# Linguagens Formais e Autômatos

## Arthur do Prado Labaki – 11821BCC017

### Atividade Assíncrona 1

Gramaticas do Modulo 1

#### Ex5.

É livre de contexto, pois tem uma variável a esquerda, mas não é regular, pois tem mais de uma variável a direita, além de também ser precedida e sucedida por terminais (E+E, E\*E, (E)).

#### Derivação:

$$E \Rightarrow x$$

$$E \Rightarrow E + E \Rightarrow x + x$$

$$E \Rightarrow (E) \Rightarrow (x)$$

$$E \Rightarrow E^*E \Rightarrow x^*x$$

$$E \Rightarrow E + E \Rightarrow (E) + E \Rightarrow (x) + x$$

$$E \Rightarrow E + E \Rightarrow (E) + E \Rightarrow (x) + x$$

$$E \Rightarrow E + E \Rightarrow (E) + E \Rightarrow (x) + x$$

**Linguagem gerada:** L(G5) = {w | w representa todas as possíveis expressões de soma, multiplicação, escopos de parênteses e argumentos x}

#### Ex6.

Não é regular, pois tem mais de uma variável a direita (S -> XY)

Não é livre de contexto, pois tem mais de uma variável a esquerda (Aa -> aA)

Mas é sensível ao contexto, pois sempre o lado direito é do mesmo tamanho ou maior ao lado esquerdo, tirando a exceção do ε.

```
Derivação:
                                                            Ex6.
                                                                           Seja G<sub>6</sub> = (V, T, P, S) com:
S \Rightarrow \epsilon
                                                                                    V = \{S, X, Y, A, B, C, D, E, F\}
S \Rightarrow aa
                                                                                   T = \{a,b\}
                                                                                    P = {
                                                                                                          S \rightarrow XY \mid aa \mid bb \mid \epsilon,
                                                                                           X → XaA | XbB | aaC | abD | baE | bbF,
S \Rightarrow bb
                                                                                           Aa \rightarrow aA, Ab \rightarrow bA, AY \rightarrow Ya, Ba \rightarrow aB, Bb \rightarrow bB, BY \rightarrow Yb,
                                                                                           Ca \rightarrow aC, Cb \rightarrow bC, CY \rightarrow aa, Da \rightarrow aD, Db \rightarrow bD, DY \rightarrow ab,
S \Rightarrow XY \Rightarrow aaCY \Rightarrow aaaa
                                                                                           Ea \rightarrow aE, Eb \rightarrow bE, EY \rightarrow ba, Fa \rightarrow aF, Fb \rightarrow bF, FY \rightarrow bb
S \Rightarrow XY \Rightarrow baEY \Rightarrow baba
```

**Linguagem gerada:**  $L(G6) = \{wz \mid z \in w\}$  ou  $\{ww\}$ 

#### Ex8.

Não é regular, pois tem mais de uma variável a direita (S -> ACaB)

Não é livre de contexto, pois tem mais de uma variável a esquerda (Ca -> aaC)

Não é sensível ao contexto, pois o lado direito diminui em relação ao lado esquerdo (CB -> E)

#### Derivação:

```
S \Rightarrow ACaB \Rightarrow AaaCB \Rightarrow AaBE \Rightarrow AaEa \Rightarrow AEaa \Rightarrow aa
S \Rightarrow ACaB \Rightarrow AaaCB \Rightarrow AaaDB \Rightarrow AaDaB \Rightarrow ADaaB \Rightarrow ACaaB \Rightarrow AaaCaB \Rightarrow AaaaaCB \Rightarrow
AaaaaE \Rightarrow AaaEaa \Rightarrow AaEaaaa \Rightarrow AEaaaa \Rightarrow aaaa
S \Rightarrow ACaB \Rightarrow AaaCB \Rightarrow ... \Rightarrow aaaaaaaa
S \Rightarrow ACaB \Rightarrow AaaCB \Rightarrow ... \Rightarrow a^{16}
S \Rightarrow ACaB \Rightarrow AaaCB \Rightarrow ... \Rightarrow a^{32}
Linguagem gerada: L(G6) = \{w^n \mid n \text{ \'e} \\ uma potência de dois <math>(2^m)\}
ExB.
V = \{S, A, B, C, D, E\} \\ T = \{a\} \\ P = \{S \Rightarrow ACaB, Ca \Rightarrow aaC, CB \Rightarrow DB \mid E, aD \Rightarrow Da, AD \Rightarrow AC, aE \Rightarrow Ea, AE \Rightarrow E\}
```