LINGUAGEM L(G)

# CONVENÇÕES

$$x^0 = \varepsilon$$
;  $x^1 = x$ ;  $x^2 = xx$ ;  $x^3 = xxx$  ...  $x^n = xxxx$ ... $x$  n ocorrências de  $x$ 

<u>DEF</u>: Se X e Y são Linguagens sobre um Alfabeto.

$$XY = \{rs/r \in X \land s \in Y\}$$

 $X^n$  representa a concatenação de X com o próprio X n vezes,  $X^0 = \{\epsilon\}$  e  $X^1 = X$ 

$$X^0 = \{\epsilon\},$$

# CONVENÇÕES

Ex: Se X={a,b,c} e Y={abb, ba} então

$$X^0 = \{\epsilon\};$$

$$X^1 = \{a,b,c\};$$

$$X^2 = XX = \{aa,bb,cc,ab,ba,bc,cb,ac,ca\};$$

 $X^3=X^2X=\{aaa,abb,acc,aab,aba,abc,acb,aac,aca,baa,bbb,bcc,bab,bba,bbc,bcb,bac,bca,caa,cbb,cab,ccc,cba,cbc,ccb,cac,cca\}.$ 

# CONVENÇÕES

OBS:

$$X^* = \bigcup_{i=0}^{\infty} X^i \quad e \quad X^+ = \bigcup_{i=1}^{\infty} X^i$$

$$\{a,b\}^* = \{ \epsilon \} \cup \{a,b\}^1 \cup \{a,b\}^2 \cup \{a,b\}^3 \cup \{a,b\}^4 \cup ... \cup \{a,b\}^i$$

$$\{a,b\}^+ = \{a,b\}^1 \cup \{a,b\}^2 \cup \{a,b\}^3 \cup \{a,b\}^4 \cup ... \cup \{a,b\}^i$$

$$\{a\}^* = \{ \epsilon, a, a^2, a^3, a^4, ... \}$$

# LINGUAGEM L(G)

#### **ESPECIFICAÇÃO:**

#### **GRAMÁTICAS**

ALFABETO  $\begin{cases} \text{Símbolos terminais} : \text{são os únicos a aparecerem nas linguagens. O conjunto de símbolos não Terminais (também conhecidos por variáveis) é notado por <math>\mathbf{N}$  ou  $\mathbf{V_N}$ , e representam construções intermediárias nas derivações;  $\mathbf{V} = \mathbf{V_N} \ \cup \ \mathbf{V_T} \ \mathbf{ou} \ \mathbf{N} \ \cup \ \mathbf{T}$ 

$$V = V_N \cup V_T \text{ ou } N \cup T$$

(Vocabulário ou Alfabeto)

**REGRAS DE** responsáveis pela geração dos elementos de L. Tem a forma " $\alpha \to \beta$ " que especifica uma condição para que um string seja gerado onde  $\alpha \in V^+$ 

ELEMENTO
DISTINGUIDO
S - é o símbolo não terminal que representa uma classe especial de strings, usualmente chamado de "sentenças"

## **GRAMÁTICAS**

FORMALMENTE: G=< N, T, P, S>

<u>Produções</u>: Se  $\alpha$  →  $\beta$  é uma produção de P na gramática G e  $\alpha$  ∈ V<sup>+</sup> e

$$β ∈ V^*$$
 então  $γαδ ⇒ γβδ$ , onde  $γ ∈ V^*$ 

Se  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, ..., \alpha_m$  são strings em V\* e se

$$\alpha_1 \Rightarrow \alpha_{2;\alpha_2} \Rightarrow \alpha_3 \dots \alpha_{m-1} \Rightarrow \alpha_{m,\alpha} \cdot dai$$

$$\alpha_1 \Rightarrow^* \alpha_m$$

12. Dada a gramática G= <N,T,P,S> onde N={S,B}, T={a,b}, P={ S  $\rightarrow$  aSa,

$$S \rightarrow aBa, B \rightarrow bB, B \rightarrow b$$
, determine L(G).

$$S \stackrel{2}{\Rightarrow} aBa \Rightarrow aba$$

$$1 \qquad 1 \qquad 1 \qquad 2 \qquad 4 \qquad 4 \qquad 5 \Rightarrow aSa \Rightarrow aaSaa \Rightarrow aaaSaa = a^3Sa^3 \Rightarrow a^3aBaa^3 \Rightarrow a^3abaa^3 = a^4ba^4$$

$$S \stackrel{1}{\underset{n=1}{\Rightarrow}} * a^{n-1} S a^{n-1} \stackrel{2}{\Rightarrow} a^{n-1} a Baa^{n-1} \stackrel{3}{\underset{m=1}{\Rightarrow}} * a^n b^{m-1} Ba^n \Rightarrow * a^n b^{m-1} ba^n = a^n b^m a^n$$

