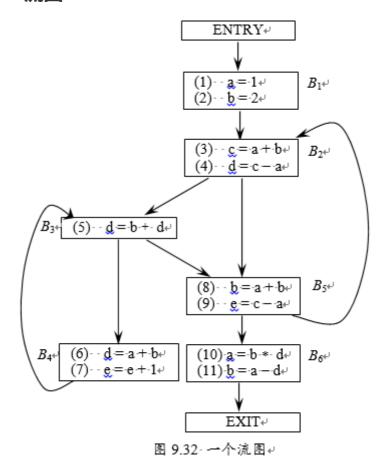
9.1对于图9.32流图:



(a) 识别该流图的循环。

- $\{B_3, B_4\}$
- $\{B_2, B_3, B_4, B_5\}$

(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?

- 对a复写传播并替换:
 - \circ $B_2 \neq c = a + b$
 - $\circ B_2 + d = c a$
 - $\circ B_4 + d = a + b$
 - \circ $B_5 \oplus b = a + b$
 - \circ $B_5 + e = c a$
- 对b没有

(c) 识别每个循环的全局公共子表达式。

- 循环{ B_2 , B_3 , B_4 , B_5 }的公共子表达式
 - \circ a+b , c-a

包括

- $B_2 \oplus c = a + b$
- $B_2 + d = c a$
- $B_4 + d = a + b$
- $B_5 + b = a + b$

- $B_5 \oplus e = c a$
- 循环{B₃, B₄}的公共子表达式
 无

(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。

- 循环 $\{B_2, B_3, B_4, B_5\}$ 的归纳变量为b, c, b=1+b, c=1+b
- 循环 $\{B_3, B_4\}$ 的归纳变量为e, e=e+1

(e) 识别每个循环的循环不变计算。

- 循环 $\{B_3, B_4\}$ 的循环不变量有 B_4 中的d = a + b
- 循环{B₂, B₃, B₄, B₅}无

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。

ВВ	e_gen	e_kill
<i>B</i> 1	1, 2	a+b,c-a,b+d,b*d,a-d
B2	a+b,c-a	c-a,b+d,b*d,a-d
B3	NULL	b+d,b*d,a-d
B4	a+b	b+d, b*d, a-d, e+1
B5	c-a	a+b,b+d,b*d,e+1
B6	a-d	a+b,c-a,a-d,b+d,b*d

ВВ	OUT[B]_0	IN[B]_1	OUT[B]_1
<i>B</i> 1	1, 2, a+b, c-a, a-d, b+d, b*d, e+1	NULL	1,2
B2	1, 2, a+b, c-a, a-d, b+d, b*d, e+1	1,2	1,2,a+b,c-a
B3	1, 2, a+b, c-a, a-d, b+d, b*d, e+1	1,2,a+b,c-a	1,2,a+b,c-a
B4	1, 2, a+b, c-a, a-d, b+d, b*d, e+1	1,2,a+b,c-a	1,2,a+b,c-a
B5	1, 2, a+b, c-a, a-d, b+d, b*d, e+1	1,2,a+b,c-a	1,2,c-a
B6	1, 2, a+b, c-a, a-d, b+d, b*d, e+1	1,2,c-a	1,2,a-d

ВВ	IN[B]_2	OUT[B]_2
<i>B</i> 1	NULL	1, 2
B2	1, 2	a+b,c-a,1,2
B3	a+b,c-a,1,2	a+b,c-a,1,2
B4	a+b,c-a,1,2	a+b,c-a,1,2
B5	a+b,c-a,1,2	c-a,1,2
B6	c-a,1,2	a-d,1,2

第一次和第二次扫描后结果不变,结束扫描。

(c) 为活跃变量分析,计算每个块的def、use、IN和OUT集合。

ВВ	USE[B]	def[B]
<i>B</i> 1	NULL	a, b
B2	a, b	c,d
<i>B</i> 3	b,d	NULL
B4	a,b,e	d
B5	a,b,c	e
<i>B</i> 6	b,d	a

ВВ	IN[B]_0	OUT[B]_1	IN[B]_1
B6	NULL	NULL	b,d
B5	NULL	b, d	a,b,c,d
B4	NULL	NULL	a,b,e
B3	NULL	a,b,c,d,e	a,b,c,d,e
B2	NULL	a,b,c,d,e	a,b,e
<i>B</i> 1	NULL	a,b,e	e

ВВ	OUT[B]_2	IN[B]_2
B6	NULL	b, d
B5	a,b,d,e	a,b,c,d
B4	a,b,c,d,e	a,b,c,e
<i>B</i> 3	a,b,c,d,e	a,b,c,d,e
B2	a,b,c,d,e	a,b,e
<i>B</i> 1	a,b,e	e

ВВ	OUT[B]_3	IN[B]_3
B6	NULL	b, d
B5	a,b,d,e	a,b,c,d
B4	a,b,c,d,e	a,b,c,e
B3	a,b,c,d,e	a,b,c,d,e
B2	a,b,c,d,e	a,b,e
<i>B</i> 1	a,b,e	e

第二次和第三次扫描后结果不变, 结束扫描。

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);
}
```

- 该程序不会终止,会陷入无穷的递归调用。
- 非优化情况下,无穷的递归调用导致运行栈溢出,引起系统报告segmentation fault.

```
f:
.LFB0:
   .cfi_startproc
   endbr64
   pushq %rbp
   .cfi_def_cfa_offset 16
   .cfi_offset 6, -16
   movq %rsp, %rbp
   .cfi_def_cfa_register 6
   subq $16, %rsp
   movq %rdi, -8(%rbp)
   movq -8(%rbp), %rax
   movq -8(%rbp), %rdx
   movq %rax, %rdi
   mov1 $0, %eax
   call *%rdx
   .cfi_def_cfa 7, 8
   ret
   .cfi_endproc
```

• 高级全局优化情况下,可知函数f的return语句中函数调用是尾递归调用。函数f被优化为把当前活动记录作为原本要新增的活动记录,并把调用指令改为跳转指令,导致程序陷入死循环但不会出现运行栈的溢出。

```
f:
.LFBO:
.cfi_startproc
endbr64
xorl %eax, %eax
jmp *%rdi ;跳转到f的入口地址
.cfi_endproc
```