Prova de Compilação - 30/09/2017

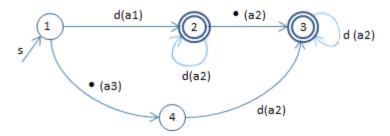
Questão 1 - B Questão 2 - D Questão 3 - E Questão 4 - C Questão 5 - A Questão 6 - B Questão 7 - D Questão 8 - A Questão 9 - C Questão 10 - B Questão 11 - E Questão 12 - D

Questão 13.

Conjunto de símbolos terminais = $\{d, \bullet\}$. O símbolo d indica qualquer algarismo de zero a nove. Conjunto não terminais = $\{d, \bullet\}$ com S sendo o símbolo inicial da Gramática. As produções da gramática são as seguintes:

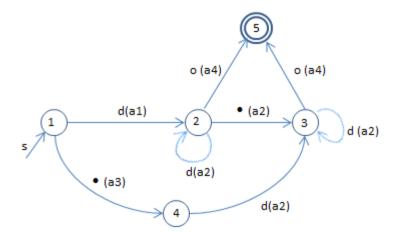
$$\begin{split} S &\rightarrow d \ A \ | \ {}^{\bullet}C \\ A &\rightarrow d \ A \ | \ {}^{\bullet}B \ | \ \lambda \\ B &\rightarrow d \ B \ | \ \lambda \\ C &\rightarrow d \ B \end{split}$$

AEF que reconhece cadeias de números inteiros e com ponto decimal podendo iniciar ou terminar com o ponto decimal.



- a1: Inicializa o lexema.
- a2: Concatena o símbolo corrente ao lexema.
- a3: Inicializa o lexema com o símbolo zero e o ponto.

AEF que reconhece cadeias de números inteiros e com ponto decimal podendo iniciar ou terminar com o ponto decimal e com transições "Others".



- a1: Inicializa o lexema.
- a2: Concatena o símbolo corrente ao lexema.
- a3: Inicializa o lexema com o símbolo zero e o ponto.
- a4: Finaliza o lexema, inserindo o fim de cadeia '\0'.

```
q - q0;
c \( \text{le simbolo();} \)
enquanto (não acabou a cadeia de entrada) faça
   se (M[q,c] não está definida) então
    rejeita();
  senão
     q \leftarrow M [q][c];
      c ← le_simbolo();
se (Q[q] é FINAL)
  aceita();
senão
  rejeita();
estado ← 0;
simbolo \( \text_char();
enquanto ((símbolo != EOF) &&
           (existe_transicao(estado, simbolo) >= 0)) {
   estado 

M [estado] [simbolo];
   simbolo + next_char();
if ((Q[estado]) && (EOF)) {
  // Realiza ação semântica
   reconhece();
else {
  if (!EOF) {
     sobrou_cadeia();
  else /*** acabou a cadeia mais não é um estado final */
     não_e_estado_final();
}
```