Stage-2:变量和语句

陈炫中 2019011236

• Step 5

实验内容

增加变量的声明和使用(读取/赋值)。

namer.py 中的 ctx 是一个 Scope 对象,通过其来维护 main 函数中所有出现的变量符号。

例如在变量声明时,通过调用 findConflict 来检查该变量是否已经存在,不存在时新建变量符号 VarSymbol 并放入当前 ctx ,当该声明的变量有初值时,对其值进行访问:

```
if ctx.findConflict(decl.ident.value) is None :
    symbol = VarSymbol(decl.ident.value, decl.var_t)
    ctx.declare(symbol)
    decl.setattr('symbol', symbol)
    if decl.init_expr != NULL:
        decl.init_expr.accept(self, ctx)
```

在变量的使用时,通过调用 lookup 在 ctx 中寻找当前的变量符号是否存在,存在使返回该变量符号的属性,否则报 undefinedVarError:

```
symbol = ctx.lookup(ident.value)
if symbol is None:
    raise DecafUndefinedVarError(ident.value)
else:
    ident.setattr('symbol', symbol)
```

此外, visitAssignmet 可参考 visitBinary 类似实现,不再赘述。

三地址码生成阶段,在访问标识符时,通过如下方式将 ident 的 val 属性设置为 ident 的 symbol 属性的临时变量:

```
ident.setattr('val', ident.getattr('symbol').temp)
```

声明变量时,若变量有初值,通过 visitAssignment 进行赋值:

```
if not decl.init_expr is NULL:
    decl.init_expr.accept(self, mv)
    mv.visitAssignment(symbol.temp, decl.init_expr.getattr('val'))
```

思考题

1

risc-v 汇编代码编写如下:

```
addi sp, sp, -16
```

在定义变量时,不再需要去判断该变量是否已经被定义;

对于查找变量的逻辑不需要进行修改。

• Step 6

实验内容

要支持 if 语句和条件表达式。

借鉴 if 语句的实现,将条件表达式 visitCondExpr 实现如下:

```
def visitCondExpr(self, expr: ConditionExpression, mv: FuncVisitor) -> None:
   1. Refer to the implementation of visitIf and visitBinary.
   expr.cond.accept(self, mv)
   skipLabel = mv.freshLabel()
   exitLabel = mv.freshLabel()
   mv.visitCondBranch(
       tacop.CondBranchOp.BEQ, expr.cond.getattr("val"), skipLabel
   )
   expr.then.accept(self, mv)
   mv.visitBranch(exitLabel)
   mv.visitLabel(skipLabel) # visit skip label
   expr.otherwise.accept(self, mv) # otherwise expression (与 visit skip label
交换位置后,条件表达式不短路)
   mv.visitAssignment(expr.then.getattr("val"),expr.otherwise.getattr("val")) #
与 if 语句不同,条件表达式具有返回值
   mv.visitLabel(exitLabel)
   expr.setattr("val", expr.then.getattr("val"))
```

在这一部分,条件表达式和 [if/else 分支语句生成汇编代码的方式大体相同,需要注意的是,与 if 语句不同的是,条件表达式具有返回值,因此,我通过赋值语句

mv.visitAssignment(expr.then.getattr("val"),expr.otherwise.getattr("val"))来实现为其分配临时变量的过程。

思考题

1.

在 python 框架中,悬吊 else 问题的处理是通过设置产生式的优先级,优先选择没有 else 的 if 来进行解决的。

在语法分析程序中, 有如下规则:

```
Rule 9 statement -> statement_matched
Rule 10 statement -> statement_unmatched
Rule 11 statement_matched -> If LParen expression RParen statement_matched
Else statement_matched
Rule 12 statement_unmatched -> If LParen expression RParen statement_matched
Else statement_unmatched
Rule 13 statement_unmatched -> If LParen expression RParen statement
```

当遇到 if(a) if(b) c=0; else d=0; 时, 运用以上文法规则:

对于第一个 if, 在使用 Rule 9 & 11 后, 第二个 if 会被推导为 statement_matched, 但之后对这个 statement_matched 非终结符无法使用任何一条规则来继续向下推导。对于第一个 if 使用 Rule 10 & 12 后也会遇到同样的情况,因此对第一个 if 只能通过使用 Rule 10 & 13, 即选择其为没有 else 的 if, 之后对于第二个 if 时则将其选择为有 else 的 if。

2.

在我的实现中,要求条件表达式不短路,可以通过将上述代码注释中 then expression 和 otherwise expression 中的位置调整到 mv.visitCondBranch(···)之前,来使得条件表达式的 then 和 otherwise 部分的表达式一定被执行,而在 skipLabel 和 exitLabel 分支中只进行返回值的处理。

修改后的 visitCondExpr 如下所示:

```
def visitCondExpr(self, expr: ConditionExpression, mv: FuncVisitor) -> None:
   1. Refer to the implementation of visitIf and visitBinary.
   expr.cond.accept(self, mv)
   skipLabel = mv.freshLabel()
   exitLabel = mv.freshLabel()
                                  # then expression (将其放到mv.visitCondBranch
   expr.then.accept(self, mv)
后,条件表达式不短路)
   expr.otherwise.accept(self, mv) # otherwise expression (将其放到
mv.visitCondBranch后,条件表达式不短路)
   mv.visitCondBranch(
   tacop.CondBranchOp.BEQ, expr.cond.getattr("val"), skipLabel
   mv.visitBranch(exitLabel)
   mv.visitLabel(skipLabel)
                                 # visit skip label
   mv.visitAssignment(expr.then.getattr("val"),expr.otherwise.getattr("val")) #
与 if 语句不同,条件表达式具有返回值
   mv.visitLabel(exitLabel)
   expr.setattr("val", expr.then.getattr("val"))
```