

## 实验三、中间代码生成

姓名：瞿久尧

学号：120L022314

### 1 功能介绍及实现

#### 1.1 Compile

编译语法树，对一般语法树生成中间代码，其中包含了处理函数定义和处理各类产生式的函数入口（包含了判断是否有声明语句）

在将产生式转换成中间代码的部分，设置了对一般的计算赋值类型的产生式的函数接口，重点写的是条件和循环语句的跳转逻辑

```
Node* fundec=tree->child->next;
/*
VarDec ID
FunDec ID LP VarList RP | ID LP RP
VarList ParamDec COMMA VarList | ParamDec
ParamDec Specifier VarDec
*/
Node* varlist=fundec->child->next->next;
fprintf(foutput,"FUNCTION %s :\n",fundec->child->str_val);
if(!varlist->isTerminal){ //varlist不为空
while(1){
Node* paramdec=varlist->child;
int arg=gld++;
fprintf(foutput,"PARAM t%d\n",arg);
Node* vardec=paramdec->child->next;
varnames[varptr]=vardec->child->str_val;
vars[varptr++]=arg; //连同名字存入变量表
if(varlist->subtype == 1) //VarList->ParamDec
break;
varlist=varlist->child->next->next; //VarList ParamDec
}
}
Node* compst=tree->child->next->next;
Compile(compst);
return;

Node* deflist=tree->child->next;
Node* stmtlist=tree->child->next;
if(!deflist->isTerminal && deflist->type == Unterm_Deflist){
stmtlist=stmtlist->next;
//处理deflist中的变量定义
while(deflist != NULL){ //遍历deflist中的每一个def
Node* def=deflist->child;
Node* declist=def->child->next;
while(1){ //遍历declist中的每一个Dec (定义的单个变量)
Node* dec=declist->child;
Node* vardec=dec->child;
int var=gld++; //新分配一个临时变量
if(vardec->subtype == 0){ //VarDec->ID
varnames[varptr]=vardec->child->str_val;
vars[varptr++]=var;
if(dec->subtype == 1){ //Dec VarDec ASSIGNOP Exp
//处理赋值表达式
int re=CalcExp(dec->child->next->next,0);
fprintf(foutput,"t%d := %s\n",var,Trans(re,0));
}
}
if(declist->subtype == 0) //Declist->Dec
break;
declist=declist->child->next->next; //Declist Dec COMMA De
}
deflist=deflist->child->next;
}
}
if(!stmtlist->isTerminal && stmtlist->type == Unterm_Stmtlist)
Compile(stmtlist); //直接递归处理stmtlist

Case 4: //IF LP Exp RP Stmt ELSE Stmt
int true_label=gld++; //True语句体入口
int end_label=gld++; //if后续语句
Node* condec=tree->child->next->next;
CondExp(condec,true_label);
if(tree->subtype == 4) //IF LP Exp RP Stmt ELSE Stmt
Compile(tree->child->next->next->next->next->next->next->next);
fprintf(foutput,"GOTO label%d\n",end_label);
fprintf(foutput,"LABEL label%d :\n",true_label);
Compile(tree->child->next->next->next->next->next);
fprintf(foutput,"LABEL label%d :\n",end_label);
break;

Case 5: //WHILE LP Exp RP Stmt
int begin_label=gld++; //循环入口
int true_label=gld++; //循环体入口
int end_label=gld++; //循环后语句
fprintf(foutput,"LABEL label%d :\n",begin_label);
Node* condec=tree->child->next->next;
CondExp(condec,true_label);
fprintf(foutput,"GOTO label%d\n",end_label); //结束循环
fprintf(foutput,"LABEL label%d :\n",true_label);
Compile(tree->child->next->next->next->next->next);
fprintf(foutput,"GOTO label%d\n",begin_label);
fprintf(foutput,"LABEL label%d :\n",end_label);
break;
}
```

#### 1.2 CalcExp

对于非条件的产生式生成计算代码并返回临时变量，其实主要处理的就是函数调用，变量赋值之类的都是简单的查找对应变量的属性值。

函数调用这里会分为自定义函数调用和 read()、write()调用

```

//特殊处理输入输出函数
if(strcmp(funcname,"read") == 0){
    int ret=gid++;
    fprintf(foutput,"READ t%d\n",ret);
    return ret;
}else if(strcmp(funcname,"write") == 0){
    fprintf(foutput,"WRITE %s\n",Trans(arglist[0],0));
    return 0;
}
for(int i=ptr - 1; i >= 0; i--){
    fprintf(foutput,"ARG %s\n",Trans(arglist[i],0));
}
int ret=gid++;
fprintf(foutput,"t%d := CALL %s\n",ret,funcname);
return ret;

case 5:{ //Exp->ID LP Args RP
    //Args Exp COMMA Args | Exp
    char* funcname=tree->child->str_val;
    Node* args=tree->child->next->next;
    static int arglist[30];
    int ptr=0;
    if(!args->isTerminal){
        while(1){
            Node* exp=args->child;
            arglist[ptr++]=CalcExp(exp,0);
            if(args->subtype == 0) //Args->Exp
                break;
            args=args->child->next->next;
        }
    }
}

