

# stage-1 实验报告

计 93 王哲凡 2019011200

## 实验内容

### step2: 一元操作

在 TAC 码生成时，对于一元运算符，添加了操作符的对应，具体来说，将 BitNot 对应到 NOT，将 LogicNot 对应到 SEQZ，在 frontend/tacgen/tacgen.py 中的 visitUnary() 函数中：

```
1 op = {
2     node.UnaryOp.Neg: tacop.UnaryOp.NEG,
3     node.UnaryOp.BitNot: tacop.UnaryOp.NOT,
4     node.UnaryOp.LogicNot: tacop.UnaryOp.SEQZ,
5     # You can add unary operations here.
6 }[expr.op]
```

除此之外，为了区分一元运算符的 TAC 码输出，对于 utils/tac/tacinstr.py 中的 Unary 类的 \_\_str\_\_() 函数，修改为：

```
1 def __str__(self) -> str:
2     return "%s = %s %s" % (
3         self.dst,
4         ("-" if (self.op == UnaryOp.NEG) else "!" if (self.op == UnaryOp.NOT) else
5         "SNEZ" if (self.OP == UnaryOp.SNEZ) else "SEQZ"),
6         self.operand,
7     )
```

### step3: 加减乘除模

类似一元操作，在 frontend/tacgen/tacgen.py 中的 visitBinary() 函数中添加对应的二元运算符 TAC 码对应规则：

```

1 op = {
2     node.BinaryOp.Add: tacop.BinaryOp.ADD,
3     node.BinaryOp.Sub: tacop.BinaryOp.SUB,
4     node.BinaryOp.Mul: tacop.BinaryOp.MUL,
5     node.BinaryOp.Div: tacop.BinaryOp.DIV,
6     node.BinaryOp.Mod: tacop.BinaryOp.REM,
7     # You can add binary operations here.
8 }[expr.op]

```

## step4: 比较和逻辑表达式

在上述二元运算符的基础上继续添加对应规则：

```

1 op = {
2     node.BinaryOp.Add: tacop.BinaryOp.ADD,
3     node.BinaryOp.Sub: tacop.BinaryOp.SUB,
4     node.BinaryOp.Mul: tacop.BinaryOp.MUL,
5     node.BinaryOp.Div: tacop.BinaryOp.DIV,
6     node.BinaryOp.Mod: tacop.BinaryOp.REM,
7     node.BinaryOp.LT:  tacop.BinaryOp.SLT,
8     node.BinaryOp.GT:  tacop.BinaryOp.SGT,
9     node.BinaryOp.LogicAnd: tacop.BinaryOp.AND,
10    node.BinaryOp.LogicOr:  tacop.BinaryOp.OR,
11    node.BinaryOp.LE:  tacop.BinaryOp.LEQ,
12    node.BinaryOp.GE:  tacop.BinaryOp.GEQ,
13    node.BinaryOp.EQ:  tacop.BinaryOp.EQU,
14    node.BinaryOp.NE:  tacop.BinaryOp.NEQ,
15    # You can add binary operations here.
16 }[expr.op]

```

除此之外，由于一些运算符如 LEQ、AND 等无法通过一条 RISC-V 指令完成，因此还需要修改后端对于目标代码的生成。

具体来说，修改 backend/riscv/riscvasmmemitter.py 中的 visitBinary() 函数：

```

1 def visitBinary(self, instr: Binary) -> None:
2     if instr.op == BinaryOp.LEQ:
3         self.seq.append(Riscv.Binary(BinaryOp.SGT, instr.dst, instr.lhs, instr.rhs))
4         self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SEQZ, instr.dst, instr.dst))
5     elif instr.op == BinaryOp.GEQ:
6         self.seq.append(Riscv.Binary(BinaryOp.SLT, instr.dst, instr.lhs, instr.rhs))
7         self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SEQZ, instr.dst, instr.dst))
8     elif instr.op == BinaryOp.EQU:
9         self.seq.append(Riscv.Binary(BinaryOp.SUB, instr.dst, instr.lhs, instr.rhs))
10        self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SEQZ, instr.dst, instr.dst))
11    elif instr.op == BinaryOp.NEQ:
12        self.seq.append(Riscv.Binary(BinaryOp.SUB, instr.dst, instr.lhs, instr.rhs))

```

```

13         self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SNEZ, instr.dst, instr.dst))
14     elif instr.op == BinaryOp.AND:
15         self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SNEZ, instr.dst, instr.lhs))
16         self.seq.append(Riscv.Binary(BinaryOp.SUB, instr.dst, 0, instr.dst))
17         self.seq.append(Riscv.Binary(instr.op, instr.dst, instr.dst, instr.rhs))
18         self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SNEZ, instr.dst, instr.dst))
19     elif instr.op == BinaryOp.OR:
20         self.seq.append(Riscv.Binary(instr.op, instr.dst, instr.lhs, instr.rhs))
21         self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SNEZ, instr.dst, instr.dst))
22     else:
23         self.seq.append(Riscv.Binary(instr.op, instr.dst, instr.lhs, instr.rhs))
24

```

以 AND 为例，为实现 land 指令，我们使用了四条 RISC-V 指令来实现，即：

```

1  snez d, s1
2  neg d, d
3  and d, d, s2
4  snez d, d

```

## 实验思考题

### step2: 一元操作

1. 表达式为  $\sim 2147483647$ ，其中第一步经过  $\sim$  后，数值变为  $-2147483648$ ，再经过  $-$  取反得到  $2147483648$  即发生了越界。

### step3: 加减乘除模

1. 代码填写如下：

```

1  #include <stdio.h>
2
3  int main() {
4      int a = -2147483648;
5      int b = -1;
6      printf("%d\n", a / b);
7      return 0;
8  }

```

在本机（x86-64 架构）下运行后，产生 floating point exception:

```

1  [1] 67485 floating point exception ./1

```

在 RISCv-32 的 qemu 模拟器中运行后，正常输出：

```
1 | -2147483648
```

## step4: 比较和逻辑表达式

1. 我认为短路求值特性主要有以下优势：

1. 加速运算：

当有形如表达式 `A && B` 时，如果 `A` 已经为假，那么 `B` 的值不影响最后的结果，在对 `B` 求值的过程对后续代码无影响的前提下，我们可以省去对于 `B` 的计算而加速运算。

2. 简化代码：

考虑如下代码：

```
1 | if (i >= 0 && i < n && check(a[i])) {  
2 |     //...  
3 | }
```

如果没有短路特性，上述代码可能因为 `i` 不在合适的范围内而导致 `a[i]` 发生越界错误，因此代码必须修改为：

```
1 | if (i >= 0 && i < n)  
2 |     if (check(a[i])){  
3 |         //...  
4 |     }
```

这样需要使用嵌套的 `if` 会导致代码编写难度加大。

而带有短路特性可以增强程序员编写代码的灵活性，简化代码编写。

3. 利于代码压缩：

如：

```
1 | if (CONDITION) EXPRESSION;
```

可以改写为：

```
1 | CONDITION && EXPRESSION;
```

通过这样的变形，有利于必要的代码压缩。