

## 目录

编译原理实验 3 报告--石卓凡 120L021011 .....	1
a) 程序实现了哪些功能？简要说明如何实现这些功能。 .....	1
设置全局变量表，全局标签编号 .....	1
对 if/while 的处理 .....	1
对 int 一维数组的处理 .....	2
对函数的处理 .....	3
对表达式的编译（部分） .....	3
b) 程序应该如何被编译？ .....	3

## 编译原理实验 3 报告--石卓凡 120L021011

### A) 程序实现了哪些功能？简要说明如何实现这些功能。

#### 1) 将 C--源代码翻译为中间代码

---

##### 设置全局变量表，全局标签编号

通过全局变量表，在每定义一个变量或者声明一个参数时候，利用全局变量编号 globalVarId 记录并分配唯一的变量编号，再并记录在全局变量表 variables

维护全局标签编号 globalLabelId 用于后续分配唯一的标签编号

与下文的两条函数配合使用

---

##### CHAR\* GETTRANSLATE(INT VAR,INT K)

根据 var 下标,返回对应的字符串内容,比如说 var=3 代表着常数 2,返回为#2;变量 x 应该返回 t1 这种东西,即临时变量或者常量的编号翻译为字符串

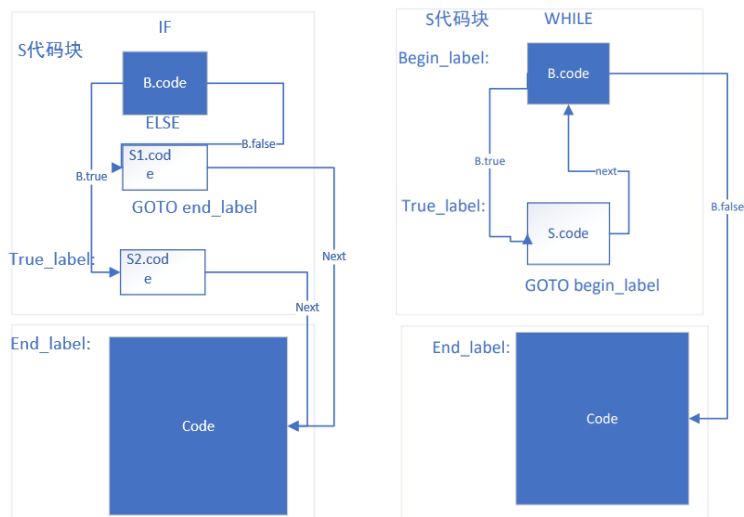
---

##### INT GETVARIABLEBYNAME(CHAR\* NAME)

根据 variableNames 在变量表里查 variables 中的变量编号

---

##### 对 IF/WHILE 的处理



If 与 while 处理示意图

#### IF 的处理, void handleIfElse(Node \*tree);

1. If B 为真 GOTO true\_label:
  - a) S1 语句(若有 else, 则把这一句迭代分析语句)
2. GOTO end\_label
3. True\_label:
  - a) S2 语句
4. End\_label:
  - a) 下一段语句

#### WHILE 的处理, void handleWhile(Node \*tree);

1. Begin\_babel:
  - a) If B 为真 GOTO true\_label:
2. GOTO end\_label
3. True\_label:
  - a) S 语句
  - b) Goto begin\_label
4. End\_label:
  - a) 下一段语句

---

#### 对 INT 一维数组的处理

int handleIntArray(Node \*tree, int isAarrayOnLeft):

以  $a[0] = 0$  为例, 通过  $tree \rightarrow child \rightarrow child$  取出对应的数组名字 a,

通过数组名字 a, 获取数组  $a[]$  基地址, 再通过  $tree \rightarrow child \rightarrow next$  获取  $a[0]$  中的 0

计算出偏移地址与实际地址。

根据节点的 isAarrayOnleft 属性, 来判断数组元素在左侧或是右侧, 依次来判断是否需要取值

---

## 对函数的处理

int handleFunc(const char \*funcname, const int \*arglist, int ptr)

处理函数调用,处理 read 与 write 以及其他函数

1. 首先特殊处理 read 与 write
  - a) 如果发现 funcname == read 或者 write, 直接根据函数特性继续进行输出
2. 随后在调用一个函数之前, 先通过 arg 传入所有参数,
3. 然后通过使用 CALL 调用该函数并存储返回值

---

## 对表达式的编译 (部分)

int CalcExp(Node\* tree,int isArrayOnLeft), 对于非条件的 Exp 生成计算代码并返回临时变量在符号表中的编号, 而 isArrayOnLeft=1 则表示数组, 返回的是数组元素地址

1. EXP->ID:
  - a) 对扫描到的 ID, 比如 a, 直接通过全局变量表, 返回 ti 的 i
2. EXT->LP EXP RP
  - a) 递归处理中间的 EXP,CalcEXP(tree->child->next,0)
3. EXP->ID LP ARGS RP
  - a) 这里需要处理函数
  - b) 先从 tree->child 取出 functionName, 再 tree->child->next->next 拿出参数 args
  - c) 根据 Args → Exp COMMA Args | Exp ,递归处理其中的所有参数 args, 直到结束
  - d) 调用函数处理 handleFunc(funcname, arglist, ptr)
4. Exp->MINUS Exp
  - a) 通过 handleNegativeNum(tree)处理负数, 简单的根据-1 翻译为 ti = #0 - 1
5. Exp->Exp STAR Exp; Exp->Exp DIV Exp; Exp->Exp PLUS Exp; Exp->Exp MINUS Exp
  - a) 通过 tree->subtype 来获取操作符 (\*,/,+)
  - b) 对第一个和第二个操作数进行 CalcEXP(); 来进行处理
  - c) 输出本次表达式"t%d := %s %c %s\n"

## B) 程序应该如何被编译?

### 编译命令为

```
./make.sh
```

### 运行测试样例命令

1. chmod +x parser
2. ./parser 1.cmm result1.ir (以 1.cmm 输出到 result1.ir 为例)