

# MiniDecaf Stage 3: 作用域和循环

[My-laniaKeA](#)

## 实验内容

### Step 7: 作用域和块语句

#### 语义分析

##### 符号表构建

在 `src/translation/build_sym.cpp` 的 `SemPass1::visit(ast::VarDecl *vdecl)` 函数中, 对于变量声明 `vdecl`, 检查当前作用域有无同名符号: 有则报错; 无则在当前作用域声明符号。这一步在 step 5 已经完成, 此处仅列出有关代码:

```
void SemPass1::visit(ast::VarDecl *vdecl) {
    // ...
    // 2. Check for conflict in `scopes`, which is a global variable refering to
    // a scope stack
    Symbol *sym = scopes->lookup(vdecl->name, vdecl->getLocation(), false);
    if (NULL != sym)
        issue(vdecl->getLocation(), new DeclConflictError(vdecl->name, sym));
    // ...
}
```

### Step 8: 循环语句

#### 词法分析和语法分析

在 `src/frontend/scanner.l` 中添加 `do`, `for` 和 `continue` 的词法规则:

```
"do"          { return yy::parser::make_DO (loc);      }
"for"         { return yy::parser::make_FOR (loc);      }
"continue"    { return yy::parser::make_CONTINUE (loc); }
```

在 `src/frontend/parser.y` 中添加 `ForStmt`, `DowhileStmt` 和 `ContStmt` 的语法规则, 修改 `Stmt` 的语法规则:

```
Stmt          : ReturnStmt {$$ = $1;} |
               ExprStmt    {$$ = $1;} |
               IfStmt       {$$ = $1;} |
               ForStmt       {$$ = $1;} |
               DowhileStmt  {$$ = $1;} |
               whilestmt    {$$ = $1;} |
               CompStmt     {$$ = $1;} |
               BREAK SEMICOLON
```

```

        {$$ = new ast::BreakStmt(POS(@1));} |
    CONTINUE SEMICOLON
        {$$ = new ast::ContStmt(POS(@1));} |
    SEMICOLON
        {$$ = new ast::EmptyStmt(POS(@1));}
    ;
ForStmt    : FOR LPAREN ForExpr SEMICOLON ForExpr SEMICOLON ForExpr RPAREN Stmt
            { $$ = new ast::ForStmt($3, $5, $7, $9, POS(@1)); }
    | FOR LPAREN DeclrStmt ForExpr SEMICOLON ForExpr RPAREN Stmt
            { $$ = new ast::ForStmt($3, $4, $6, $8, POS(@1)); }
    ;
ForExpr    : /* empty */
            { $$ = NULL; }
    | Expr
            { $$ = $1; }
    ;
DowhileStmt : DO Stmt WHILE LPAREN Expr RPAREN SEMICOLON
            { $$ = new ast::DowhileStmt($2, $5, POS(@1)); }
    ;

```

增加 `ForStmt`, `DowhileStmt` 和 `ContStmt` 对应的语法树节点。注意到 for 循环的初始化语句可能是 `Expression` 或 `Statement`, 于是将成员变量设为 `ASTNode *` 类型。

在 `src/ast/ast.hpp` 中声明:

```

/* Node representing a for statement.
 *
 * SERIALIZED FORM:
 * (for INIT CONDITION UPDATE LOOP_BODY)
 */
class ForStmt : public Statement {
public:
    ForStmt(Expr *init, Expr *cond, Expr *update, Statement *loop_body,
            Location *l);
    ForStmt(Statement *init, Expr *cond, Expr *update, Statement *loop_body,
            Location *l);
    virtual void accept(Visitor *);
    virtual void dumpTo(std::ostream &);

public:
    ASTNode *init;
    Expr *condition;
    Expr *update;
    Statement *loop_body;
    scope::Scope *ATTR(scope);
};

/* Node representing a do-while statement.
 *
 * SERIALIZED FORM:
 * (do LOOP_BODY while CONDITION)
 */
class DowhileStmt : public Statement {
public:
    DowhileStmt(Statement *loop_body, Expr *cond, Location *l);

```

```

    virtual void accept(Visitor *);
    virtual void dumpTo(std::ostream &);

public:
    Expr *condition;
    Statement *loop_body;
};

