

Análise Léxica

Considere em se definir os “tokens” da linguagem. Para isso usamos transdutores.

Transdutor

$$(p) \xrightarrow[\sigma]{\alpha} (q)$$

sendo:

α : Transição

σ : Ação

Considere uma linguagem com os seguintes elementos:

- variáveis
- números
- palavras reservadas
 - if
 - else
 - then
 - goto
 - print
 - read
 - let
 - end
 - of
- Sinais
 - >
 - <
 - =
 - !
 - :=
 - (
 -)
 - % (comentário)
- outros

Um exemplo de entrada possível seria:

```
let A:=10: print A: A:= A+1 : end %ABC
```

Saída

```
P(1) V(0) := N(10): P(3)V(0): V(0) := V(0) +N(1): P(8)
```

Palavras reservadas:

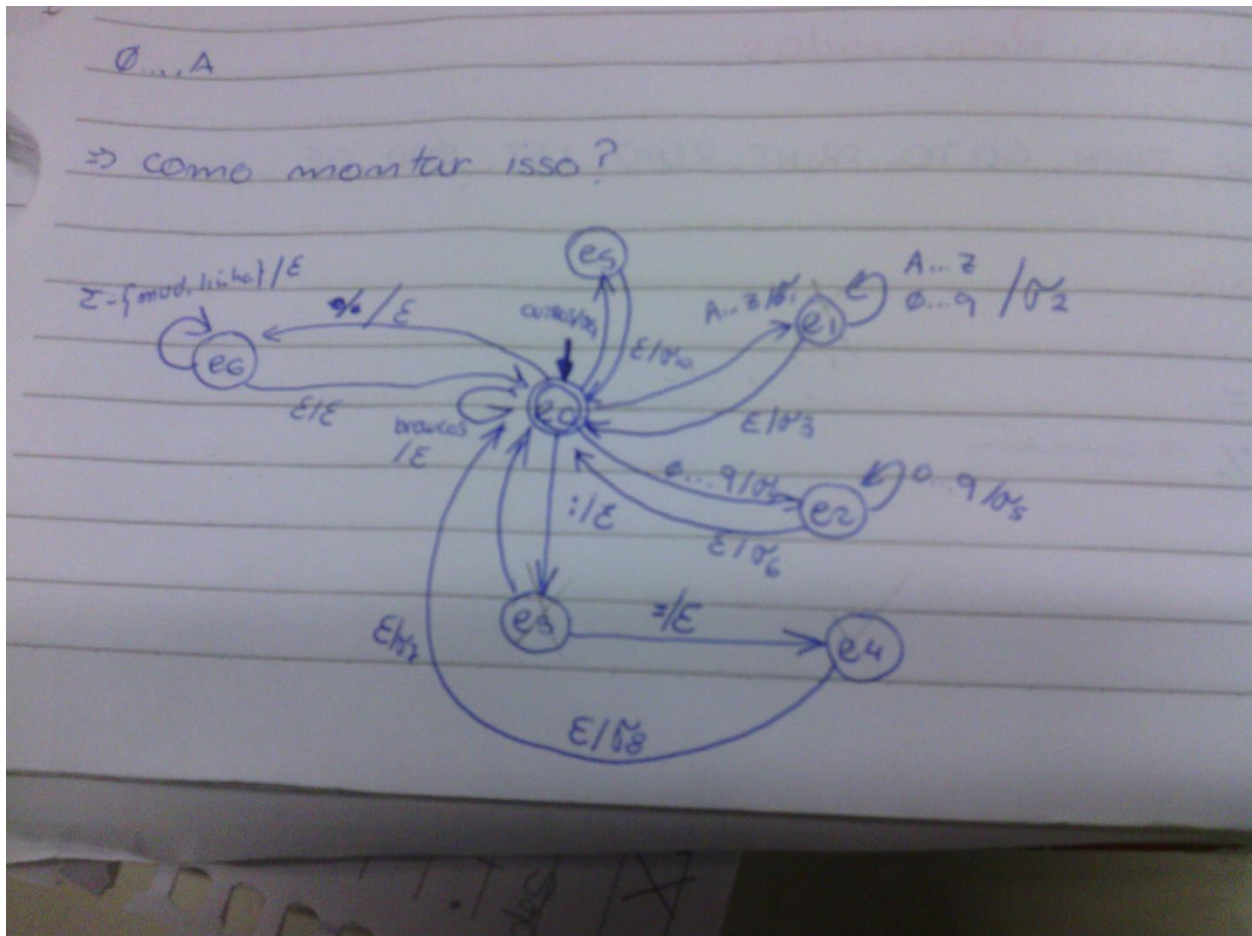
0. if
1. let
2. then
3. print
4. of
5. else
6. goto
7. read
8. end

Variáveis

0...A

ε

Como montar isso?



Considerar que:

TempS.... é um vetor char

TempN.... é um inteiro

TempC.... é um char

Há uma tabela de variáveis inicialmente vazia.

Assim:

$\sigma_1 \dots$

TempS <- Simbolo

$\sigma_2 \dots$

Anexa Simbolo em TempS

$\sigma_3 \dots$

Finaliza TempS

se TempS está na tabela de palavras reservadas **então**

 produz P([nº da posição na tabela])

senão

se TempS está na tabela de variáveis **então**

 produz P([nº da posição na tabela]) na saída

senão

 Cadastra variável na tabela

 Produz P([nº da posição na tabela]) na saída

$\sigma_4 \dots$

TempN <- símbolo - '0'

$\sigma_5 \dots$

TempN <- TempN * 10 + Simbolo '0'

$\sigma_6 \dots$

Produz N([valor de TempN]) na saída

$\sigma_7 \dots$

Produz “.”

$\sigma_8 \dots$

Produz “,”

$\sigma_9 \dots$

TempC <- símbolo

$\sigma_{10} \dots$

Imprime conteúdo de TempC na saída

Exemplo:

Entrada: AB:= AB + C : print AB

TempS -> AB TempC

Saída: $V(0) := V(0) + V(1) : P(3) V(0)$

Entrada: let $X := X1 + X2$

Projeto 2: Construção do analisador léxico

O programa irá operar da seguinte forma

Digite uma linha:

if($A > 10$) then $B := B + A \% ABC$

Saída:

$P(2)(V(0) > N(10))P(4)V(1) := V(1) + V(0)$

Palavras Reservadas:

[lista]

Variáveis:

[lista]

Prazo para entrega 13/09