



Trabalho de Compiladores

Ciência da Computação
Prof. Rodrigo Freitas Silva

Um Analisador Léxico para a linguagem C--

1) Implemente um analisador léxico para a linguagem C-- cuja gramática é descrita no Anexo I. Siga as instruções e observações abaixo:

- a) Você deverá criar um IDE para o desenvolvimento e compilação dessa linguagem
- b) O programa deverá diferenciar letras maiúsculas de letras minúsculas
 - i. Identificadores deverão conter até 31 caracteres (C89)
 - ii. Os identificadores podem usar letras maiúsculas ou minúsculas (de A a Z, sem acentos), números e o caractere sublinhado (_), mas o primeiro caractere deve ser uma letra ou o sublinhado
 - iii. Não é permitido caracteres de conexão nos identificadores (\$%#@#!? ...), exceto o sublinhado (_)
- c) As palavras chave são reservadas pela linguagem
- d) Os comentários deverão ser removidos do programa. Os comentários nesta linguagem são delimitados por `//` ou por `/* */` e escritos como no exemplo:

```
// Este é um comentário de Linha  
/* Este é um  
   Comentário de  
   Várias Linhas */
```
- e) Os espaços em branco também são automaticamente removidos pelo Analisador Léxico
- f) Quando for encontrado um erro léxico, seu analisador deverá indicar a linha e a coluna do programa no qual o erro foi encontrado, assim como sublinhar de vermelho o erro no programa fonte
 - i. Você deve TENTAR encontrar esses erros léxicos não somente após o usuário mandar compilar o programa, mas também enquanto ele estiver escrevendo
- g) Lembre-se de fazer seu compilador reconhecer automaticamente todos os tokens conhecidos antecipadamente (palavras reservadas, sinais de pontuação, operadores). Inclua os tokens encontrados no programa fonte na Tabela de Símbolos.
- h) Você deverá escolher pelo menos uma estratégia de recuperação de erros

- i) Ao final (na data marcada com o professor), **você deverá apresentar seu trabalho e entregar um relatório** descrevendo o funcionamento do seu IDE e do seu programa, como foi o desenvolvimento do seu trabalho, o diagrama relacionando os módulos do seu programa, uma tabela de (tokens, lexemas, expressões regulares, atributos e valor) para cada token encontrado na linguagem.
- j) Caso haja algum erro na gramática que inviabilize a implementação de um programa escrito em C, ajuste a gramática o quanto for necessário para concertá-la.

2) Observações:

- As estruturas de controle **for** e **while** deverão ser incorporadas a gramática por você na análise sintática
- Pode haver instruções com somente um **ID** ;
 - Avisar com ‘Warning’ que a instrução não tem efeito nenhum na instrução na Análise Sintática
- Poderão haver declarações de variáveis e a criação de subprogramas em qualquer lugar do programa fonte, inclusive um dentro do outro
- Ponto extra: incluir novas funcionalidades como tipo estrutura (**struct**), tipo enumeração (**enum**) ou `#include` “biblioteca”
- Não permitir que o índice de um vetor seja um literal

Anexo I

```
<programa> → <especificador> <tipo> ID <programa2> | #define ID NUM <CRLF> <programa> | ε
<especificador> → AUTO | STATIC | EXTERN | CONST | ε
<tipo> → VOID | CHAR | FLOAT | DOUBLE | SIGNED <inteiro> | UNSIGNED <inteiro> | <inteiro>
<inteiro> → SHORT | INT | LONG
<programa2> → ; <programa> | [ NUM ] ; <programa> |
               (<listaParametros>) <bloco> <programa> |
               , <listaID> <programa>
<listaID> → ID <declaracaoParam2> <listaIDTail>
<listaIDTail> → ; | , <listaID>
<listaParametros> → <listaParamRestante> | ε
<listaParamRestante> → <declaracaoParam> <declParamRestante>
<declaracaoParam> → <tipo> ID <declaracaoParam2>
<declaracaoParam2> → [ NUM ] | ε
<declParamRestante> → , <listaParamRestante> | ε
<bloco> → { <conjuntoInst> } | ; <conjuntoInst>
```

