# 编译原理实验三实验报告

191220163 计算机科学与技术系 张木子苗

## 完成的实验要求

在本次实验中,我完成了**全部的必做任务**,代码**可以通过所有的必做内容样例**。没有完成选做内容。

# 提供的测试方法

在Test目录下,我一共准备了4个代码文件用于测试:

test1.cmm 到 test4.cmm , 对应实验指导文件里的必做样例1-2和选做样例1-2

为了方便测试,我为我的代码写了个简单的脚本文件,Code/Test.sh,在**Code目录下命令行界面输入**:

```
1 /Test.sh n
```

即可自动编译并且执行对源文件 testn.cmm 的中间代码生成,并且将结果写入到文件 temp.ir 中。注意,**文件** temp.ir **在** irisim **目录下!** 

如果需要测试其它用例,**请将新的测试用例放在Test目录下,命名格式为 testn.cmm (n不要为1-4)。在Code目录下命令行界面输入**:

```
1 | ./Test.sh n
```

即可自动编译并且执行对该测试用例的中间代码生成,并且输出到文件中。

## 代码的实现思路

### 数据结构

构造两个结构体: struct Operand\_ 和 struct InterCode

其中 Operand 代表的是中间代码中的操作数,Intercode 代表的是一行中间代码。Intercode 中的 kind 表示中间代码的类型,即 Label,Assign等等。由于指令类型不同,对应的操作数数量也不同,再利用联合体 union u,根据中间代码的 kind 来决定操作数。

另一个结构体 struct Arg\_List\_ 用于处理函数调用时传参。

具体的数据结构实现参见 intermediate.h。

#### 实现思路

对于符号表的初始化,我们在《semantic.c》中加上一个《init\_table(》函数,并且在main函数中调用。

翻译中间代码时,我们依旧时通过遍历语法分析树,生成中间代码。

具体思路是:对于不同的非终结符,分别编写其对应的 Translate 函数,在碰到包含该非终结符的产生式时调用。

Translate 函数的编写大致参考了实验指导,此处不再赘述。

所有的中间代码被放在了一个类型为 InterCode 的大数组中,采用的是固定分配,上限是10万行。当中间代码生成步骤结束之后,根据数组中的内容,将结果打印到文件 temp.ir 中。

# 对于#ifdef的说明

在做实验过程中碰到了不少bug,为了定位bug所在的地方,我在进入每个translate函数的最开始处添加了一句输出语句,打印该函数的函数名。当在 intermediate.h 的最前面 #define debug 时,会输出调试信息。在提交前我已经讲这句 #define 注释掉了,可以忽略。