

实验三

171860572 侯策 171860572@smail.nju.edu.cn

171860588 史文泰 171860588@smail.nju.edu.cn

Operand思路

- Operand 代表中间代码的一个操作数的类型，它们作为**语句四元式**的域填入。如下代码给出了各种 Operand 类型及其对应的使用到的**域类型**。

```
struct Operand_t{
    enum operandkind kind;
    union{
        struct{
            int var_num;
            char* var_name;
        }variable;
//VARIABLE,ADDRESS,REFERENCE,STRUCTURE_ARRAY,STRUCTURE_STRUCTURE
        int num;           //TEMPORARY_VARIABLE,TEMPORARY_ADDRESS, LABEL_OPERAND
        int const_value;   //CONSTANT
        char* name;        //FUNCTION_OPERAND
    }u;
    Operand next;
};
```

- **基础类型及其对应的域类型：**
 - VARIABLE：所有的变量（普通变量，数组变量，结构体变量），包含变量名及变量下标
 - TEMPORARY_VARIABLE：临时变量，包含临时变量下标
 - CONSTANT：常量，包含常量值
 - FUNCTION_OPERAND：函数名，包含函数名
 - LABEL_OPERAND：标号，包含标号下标
- 实际使用 Operand 完成操作数的保存和 InterCode 的生成时，设计了一些**特殊数据类型**用以实现不同的目标，如下：
 - **目标1：**希望能够通过类型名在中间代码打印时，知晓是否需要在其前面添加取地址(&)与解引用(*)。
 - VARIABLE 类型对应中间代码中普通的 vi（在程序中各种变量定义时会创建）
 - REFERENCE 类型用于指示在生成中间代码时在其前面需要加上&的 VARIABLE 变体，表示该操作数需要取地址，用于后续操作，如访问结构体 x 时需通过 &x 获得 x 的首地址。
 - ADDRESS 类型是需在其前面加上*的 VARIABLE 变体，表示该操作数为地址类，访问时需要解引用。
 - TEMPORARY_ADDRESS 类型是需在其前面加上*的 TEMPORARY_VARIABLE 变体，表示该操作数为临时地址，如对于数组某个元素和结构体某个域的赋值，需要解引用。
 - **目标2：**一般来说，对于 x.y 形式，处理之后的返回值为结构体某数据成员的索引地址，但当 y 为结构体或数组类型时，需要在其生成的 operand 节点中保存其 ID，以用来在返回给上层后能通过 ID 在符号表中查询其具体类型，从而得到元素大小和域在结构体中的偏移量。

- `STRUCT_ARRAY` 类型，表示**结构体的数组域**，存入该数组的名称，用于后续使用数组特定元素时获得数组元素大小。
- `STRUCTURE_STRUCTURE` 类型，表示**结构体中的结构体或结构体数组类型**，存入该结构体的名称，用于后续使用结构体特定域时获得该域在结构体中的偏移量。

InterCode思路

- 采用**四元组**方式，利用双向链表组织所有的 `InterCode`，对于每个 `InterCode` 类型，填充对应的 `op1`，`op2` 或 `result` 域。特殊处理如下：
 - 条件跳转语句由于条件不同无法统一在一个 `InterCode` 类型中，故细分为6个类型：`JE`，`JNE`，`JA`，`JAE`，`JB`，`JBE`，分别作为6种不同的跳转类型。
 - `x := *y`，`*x := y`，`x := &y` 三个语法不作为独立的 `InterCode`，而是将 `*` 和 `&` 作为一种特殊的 `operand`，在打印时加以区分。此时：
 - 对于 `x := *y`，`*x := y`，`x := &y`，作为赋值语句构造。
 - 对于 `IR` 所支持的 `x := *y + z`，`x := &y + *z` 等，作为四则运算语句构造。
 - 对于 `PARAM x` 语句，无论 `x` 是普通变量还是结构体变量，均不打印 `*` 或 `&`，但是若结构体变量 `x` 作为函数参数，则在后续使用时 `x` 作为结构体变量的指针，无需再使用 `&x` 获得地址。
 - 对于 `READ x` 语句，无论是否为地址类型，都不能解引用 `*`，需新建 `VARIABLE` 类型的 `operand` 插入 `InterCode` 结点。

