# 实验五 对多条执行语句的递归下降分析

## 一、实验内容

【任务介绍】根据给定的上下文无关文法,对高级程序设计语言中常见的几种执行语句进行语法分析

【输入】一串执行语句,其中包括:赋值语句、选择语句和循环语句

【输出】如果分析正确,则输出为正确,否则输出错误

【题目】设计一个程序,根据给定的上下文无关文法,对于输入的一串源程序语句,判读语法是否正确或者报告错误。要求:

1. 基础文法以<BLOCK>为开始符号(此处为原文法消除左递归后的结果)

```
<BLOCK> -> { <DECLS> <STMTS> }
<DECLS> -> <DECLS1>
<DECLS1> -> <DECL> <DECLS1> | empty
<DECL> -> <TYPE> <NAMES>;
<NAMES> -> <NAME> <NAMES1>
<NAMES1> -> , <NAME> <NAMES1> | empty
<TYPE> -> int
<NAME> -> id
<STMTS> -> <STMTS1>
<STMTS1> -> <STMT> <STMTS1> | empty
\langle STMT \rangle - id = \langle EXPR \rangle:
<STMT> -> if(<BOOL>) <STMT>
<STMT> -> if(<BOOL>) <STMT> else <STMT>
<STMT> -> while(<BOOL>) <STMT>
<STMT> -> <BLOCK>
<EXPR> -> <TERM> <EXPR1>
<EXPR1> -> <ADD> <TERM> <EXPR1> | empty
<ADD> -> + | -
<TERM> -> <FACTOR> <TERM1>
<TERM1> -> <MUL> <FACTOR> <TERM1> | empty
<MUL> -> * | /
<FACTOR> -> (<EXPR>) | id | number
<BOOL> -> <EXPR> <ROP> <EXPR>
<ROP> -> > | >= | < | <= | == | !=
```

#### 2. 语法规则

- 1.) 名字:由字母打头后跟字母、数字任意组合的字符串;长度不超过20;不区分大小写;把 下划线看作第27个字母
- 2.) 常数:完全由数字组成的字符串;正数和0前面不加符号,负数在正数前面加-构成;长度不超过15
- 3.) 关键字、运算符、分隔符仅包含在文法定义中出现过的单词。
- 4.) 字母表定义为 1.) ~ 3.) 中出现的字符的集合;不在该集合中的符号都以非法字符对待
- 3. 语法分析方法采用递归子程序法
- 4. 输入: 一串 (3~5句) 执行语句, 其中包括: 赋值语句、选择语句和循环语句
- 5. 输出: 如果分析正确,则输出为正确,否则输出错误

- 6. 赋值语句: 做不为1个简单变量(假定都为整型),有部为1个算术表达式;可以调用实验四中的程序来完成对这个算术表达式的分析
- 7. 选择语句:包含if-then单分支和if-then-else双分支两种结构。只考虑分支判定条件为1个简单的关系运算表达式的情况,暂不处理逻辑运算
- 8. 循环语句: while-do

### 二、实验思路

### 1. 词法分析

• 调用实验三的词法分析程序提取出token

#### 2. 语法分析

- 按照实验四的思路,将词法分析出的token作为输入,进行递归下降分析,为每一个产生式编写一个过程,如果检测到不合法语句就直接输出"Error"。如果所有语句都合法,则输出正确。
- FIRST

```
FIRST(BLOCK) = \{'\{'\}\}
FIRST(DECLS) = {empty, int}
FIRST(DECLS1) = {empty, int}
FIRST(DECL) = {int}
FIRST(NAMES) = \{id\}
FIRST(NAMES1) = {',', empty}
FIRST(TYPE) = \{int\}
FIRST(NAME) = \{id\}
FIRST(STMTS) = {empty, id, if, while, '{'}
FIRST(STMTS1) = {empty, id, if, while, '{'}
FIRST(STMT) = {id, if, while, '{'}}
FIRST(EXPR) = \{(, id, number)\}
FIRST(EXPTR1) = \{empty, +, -\}
FIRST(ADD) = \{+, -\}
FIRST(TERM) = {(, id, number}
FIRST(TERM1) = \{empty, *, /\}
FIRST(MUL) = {*, /}
FIRST(FACTOR) = {(, id, number}
FIRST(BOOL) = {(, id, number}
FIRST(ROP) = {>, >=, <, <=, ==, !=}
```

FOLLOW

```
FOLLOW(BLOCK) = {$, id, if, while, '{', '}', else}
FOLLOW(DECLS) = {id, if, while, '{', '}'}
FOLLOW(DECLS1) = {id, if, while, '{', '}'}
FOLLOW(DECL) = {int, id, if, while, '{', '}'}
FOLLOW(NAMES) = {';', ','}
FOLLOW(NAMES1) = {';', ','}
FOLLOW(TYPE) = {id}
FOLLOW(TYPE) = {id}
FOLLOW(STMTS) = {';', ','}
FOLLOW(STMTS1) = {';'}
FOLLOW(STMTS1) = {';'}
FOLLOW(STMT) = {id, if, while, '{', '}', else}
```

```
FOLLOW(EXPR) = {;, ), >, >=, <, <=, ==, !=}
FOLLOW(EXPR1) = {;, ), >, >=, <, <=, ==, !=}
FOLLOW(ADD) = {(, id, number}
FOLLOW(TERM) = {+, -, ;, ), >, >=, <, <=, ==, !=}
FOLLOW(TERM1) = {+, -, ;, ), >, >=, <, <=, ==, !=}
FOLLOW(MUL) = {(, id, number}
FOLLOW(FACTOR) = {*, /, +, -, ;, ), >, >=, <, <=, ==, !=}
FOLLOW(BOOL) = {)}
FOLLOW(ROP) = {(, id, number}</pre>
```

### 3. 产生式处理过程 (伪代码举例)

• 举例<DECLS1> -> <DECL> <DECLS1> | empty

```
procedure DECLS1(token t)
BEGIN
IF(t属于DECLS1的FOLLOW) 直接返回
DECL(t)
DECLS(t的后继token)
END
```

## 三、实验环境

• 语言: C++

• 编译环境: Code Blocks 17.12 自带MinGW中的g++,需要在编译器设置中勾选C++14

• 输入文件 (input1-4.txt) 和代码放在一个目录下面

• 输入1: input1.txt (赋值, 算术表达式)

输出1:词法分析完成,正确 语法分析完成,正确

一个词法分析结果Word\_List.txt

• 输入2: input2.txt (if-else语句)

输出1:词法分析完成,正确 语法分析完成,正确

一个词法分析结果Word\_List.txt

• 输入3: input3.txt (while-do语句)

输出3:词法分析完成,正确 语法分析完成,正确

一个词法分析结果Word\_List.txt

• 输入4: input4.txt (语法错误)

输出1: 词法分析完成, 正确

Error!