# 实验八九 对多条执行语句构造递归下降翻译 器

# 一、实验内容

【任务性质】必做任务,分值10分。

【任务介绍】对能处理多条执行语句的递归下降分析器进行改造,使其能够一遍处理,同时完成语 法分析和中间代码翻译。

【输入】一串语句组成的语句块,其中包括:赋值语句、选择语句和循环语句。

【输出】与输入对应的一个四元式序列。

【题目】对实验五的程序进行升级改造,使得程序对于输入的任意一串语句,在对其做递归下降分析的同时,生成等价的四元式序列,一遍完成。要求:

1. 基础文法: 同实验五

(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)要求

- 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
- 2. 语法分析:沿用实验五的程序框架。
- 3. 语义处理: 生成四元式序列。
- 4. 一遍处理: 把语义处理的代码插入到语法分析的代码中。
- 5. 为简化问题,不考虑输入有错误的情况,不考虑语义检查

### 二、实验思路

### 1. 声明语句

• 在声明语句产生式<NAMES1> -> , <NAME> <NAMES1> | empty 和

<NAMES> -> <NAME> <NAMES1>

中会遇到NAME所指标识符,所以在NAME中添加语义动作

• <NAME> {产生四元式(int, \_, \_, id)}, id就是NAME中token的id

```
void NAME(token t) {
    results.push_back(quad{"int", "_", "_", t.val});
    rescnt++;
}
```

### 2. 算术表达式

- 与实验七思路相同,在有EXPR的产生式中EXPR后面加上最后对栈中剩余元素的处理
- <STMT> -> id = <EXPR>; {处理EXPR栈中剩余元素}
- <BOOL> -> <EXPR>{处理EXPR栈中剩余元素} <ROP> <EXPR>{处理EXPR栈中剩余元素}
- 将在下面赋值语句和if语句中出现

### 3. 赋值语句

- 观察文法赋值语句对应<STMT> -> id = <EXPR>; {处理EXPR栈中剩余元素,产生四元式}
- 在STMT函数最后加上**语义动作**:

<STMT> -> id = <EXPR>; **{处理EXPR栈中剩余元素,产生四元式}** 

产生四元式如下

```
(=, ti, _, id) //ti是EXPR最后的结果, id即为STMT产生式中的id
```

```
if(t.type=="id") { //id = <EXPR>;
   //语法分析处理
/**********************
********/
   ///对EXPR最后的处理
   while(!ope.empty()) {
      string a1 = num.top(); num.pop();
      string a2 = num.top(); num.pop();
      string o = ope.top(); ope.pop();
      string tmp = geneari(o, a2, a1);
      num.push(tmp);
   }
   ///语义动作,产生四元式(=, ti, _, id)
   results.push_back(quad{"=", num.top() "_", t.val});
   num.pop();
   rescnt++;
}
```

#### 4. if-then

• <STMT> -> if(<BOOL>) {产生BOOL.FALSE四元式} <STMT>

```
• (jmp, _, _, BOOL.FALSE) //直接跳转到BOOL.FALSE
```

#### <BOOL>

- <BOOL> -> <EXPR1> {产生EXPR1四元式} <ROP> <EXPR2> {产生EXPR2四元式} {产生BOOL四元式}
- /因为此产生式后面会跟上表达式为假的跳转语句,所以表达式为真跳转到现在地址+2的位置
- (jROP, EXPR1结果, EXPR2结果, 表达式为真时跳转到 现地址+2)