```

在 `src/ast/ast_for_stmt.cpp` 中定义:

```

/* Creates a new ForStmt node.
 *
 * PARAMETERS:
 *   _init   - the initialization expression
 *   _cond   - the test expression
 *   _upd    - the update expression
 *   _body   - the loop body
 *   _l      - position in the source text
 */
ForStmt::ForStmt(Expr *_init, Expr *_cond, Expr *_upd, Statement *_body,
Location *_l) {
    setBasicInfo(FOR_STMT, _l);
    init = (ASTNode*) _init;
    condition = _cond;
    update = _upd;
    loop_body = _body;
}

/* Creates a new ForStmt node.
 *
 * PARAMETERS:
 *   _init   - the initialization statement
 *   _cond   - the test expression
 *   _upd    - the update expression
 *   _body   - the loop body
 *   _l      - position in the source text
 */
ForStmt::ForStmt(Statement *_init, Expr *_cond, Expr *_upd, Statement *_body,
Location *_l) {
    setBasicInfo(FOR_STMT, _l);
    init = (ASTNode*) _init;
    condition = _cond;
    update = _upd;
    loop_body = _body;
}

void ForStmt::accept(Visitor *v) { v->visit(this); }
void ForStmt::dumpTo(std::ostream &os) {
    // ...
}

```

在 `src/ast/ast_while_stmt.cpp` 中定义:

```

/* Creates a new DowhileStmt node.

```

```

*
* PARAMETERS:
*   body      - the loop body
*   cond       - the test expression
*   l         - position in the source text
*/
DowhileStmt::DowhileStmt(Statement *body, Expr *cond, Location *l) {
    setBasicInfo(DO_WHILE_STMT, l);
    condition = cond;
    loop_body = body;
}

void DowhileStmt::accept(Visitor *v) { v->visit(this); }
void DowhileStmt::dumpTo(std::ostream &os) {
    // ...
}

```

```

/* Creates a new ContStmt node.
*
* PARAMETERS:
*   l         - position in the source text
*/
ContStmt::ContStmt(Location *l) { setBasicInfo(CONT_STMT, l); }

void ContStmt::accept(Visitor *v) { v->visit(this); }
void ContStmt::dumpTo(std::ostream &os) {
    // ...
}

```

## 语义分析

### 符号表构建

在 `src/translation/build_sym.cpp` 中, 增加 `SemPass1::visit(ast::DowhileStmt *s)` 和 `SemPass1::visit(ast::ForStmt *s)` 函数。处理 `ForStmt` 时需要注意, 第一, 初始化、结束条件、更新语句均可能为 `NULL`, 需要判断以避免 `Segmentation fault`; 第二, `for` 循环的局部变量自带一个作用域, 需要在 `SemPass1` 和 `SemPass2` 中开放关闭。

```

void SemPass1::visit(ast::DowhileStmt *s) {
    s->loop_body->accept(this);
    s->condition->accept(this);
}

```

```

void SemPass1::visit(ast::ForStmt *s) {
    // opens function scope
    Scope *scope = new LocalScope();
    s->ATTR(scope) = scope;
    scopes->open(scope);

    if (NULL != s->init)      s->init->accept(this);
    if (NULL != s->condition) s->condition->accept(this);
    if (NULL != s->update)    s->update->accept(this);
    s->loop_body->accept(this);
}

```

```

    // closes function scope
    scopes->close();
}

```

## 类型检查

在 `src/translation/type_check.cpp` 中, 增加 `SemPass2::visit(ast::DowhileStmt *s)` 和 `SemPass2::visit(ast::ForStmt *s)` 函数, 保证类型检查可以递归到子节点。均为 `Statement`, 不需要设置自身的 `ATTR(type)`。`ForStmt` 同样需要处理成员为 `NULL` 的情况。

```

void SemPass2::visit(ast::ForStmt *s) {
    scopes->open(s->ATTR(scope));
    if (NULL != s->init)        s->init->accept(this);
    if (NULL != s->condition) {
        s->condition->accept(this);
        if (!s->condition->ATTR(type)->equal(BaseType::Int))
            issue(s->condition->getLocation(), new BadTestExprError());
    }
    if (NULL != s->update)        s->update->accept(this);
    s->loop_body->accept(this);
    scopes->close();
}

```

```

void SemPass2::visit(ast::DowhileStmt *s) {
    s->loop_body->accept(this);
    s->condition->accept(this);
    if (!s->condition->ATTR(type)->equal(BaseType::Int)) {
        issue(s->condition->getLocation(), new BadTestExprError());
    }
}

```

## 中间代码生成

在 `src/translation/translation.cpp` 中, 处理 `ForStmt`, `DowhileStmt` 和 `ContStmt`。

本 step 的核心点是跳转标签的生成, 并在递归处理循环嵌套时做好备份。

对于 for 循环, 代码

```

for (Init; Test; Update )
    Body

```

可以转化为:

```

Init
_Begin_Loop:
    if (!Test) goto _Exit
    Body
    goto _Update
_Update:
    Update
    goto _Begin_Loop
_Exit:

