Compiler Lab Report: HW8



Name: 韩周吾

ID: 22307130440

Date: 2025.05.21

一、设计逻辑

| 阶段 | 作用 |
|----------|----------------------|
| simplify | 删除度数 < k 的节点,压栈备选 |
| coalesce | 合并 move 指令相关节点,减少冗余 |
| freeze | 冻结无法合并的 move 节点,便于简化 |
| spill | 溢出度数太高的变量,将其分配到内存 |
| select | 从栈中弹出并为节点分配实际颜色 |

二、详细实现分析

1. Simplify 阶段: 简化图结构

思路

删除当前图中所有非机器寄存器、且度数 < k 的节点。它们被认为在未来的 select 阶段**一定可以安全着色**,因此可先"压栈"暂存。

```
for (auto &p : graph) {
   if (isMachineReg(node) | | isMove(node)) continue;
   if (p.second.size() < k) {
      toSimplify.push_back(node);
   }
}</pre>
```

效果

减少图中复杂度,使后续着色更容易,并为栈式回溯建立基础。

2. Coalesce 阶段: 合并 move 相关变量

思路

合并 movePairs 中的相关变量(如 a = b),如果合并后不会破坏着色性(即邻居度数仍可接受),就可以安全合并。

```
bool isSafe = true;
for (int neighbor : allNeighbors) {
   if (graph[neighbor].size() >= k) {
      isSafe = false;
      break;
   }
}
```

合并操作包括:

- 修改邻接表,将 removeNode 的邻接边转移到 keepNode
- 更新 coalescedMoves 映射, 记录合并来源
- 从 movePairs 中移除合并成功的项

效果

减少不必要的 move 指令, 提高生成代码效率。

3. Freeze 阶段: 冻结未能合并的 Move 节点

思路

冻结所有参与 move 但当前无法合并的、度数 < k 的节点,将它们视作普通节点用于 simplify。

```
if (isMove(node) && it->second.size() < k) {
   freezeCandidates.push_back(node);
}</pre>
```

效果

将瓶颈 move 节点"解冻",使其参与简化,防止死锁或无法前进的状态。

4. Spill 阶段:选择溢出节点

思路

若 simplify、coalesce、freeze 均无可操作节点,选择一个"最差"节点(度数最大)进行溢出处理。此为"软溢出",真正溢出代码生成在 select 阶段后实现。

```
if (degree > maxDegree) {
   maxDegree = degree;
   spillNode = node;
}
```

效果

避免算法卡死在无简化、无可合并、无冻结的死局状态。

5. Select 阶段: 分配颜色

思路

从 simplifiedNodes 栈中弹出节点,为每个节点尝试分配不冲突的颜色(寄存器编号)。如果找不到合法颜色,则标记为 spilled。

同时对合并节点 coalescedMoves 分配与其主节点相同的颜色。

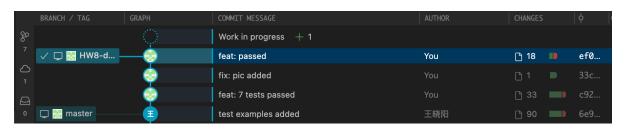
```
for (int color = 0; color < k; color++) {
   if (usedColors.find(color) == usedColors.end()) {
      chosenColor = color;
      break;
   }
}</pre>
```

最后使用 checkColoring() 验证所有冲突节点着色是否合法。

效果

实现最终着色方案,输出分配结果。

Graphs and Figures



```
### Company | Section | Se
```