$\langle \text{conjuntoInst} \rangle \rightarrow \langle \text{programa} \rangle \langle \text{conjuntoInst} \rangle \mid \langle \text{instrucoes} \rangle \langle \text{conjuntoInst} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{instrucoes} \rangle \rightarrow \text{ID } \langle \text{expressao} \rangle ; \mid \text{RETURN } \langle \text{expr} \rangle ; \mid \text{PRINTF } (\langle \text{expr} \rangle) ; \mid$
 $\quad \text{SCANF } (\text{ID}) ; \mid \text{BREAK} ; \mid \text{IF } (\langle \text{expr} \rangle) \langle \text{instrucoes} \rangle \langle \text{instrucoesIf} \rangle$
 $\langle \text{instrucoesIf} \rangle \rightarrow \text{ELSE } \langle \text{instrucoes} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{expressao} \rangle \rightarrow \langle \text{atribuicao} \rangle \mid [\langle \text{expr} \rangle] \langle \text{atribuicao} \rangle \mid (\text{exprList}) \mid \epsilon$
 $\langle \text{atribuicao} \rangle \rightarrow \langle \text{operadorAtrib} \rangle \langle \text{expr} \rangle$
 $\langle \text{operadorAtrib} \rangle \rightarrow = \mid *= \mid /= \mid \% = \mid += \mid -=$
 $\langle \text{expr} \rangle \rightarrow \langle \text{exprAnd} \rangle \langle \text{exprOr} \rangle$
 $\langle \text{exprList} \rangle \rightarrow \langle \text{expr} \rangle \langle \text{exprListTail} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{exprListTail} \rangle \rightarrow , \langle \text{exprList} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{exprOr} \rangle \rightarrow \text{OR } \langle \text{exprAnd} \rangle \langle \text{exprOr} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{exprAnd} \rangle \rightarrow \langle \text{exprEqual} \rangle \langle \text{exprAnd2} \rangle$
 $\langle \text{exprAnd2} \rangle \rightarrow \text{AND } \langle \text{exprEqual} \rangle \langle \text{exprAnd2} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{exprEqual} \rangle \rightarrow \langle \text{exprRelational} \rangle \langle \text{exprEqual2} \rangle$
 $\langle \text{exprEqual2} \rangle \rightarrow == \langle \text{exprRelational} \rangle \langle \text{exprEqual2} \rangle \mid != \langle \text{exprRelational} \rangle \langle \text{exprEqual2} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{exprRelational} \rangle \rightarrow \langle \text{exprPlus} \rangle \langle \text{exprRelational2} \rangle$
 $\langle \text{exprRelational2} \rangle \rightarrow < \langle \text{exprPlus} \rangle \langle \text{exprRelational2} \rangle \mid \leq \langle \text{exprPlus} \rangle \langle \text{exprRelational2} \rangle \mid$
 $\quad > \langle \text{exprPlus} \rangle \langle \text{exprRelational2} \rangle \mid \geq \langle \text{exprPlus} \rangle \langle \text{exprRelational2} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{exprPlus} \rangle \rightarrow \langle \text{exprMult} \rangle \langle \text{exprPlus2} \rangle$
 $\langle \text{exprPlus2} \rangle \rightarrow + \langle \text{exprMult} \rangle \langle \text{exprPlus2} \rangle \mid - \langle \text{exprMult} \rangle \langle \text{exprPlus2} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{exprMult} \rangle \rightarrow \langle \text{exprUnary} \rangle \langle \text{exprMult2} \rangle$
 $\langle \text{exprMult2} \rangle \rightarrow * \langle \text{exprUnary} \rangle \langle \text{exprMult2} \rangle \mid / \langle \text{exprUnary} \rangle \langle \text{exprMult2} \rangle \mid \epsilon$
 $\langle \text{exprUnary} \rangle \rightarrow + \langle \text{exprParenthesis} \rangle \mid - \langle \text{exprParenthesis} \rangle \mid \langle \text{exprParenthesis} \rangle$
 $\langle \text{exprParenthesis} \rangle \rightarrow (\langle \text{expr} \rangle) \mid \langle \text{primary} \rangle$
 $\langle \text{primary} \rangle \rightarrow \text{ID } \langle \text{primaryID} \rangle \mid \text{NUM} \mid \text{LITERAL}$
 $\langle \text{primaryID} \rangle \rightarrow [\langle \text{primary} \rangle] \mid (\langle \text{exprList} \rangle) \mid \epsilon$

 $\text{NUM} \rightarrow \langle \text{dígitos} \rangle \langle \text{optFracionaria} \rangle$
 $\langle \text{dígitos} \rangle \rightarrow \langle \text{dig} \rangle \langle \text{dígitos} \rangle^*$
 $\langle \text{dig} \rangle \rightarrow [0-9]$
 $\langle \text{optFracionaria} \rangle \rightarrow . \langle \text{dígitos} \rangle \mid \epsilon$
 $\text{ID} \rightarrow \langle \text{letra} \rangle \langle \text{letras} \rangle$
 $\langle \text{letra} \rangle \rightarrow [A-Za-z_]$
 $\langle \text{letras} \rangle \rightarrow [\langle \text{letra} \rangle \mid \langle \text{dig} \rangle]^*$
 $\text{LITERAL} \rightarrow '[\langle \text{letra} \rangle \mid \langle \text{dig} \rangle]^*$
 $\langle \text{CRLF} \rangle \rightarrow \{ \text{indica termino e quebra de linha} \}$