```

### 1.3 CondExp

处理 if 和 while，如果为真将跳转到指定标签

实现方式

由于在 Compile 中已经定义了 if 和 while 的逻辑结构，即跳转到那个 label，因此在这里额外写一个函数是为了处理 if 和 while 中的条件。首先会检查条件中的逻辑运算符，然后再在最后选择跳转到哪个标签

```

//处理if/while使用的条件表达式，若真则跳转到指定标签
//保证条件表达式一定为Exp RELOP Exp或者普通Exp (判断非0)
if(condexp->subtype == 14){ //Exp->Exp RELOP Exp
    int a=CalcExp(condexp->child,0);
    int b=CalcExp(condexp->child->next->next,0);
    char* rel;
    int relop=condexp->child->next->relop;
    switch(relop){
        case RELOP_EQ: rel="=="; break;
        case RELOP_NEQ: rel="!="; break;
        case RELOP_GE: rel=">="; break;
        case RELOP_LE: rel="<="; break;
        case RELOP_GT: rel=">"; break;
        case RELOP_LT: rel="<"; break;
    }
    fprintf(foutput,"IF %s %s %s GOTO label%d\n",Trans(a,0),rel,Trans(b,0),label);
}else{ //普通Exp, 先计算然后判断是否非0
    int cond=CalcExp(condexp,0);
    fprintf(foutput,"IF %s != #0 GOTO label%d\n",Trans(cond,0),label);
}

```

## 2 编译过程

在文件夹中打开终端，输出./make.sh 得到文件 cmm

然后对于要生成中间代码的文件 1.cmm,假设中间代码的结果要放在文件 test1 中，则输入

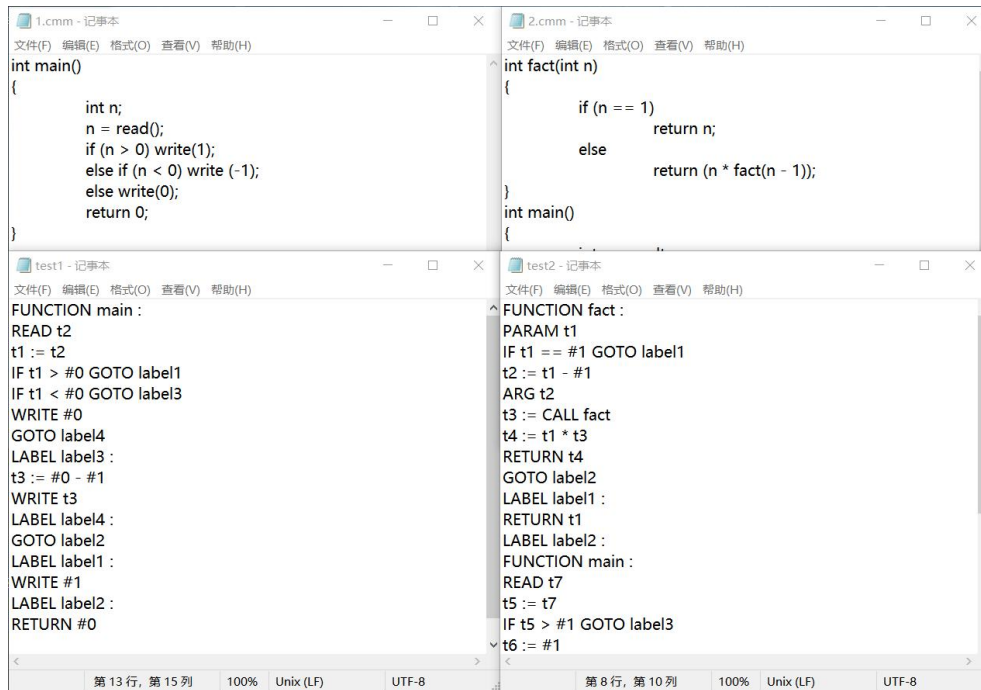
入 ./cmm 1.cmm test1

## 3 测试结果

```

/code$ ./cmm 1.cmm test1
/code$ ./cmm 2.cmm test2
/code$

```



```
FUNCTION main :
READ t2
t1 := t2
IF t1 > #0 GOTO label1
IF t1 < #0 GOTO label3
WRITE #0
GOTO label4
LABEL label3 :
t3 := #0 - #1
WRITE t3
LABEL label4 :
GOTO label2
LABEL label1 :
WRITE #1
LABEL label2 :
RETURN #0
```

运行 单步 重置 清屏

>请输入t2的值: -6  
-1  
程序执行结束, 返回值为0。总执行步数: 8  
>

```
FUNCTION fact :
PARAM t1
IF t1 == #1 GOTO label1
t2 := t1 - #1
ARG t2
t3 := CALL fact
t4 := t1 * t3
RETURN t4
GOTO label2
LABEL label1 :
RETURN t1
LABEL label2 :
FUNCTION main :
READ t7
t5 := t7
IF t5 > #1 GOTO label3
t6 := #1
GOTO label4
LABEL label3 :
ARG t5
t8 := CALL fact
t6 := t8
LABEL label4 :
WRITE t6
RETURN #0
```

运行 单步 重置 清屏

>请输入t7的值: 5  
120  
程序执行结束, 返回值为0。总执行步数: 39  
>