Um compilador simples de uma passagem Visão geral

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

Sumário

► A análise gramatical é o processo de se determinar se uma cadeia de tokens pode ser gerada por uma gramática

- ► A análise gramatical é o processo de se determinar se uma cadeia de tokens pode ser gerada por uma gramática
- O compilador deve ser capaz de construir uma árvore gramatical, mesmo que de forma implícita

- ▶ A análise gramatical é o processo de se determinar se uma cadeia de tokens pode ser gerada por uma gramática
- O compilador deve ser capaz de construir uma árvore gramatical, mesmo que de forma implícita
- Um analisador gramatical pode ser construído para qualquer gramática

- ➤ A análise gramatical é o processo de se determinar se uma cadeia de tokens pode ser gerada por uma gramática
- O compilador deve ser capaz de construir uma árvore gramatical, mesmo que de forma implícita
- Um analisador gramatical pode ser construído para qualquer gramática
- Para qualquer gramáticas livres de contexto existe um analisador gramatical que analisa N tokens com complexidade $O(N^3)$

- ➤ A análise gramatical é o processo de se determinar se uma cadeia de tokens pode ser gerada por uma gramática
- O compilador deve ser capaz de construir uma árvore gramatical, mesmo que de forma implícita
- Um analisador gramatical pode ser construído para qualquer gramática
- Para qualquer gramáticas livres de contexto existe um analisador gramatical que analisa N tokens com complexidade $O(N^3)$
- Contudo, existem analisadores lineares para quase todas as gramáticas livres de contexto que surgem na prática

▶ Há duas classes principais de analisadores gramaticais

Um compilador simples de uma passagem

- ► Há duas classes principais de analisadores gramaticais
- Analisadores *top-down* a construção parte da raiz da árvore gramatical para suas folhas

- ► Há duas classes principais de analisadores gramaticais
- Analisadores top-down a construção parte da raiz da árvore gramatical para suas folhas
- Analisadores bottom-up partem das folhas em direção à raiz

- Há duas classes principais de analisadores gramaticais
- Analisadores top-down a construção parte da raiz da árvore gramatical para suas folhas
- Analisadores bottom-up partem das folhas em direção à raiz
- Os analisadores top-down são mais populares, pois é possível construir analisadores eficientes desta classe de forma manual

- Há duas classes principais de analisadores gramaticais
- Analisadores top-down a construção parte da raiz da árvore gramatical para suas folhas
- Analisadores bottom-up partem das folhas em direção à raiz
- Os analisadores top-down são mais populares, pois é possível construir analisadores eficientes desta classe de forma manual
- Já os analisadores bottom-up podem manipular uma gama mais ampla de gramáticas

- Há duas classes principais de analisadores gramaticais
- Analisadores top-down a construção parte da raiz da árvore gramatical para suas folhas
- Analisadores bottom-up partem das folhas em direção à raiz
- Os analisadores top-down são mais populares, pois é possível construir analisadores eficientes desta classe de forma manual
- Já os analisadores bottom-up podem manipular uma gama mais ampla de gramáticas
- ► Geradores de analisadores gramaticais tendem a usar métodos bottom-up

1. Inicie na raiz, rotulada pelo não-terminal de partida

Um compilador simples de uma passagem

- 1. Inicie na raiz, rotulada pelo não-terminal de partida
- 2. Repita os seguintes passos:

- 1. Inicie na raiz, rotulada pelo não-terminal de partida
- 2. Repita os seguintes passos:
 - (a) Para o nó n, rotulado pelo não-terminal A, selecione uma das produções para A e construa os filhos de n com os símbolos do lado direito da produção

- 1. Inicie na raiz, rotulada pelo não-terminal de partida
- 2. Repita os seguintes passos:
 - (a) Para o nó n, rotulado pelo não-terminal A, selecione uma das produções para A e construa os filhos de n com os símbolos do lado direito da produção
 - (b) Encontre o próximo nó no qual uma subárvore deve ser construída

- 1. Inicie na raiz, rotulada pelo não-terminal de partida
- 2. Repita os seguintes passos:
 - (a) Para o nó n, rotulado pelo não-terminal A, selecione uma das produções para A e construa os filhos de n com os símbolos do lado direito da produção
 - (b) Encontre o próximo nó no qual uma subárvore deve ser construída

Observações:

- 1. Inicie na raiz, rotulada pelo não-terminal de partida
- 2. Repita os seguintes passos:
 - (a) Para o nó n, rotulado pelo não-terminal A, selecione uma das produções para A e construa os filhos de n com os símbolos do lado direito da produção
 - (b) Encontre o próximo nó no qual uma subárvore deve ser construída

Observações:

(i) A depender da gramática, esta construção pode ser implementada com uma única passagem da entrada, da esquerda para a direita

- 1. Inicie na raiz, rotulada pelo não-terminal de partida
- 2. Repita os seguintes passos:
 - (a) Para o nó n, rotulado pelo não-terminal A, selecione uma das produções para A e construa os filhos de n com os símbolos do lado direito da produção
 - (b) Encontre o próximo nó no qual uma subárvore deve ser construída

Observações:

- (i) A depender da gramática, esta construção pode ser implementada com uma única passagem da entrada, da esquerda para a direita
- (ii) O token que está sendo observado é frequentemente denominado lookahead

