Compiladores Aula 9 Análise Sintática Introdução

Prof. Dr. Luiz Eduardo G. Martins UNIFESP



- A análise sintática é o processo de reconhecimento de estruturas de sentenças de um programa fonte
- O objetivo é verificar a combinação dos tokens na formação das sentenças
- A gramática adequada para descrever as cadeias legais que formam as sentenças é a Gramática Livre de Contexto (GLC)

- GLC
 - É uma especificação para a estrutura sintática de uma linguagem de programação
 - Principal diferença entre uma GLC e uma Gramática Regular:
 - Utilização de regras recursivas

- Especificação de Regras da GLC
 - Usamos notação BNF (Backus-Naur Form)
 - Dado um alfabeto de tokens, uma regra da GLC é composta por uma cadeia de símbolos
 - Exemplo de uma GLC:

nome da estrutura "Pode ter a forma de"
$$escolha$$
 (OU) $exp \rightarrow exp$ op exp | (exp) | $n\'umero$ $op \rightarrow + | - | *$

$$\Sigma = \{ (,), +, -, *, número \}$$
 (tokens da linguagem)

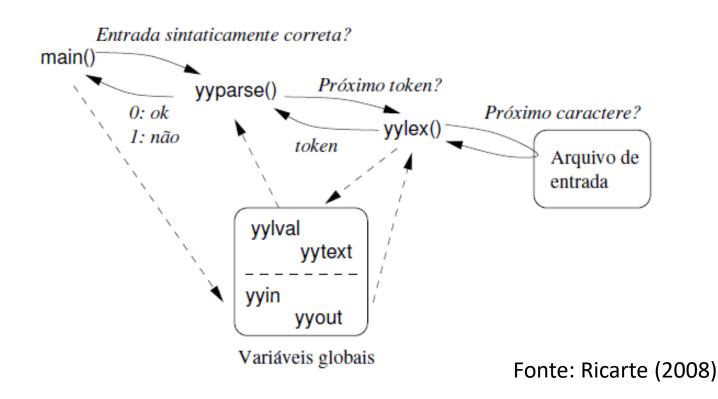
- Especificação de Regras da GLC
 - Os símbolos do alfabeto são chamados de símbolos terminais (são os tokens da linguagem)
 - Os nomes das estruturas são chamados de símbolos não-terminais (um deles será designado como o símbolo inicial, também chamado de símbolo sentencial)

$$exp \rightarrow exp \ op \ exp \ | \ (exp) \ | \ número$$

 $op \rightarrow + | - | *$

$$\Sigma = \{ (,), +, -, *, número \}$$
 (tokens da linguagem)

 Interação entre o Analisador Sintático e o Analisador Léxico



- O Analisador Sintático (parser) é um reconhecedor de sentenças de tokens
- O reconhecimento de sentenças pode ser do tipo:
 - Análise sintática descendente (top-down)
 - Análise sintática ascendente (bottom-up)

Considere a GLC:

$$E \rightarrow E + E$$

$$E \rightarrow E * E$$

$$E \rightarrow (E)$$

$$E \rightarrow NÚMERO | ID$$

$$\Sigma = \{ +, *, (,), NÚMERO, ID \}$$

- Considere a seguinte cadeia de caracteres de entrada a ser analisada: (x+y)*z
- Após a interação entre o parser e o analisador léxico, teremos a seguinte sentença de tokens:

$$(ID + ID) * ID$$

 Para uma análise descendente, temos as seguintes derivações:

$$(x+y)*z$$

(ID + ID) * ID

Derivação:

```
E \Rightarrow E * E Derivação mais à esquerda (leftmost)

E \Rightarrow (E) * E

E \Rightarrow (E + E) * E

E \Rightarrow (ID + E) * E

E \Rightarrow (ID + ID) * E

E \Rightarrow (ID + ID) * ID
```

GLC $E \rightarrow E + E$ $E \rightarrow E * E$ $E \rightarrow (E)$ $E \rightarrow NÚMERO | ID$

 Para uma análise ascendente, temos as seguintes derivações:

```
(x+y)*z
(ID + ID) * ID
( ID + ID ) * ID Derivação mais à direita
               (rightmost)
(ID + ID) * E
(ID + E) * E
(E+E)*E Redução ao símbolo inicial
(E)*E
E * E
```

```
GLC
E \rightarrow E + E
E \rightarrow E * E
E \rightarrow (E)
E \rightarrow NÚMERO | ID
```

Bibliografia consultada

LOUDEN, K. C. **Compiladores: princípios e práticas.** São Paulo: Pioneira Thompson Learning, 2004

RICARTE, I. Introdução à Compilação. Rio de Janeiro: Editora Campus/Elsevier, 2008.

MERINO, M. **Notas de Aulas - Compiladores**, UNIMEP, 2006.