数组赋值思路

- 数组赋值操作的特殊处理在 `ASSIGN` 语句中完成。在获得左操作数后判断是否为数组（包含**普通数组类型** `VARIABLE` 和**结构体内部数组** `STRUCTURE_ARRAY`）。若是，则说明必然是数组赋值，右操作实也应为数组。获取右操作数后比较得出赋值个数，两者的数组元素所占大小，依次产生 `ASSIGN` 语句即可。需要注意的是：对于普通数组类型，需要取地址 `&` 得到其首地址，而对于结构体内部数组 `STRUCTURE_ARRAY` 类型，则获得的 `operand` 返回值即为临时地址，代表着数组的首地址，无需取地址 `&`。伪码如下：

```

leftOp = getLeftOperand
if(leftOp is ArrayType)                                // 左操作数为数组
    rightOp = getRightOperand
    minSize = Min{leftOp.size, rightOp.size}           // 赋值元素个数
    length = leftOp.length                             // 元素长度
    if(leftOp/rightOp is Normal Array)
        address = new REFERENCE Operand                // 需&获得首地址
    else
        address = new VARIABLE Operand                 // 无需&获得首地址
    for(i in range(size)){
        insert ASSIGN InterCode                        // 依次赋值
    }
else
    Normal ASSIGN                                       // 普通变量赋值
  
```

优化

- 在**中间代码生成过程中**对于**临时变量的生成**进行了一定的优化：

- 在处理 EXP 的分支中，参照实验手册中 `translate_Exp` 函数，为函数同时设置了 `place` 参数和返回值，参数 `place` 和函数返回值类型均为 `Operand` 类型。以此来实现初步的中间代码优化过程，比如：`x = y + z`，如果没有 `place` 参数，则生成类似 `t1 = v1 + v2`，`v3 = t1` 的两步代码，而如果使用 `place` 参数，将 `x` 作为参数传入 `EXP->EXP PLUS EXP` 的处理函数，则可以生成 `v1 = v2 + v3`，仅需一句代码，如此，`place` 参数的灵活使用，会令得到的中间代码中减少很多冗余的临时变量的传递。而当没有需要赋值的情形，利用返回值即可将得到的操作数节点返回给上层使用。使用 `place` 参数时，不需要使用返回值，使用返回值时不需要使用 `place` 参数，使得刚解析出的操作数节点既可在当前层参与生成中间代码，也可以返回给上层调遣，使用灵活。
- 常量的计算与折叠：**
 - 常量计算，常量折叠，过河拆桥：**遍历初步生成的中间代码，可以通过立即数之间的加减乘除计算出的临时变量计算出来，令其从加减乘除语句变为赋值语句。例如：`t1 = #3 * #11` 转换为 `t1 = #33`。计算出该句后，从该句向后遍历，将其中所有该临时变量均替换为立即数，用于后续继续常量计算。在上述例子中即后面出现的所有 `t1` 均替换为 `#33`。由于后面所有对当前的临时变量的使用已经全部替换成了立即数，当前的这句临时变量赋值为立即数也就失去了意义（`t1 = #33`），将其在中间代码链表中删除，并从该处继续向后遍历，寻求下一个常量计算的机会。
 - 能够如此优化的原因：对于临时变量 `ti`，仅当 `ti` 初始化时会被赋值，后续 `ti` 不会再变化，可以直接替换。相对应的，普通变量 `vi` 则无法直接替换，需要进行**常量传播**计算确定哪些为常量。
- IF 语句的优化**
 - 实际运行的结果显示如下的优化并不会显著改善运行代码条数，但仍不失为一种优化方式。

```

      IF x relop y GOTO Label1
      GOTO Label2
Label1:
      .....
Label2:
      .....

```

对于上述代码，可以通过对 `relop` 取反来删去一些 `GOTO` 语句和 `Label` 语句，如下：

```

      IF x ~relop y GOTO Label2
      .....
Label2:
      .....

```