```
L(G) = \{\alpha | \alpha \in (a, b, c)^+, \text{ onde a soma de } a\text{'s e } c\text{'s \'e par se } \alpha \text{ inicia por } b,
senão |\alpha| é ímpar\}
    S ::= a < A > |b < C > |c < A >
    A ::= a < B > |b < B > |c < B > |\varepsilon
    B ::= a < A > |b < A > |c < A >
    C ::= a < D > |b < C > |c < D > |\varepsilon
    D ::= a < C > |b < D > |c < C >
    L(G) = \{ \alpha | \alpha \in a^x b^y c^z \text{ onde } x + z \text{ \'e impar e } x, y, z > 0 \}
    S ::= a < A >
    A ::= a < B > |b < C >
    B ::= a < A > |b < D >
    C ::= b < C > |c < E >
    D ::= b < D > |c < F >
    E ::= c < F >
    F ::= c < E > |\varepsilon|
    L(G) = \{\alpha | \alpha \in (a, b, c)^+, \text{ onde a soma de } a\text{'s e } c\text{'s \'e par se } \alpha \text{ inicia por } b,
senão |\alpha| é impar e c nunca antecede a}
    S ::= a < E > |b < A > |c < G >
    A ::= a < B > |b < A > |c < D > |\varepsilon
    B ::= a < A > |b < B > |c < C >
    C ::= b < A > |c < D > |\varepsilon|
    D ::= b < A > |c < C >
    E ::= a < F > |b < F > |c < H > |\varepsilon
    F ::= a < E > |b < E > |c < G >
    G ::= b < F > |c < H > |\varepsilon|
    H ::= b < E > |c < G >
    L(G) = \{ \alpha | \alpha \in (0...9, ', ', ', +, -)^+ \text{ onde } \alpha \in \mathbb{R} \}
    digito \le 0...9
    S' ::= + < S > |- < S > | digito < A >
    S ::= digito < A >
    A ::= digito < B > |. < D > |, < G > |\varepsilon
    B ::= digito < C > |. < D > |, < G > |\varepsilon
    C ::= . < D > |, < G > |\varepsilon|
    D ::= digito < E >
    E ::= digito < F >
    F ::= digito < C >
    G ::= digito < H >
    H ::= digito < H > |\epsilon|
    Exemplo GLC
    L(G) = \{ \alpha | \alpha \in a^x c^y \text{ onde } x > y \}
    S ::= a < S > c | a < A >
    A ::= a < A > |\varepsilon|
```

```
L(G) = \{ \alpha | \alpha \in a^x c^y \text{ onde } x! = y \}
    S ::= a < S > c | a < A > | < B > c
    A ::= a < A > |\varepsilon|
    B ::= < B > c | \varepsilon
    L(G) = \{\alpha | \alpha \in a^x b^y c^z \text{ onde } x! = z \text{ e } y > 0\}
    S := a < S > c | a < A > | < B > c
    A ::= a < A > |b < C >
     B ::= < B > c | b < C >
    C ::= b < C > |\varepsilon
    L(G) = \{\alpha | \alpha \in a^x b^y c^z \text{ onde } y = x + z \text{ e } x, z > 0\}
    S := < A > < B >
    A ::= a < A > b|ab
     B ::= b < B > c|bc
    L(G) = \{\alpha | \alpha \in (a, b, c)^+ \text{ onde o número de } a\text{'s é igual ao número de } c\text{'s } \}
    S ::= a <> |b <> |c <> |\varepsilon|
    A := < B > < C > < B > \mathbf{a} < B > < C > < B > \mathbf{c} < C > < B > | < B > <
C > < B > \mathbf{c} < B > < C > < B > \mathbf{a} < B > < C > < B > |\varepsilon| < B >
    B ::= b < B > |\varepsilon
    L(G) = \{ \alpha | \alpha \in (a^{2i+1}b^{i+3}/i > 0) \cup (a^{i+4}b^{i+3}/i \ge 0) \}
    S ::= aaa < A > bbbb | aaaa < B > bbb
    A ::= aa < A > b|\varepsilon
    B ::= a < B > b | \varepsilon
    L(G) = \{\alpha | \alpha \in (\text{para, var,} = , \text{ até, } \{, \}, \text{ opl, op, se, então, senão})^+ \text{ onde } \alpha \}
permite estruturas aninhadas de condição e iteração}
    S ::= A|B|op
    A ::= se opl então S C
    B ::= para \ var = var \ até \ var \ \{S\}
    C ::= \operatorname{sen\tilde{a}o} \{S\} \mid \varepsilon
```

## Lista 1 - Gramáticas Regulares

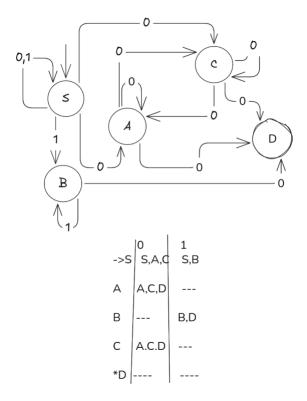
```
а
L(G) = \{x | x \in (a, b)^* \text{ onde o número de } b's é par\}
S ::= a < B > |b < A > |\varepsilon|
B ::= a < B > |b < A > |\varepsilon|
A ::= a < A > |b < B >
L(G) = \{x | x \in (a, b)^* \text{ onde o número de } b's é par\}
S ::= a < A > |b < B >
A ::= a < A > |b < B >
B ::= a < B > |b < A > |\varepsilon|
L(G) = \{x | x \in (a, b, c)^* \text{ onde ocorra pelo menos dois padrões } 'ac' \}
S ::= a < B > |b < A > |c < A >
A ::= a < B > |b < A > |c < A >
B ::= a < B > |b < A > |c < C >
C ::= a < D > |b < C > |c < C >
D ::= a < D > |b < C > |c < E >
E ::= a < E > |b < E > |c < E > |\varepsilon
L(G) = \{x | x \in (a, b, c)^* \text{ onde ocorra pelo menos um padrão } 'abc'\}
S ::= a < B > |b < A > |c < A > |
A ::= a < B > |b < A > |c < A >
B ::= a < B > |b < C > |c < A >
C ::= a < B > |b < A > |c < D >
D ::= a < D > |b < D > |c < D > |\varepsilon
L(G) = \{x | x \in (0,1)^* \text{ onde o número de 1's é múltiplo de 3} \}
S := 0 < S > |1 < A > |\varepsilon|
A ::= 0 < A > |1 < B >
B ::= 0 < B > |1 < S >
L(G) = \{x | x \in (a, b, c, d)^+ \text{ onde a soma de } a's e c's é impar se x começa com
```

## Lista 2 - Autômatos Finitos

existe restrição}

```
 \begin{array}{l} \mathbf{a} \\ S ::= 0 < S > |1 < S > |0 < A > |0 < C > |1 < B > \\ A ::= 0 < A > |0 < C > |0 \\ B ::= 1 < B > |1 \\ C ::= 0 < C > |0 < A > |0 \\ \end{array}
```

a ou a soma de a's e d's é par se x começa por b; se x inicia por c ou d não



$$\begin{array}{l} \mathbf{b} \\ S ::= a < A > |a < C > |b < B > |b < C > \\ A :: -a < F > |a \\ B ::= b < F > |b \\ C ::= a < A > |a < C > |b < B > |b < C > \\ F ::= a < F > |b < F > |a|b \end{array}$$

