Acadêmica: Rafaelle Data: 18/10/2020

Disciplina: Linguagem Formais e Autônomos

1- L(G) = (x | x (0, 1)+ e se x começa com 0 então o número de 0’s é par, senão o número de 0’s é ímpar}.

S::= 1S | 0A | ε (Obs.: começo da instrução em par)
A::= 1A | 0S

S::= 1S | 0S0S | ε (Na recursividade de GLC, poderia continuar par)

S::= 1S | 0A (obs.:começo da instrução em ímpar)
A::= 1A | 0S | ε

2- L(G) = { x | x (a,b,c,d)+ onde a soma de a’s e c’s é ímpar se x começa com a ou a soma de a’s e d’s é par se x começa com b. Se x inicia por c ou d não existe restrição}.

S::= aA | bC | cE | dE
A::= aB | bA | cB | dA | ε
B::= aA | bB | cA | dB
C::= aD | bC | cC | dD | ε
D::= aC | bD | cD | dC
E::= aE | bE | cE | dE | ε

3-L(G) = An Bm Ck | n+k seja par e m,n,k ≥ 0}.

R: Descrevendo melhora essa gramática para facilitar a nossa regra, iremos fazer que Σ =(n+k). Logo abaixo montamos nossa lógica.

L = {ε,0,1,00,01,11,...} → L(G) = {An Bm Ck} |n+k

usaremos a variável “i”, para representar as instruções de (n+k).

S::= {0}
= {1}
= 0 i | i > 0
= 1 i | i > 0
= 0i 1m | i > 0, m > 0