编译原理lab5实验报告

姓名: 张玄逸	学号: 201220194
日期: 2023.1.5	邮箱: <u>1822771416@qq.com</u>

实验内容

• 使用了201220107贺柄毓同学提供的框架代码,实现了复制传播,常量传播,公共表达式消除,死 代码消除,得分98。

测试方法

代码可使用Makefile进行编译,得到可执行文件parser。

在文件根目录下输入 ./parser [文件名1] [文件名2]即可执行,如 ./parser Test/test1.ir out.ir,前一个作为输入文件,后一个作为输出文件。

对框架代码的理解

- 预处理
 - 。 地址

中间代码中,变量前面可以加取地址符&,而在lab5的预处理中直接去掉了对&的存储。因为取地址实际上只会对函数中申请的数组,结构体使用,所以只需要将所有的DEC x [size]改为DEC x [size]; y := &x;即可。这样后续使用&x的地方都直接替换为y,免去了&的表示。

o if 语句的跳转

if x relop y goto label1 goto label2 label1 一类的语句 改为if x !relop y goto label2

• 数据流分析

- 各种数据流的分析过程非常类似,结合面向对象编程的特性可以构建一个宏观的框架,将前向 or后向,传递函数,控制流约束函数等抽象成虚函数,最上层的分析只用实现迭代流程,具 体的函数放在每个具体的数据流分析中去实现。
- 。 首先将边界 (exit或entry) 初始化, 再初始化其它所有块。
- 。 然后开始循环迭代,一直持续除非IN/OUT没有更新,否则将更新的块的前驱/后继加入列表进 行下一次迭代。
- 优化过程
 - 。 全局公共表达式消除
 - 常量传播
 - 可用表达式分析
 - 复制传播
 - 常量传播 (第二次)

实验思路

- 常量传播
 - 。 此模块将某些确定是定值的变量修改为常量。
 - 在最开始,函数参数初始化为UNDEF。根据传递函数和控制流约束方程,我们能完成程序在 赋值语句和块间跳转时的分析。传递函数的种类:
 - z := x: z赋为x的类型
 - z:= x op y: 9种情况分类讨论
 - CALL LOAD READ: z赋为UNDEF

控制流约束与x op y规则类似,只不过当两者是不同常量时赋为NAC。

• 可用表达式分析

- 此模块进行公共子表达式的替换。它分为三个步骤: 常量折叠, 公共表达式分析和复制传播。
- o 公共表达式分析中,首先进行简单表达式替换,也就是x+0,x*1之类的代数恒等式。接下来开始分析,对于每个新的表达式,都杀死受影响的旧表达式并将自己添加进集合中。
- 活跃变量分析
 - 。 此模块分析活跃变量并清除死代码。
 - o 传递函数先执行kill后执行gen,特别注意此分析是后向分析,需要倒序遍历块内的语句。

• 复制传播

○ 此模块利用y:=x,在后续对y的使用中尽量替换为x。

o 建立def_to_use/use_to_def链,将使用关系对应起来。对每个赋值语句,用新的def终结旧的对应,将自己添加进去。

总结与反思

• 要充分理解框架

在写常量传播模块时,因为对传播所用的update和meet操作没有认识到位而导致混淆,造成误用的情况。实际上meet用于数据流控制函数中,作用是整合不同路线得到的数据类型,而update是直接更换数据类型,用于在块内部为ASSIGN,READ等语句的左值类型做更改。

以及在复制传播模块中,一开始不理解def_to_use/use_to_def链就按自己的理解来写。后来查阅百科得知,def_to_use链用于将某个变量对应到之后可以使用它的值的其它变量,use_to_def链反之。之后按照正确的定义修改了代码。