- 编译原理实验三
 - 实现功能

编译原理实验三

组员一姓名:关宇聪 学号221900415 组员二姓名:蒋先威 学号:221900485

实现功能

- 1. 完成了必做内容和选做内容3.2 (一维数组类型的变量可以作为函数参数,可以出现高维数组类型的变量)
 - 1. 在semantic.c文件中添加了add_read_write_func(),用于添加read和write函数
 - 2. 给FieldList结构体新增了一个**isArg**成员变量,用于标记一个变量是不是函数的形式参数。并且在语义分析时进行初始化,在VarList()中将形式参数标记
 - 1. 如果一个数组类型变量是函数的形式参数,则ID代表其数组的基地址,不需要取地址的操作
 - 2. 如果是全局或局部变量的数组,则需要取地址操作
 - 3. 关于处理高维数组:
 - 1. 当translate_Exp(Node*root, Operandplace)为Exp -> Exp1 LB Exp2 RB生成中间代码时,检测Exp1的类型是什么
 - 1. 如果Exp1是数组类型,则表示Exp是一维数组,需要取Exp1的基地址,然后再加上offset
 - 2. 如果Exp1是地址类型,则表示Exp是高维数组,之间将Exp1和 offset相加,等到目标地址
 - 4. 关于数据结构
 - 1. 用于表示操作符的数据结构:

```
struct Operand_ {	ext{-}}{	e
                              enum {
                                                                 OP_VARIABLE,
                                                                OP_ADDRESS,
                                                                OP_FUNCTION,
                                                                OP_ARRAY,
                                                                OP_STRUCTURE,
                                                                OP_LABEL,
                                                                OP_TEMP,
                                                                 OP_CONSTANT,
                              } kind;
                              union {
                                                                char* var_name;
                                                                char* array_name;
                                                                int addr_no;
                                                                char* func_name;
                                                                int label_no;
                                                                int temp_no;
                                                                long long const_val;
                              } u;
                             Type type;
                             int size;
```

- 2. 其中, var_name, array_name, func_name来源于程序原本的变量名, addr_no, label_no, temp_no分别表示地址名, 标签名和临时变量的编号, 采取自增的逻辑, 方便给这些变量命名
- 3. 枚举类型变量kind枚举了操作数的不同类型。 生成和打印操作数时,会根据类型储存或检索不同成员变量的值,这在new_op()和print_op()中有体现
- 2. 用于表示中间代码语句的数据结构:

```
\mathsf{struct} \mathsf{InterCode}_{-} \{
} kind;
     // IR_LABEL IR_FUNC IR_GOTO IR_RETURN IR_ARG IR_PARAM IR_
     struct {
         Operand op;
     } single_ir;
     // IR_ASSIGN IR_ADDR IR_LOAD IR_STORE IR_CALL
     struct {
         Operand right, left;
     } binary_ir;
     // IR_ADD IR_SUB IR_MUL IR_DIV
     struct {
         Operand res, op1, op2;
     } ternary_ir;
     // IR_DEC x [size]
     struct {
         Operand op;
         int size;
     } dec;
     // IR_IF_GOTO
     struct {
         Operand x, y, z;
         char relop[64];
     } if_goto;
} u;
```

- 2. 其中,枚举类型变量kind枚举了中间代码语句的不同类型。 生成和 打印中间代码时,会根据类型储存或检索不同成员变量的值,这在 new_irCode() 和 print_irCode() 中有体现
- 3. 中间代码用双向链表储存,方便在尾部插入新的中间代码,打印时从头遍历即可