Lab4 phase2 Report

0 实验介绍

在循环结构中,可能存在着变量在整个循环过程中值并未发生改变,一直在进行重复计算,这个过程会带来不必要的开销,因此本实验阶段对循环过程进行优化,从而把循环不变量提取到循环外部。主要包含步骤为: 找出循环及其层次结构--> 找出循环不变量 --> 创建 preheader 并修改 phi 指令 --> 修改支配关系 --> 将循环不变式提取到 preheader 中。

1 实验设计

1.1 找出循环 LoopDetection

主要相关定义:

• header:循环头,回边指向的块,循环开始的位置。

• latch:循环中回边的起始块。

主要流程如下:

- 使用 bb_to_loop_[bb] 来表示基本块 bb 对应的循环 loop 。
- 按照支配树后序遍历基本块,检测每个块的前驱是否存在回边,若存在回边则说明存在循环,所以创建新的循环,并检测该循环的循环体和子循环。
- 检测循环体和子循环: 初始化 work_list, 首先加入所有 latch 块, 从 work_list 中逐个取出块, 判断该块是否已经对应了循环结构。
 - 。 若该块未分配给任何循环,则设置该块对应的循环为当前 loop ,并将该块对应的前驱块加入 work_list ,此过程可以从 latch 开始,按照支配结构自底向上,找到对应的的循环体。
 - 。 若该块已经分配了某个循环,说明该块在两个循环中,即存在着循环嵌套结构,接着构造循环 的层级关系。由于是按照后序遍历,所以先得到的循环往往是子循环,则该块所属的循环为子 循环,接着找到该循环对应的最高级父循环,找到后与当前循环构造嵌套结构。由于子循环在 父循环的范围内,所以把子循环的所有基本块加入到父循环中,把子循环的 header 的前驱加 入到工作表中,进而找出所有循环块。

该部分对应代码为

```
else if (bb_to_loop_[bb] != loop) {
  auto bbLoop = bb_to_loop_[bb]; // 获取该基本块对应的loop
 auto parentLoop = bbLoop;
 // 找到最顶层父循环
 while(parentLoop->get_parent() != nullptr){
    auto parentLoop = bbLoop->get_parent();
 }
  // 如果最顶层父循环就是loop, 不需要处理?
 if(parentLoop == loop){
     continue;
  }
 // 设置循环结构
 parentLoop->set_parent(loop);
 loop->add_sub_loop(parentLoop);
  for(auto &block : parentLoop->get_blocks()){
     loop->add block(block);
 for(auto &pred : bb->get_pre_basic_blocks()){
     if(std::count(parentLoop->get blocks().begin(),
     parentLoop->get_blocks().end(), pred) == 0)
         work list.push back(pred);
 }
}
```

1.2 找出循环不变量

循环不变指令: 若某指令满足所有的操作数要么是常量,要么是循环外部的变量,要么是已经标记为不变的指令的结果,则该指令是循环不变指令。

主要流程如下:

- 首先识别所有的循环指令,加入到 loop_instructions 中
- 在识别循环指令的过程中,同时判断是否对全局变量进行了修改,加入到 updated_global 中,方便对后续涉及全局变量指令是否是循环不变的进行判断。
- 对于所有的循环指令进行遍历,跳过 store、ret、br、phi 等指令与非纯函数调用,判断循环不变指令。若每次都有新的循环不变指令加入,则重新对所有循环指令遍历,因为新加入的循环不变指令的结果可能是已遍历的指令的操作数,可能会影响对已遍历的指令的判断。直到在某次循环之后,不再产生新的循环不变式,则收集到了所有的循环不变指令。

判别循环不变指令

• 操作数是 Value 类型,若不是常数,则是其他指令的结果,则可以表示为 Instruction 类型。因此可以从操作数是不是 Instruction 类型的角度来判断。

- 若操作数是常数: 说明操作数不是 Instruction 类型, 用 op->is<Instruction>() 判断。
- 操作数在循环外:说明循环指令中没有涉及对该操作数的赋值操作。
 用 auto instr = op->as<Instruction>()以
 及 loop_instructions.find(instr) == loop_instructions.end()判断,并且操作数虽在循环外,也不能是在循环中被修改的全局变量。
- 若操作数是已知的循环不变式的结果,可以通过操作数是否在循环不变式集合中来判断。即 std::count(loop_invariant.begin(), loop_invariant.end(), op)。
- 若 load 指令,加载的地址为未改变的全局变量的值,则该 load 指令也是循环不变量。

相关代码如下:

收集循环指令等循环信息

```
for(auto &block : loop->get_blocks()){
   for(auto &instr : block->get_instructions()){
       loop_instructions.insert(&instr); // 添加所有的循环指令
       if(instr.is_store()){
           auto storeInst = static_cast<StoreInst*>(&instr);
           if(storeInst->get_operand(1)->is<GlobalVariable>()){ // 判断是否更改了全局变量
               updated_global.insert(storeInst->get_operand(1));
           }
       }
       else if(instr.is_call()){ // 判断是否是非纯函数
           auto callInst = static cast<CallInst*>(&instr);
           if(!func_info_->is_pure_function(callInst->get_function())){
               contains_impure_call = true;
           }
       }
   }
}
```

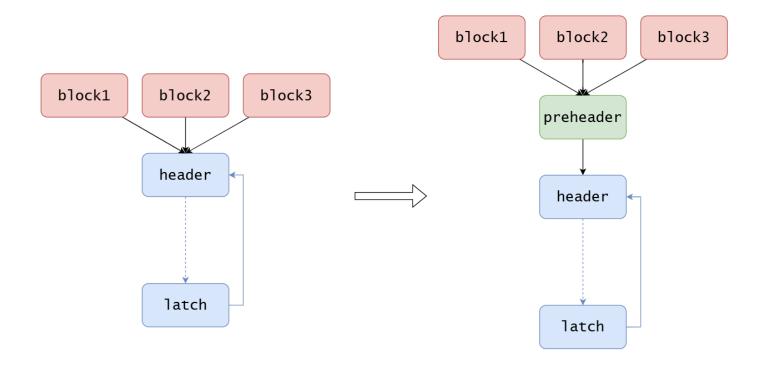
收集循环不变指令

```
std::vector<Value *> loop_invariant;
bool changed;
do {
   // 操作数不是循环不变的,则所有操作数要么是常量,要么是之前已标记为不变的指令的结果
   // 要么是常量,要么是循环外部的变量
   changed = false;
   for(auto &inst : loop_instructions){
       if(std::count(loop_invariant.begin(), loop_invariant.end(), inst) == 0){
           bool operands_are_invariant = true;
           auto instruction = static_cast<Instruction*>(inst);
           //跳过store, ret, br等指令
           if(instruction->is_store() || instruction->is_ret() || instruction->is_br()
           instruction->is_phi()){
              continue;
           }
           // 跳过非纯函数调用
           if(instruction->is call() &&
           !func_info_->is_pure_function(instruction->get_function())){
              continue:
           }
           // 若load指令加载的是未被重新赋值的全局变量,则加入循环不变式
           if(instruction->is_load()){
              auto addr = instruction->get_operand(0);
              if(addr->is<GlobalVariable>() &&
              updated_global.find(addr) == updated_global.end()){
                  loop_invariant.push_back(instruction);
              }
           }
           // 判断操作数是不是循环变量
           for(auto& op : instruction ->get_operands()){
              // op是常数
              if(!op->is<Instruction>()){
                  continue;
              }
              // op是循环不变式的结果
              if(std::count(loop_invariant.begin(), loop_invariant.end(), op) != 0){
                  continue;
              }
              //op是已更改的全局变量
              if(updated_global.find(op) != updated_global.end()){
                  operands_are_invariant = false;
                  break;
              }
```

```
auto instr = op->as<Instruction>();
    // 判断该操作数是不是在循环中被实现,是不是外部操作数
    if(loop_instructions.find(instr) == loop_instructions.end()){
        continue;
    }
    operands_are_invariant = false;
    break;
}
if(operands_are_invariant){
    loop_invariant.push_back(instruction);
    changed=true;
}
}
while (changed);
```

1.3 创建preheader,修改phi指令

preheader 是支配 header 的前驱块,在循环不变量存在时,创建一个新的 preheader 块专门存储循环不变指令。该块可以看作一个 header 的非循环中的前驱到 header 的一个中间块,将 preheader 插入中间,从而更好地处理循环不变指令。如图:



由图可以看出,基本块之间的支配关系发生了变化,因此 phi 指令也发生了变化。 对于 header 中的 phi 指令,若一部分来自于非循环中的前驱,则需要用来自 preheader 的数据替换,并 且, preheader 需要添加 phi 指令来处理来自不同路径的同一变量。 对于 phi 指令,分别统计来自循环内外的块和变量对 pair ,分别用 out pair 和 in pair 来表示。

- 若 in_pair.size() == 0 , 说明 pair 均来自于循环外部,则可以把整个指令提取到 preheader , 并 从 phi 指令对应的块中删除该指令。
- 若 out_pair.size() == 0 , 说明 pair 均来自于循环内部,则不发生改变。
- 其余情况,在 preheader 中创建新的 phi 指令 out_phi ,并添加所有的 in_pair ,将所有的 out_pair 从 phi 指令中移除,并添加 {out_pair,preheader} ,表示该变量可以从 preheader 中的 out_pair 中得到。

