PA5实验报告

2017011307 张晨

算法流程

- 1. 建立干涉图, 其细节见"问题回答"篇
- 2. 对干涉图进行染色。染色算法为从小到大枚举k,不断迭代删除图中度数小于k的点,若能删成空图,则说明可以k染色。之后按删除顺序的逆序为节点添加颜色,保证已添加的颜色互相不冲突。
- 3. 按染色结果进行最终汇编代码的生成。在函数开始时,从寄存器直接拷贝所有参数(因为框架本身不支持超过4个参数,我也就没有考虑用栈传递参数的情况)。之后顺次添加各个指令,将Temp替换为实际寄存器。因为寄存器是够用的,所以仅在call的时候需要将寄存器值暂存到栈里,其他时候染色算法可以保证寄存器没有冲突。

问题回答

- 如何确定干涉图的节点?
 - 干涉图的节点包括函数的所有参数,每个块的LiveIn, def,并进行去重。
- 连边的条件是什么?
 - 函数的所有参数之间,每个块的所有 LiveIn 之间,每个指令的目标寄存器和它的 LiveOut 之间。

结果分析

测例 basic-math 中的 pow 函数。

```
1  static int pow(int a, int b) {
2    int result = 1;
3    for (int i = 0; i < b; i = i + 1) {
4       result = result * a;
5    }
6    return result;
7  }</pre>
```

贪心算法生成的汇编为

```
1
    _L_Maths_pow: # function FUNCTION<Maths.pow>
2
       addiu $sp, $sp, -44
3
       SW
               $a0, 0($sp)
              $a1, 4($sp)
4
       SW
               $v1, 1
5
       1i
6
               $t0, $v1
       move
7
       1i
               $v1, 0
8
               $t1, $v1
       move
9
               $t0, 36($sp)
       SW
10
               $t1, 40($sp)
       SW
11
   _L4:
```

```
12
        ٦w
                 $v1, 40($sp)
13
        ٦w
                 $t0, 4($sp)
                 $t1, $v1, $t0
14
        slt
                 $t0, 4($sp)
15
        SW
                 $v1, 40($sp)
16
        SW
17
                 $t1, _L3
        begz
18
        ٦w
                 $v1, 36($sp)
                 $t0, 0($sp)
19
        ٦w
                 $t1, $v1, $t0
20
        mu⅂
                 $v1, $t1
21
        move
22
        li.
                 $t1, 1
23
        ٦w
                 $t2, 40($sp)
                 $t3, $t2, $t1
24
        add
25
                 $t2, $t3
        move
26
                 $t0, 0($sp)
        SW
27
                 $v1, 36($sp)
        SW
28
                 $t2, 40($sp)
        SW
29
        j
                _L4
30
    _L3:
                $v1, 36($sp)
31
        ٦w
32
                $v0, $v1
        move
33
        j
                _L_Maths_pow_exit
34
35
    _L_Maths_pow_exit:
36
                $sp, $sp, 44
        addiu
37
        jr
                 $ra
```

着色算法生成的汇编为

```
_L_Maths_pow:
 2
                $sp, $sp, -36
        addiu
 3
        move
                 $t2, $a0
 4
                $t1, $a1
        move
 5
                $v1, 1
        li.
 6
                $t0, $v1
        move
 7
        li.
                $v1, 0
 8
                $v1, $v1
        move
 9
    _L4:
        slt
                $t3, $v1, $t1
10
11
        begz
                $t3, _L3
12
        mu∃
                 $t0, $t0, $t2
                 $t0, $t0
13
        move
                 $t3, 1
        li.
14
15
        add
                 $v1, $v1, $t3
                 $v1, $v1
16
        move
                _L4
17
        j
18
    _L3:
19
                 $v0, $t0
        move
20
        j
                _L_Maths_pow_exit
21
    _L_Maths_pow_exit:
22
        addiu
                 $sp, $sp, 36
23
        jr
                $ra
24
```

由于进行了着色,进出每个基本块的时候不再需要将寄存器从栈中读出/存到栈中,因此指令条数大大减少,且减少的还是较慢的访存指令。在这个例子中,两个算法实际使用的寄存器数量没有太大差异,原因是每个基本块都很简单。总的来说,着色算法的效果更好。