#### 5. if-then-else

<STMT> -> if(<BOOL>) {产生BOOL.FALSE四元式} <STMT1> {产生STMT1.NEXT四元式}
 else {回填BOOL.FALSE} <STMT2> {回填STMT1.NEXT}

```
else if(t.val=="if") { ///<STMT>->if(<BOOL>)<STMT1>
        t = getNext();
        if(t.val!="(") {
            cout << "Error!" << endl;</pre>
            exit(0);
        }
        BOOL(getNext());
        t = getNext();
        if(t.val!=")") {
            cout << "Error!" << endl;</pre>
            exit(0);
        }
        //产生四元式
        results.push_back(quad{"jmp","_", "_","BOOL.FALSE"});
        rescnt++;
        int BOOL_FALSE = rescnt-2;
```

```
STMT(getNext());
    //产生四元式
    results.push_back(quad{"jmp","_", "_","STMT.NEXT"});
    rescnt++;
   int STMT_NEXT = rescnt-2;
   t = getNext();
   if(t.val!="else") {
        //不是if-else, 删除STMT_NEXT
        results.erase(results.begin()+STMT_NEXT);
       rescnt--;
       //回填BOOL.FALSE
        results[BOOL_FALSE].res = to_string(rescnt);
       cnt2--;
       return;
   }
   else {//<STMT> -> if(<BOOL>) <STMT1> else <STMT2>
       //回填BOOL.FALSE
        results[BOOL_FALSE].res = to_string(rescnt);
       STMT(getNext());
   }
   //回填STMT.NEXT
   results[STMT_NEXT].res = to_string(rescnt);
}
```

### 5. while-do

<STMT> -> {创建并赋值WHILE\_BEGIN} while(<BOOL>) {产生BOOL.FALSE四元式}

<STMT> {产生跳至WHILE\_BEGIN四元式} {回填BOOL.FALSE}

```
else if(t.val=="while") {//<STMT> -> while(<BOOL>) <STMT>
        int WHILE_BEGIN = rescnt; //WHILE_BEGIN
        t = getNext();
        if(t.val!="(") {
            cout << "Error!" << endl;</pre>
            exit(0);
        }
        BOOL(getNext());
        t = getNext();
        if(t.val!=")") {
            cout << "Error!" << endl;</pre>
            exit(0);
        }
        //产生四元式
        results.push_back(quad{"jmp","_", "_","BOOL.FALSE"});
        rescnt++;
        int BOOL_FALSE = rescnt-2;
        STMT(getNext());
        //产生四元式
        results.push_back(quad{"jmp","_","_",to_string(WHILE_BEGIN)});
        rescnt++;
        //回填BOOL.FLASE
        results[BOOL_FALSE].res = to_string(rescnt);
    }
```

# 三、实验环境和结果

- 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1: input1.txt (赋值,算术表达式)

	Plea 词法	se input 分析完成,	the filename 正确	e: input	1. txt
输出1:	语法	分析完成, 式如下:	正确		
	1 2 3 4 5	1 int 2 int 3 int 4 int	_ _ _ _ _		a b c d a
	6 7	+ =	a t1	<u>1</u>	t1 b
	8 9	=	10 t2	<u></u>	t2 c
	10	<b>*</b> =	b t3	c =	t3 d
	12 13 14	/ =	c t4	<del>3</del> -	t4 d

• 输入2: input2.txt (if-else语句)

• 输入3: input3.txt (while-do语句)

	词法语法	分析完成 分析完成		ne: input	3. txt
输出3:	四兀	式如卜:			
	I	int			X
	2	int			У
	3	=	8	_	X
	4	=	0		У
	5	j!=	X	$\overline{0}$	у 7
	6	jmp			12
	7	+	У	$\overline{2}$	t1
	8	=	t1		У
	9		X	$\overline{1}$	t2
	10	=	t2	_	X
	11	jmp			5
	12		1 0 (0 0)		,

• 输入4: input4.txt (语法错误)

Please input the filename: input4.txt 输出4: 词法分析完成,正确 Error!

• 输入5: input5.txt (while里面有if-else)

	Plea 词法 语法 四元	se input 分析完成, 分析完成, 式如下:		ne: input{	5. txt
	1	int			a
	2	int		-	b
	3	j>	a	0	5
	4 5	jmp			13
输出5:	5	j>	a	$\overline{\mathrm{b}}$	7
	6	jmp	_	_	10
	7		a	1	t1
	8	=	t1		a
	9	jmp			12
	10		a a	$\overline{2}$	t2
	11		t2		a
	12	jmp			3
	13				