}$$

Linguagem **Regular**, com Expressão Regular:  $a^*$

Produções:  $A \rightarrow a A \mid \epsilon$

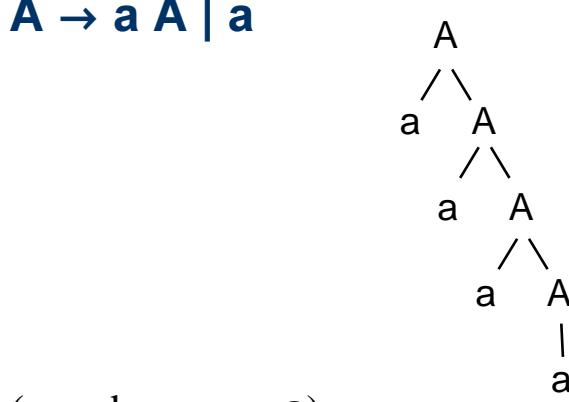


(caso base:  $w = \epsilon$ )

$$\{ a^n \mid n > 0 \}$$

Linguagem Regular, com Expressão Regular:  $a^+$

Produções:  $A \rightarrow a A \mid a$



(caso base:  $w = a$ )

- **Identificar Recorrências:**

$\{ a^n b^n \mid n \geq 0 \}$  (Linguagem Não Regular)

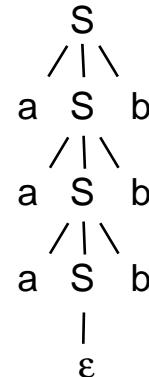
A Recorrência:



Produções:

$$S \rightarrow a S b \mid \epsilon$$

(caso base:  $w = \epsilon$ )



$\{ a^m b^n \mid m \leq n, m, n \geq 0 \}$

Combinação de  $\{ a^n b^n \mid n \geq 0 \}$  com  $\{ b^n \mid n \geq 0 \}$

Produções:

$$S \rightarrow a S b \mid S b \mid \epsilon$$

As derivações consistem em:

juntar **a** (à esquerda) e **b** (à direita)  
ou juntar apenas **b** (à direita)  
por qualquer ordem .

$$\{ a^m b^n a^n b^m \mid m, n \geq 0 \}$$

Recorrência Dupla:

$$a^m \boxed{b^n} \boxed{a^n} b^m$$

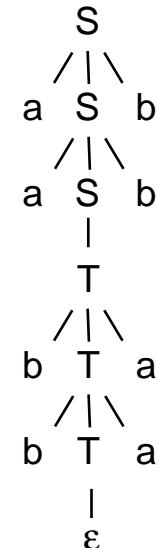
Produções:

$$S \rightarrow a S b \mid T$$

$$T \rightarrow b T a \mid \epsilon$$

São realizadas em primeiro lugar  
as derivações por ( $S \rightarrow a S b$ )

e só depois são realizadas  
as derivações por ( $T \rightarrow b T a$ ).



- **Identificar Concatenações:**

$$\{ a^m b^m a^n b^n \mid m, n \geq 0 \}$$

$$\boxed{a^m} \boxed{b^m} \boxed{a^n} \boxed{b^n}$$

É a Linguagem  $L^2 = L L$ , com  $L = \{ a^n b^n \mid n \geq 0 \}$

Produções:

$$Z \rightarrow S S$$

$$S \rightarrow a S b \mid \epsilon$$

- **Identificar Uniões:**

$$\{ a^n b^n \mid n \geq 0 \} \cup \{ b^n a^n \mid n \geq 0 \}$$

Produções:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow X \mid Y \\ X &\rightarrow a X b \mid \epsilon \\ Y &\rightarrow b Y a \mid \epsilon \end{aligned}$$

- **Identificar Fechos de Kleene:**

$$\{ (a^n b^n)^m \mid m, n \geq 0 \}$$

Linguagem  $L^*$ , com  $L = \{ a^n b^n \mid n \geq 0 \}$

Produções:

$$\begin{aligned} Z &\rightarrow S Z \mid \epsilon \\ S &\rightarrow a S b \mid \epsilon \end{aligned}$$

- **Combinar as anteriores,**
- **e tentar simplificar ...**

## ⇒ Exercícios sobre Gramáticas Independentes do Contexto

- **Considere a Gramática**  $G = (\{S, A, B\}, \{0, 1\}, P, S)$

$$\begin{aligned}S &\rightarrow A1B \\A &\rightarrow 0A \mid \epsilon \\B &\rightarrow 0B \mid 1B \mid \epsilon\end{aligned}$$

- a) Construa derivações à esquerda e à direita para, por exemplo, 00101 e as respectivas árvores de derivação.
  - b) Será esta Gramática ambígua?
  - c) Qual é a Linguagem gerada?
  - d) Mostre que se trata de uma Linguagem Regular.
  - e) Converta na Forma Normal das Gramáticas Regulares.
  - f) A partir desta nova Forma, construa o Autómato Finito equivalente.
- 
- **Construa uma Gramática Independente do Contexto para gerar todas as Expressões Regulares sobre o alfabeto {a, b}.**

