

Análise Sintática

Tipos de Analisadores Gramaticais: PARSERS

* Analisadores TOP-DOWN:

Árvore de derivação começa pela raiz indo para as folhas => Análise Descendente

Tipo LL(1): Left to right / Leftmost derivation / 1 symbol each time - lookahead

- Recursivo com Retrocesso (Backtracking)
- Recursivo Preditivo
- Preditivo Tabular (não recursivo - pilha + tabela)

* Analisadores BOTTON-UP:

Árvore de derivação começa pelas folhas indo para a raiz => Análise Ascendente

Shift / Reduce <= Análise Redutiva

- LR(k) => i) SLR (simple)
ii) LR canônicos
iii) LALR (lookahead LR)

Tipo LALR(1) => Yacc / Bison - Left to right / Rightmost derivation / 1 each time

* Recuperação de Erros

* Tradução dirigida pela sintaxe

1

Análise Sintática

* Analisadores Gramaticais **BOTTON-UP**:

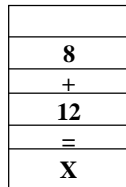
Árvore de derivação começa pelas folhas indo para a raiz => Análise Ascendente

Shift / Reduce <= Análise Redutiva

Tipo LALR(1) => Yacc / Bison - Left to right / Rightmost derivation / 1 each time

Exemplo: Shift (empilha) / Reduce (Busca chegar no S - símbolo inicial)

Sentença:
X = 12 + 8



Empilha: shifting tokens on to the internal stack

$P = \{ \text{statement} \Rightarrow \text{name} = \text{expr} \mid \text{expr} \Rightarrow \text{number} + \text{number} \mid \text{number} - \text{number} \}$

$P = \{ \text{statement} \Rightarrow \text{name} = \text{expr} \mid \text{expr} \Rightarrow \text{number} \mid \text{expr} \Rightarrow \text{expr} + \text{number} \mid \text{expr} - \text{number} \}$

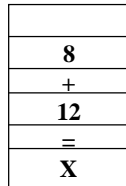
2

Análise Sintática

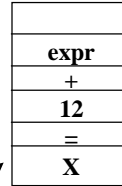
* Analisadores Gramaticais **BOTTOM-UP**:

$P = \{ \text{statement} \Rightarrow \text{name} = \text{expr} \mid \text{expr} \Rightarrow \text{number} \mid \text{expr} \Rightarrow \text{expr} + \text{number} \mid \text{expr} \Rightarrow \text{expr} - \text{number} \}$

Sentença:
X = 12 + 8

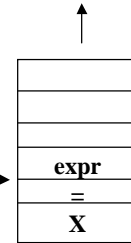


Empilha: shifting tokens on to the internal stack



Válido:

statement



Reduce: reduz em direção a raiz

Pop(8) : expr \Rightarrow number
Push(expr)
Pop(expr+12) : expr \Rightarrow expr + number
Push(expr)
Pop(X=expr) : statement \Rightarrow name = expr
Push(statement)
Finish \Rightarrow Initial Symbol

3

Análise Sintática

* Analisadores Gramaticais **BOTTOM-UP**:

Implementação do reconhecimento de uma sentença

PILHA	ENTRADA	AÇÃO
(1) \$	$id_1 + id_2 * id_3 \$$	shift
(2) \$id1	$+ id_2 * id_3 \$$	reduce por $E \rightarrow id$
(3) \$E	$+ id_2 * id_3 \$$	shift
(4) \$E +	$id_2 * id_3 \$$	shift
(5) \$E + id2	$* id_3 \$$	reduce por $E \rightarrow id$
(6) \$E + E	$* id_3 \$$	shift
(7) \$E + E *	$id_3 \$$	shift
(8) \$E + E * id3	\$	reduce por $E \rightarrow id$
(9) \$E + E * E	\$	reduce por $E \rightarrow E * E$
(10) \$E + E	\$	reduce por $E \rightarrow E + E$
(11) \$E	\$	accept

Sentença

$id_1 + id_2 * id_3$

Gramática

$E \rightarrow E + E$
 $E \rightarrow E * E$
 $E \rightarrow (E)$
 $E \rightarrow id$

Tipos de Ações

- shift*: o próximo símbolo de entrada é colocado no topo da pilha.
- reduce*: o analisador reconhece o lado direito do *handle* que está no topo da pilha, devendo então pesquisar o lado esquerdo e decidir que não-terminal será utilizado para substituí-lo.
- accept*: o analisador identifica um estado de final de análise, com sucesso.
- error*: o analisador identifica um erro de sintaxe e chama (se houver) uma rotina de recuperação de erro.

4

Análise Sintática – Botton Up Parsing

* Analisadores Gramaticais **BOTTON-UP**:

Implementação de um reconhecedor...

OCW MIT – OpenCourseWare
Web: <http://www.ocw.mit.edu/>

6.035 - Computer Language Engineering Fall 2002
Lecture 4: Shift-Reduce Parsing

Web: <http://ocw.mit.edu/OcwWeb/Electrical-Engineering-and-Computer-Science/6-035Computer-Language-EngineeringFall2002/CourseHome/>

Material de apoio...

- Implementação de Linguagens de Programação: Compiladores
Ana Price e Simão Toscani – Pags. 53 à 73
- Compiladores : Princípios, Técnicas e Ferramentas
Aho, Sethi, Ullman – Pags. 86 à 111

5

Análise Sintática – Botton Up Parsing

* Analisadores Gramaticais **BOTTON-UP**:

Conflito...

- conflito *shift-reduce*, no qual o analisador não sabe se deve realizar uma ação *shift* ou *reduce*;
- conflito *reduce-reduce*, no qual o analisador não consegue decidir que redução deve ser feita, já que várias possibilidades são adequadas.

Conflito shift-reduce

```
comando → if expr then comando  
         | if expr then comando else comando  
         | outro
```

tem-se o conflito *shift-reduce* na configuração:

```
Pilha: ... if expr then comando  
Entrada: else ...$
```

Conflito reduce-reduce

```
comando → id(listaParâmetros)  
         | expr := expr
```

```
listaParâmetros → listaParâmetros, parâmetro  
                | parâmetro
```

```
parâmetro → id
```

```
expr → id(listaExpr)  
      | id
```

```
listaExpr → listaExpr, expr  
          | expr
```

Normalmente, em um conflito *shift-reduce*, o analisador opta pela ação *shift*.

6

That's all folks!

Análise Sintática – Bottom Up Parsing

COMPILERS:

May the Force be with you...

