LAB3 ROSE

ex4

21307099 李英骏

目录

1	递归	下降的翻译模式	2
2	自顶	向下 vs. 自底向上	4
	2.1	分析技术的简单性	4
	2.2	分析技术的通用性	4
	2.3	语义动作的表达	4
	2.4	出错恢复的实现	5
	2.5	分析表大小	5
	2.6	分析速度	5
3	化码	रहे ।।।	6

1 递归下降的翻译模式

```
<module> ::= 'MODULE' ID ';' <declarations> <module_key> 'END' '.' ;
  <module_key> ::= 'BEGIN' <statement> ;
  <declarations> ::= <const_declarations> <type_declarations> <</pre>
     var_declarations>  cedure_declarations> ;
  <const_declarations> ::= | 'CONST' ID '=' <expression> ';' <</pre>
     const declarations> ;
  <type_declarations> ::= | 'TYPE' ID '=' <type> ';' <type_declarations> ;
 <var_declarations> ::= | 'VAR' <identifier_list> ':' <type> ';' <</pre>
     var_declarations> ;
 cedure_declarations> ::= | 'PROCEDURE' ID <formal_parameters> ';' <</pre>
     proc_body>   procedure_declarations> ;
 <formal_parameters> ::= '(' <fp_section> ')';
  <fp_section> ::= | 'VAR' <identifier_list> ':' <type> ';' <fp_section> ;
 <proc_body> ::= <declarations> 'BEGIN' <statement> 'END' ID ';' ;
  <type> ::= 'INTEGER' | 'BOOLEAN' | <array_type> | <record_type> | ID ;
 <array_type> ::= 'ARRAY' <expression> 'OF' <type> ;
 <record_type> ::= 'RECORD' <field_list> 'END' ;
 <field_list> ::= <identifier_list> ':' <type> ';' <field_list> ;
 <statement> ::= <if_statement> | <while_statement> | <assignment> | <</pre>
     procedure_call> | <compound_statement> ;
 <if_statement> ::= 'IF' <expression> 'THEN' <statement> <else_clause> 'END'
  <else_clause> ::= | 'ELSE' <statement> | 'ELSIF' <expression> 'THEN' <</pre>
     statement> <else_clause> ;
33 <while_statement> ::= 'WHILE' <expression> 'DO' <statement> 'END' ;
 <assignment> ::= ID <selector> ':=' <expression> ';' ;
36 \end{grammar}
```

```
cedure_call> ::= ID '(' <actual_parameters> ')' ';' ;
38
  \verb| <compound_statement> ::= 'BEGIN' < statement> 'END' ; \\
39
  <expression> ::= <simple_expression> | <simple_expression> <rel_op> <</pre>
     simple_expression> ;
42
  <simple_expression> ::= <term> | <term> <add_op> <simple_expression> ;
  <term> ::= <factor> | <factor> <mul_op> <term> ;
  <factor> ::= NUMBER | '(' <expression> ')' | <unary_op> <factor> | ID <
     selector> ;
48
49 <selector> ::= | '.' ID <selector> | '[' <expression> ']' <selector> ;
50
51 <rel_op> ::= '=' | '<>' | '<' | '<=' | '>' | '>=' ;
52 <add_op> ::= '+' | '-' | 'OR' ;
53 <mul_op> ::= '*' | 'DIV' | 'MOD' | 'AND' ;
  <unary_op> ::= '+' | '-' | 'NOT' ;
56 <identifier_list> ::= ID | ID ',' <identifier_list> ;
58 <actual_parameters> ::= <expression> | <expression> ',' <actual_parameters>
      ;
```

2 自顶向下 vs. 自底向上

由于时间有限, 第四问的代码没有写完, 以下分析可能有偏差.

2.1 分析技术的简单性

递归下降预测分析:

- 实现相对简单, 特别是 LL(1) 文法. 每个非终结符对应一个递归函数按照文法规则编写. 而且可以自动生成, 基本不用写.
- 调试较为容易, 因为分析过程与文法规则直接对应, 可以逐步跟踪函数调用.

自底向上的 LR 分析:

• 实现非常的复杂, 而且调试困难!!

2.2 分析技术的通用性

递归下降预测分析:

- 适用于 LL(k) 文法 (特别是 LL(1)), 不适用于具有左递归和二义性的文法. 需要 手动消除左递归和左因子化.
- 能处理的语言范围有限, 主要适用于上下文无关文法.

自底向上的 LR 分析:

• 适用于 LR(k) 文法(如 SLR、LALR、LR(1)),可以处理更广泛的上下文无关文法,包含左递归和更复杂的文法结构,能处理的语言范围更广.

2.3 语义动作的表达

递归下降预测分析:

- 在递归函数中插入语义动作代码较方便.
- 容易与语法制导翻译结合, 直接在对应的递归函数中进行处理.