- **Considere as duas Gramáticas:**

$$G_1 = ( \{S, A, B\}, \{0, 1\}, P_1, S )$$

$$\begin{aligned} S &\rightarrow B1 \mid 1 \\ B &\rightarrow A0 \\ A &\rightarrow B1 \mid 1 \end{aligned}$$

$$G_2 = ( \{S, A, B\}, \{0, 1\}, P_2, S )$$

$$\begin{aligned} S &\rightarrow 1B \mid 1 \\ B &\rightarrow 0A \\ A &\rightarrow 1B \mid 1 \end{aligned}$$

**Escreva Expressões Regulares para cada uma e mostre que geram a mesma Linguagem.**

- **Considere a Gramática ambígua**

$$G = ( \{S\}, \{a, b\}, \{ S \rightarrow aS \mid aSbS \mid \epsilon \}, S )$$

**Mostre que a palavra aab ,**

- Tem duas árvores de derivação.
- Tem duas derivações esquerdas.
- Tem duas derivações direitas.
- Construa uma Gramática não ambígua equivalente.

- **Considere a seguinte versão simplificada da Gramática ambígua de expressões aritméticas na notação *infix*:**

$$G = ( \{E\}, \{x, y, z, +, *\}, \{ E \rightarrow E+E \mid E*E \mid x \mid y \mid z \}, E )$$

- Verifique a ambiguidade do cálculo de  $x + y * z$ .
- Construa uma Gramática não ambígua equivalente.
- Construa agora uma gramática onde as mesmas operações são escritas na notação *postfix*.
- Mostre que esta Gramática não é ambígua.

- **Construa uma Gramática Independente do Contexto para a Linguagem,**

$$L = \{ a^n w w^R b^n \mid w \in \{a, b\}^*, n \geq 1 \}$$

**e converta essa Gramática à Forma Normal de Chomsky.**

- **Considere a Linguagem,**

$$L = \{ a^n b^n \mid n \geq 0 \}$$

- Mostre que é uma LIC.
- Mostre que  $L^2$  é uma LIC.
- Mostre que  $L^k$ , para qualquer  $k \geq 1$  dado, é uma LIC.
- Mostre que  $L^*$  é uma LIC.
- Mostre que  $L(a^*b^*) \setminus L$  é uma LIC.

- **Considere as três Gramáticas:**

$$G_1 = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, P_1, S)$$

$$\begin{aligned} S &\rightarrow bA \mid aB \mid \epsilon \\ A &\rightarrow bAA \mid aS \\ B &\rightarrow aBB \mid bS \end{aligned}$$

$$G_2 = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, P_2, S)$$

$$S \rightarrow SS \mid aSb \mid bSa \mid \epsilon$$

$$G_3 = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, P_3, S)$$

$$S \rightarrow aSbS \mid bSaS \mid \epsilon$$

- a) Serão equivalentes? E qual será a Linguagem gerada?
- b) Mostre que, cada uma delas, gera essa Linguagem.
- c) Converta cada uma delas à Forma Normal de Chomsky.

- **Converta à Forma Normal de Chomsky:**

a)  $S \rightarrow SS \mid a$

b)  $S \rightarrow aXX$   
 $X \rightarrow aS \mid bS \mid a$

c)  $S \rightarrow ABABAB$   
 $A \rightarrow a \mid \epsilon$   
 $B \rightarrow b \mid \epsilon$

- **Para cada uma das seguintes,**

- a) Mostre que é uma Linguagem Independente do Contexto.**  
**b) Construa um Autómato de Pilha, se possível Determinista.**

1.  $\{ 0^n 1^n \mid n \geq 0 \}$

2.  $\{ 0^n 1^{2n} \mid n \geq 0 \}$

3.  $\{ 0^m 1^n \mid m \geq n \}$

4.  $\{ w \in \{ [, ] \}^* \mid w \text{ é uma sequência de parêntesis rectos correctamente equilibrados } \}$

ex:  $[[][[[]]][]]$

5.  $\{ w \in \{a, b\}^* \mid n_a(w) = n_b(w) \}$

6.  $\{ w \in \{a, b\}^* \mid n_a(w) \neq n_b(w) \}$

7.  $\{ a^m b^n c^{m+n} \mid m, n \geq 0 \}$

8.  $\{ 1^m 0^n 1^m \mid m, n \geq 1 \}$

9.  $\{ 0 1^n 0 1^n 0 \mid n \geq 0 \}$

10.  $\{ (10)^n (01)^n \mid n \geq 0 \}$

11.  $\{ a^n w w^R b^n \mid w \in \{a, b\}^*, n \geq 1 \}$