- 1. Inicie na raiz, rotulada pelo não-terminal de partida
- 2. Repita os seguintes passos:
 - (a) Para o nó n, rotulado pelo não-terminal A, selecione uma das produções para A e construa os filhos de n com os símbolos do lado direito da produção
 - (b) Encontre o próximo nó no qual uma subárvore deve ser construída

Observações:

- (i) A depender da gramática, esta construção pode ser implementada com uma única passagem da entrada, da esquerda para a direita
- (ii) O token que está sendo observado é frequentemente denominado lookahead
- (iii) Inicialmente lookahead é o token mais à esquerda da entrada

Exemplo: gramática para geração de subtipos em Pascal

```
\begin{array}{cccc} tipo & \rightarrow & primitivo \\ & | & \uparrow \mathbf{id} \\ & | & \mathbf{array} \; [\; primitivo \;] \; \mathbf{of} \; tipo \\ \\ primitivo & \rightarrow & \mathbf{integer} \\ & | & \mathbf{char} \\ & | & \mathbf{num} \; ... \; \mathbf{num} \end{array}
```

Exemplo: gramática para geração de subtipos em Pascal

```
\begin{array}{cccc} tipo & \rightarrow & primitivo \\ & | & \uparrow \mathbf{id} \\ & | & \mathbf{array} \; [\; primitivo \;] \; \mathbf{of} \; tipo \\ \\ primitivo & \rightarrow & \mathbf{integer} \\ & | & \mathbf{char} \\ & | & \mathbf{num} \; ... \; \mathbf{num} \end{array}
```

Observação: os dois pontos ('..') formam um único token.

Considere a expressão array [num .. num] of integer, gerada a partir da gramática de subtipos em Pascal.

Um compilador simples de uma passagem

Considere a expressão array [num .. num] of integer, gerada a partir da gramática de subtipos em Pascal.

(a) A construção inicial na raiz da árvore. O rótulo da raiz é o não-terminal de partida

Considere a expressão array [num .. num] of integer, gerada a partir da gramática de subtipos em Pascal.

(a) A construção inicial na raiz da árvore. O rótulo da raiz é o não-terminal de partida tipo

Considere a expressão array [num .. num] of integer, gerada a partir da gramática de subtipos em Pascal.

- (a) A construção inicial na raiz da árvore. O rótulo da raiz é o não-terminal de partida tipo
- (b) A única produção de tipo que inicia com o lookahead (neste momento, array) é a terceira. Esta produção será usada para a criação dos filhos do nó raiz.

Considere a expressão array [num .. num] of integer, gerada a partir da gramática de subtipos em Pascal.

- (a) A construção inicial na raiz da árvore. O rótulo da raiz é o não-terminal de partida tipo
- (b) A única produção de tipo que inicia com o lookahead (neste momento, array) é a terceira. Esta produção será usada para a criação dos filhos do nó raiz.

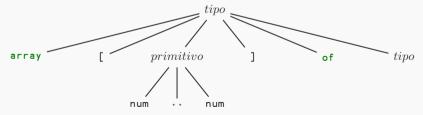


(c) O filho mais à esquerda tem como rótulo array. Como este rótulo coincide com *lookahead*, a construção prossegue para o próximo filho

- (c) O filho mais à esquerda tem como rótulo array. Como este rótulo coincide com lookahead, a construção prossegue para o próximo filho
- (d) Lookahead é atualizado para [e confrontado com o segundo filho à esquerda da raiz. Como há nova coincidência entre o rótulo e lookahead, a construção prossegue

- (c) O filho mais à esquerda tem como rótulo array. Como este rótulo coincide com lookahead, a construção prossegue para o próximo filho
- (d) Lookahead é atualizado para [e confrontado com o segundo filho à esquerda da raiz. Como há nova coincidência entre o rótulo e lookahead, a construção prossegue
- (e) O nó seguinte contém o não-terminal *primitivo* e *lookahead* contém o token num. Assim a terceira produção de *primitivo* é utilizada para gerar os novos filhos

- (c) O filho mais à esquerda tem como rótulo array. Como este rótulo coincide com lookahead, a construção prossegue para o próximo filho
- (d) Lookahead é atualizado para [e confrontado com o segundo filho à esquerda da raiz. Como há nova coincidência entre o rótulo e lookahead, a construção prossegue
- (e) O nó seguinte contém o não-terminal primitivo e lookahead contém o token num. Assim a terceira produção de primitivo é utilizada para gerar os novos filhos



(g) Os próximos tokens (:, num, of) coincidem com os respectivos filhos

- (g) Os próximos tokens (:, num, of) coincidem com os respectivos filhos
- (h) O último valor que *lookahead* assum é integer, o qual é confrontado com o filho mais à direita da raiz. Como o nó tem como rótulo o não-terminal tipo, a primeira produção deste deve ser usada para construir o novo nó, que por sua vez usa a primeira produção de primitivo para construir seu único filho

- (g) Os próximos tokens (:, num, of) coincidem com os respectivos filhos
- (h) O último valor que lookahead assum é integer, o qual é confrontado com o filho mais à direita da raiz. Como o nó tem como rótulo o não-terminal tipo, a primeira produção deste deve ser usada para construir o novo nó, que por sua vez usa a primeira produção de primitivo para construir seu único filho

