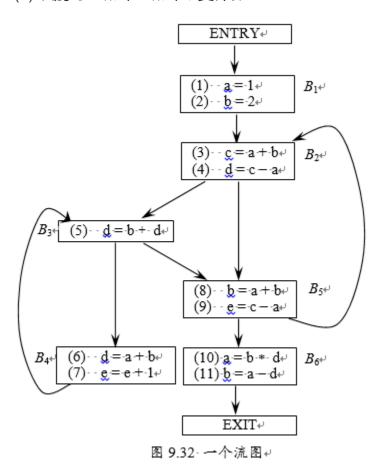
H11

9.1

对于图9.32流图:

- (a) 识别该流图的循环。
- (b) 块B1中的语句(1)和(2)都是复写语句,并且它们给a和b赋的都是常量。可以对a和b的哪些引用实施复写传播并将这些引用替换成对常量的引用?
- (c) 识别每个循环的全局公共子表达式。
- (d) 识别每个循环的归纳变量,不要忘记把(b)的复写传播引入的常量考虑进去。
- (e) 识别每个循环的循环不变计算



(a)

- 1. {B2, B3, B4, B5}
- 2. {B3, B4}

- 3. {B2, B3, B5}
- 4. {B2, B5}

(b)

- B2 中的 (3): c = a + b 可换为 c = 1 + b
- B2 中的 (4): d = c a 可换为 d = c 1
- B4 中的 (6): d = a + b 可换为 d = 1 + b
- B5 中的 (8): b = a + b 可换为 b = 1 + b
- B5 中的 (9): e = c a 可换为 e = c 1

(c)

- 在循环 {B2, B5}, {B2, B3, B5}, {B2, B3, B4, B5} 中,
 - 。 在 B2 的 c = a + b 和 B5 中的 b = a + b, 其中 a + b 为公共子表达式.
 - 。 在 B2 的 d = c a 和 B5 中的 e = c a , 其中 c a 为公共子表达式.

(d)

- 1. {B2, B3, B4, B5} 有归纳变量 b
- 2. {B3, B4} 有归纳变量 e
- 3. {B2, B3, B5} 有归纳变量 b
- 4. {B2, B5} 有归纳变量 b

(e)

• {B3, B4} 中的 d = a + b 中的 a + b 是循环不变.

9.3

对图9.32的流图, 计算:

- (b). 为可用表达式分析,计算每个块的e_gen、e_kill、IN和OUT集合。
- (c). 为活跃变量分析,计算每个块的def、use、IN和OUT集合。

(b)

Block	e_gen	e_kill
B1	1,2	8,10,11
B2	3,4	5,6
B3	5	4,6
B4	6,7	4,5,9
B5	8,9	2,7,11
B6	10,11	1,2,8

从而根据

$$\begin{split} OUT[B] = e_{-}gen_{_{B}} \cup (IN[B] - e_{-}kill_{_{B}}) \\ IN[B] = \cap_{P \not\equiv B} \text{的前驱} OUT[P] \end{split}$$

开始迭代.

第 1 轮(这里用集合表示看起来比较简练):

Block	IN	оит
B1	0	{1,2}
B2	0	{3,4}
В3	{}	{5}
B4	{5}	{6,7}
B5	8	{8,9}
B6	{9}	{10,11}

第2轮迭代就发现已经没有出现 OUT 变化了, 因此已经结束.

(c)

Block	use	def
B1		a,b
B2	a,b,c	c,d
B3	b,d	d
B4	a,b,e	d,e
B5	a,b,c	b,e
B6	a,b,d	a,b

根据

$$OUT[B] = \cup_{S
ot le B} IN[S]$$
 $IN[B] = use_B \cup (OUT[B] - def_B)$

开始迭代.

第 1 轮:

Block	后继	IN	оит
B1	B2	{c,e}	{a,b,c,e}
B2	B3,B5	{a,b,c,e}	{a,b,c,d,e}
В3	B4,B5	{a,b,c,d,e}	{a,b,c,d,e}
B4	B3	{a,b,e}	{}
B5	B2,B6	{a,b,c,d}	{a,b,d}
B6	EXIT	{a,b,d}	{}

第2轮:

Block	后继	IN	OUT
B1	B2	{c,e}	{a,b,c,e}
B2	B3,B5	{a,b,c,e}	{a,b,c,d,e}
В3	B4,B5	{a,b,c,d,e}	{a,b,c,d,e}
B4	B3	{a,b,c,e}	{a,b,c,d,e}
B5	B2,B6	{a,b,c,d}	{a,b,c,d,e}
B6	EXIT	{a,b,d}	{}

第3轮迭代没有 IN 会发生变化了. 因此第2轮结果即为最终结果.

9.31

下面的C程序分别经非优化编译和2级以上(含2级)的优化编译后,生成的两个目标程序运行时的表现不同(编译器是GCC: (GNU) 7.5.0 (Ubuntu 7.5.0-3ubuntu1~18.04))。请回答它们运行时的表现有何不同,并说明原因。

```
int f(int g()) {
    return g(g);
}
main() {
    f(f);
}
```

- 非优化编译的结果会出现段错误
- O2 优化编译的结果会出现程序被阻塞住的现象.

其原因就需要查看编译结果的代码了.

- 非优化编译结果之所以会段错误,显然就是因为函数调用爆栈了.
- 而 O2 优化编译结果之所以没有, 这是因为尾递归被优化成循环了.

```
f:
.LFB0:
.cfi_startproc
endbr64
xorl %eax, %eax
jmp *%rdi
.cfi_endproc
```