

代码生成

最初设计

中间代码：

设计为四元式的形式，即（运算符，操作数1，操作数2，结果），多个四元式存储在全局的静态变量中。在原先的每个语法分析子程序中增加语义分析的内容生成中间代码。本次作业涉及到的操作符包括加减乘除、读、写、赋值七种。

例如对于 `E = A op B op C op D` 的形式（op为同级运算符，例如乘除或加减），按照翻译文法生成的序列为：

```
1 op, A, B, #T1
2 op, #T1, C, #T2
3 op, #T2, D, #T3
4 :=, E, #T3
```

同时，在进入函数时产生 `FUNC void main` 的四元式用于标识作用域。

MIPS代码：

语法分析结束后，根据中间代码借助符号表生成。将字符串以 `.asciiz` 存在数据区，全局变量存在 `$gp` 上方，局部变量和临时变量（四元式的中间结果）分别存在s寄存器和t寄存器，若寄存器无空闲则放在 `sp` 下方。

在进行赋值和四则运算操作时，根据四元式的操作数在内存/寄存器/为常量分情况处理。

```
1  /* 对于a=b:
2  * a在寄存器, b在寄存器: move a,b
3  * a在寄存器, b在内存: lw a,b
4  * a在寄存器, b为常量: li a,b
5  *
6  * a在内存, b在寄存器: sw b,a
7  * a在内存, b在内存: lw reg,b  sw reg,a
8  * a在内存, b为常量 li reg,b sw reg,a
9  */
```

```
1  /* 对于a=b+c:
2  * abc都在寄存器/常量:          add a,b,c
3  * ab在寄存器/常量, c在内存 (或反过来): lw reg2,c  add
   a,b,reg2
4  * a在寄存器, bc在内存:          lw reg1,b  lw reg2,c
   add a,reg1,reg2
5  * a在内存, bc在寄存器/常量:      add reg1,b,c  sw
   reg1,a
6  * ab在内存, c在寄存器/常量 (或反过来): lw reg1,b  add
   reg1,reg1,c  sw reg1,a
7  * abc都在内存:                  lw reg1,b  lw reg2,c  add
   reg1,reg1,reg2  sw reg1,a
8  */
```

实现与完善

中间代码类实现如下：

```

1  class MidCode {
2  public:
3      string op;
4      string num1;
5      string num2;
6      string result;
7
8      MidCode(string op, string n1, string n2, string r) :
9          op(std::move(op)), num1(std::move(n1)),
10         num2(std::move(n2)), result(std::move(r)) {};
11
12         MidCode() = default;
13
14         string to_str() const;
15     };
16
17     class MidCodeList {
18     public:
19         static vector<MidCode> codes;
20         static int code_index;
21         static vector<string> strcons;
22         static int strcon_index;
23
24         static string add(const string &op, const string
25         &n1, const string &n2, const string &r);
26         static void refactor();
27         static void show();
28         static void save_to_file(const string &out_path);
29     };

```

语义分析时调用静态方法 `MidCodeList::add` 生成四元式。

MIPS生成类维护变量记录当前函数作用域，方便在符号表中查找。维护变量记录t寄存器和s寄存器的使用情况以方便分配。

翻译过程基本依照前文设计。例如对于四则运算的处理如下：

```
1 bool a_in_reg = in_reg(code.num1);
2 bool b_in_reg = in_reg(code.num2);
3 string a = symbol_to_addr(code.num1);
4 string b = symbol_to_addr(code.num2);
5 string reg = "$k0";
6
7 if (a_in_reg) {
8     if (b_in_reg) {
9         generate("move", a, b);
10    } else if (is_const(code.num2)) {
11        generate("li", a, b);
12    } else {
13        generate("lw", a, b);
14    }
15 } else {
16     if (b_in_reg) {
17         generate("sw", b, a);
18    } else if (is_const(code.num2)) {
19        generate("li", reg, b);
20        generate("sw", reg, a);
21    } else {
22        generate("lw", reg, b);
23        generate("sw", reg, a);
24    }
25 }
```

同时为了方便debug，在每次翻译一条中间代码时生成一条注释，以表示连续的几条语句的目的。

```
1 # === #T170 = #T169 * num2 ===
2 mul $t2, $t1, $s0
```

s寄存器在进入新的函数时释放，t寄存器在第一次被读取时释放。