自底向上的 LR 分析:

- **语义动作**:通过状态和动作表实现语义动作,通常在规约时执行动作.语义动作的插入位置较为明确.
- 语法制导翻译: 能够实现复杂的语法制导翻译, 但需要在构造分析表时注意语义 动作的顺序和位置.

2 自顶向下 VS. 自底向上

2.4 出错恢复的实现

递归下降预测分析:

• **出错恢复**: 出错恢复较为复杂,需要在每个递归函数中手动添加错误处理代码.通常使用回退或尝试匹配.

• 难度: 难度较大, 需要仔细设计和实现.

自底向上的 LR 分析:

- 可能出现移进-规约错误和规约-规约错误, 要进行处理.
- **出错恢复**: 通过分析表和状态进行错误处理较为系统化. 常用的策略包括填补错误和跳过错误符号, 直到找到可以继续解析的状态.
- 难度: 虽然实现复杂, 但更系统化和自动化, 错误处理相对明确.

2.5 分析表大小

递归下降预测分析:

- **分析表**: 通常不使用分析表, 而是直接通过递归函数实现. 表格驱动的 LL 分析器 表格较小.
- 优劣: 不涉及大的分析表, 代码结构直观.

自底向上的 LR 分析:

- 分析表: 使用状态和动作表.LR 分析器的分析表较大, 特别是 LR(1) 分析器.
- **优劣**: LALR 分析器通过合并状态减少表的大小, 但表格仍然较大.

2.6 分析速度

递归下降预测分析:

- 较快, 直接通过递归函数解析.
- 性能: 适用于简单文法, 性能较好.

自底向上的 LR 分析:

- 状态转换和规约过程相对较慢, 但对于复杂文法具有更高的解析能力.
- 性能:适用于复杂文法,能够高效处理各种文法结构,但状态转换的开销较大.

2 自顶向下 VS. 自底向上

3 代码说明

期末时间有限, 代码没有写完. 仅做了如下工作: 我先参考了 GitHub-WhyUseName-ROSE. 这份代码在我的测例上有 bug:

```
C:\Users\liyj3\Desktop\WhyUseName\ROSE-master\ex4\bin>java -classpath .;..\lib\callgraph.jar;..\lib\flowchart.jar;..\lib\jgraph.jar Main ..\src\testcases\arithmetic.obr
..\src\testcases\arithmetic.obr:
The module is calculate
38 line 12 column
Syntactic Exception: Missing Operand Exception.
```

图 1: Exceptions

以及在某些测例上 (Arithmetic.005) 无法检测出括号缺失错误. 本人重写了 Parser 部分, 使其能够通过所有测例并正确抛出异常. 鉴于代码诚信不上交. 代码已提交到GitHub-KFCFKXQS-ex4_fixed

原先代码的主要 BUG 有以下两个:

1. 这里没获取下一个属性点的 token

```
if (m_sym.m_sym == Node.PERIOD) {

846

847

848

849

850

851

851

852

853

854

855

856

857

858

if (m_sym.m_sym == Node.PERIOD) {

int match = 0;

if (t1.m_name.equals(m_sym.m_name)) {

match = 1;

sy.m_name = sy.m_name + ("." + m_sym.m_name);

selector(t1, sy, level + 1);

}

if (match == 0)

throw new SemanticException("varible ( "+ m_sym.m_name + '
```

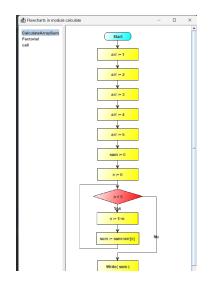
图 2: BUG 1

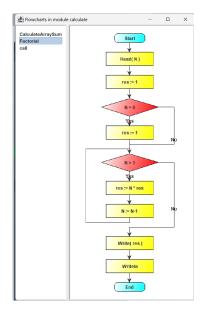
2. 这里读取右括号,原代码写漏了,没有再获取下一个 token.

图 3: BUG 2

其他地方也有一些漏了 throw Exception 和递归写错的问题

修改后运行结果如下:





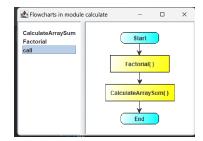


图 6: Arithmetic.obr 3

图 4: Arithmetic.obr 1

图 5: Arithmetic.obr 2

错误测例:

```
../testcases/arithmetic.001:
Illegal IntegerRange: more than 12.
../testcases/arithmetic.004:
Parsing calculate ...
Error position : Line 14 Column 14 Syntactic Exception: Missing Operator Exception.
Parsing calculate ...
Error position : Line 14 Column 12 Syntactic Exception: Missing Operand Exception.
Parsing calculate ...
Parsing calculate ...
```

图 7: Exceptions