$$L(G)=\{a^nb^ma^n/ n\geq 1, m\geq 1\}$$

```
DEF: L(G) = \{ w/w \in T^* (ou V_T^*) \land S \Rightarrow^* w \}
<u>exercício 2</u>: G=< N, T, P, S> onde, N={ S}; T = \{0,1\}; P=\{S \rightarrow 0S1; S \rightarrow 01\}
  2
S⇒01 ou;....
S \Rightarrow 0S1 \Rightarrow 00S11 \Rightarrow 000S111 \Rightarrow ... \Rightarrow 0^{n-1}S1^{n-1} \Rightarrow 0^n1^n
                                           Daí L(G)=\{0^n1^n/ n \ge 1\}
```

exercício-13: G=< 
$$\{S,A,B\},\{a,b\},P,S$$
> onde, P= $\{1.S\rightarrow AB; 2.A\rightarrow aA; 3.A\rightarrow a; 4.B\rightarrow bB; 5.B\rightarrow \epsilon\}$ 

$$S \xrightarrow{1} AB \xrightarrow{2} aAB \xrightarrow{2} * a^{n-1}AB \xrightarrow{3} a^{n-1}aB \xrightarrow{4} * a^n b^m \xrightarrow{5} \Rightarrow a^n b^m$$

Daí L(G)={
$$a^n b^m / n \ge 1, m \ge 0$$
}

Ex:  $a \in L(G)$ ; aa  $\in L(G)$ ; aaaaaa  $\in L(G)$ ; ab  $\in L(G)$ ; aaabbbb  $\in L(G)$ 

exercício-14: G=< {S, B},{a,b},P, S> onde, P={1. S→aS;  
2. S→aB;  
3. B→bB;  
4. B→
$$\epsilon$$
 }

$$S \xrightarrow{1}_{n-1} * a^{n-1} S \xrightarrow{2} a^{n-1} a B \xrightarrow{3}_{m} * a^{n} b^{m} B \xrightarrow{4} a^{n} b^{m}$$

Daí L(G)=
$$\{a^n b^m / n \ge 1, m \ge 0\}$$

exercício-15: G=< {S, A},{a,b},P, S> onde, P={1. S
$$\rightarrow$$
AbAbA; 2. A $\rightarrow$ aA; 3. A $\rightarrow$  $\epsilon$  }

$$S \xrightarrow{1} AbAbA \xrightarrow{2} *a^nAbAbA^3 \Rightarrow a^nbAbA^2 \Rightarrow *a^nba^mAbA^3 \Rightarrow a^nba^mbA^3 \Rightarrow a^nba^mbA^3 \Rightarrow a^nba^mba^r$$

$$\xrightarrow{2} *a^nba^mba^rA \xrightarrow{3} a^nba^mba^r$$

 $L(G)=\{a^nba^mba^r/ n\geq 0, m\geq 0, r\geq 0\}$ 

exercício-15: G=< {S, A},{a,b},P, S> onde, P={1. S
$$\rightarrow$$
AbAbA; 2. A $\rightarrow$ aA; 3. A $\rightarrow$  $\epsilon$ }

$$s \xrightarrow{1} AbAbA \xrightarrow{3} bAbA \xrightarrow{3} bbA \xrightarrow{3} bb$$

$$L(G)=\{a^nba^mba^r/ n\geq 0, m\geq 0, r\geq 0\}$$

Exercício 16: G=< {S, A},{a,b},P, S> 
$$P=1. S \rightarrow aS$$
 4.  $A \rightarrow bC$  2.  $S \rightarrow bA$  5.  $C \rightarrow aC$  3.  $A \rightarrow aA$  6.  $C \rightarrow \epsilon$ 

$$L(G) = \{ a^n b a^m b a^r / n \ge 0, m \ge 0, r \ge 0 \}$$

## **GRAMÁTICAS**

exercício-17: 
$$G=<\{S,A\},\{a,b\},P,S> \text{ onde, } P=\{1.S\rightarrow AbAbA;}$$

**2.**  $A \rightarrow aA$ :

**4**. A→ε

**A⇒\*** {a,b}\*

 $A \stackrel{2}{\Rightarrow} aA \stackrel{3}{\Rightarrow} abA^2 \Rightarrow abaA^3 \Rightarrow abaBA \Rightarrow abaBA \Rightarrow abaBA \Rightarrow abaBA \Rightarrow *$  $A \stackrel{3}{\Rightarrow} bA \stackrel{3}{\Rightarrow} bbA \stackrel{2}{\Rightarrow} bbaA \stackrel{3}{\Rightarrow} bbaA \stackrel{4}{\Rightarrow} bbab$ 

$$\Rightarrow$$
\*{a,b}\*{b}{a,b}\*{b}{a,b}\*

 $L(G)=\{a,b\}^*\{b\}\{a,b\}^*\{b\}\{a,b\}^*$