处理循环内外均对 phi 指令有影响的情况代码如下:

```
// 如何处理一部分的情况
// 将来自外部的pair替换成来自preheader
auto outPhi = PhiInst::create_phi(phi_inst_.get_type(), preheader);
for(auto out: out_pair){
    outPhi->add_phi_pair_operand(out.first, out.second);
}
for(auto out: out_pair){
    phiInst->remove_phi_operand(out.second); // 移除循坏外的部分
}
phiInst->add_phi_pair_operand(outPhi, preheader); // 加入preheader部分
outPhi->set_parent(preheader);
preheader->add_instr_begin(outPhi);
```

1.4 修改支配关系

- 创建 preheader 块后,支配关系发生了变化,可以从上图中看出, header 的非循环内的前驱块的后继均变成了 preheader , header 的前驱变为 preheader , 所以需要修改前驱块与后继块。使用 remove succ basic block 等函数进行处理。
- 对于 header 的非循环内的前驱块,块中包含 br 指令跳转到 header ,因此需要移除这些指令,并创建跳转到 preheader 的指令,即需要处理 terminator 。使用以下代码创建新的跳转指令。

```
auto terminator = pred->get_terminator();
pred->remove_instr(terminator);
BranchInst::create_br(preheader, pred);
```

1.5 提取循环不变式

对于 loop_invariant 中的指令,提取到 preheader 中,并在原有的块中删除即可。使用 Inst->get parent()获取指令原本所在块,通过 remove instr 函数进行删除,使

用 preheader->add_instruction 进行添加指令。

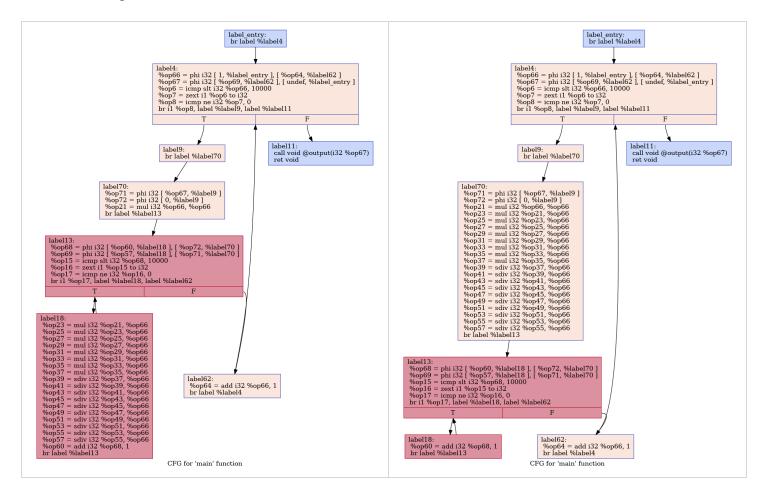
2 正确性验证

以loop-1.cminus为例

循环部分代码如下

```
while(i<10000)
{
    j = 0;
    while(j<10000)
    {
       ret = (i*i*i*i*i*i*i*i*i*i)/i/i/i/i/i/i/i/i/i;
       j=j+1;
    }
    i=i+1;
}</pre>
```

可以看出,在内层循环中, i 和 ret 为循环不变量。在外层循环中,无循环不变量。只进行 mem2reg 优化和同时进行 licm 优化得到的流图为:



可以分析得到 label18 中涉及 mul 和 sdiv 的指令均为循环不变指令。 可以看出,将循环不变指令全部提取到了 label70 中,并且对 phi 指令进行了正确处理。与 PPT 中结果 一致。所以可验证正确性。

3 性能验证

```
======./testcases/loop/loop-1.cminus======
=======licm off
real
       0m6.730s
       0m6.711s
user
       0m0.017s
sys
======licm on
real
       0m1.149s
       0m1.143s
user
       0m0.006s
======:/testcases/loop/loop-2.cminus======
======licm off
real
       0m1.010s
user
       0m1.000s
       0m0.009s
======licm on
real
       0m0.390s
       0m0.390s
sys
       0m0.000s
======:/testcases/loop/loop-3.cminus=======
======licm off
       0m2.637s
real
       0m2.632s
user
sys
       0m0.003s
======licm on
       0m0.664s
real
       0m0.655s
user
       0m0.008s
======./testcases/loop/loop-4.cminus======
======licm off
       0m1.409s
real
       0m1.405s
user
sys
       0m0.004s
======licm on
       0m0.540s
real
       0m0.539s
user
       0m0.000s
sys
```

可以看出,运用 licm 前后,运行时间上有明显提升。