```

据此分析，实现 `void Translation::visit(ast::ForStmt *s)` 函数。

```

void Translation::visit(ast::ForStmt *s) {
    Label L_Begin_Loop = tr->getNewLabel();
    Label L_Update = tr->getNewLabel();
    Label L_Exit = tr->getNewLabel();

    Label old_break = current_break_label;
    current_break_label = L_Exit;

    Label old_cont = current_continue_label;
    current_continue_label = L_Update;

    if (NULL != s->init)        s->init->accept(this);

    tr->genMarkLabel(L_Begin_Loop);
    if (NULL != s->condition) {
        s->condition->accept(this);
        tr->genJumpOnZero(L_Exit, s->condition->ATTR(val));
    }

    s->loop_body->accept(this);
    tr->genJump(L_Update);

    tr->genMarkLabel(L_Update);
    if (NULL != s->update)        s->update->accept(this);
    tr->genJump(L_Begin_Loop);

    tr->genMarkLabel(L_Exit);

    current_break_label = old_break;
    current_continue_label = old_cont;
}

```

对于 do-while 循环，代码

```

do{
    Body
} while(Test)

```

可以转化为：

```

_Begin_Loop:
    Body
    if (!Test) goto _Exit
    goto _Begin_Loop
_Exit:

```

据此分析，实现 `void Translation::visit(ast::DowhileStmt *s)` 函数。

```

void Translation::visit(ast::DowhileStmt *s) {
    Label L_Begin_Loop = tr->getNewLabel();
    Label L_Exit = tr->getNewLabel();

    Label old_break = current_break_label;
    current_break_label = L_Exit;

    tr->genMarkLabel(L_Begin_Loop);
    s->loop_body->accept(this);
    s->condition->accept(this);
    tr->genJumpOnZero(L_Exit, s->condition->ATTR(val));

    tr->genJump(L_Begin_Loop);

    tr->genMarkLabel(L_Exit);

    current_break_label = old_break;
}

```

## 思考题

1. 请画出下面 MiniDecaf 代码的控制流图。

```

int main(){
    int a = 2;
    if (a < 3) {
        {
            int a = 3;
            return a;
        }
    }
    return a;
}

```

中间代码（默认返回0）

```

_main:                                     ##### B0 BEGIN #####
    T1 <- 2
    T0 <- T1
    T2 <- 3
    T3 <- (T0 < T2)
    if (T3 == 0) jump __L1                ##### B0 END #####
    T5 <- 3                               ##### B1 BEGIN #####

```

```

T4 <- T5
return T4          ##### B1 END #####
return T0          ##### B2 #####
jump  __L2          ##### B3 #####
__L1:              ##### B4 #####
__L2:              ##### B5 BEGIN #####
T6 <- 0
return T6          ##### B5 END #####

```

控制流图

2. 将循环语句翻译成 IR 有许多可行的翻译方法，例如 while 循环可以有以下两种翻译方式：

第一种（即实验指导中的翻译方式）：

1. `label BEGINLOOP_LABEL`：开始新一轮迭代
2. `cond` 的 IR
3. `beqz BREAK_LABEL`：条件不满足就终止循环
4. `body` 的 IR
5. `label CONTINUE_LABEL`：continue 跳到这
6. `br BEGINLOOP_LABEL`：本轮迭代完成
7. `label BREAK_LABEL`：条件不满足，或者 break 语句都会跳到这儿

第二种：

1. `cond` 的 IR
2. `beqz BREAK_LABEL`：条件不满足就终止循环
3. `label BEGINLOOP_LABEL`：开始新一轮迭代
4. `body` 的 IR
5. `label CONTINUE_LABEL`：continue 跳到这
6. `cond` 的 IR
7. `bnez BEGINLOOP_LABEL`：本轮迭代完成，条件满足时进行下一次迭代
8. `label BREAK_LABEL`：条件不满足，或者 break 语句都会跳到这儿

从执行的指令的条数这个角度（`label` 指令不计算在内，假设循环体至少执行了一次），请评价这两种翻译方式哪一种更好？

以如下代码为例：

```

void test (int n){
    int a = 0;
    while (a < n)
        a = a + 1;
}

```



	第一种	第二种
cond	$n+1$	$n+1$
beqz	$n+1$	1
body	$n$	$n$
br	$n$	
bnez		$n+1$
合计	$4n+2$	$3n+3$

$n = 1$  时，两种方法相同； $n > 2$  时，第二种方法更好。

## 代码借鉴

---

无。