# stage1 实验报告

姓名: 郑友捷 学号: 2021010771

### 工作内容

### step2:一元操作

为了实现一元操作符,本程序完善了 frontend/tacgen/tacgen.py 中的 visitUnary 方法,在生成中间代码时,对一元操作符的选择范围扩展到!/~/-三种一元操作符,对应代码部分为:

```
def visitUnary(self, expr: Unary, mv: FuncVisitor) -> None:
    expr.operand.accept(self, mv)
# 先解析表达式,再解析符号

Op = {
        node.UnaryOp.Neg: tacop.UnaryOp.NEG,
        node.UnaryOp.BitNot: tacop.UnaryOp.NOT,
        node.UnaryOp.LogicNot: tacop.UnaryOp.SEQZ
}[expr.op]
expr.setattr("val", mv.visitUnary(op, expr.operand.getattr("val")))
```

# step3:加减乘除模

为了实现加减乘除模操作,主要思路与step2思路一致,对相同文件的 visitBinary 方法进行修改,在生成中间代码时扩展二元操作符的选择范围,使其可以支持加减乘除取模等操作。

```
def visitBinary(self, expr: Binary, mv: FuncVisitor) -> None:
    expr.lhs.accept(self, mv)
    expr.rhs.accept(self, mv)
    op = {
        node.BinaryOp.Add: tacop.BinaryOp.ADD,
        node.BinaryOp.Sub: tacop.BinaryOp.SUB,
        node.BinaryOp.Mul: tacop.BinaryOp.MUL,
        node.BinaryOp.Div: tacop.BinaryOp.DIV,
        node.BinaryOp.Mod: tacop.BinaryOp.REM,
    }[expr.op]
    expr.setattr(
        "val", mv.visitBinary(op, expr.lhs.getattr("val"),
    expr.rhs.getattr("val"))
    )
```

## step4: 比较和逻辑表达式

step4与step3均是要求编译器支持二元操作符,但step4的困难在于所要求的操作并非仅由一条汇编代码可以完成。因此需要对目标代码产生的方法即 backend/riscv/riscvasmemitter.py 的 visitBinary 进行修改,对于某一些无法用一条汇编完成的操作符(如等号)使用多条汇编代码完成对应操作。

特殊操作符与对应操作如下:

• 判等a==b: 先用a减去b, 将值存储在c中。判断c是否不为 0。 对应汇编码为: (结果存储在t1寄存器中)

```
sub t2 t0 t
seqz t3 t
```

对应代码为:

```
if instr.op == BinaryOp.EQU:
    self.seq.append(Riscv.Binary(BinaryOp.SUB, instr.dst, instr.lhs, instr.rhs))
    self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SEQZ, instr.dst, instr.dst))
```

- 判不等!=: 思路与判等相似, 故不加赘述。
- 判小于等于<=: 先用a减去b,将值存储在c中。接下来设布尔值d代表c是否大于 0 。最后对d取逻辑反即可得到<=的结果。

对应汇编码为:

```
sub t2 t0 t
sgtz t3 t
seqz t4 t
```

对应代码为:

```
if instr.op == BinaryOp.LEQ:
    self.seq.append(Riscv.Binary(BinaryOp.SUB, instr.dst, instr.lhs, instr.rhs))
    self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SGTZ, instr.dst, instr.dst))
    self.seq.append(Riscv.Unary(UnaryOp.SEQZ, instr.dst, instr.dst))
```

- 判断大于等于同理
- 判断逻辑与和逻辑或的汇编代码已在文档中给出,故不在此赘述

其他新加入的符号均可以用一条汇编代码完成,只需要在 tacgen.py 中如step3一样添加即可。

### 思考题

#### step2

操作表达式如下:

```
-~2147483647
```

### step3

左操作数为-2147483648, 右操作数为-1。

代码为

```
#include <stdio.h>
int main() {
   int a = -2147483648 ;
   int b = -1 ;
   printf("%d\n", a / b);
   return 0 ;
}
```

电脑架构为x86-64,运行环境为Ubuntu20-04,此时在RISCV-32的 qemu 模拟器中编译运行代码,结果为-2147483648。

#### step4

因为在支持短路求值的情况下,若左表达式不成立,触发了短路求值,则不会运行右表达式。这一特性可以带来非常多的好处,包括:

- 有时右表达式需要依赖左表达式的成立,若先执行的不成立而计算后执行的可能导致运行错误。此时若不支持短路求值,可能会导致难以预料的错误。
- 同上,若左右表达式存在依赖关系,如果支持短路求值,就不需要把这些表达式单独写做两条运行语句严格保证运行前后顺序,而是可以一起写在一个逻辑符两侧,从而使代码简洁。
- 很多场景中,短路求值两侧的表达式可能各自计算量都非常大或者其中一条计算量很大,此时使用短路求值,可以免去其中一个大计算量的表达式执行,提高算法时间效率。

由于上述等多种优点,短路求值广受程序员欢迎。