

# Análise Sintática

(Cap. 04)

Conceitos e requisitos para um analisador  
sintático

# Análise Sintática

- Métodos e técnicas para descrever e reconhecer a estrutura sintática de programas
  - Ex: em linguagem C, o Analisador Sintático (AS) deve reconhecer que um programa é composto de funções; funções são compostas de declarações e comandos, etc.

# Análise Sintática

- Tratamento de erros sintáticos
  - Informar a presença de erros de forma clara e precisa
  - Recuperar cada erro com rapidez para detectar outros erros
  - Acrescentar custo mínimo no processamento de programas corretos
- Estratégias de recuperação de erros: modo pânico (ao detectar erro, o AS descarta símbolos de entrada até encontrar token de sincronismo), recuperação em nível de frase

# Análise Sintática

- Utiliza Gramáticas Livres de Contexto (GLC) para descrever a sintaxe das construções de linguagem de programação como expressões e comandos
- Derivações: a partir do símbolo inicial de uma regra, substitui-se um não-terminal pelo corpo de uma de suas produções
  - O não-terminal em cada passo é escolhido:
    - Em derivações **mais à esquerda (lm)**, o não-terminal mais à esquerda em cada forma sentencial sempre é escolhido
    - Em derivações **mais à direita (rm)**, o não-terminal mais à direita em cada forma sentencial sempre é escolhido

# Análise Sintática

- Ambiguidade: Uma gramática que produz mais de uma árvore de derivação para alguma sentença é considerada ambígua
- Uma GLC é ambígua se permitir mais de 1 derivação **mais à esquerda** ou mais de 1 derivação **mais à direita** para a mesma sentença

# Análise Sintática

- Eliminação de recursão à esquerda
  - Métodos de análise descendente não tratam recursões à esquerda
  - Eliminação de recursão à esquerda imediata:
    - 1º: agrupe as produções
      - $A \rightarrow Aa_1 \mid Aa_2 \mid \dots \mid Aan \mid B_1 \mid B_2 \mid \dots \mid B_n$
      - Onde nenhum  $B_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ) começa com  $A$
    - 2º: substitua as produções- $A$  por:
      - $A \rightarrow B_1A' \mid B_2A' \mid \dots \mid B_nA'$
      - $A' \rightarrow a_1A' \mid a_2A' \mid \dots \mid A_nA' \mid \varepsilon$

# Análise Sintática

- Algoritmo para eliminar recursão à esquerda de dois ou mais passos:
  - Entrada: gramática  $G$
  - Saída: gramática equivalente a  $G$ 
    - 1) organizar não-terminais em ordem crescente  $A_1, A_2, \dots, A_n$
    - 2) para (cada  $i$  de 1 até  $n$ ) {
    - 3) para (cada  $j$  de 1 até  $i-1$ ) {
    - 4) substituir cada prod. da forma  $A_i \rightarrow A_j y$  por produções  $A_i \rightarrow d_1 y \mid d_2 y \mid \dots \mid d_k y$ , onde  $A_j \rightarrow d_1 \mid d_2 \mid \dots \mid d_n$  são produções  $A_j$
    - 5) eliminar todas as recursões à esquerda imediatas nas produções- $A_i$

# Análise Sintática

- Aplicar algoritmo anterior para a gramática:
  - $S \rightarrow Aa \mid b$
  - $A \rightarrow Ac \mid Sd \mid \text{epsilon}$
  - $K \rightarrow Md \mid Kb$
  - $M \rightarrow N \mid O \mid M$
  - $N \rightarrow Ke \mid z$

# Análise Sintática

- Fatoração à esquerda: procura resolver a ambiguidade inicial (da esquerda para a direita) entre regras de produção
- Algoritmo:
  - Entrada: gramática  $G$
  - Saída: gramática  $G$ , fatorada à esquerda
    - 1) para cada não-terminal  $A$ , encontrar prefixo  $\mathbf{a}$  mais longo e comum a duas ou mais de suas alternativas
    - 2) Se  $\mathbf{a} \neq \epsilon$ , então existe um prefixo comum não-trivial, substitua todas as produções- $A$ ,  $A \rightarrow aB_1 \mid aB_2 \mid \dots \mid aB_n \mid y$ , onde  $y$  representa todas as alternativas que não começam com  $\mathbf{a}$ , por:
      - $A \rightarrow aA' \mid y$
      - $A' \rightarrow B_1 \mid B_2 \mid \dots \mid B_n$