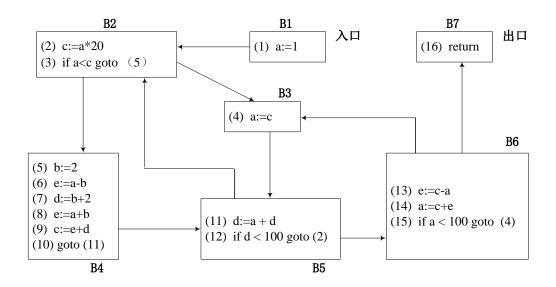
一、下图是包含 7 个基本块的流图, 其中 B1 为入口基本块, B7 为出口基本块:



- 1. 指出在该流图中存在的回边,以及该回边所对应的自然循环(即指出循环中所包含的基本块)。
- 2. 对于上图所给出的流图,采用迭代求解数据流方程,对**到达-定值**(reaching definitions)数据流信息进行分析,迭代结束时 IN 和 OUT 的结果如下图所示。其中,基本块 B4 对应的 GEN、IN 和 OUT 集合未给出,请补齐之。

	GEN	KILL	IN	OUT
B1	{1}	Ø	Ø	{1}
B2	{2}	{9}	{1, 2, 4, 5, 8, 9, 11, 13}	{1, 2, 4, 5, 8, 11, 13}
В3	{4}	{1, 14}	{1, 2, 4, 5, 8, 9, 11, 13, 14}	{2, 4, 5, 8, 9, 11, 13}
B4		{2, 11,13}		
В5	{11}	{7}	{1, 2, 4, 5, 7, 8, 9, 11, 13}	{1, 2, 4, 5, 8, 9, 11, 13}
В6	{13, 14}	{1,4,8}	{1, 2, 4, 5, 8, 9, 11, 13}	{2, 5, 9, 11, 13, 14}
В7	Ø	Ø	{2, 5, 9, 11, 13, 14}	{2, 5, 9, 11, 13, 14}

3. 对于上图所给出的流图,采用迭代求解数据流方程的方法对活跃变量信息进行

分析。假设基本块 B7 的 LiveOut 信息为 \emptyset ,则迭代结束时的结果如下图所示。其中,基本块 B4 的 LiveUse 以及基本块 B5 的 LiveIn 和 LiveOut 信息未给出,请补齐之。

	LiveUse	DEF	LiveIn	LiveOut
в1	Ø	{a}	{d}	{a,d}
в2	{a}	{c}	{a,d}	{a,c,d}
в3	{c}	{a}	{c,d}	{a,c,d}
в4		{b,c,d,e}	{a}	{a,c,d}
в5	{a,d}	Ø		
в6	{a,c}	{e}	{a,c,d}	{c,d}
в7	Ø	Ø	Ø	Ø

- 4. 请指出在基本块 B4 内第 (7) 条语句之前处的活跃变量信息。
- 5. 请指出在基本块 B4 内第 (8) 条语句使用变量 a 的 UD 链。
- 6. 请指出在基本块 B2 内第 (2) 条语句使用变量 c 的 DU 链。
- 7. 请给出基本块 B4 的 DAG 图。

参考解答:

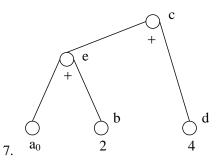
1. 该流图中存在唯一的回边 $B5\rightarrow B2$,该回边所对应的自然循环包含基本块B2, B3,B4,B5和B6。

2.

	GEN	KILL	IN	OUT
B1	{1}	Ø	Ø	{1}
B2	{2}	{9}	{1, 2, 4, 5, 8, 9, 11, 13}	{1, 2, 4, 5, 8, 11, 13}
В3	{4}	{1, 14}	{1, 2, 4, 5, 8, 9, 11, 13, 14}	{2, 4, 5, 8, 9, 11, 13}
B4	{5, 7, 8, 9}	{2, 11,13}	{1, 2, 4, 5, 8, 11, 13}	{1, 4, 5, 7, 8, 9}
В5	{11}	{7}	{1, 2, 4, 5, 7, 8, 9, 11, 13}	{1, 2, 4, 5, 8, 9, 11, 13}
В6	{13, 14}	{1,4,8}	{1, 2, 4, 5, 8, 9, 11, 13}	{2, 5, 9, 11, 13, 14}
B7	Ø	Ø	{2, 5, 9, 11, 13, 14}	{2, 5, 9, 11, 13, 14}

	LiveUse	DEF	LiveIn	LiveOut
в1	Ø	{a}	{d}	{a,d}
в2	{a}	{c}	{a,d}	{a,c,d}
в3	{c}	{a}	{c,d}	{a,c,d}
В4	{a}	{b,c,d,e}	{a}	{a,c,d}
в5	{a,d}	Ø	{a,c,d}	{a,c,d}
в6	{a,c}	{e}	{a,c,d}	{c,d}
в7	Ø	Ø	Ø	Ø

- 4. 在基本块 B4 内第 (7) 条语句之前处的活跃变量信息为{a,b}。
- 5. 在基本块 B4 内第 (8) 条语句使用变量 a 的 UD 链为 $\{1,4\}$ 。
- 6. 在基本块 B2 内第 (2) 条语句使用变量 c 的 DU 链为 $\{3,4,13,14\}$ 。



```
(1) var a,b;
                                             25
                                                       X
(2)
     procedure p;
                                             24
                                                               RA
(3)
         var x;
                                             23
                                                               DL
(4)
          procedure r;
                                             22
                                                               SL
(5)
             var x, b;
                                             21
                                                       X
(6)
             begin
                                             20
                                                       ?
                                                               RA
(7)
                b := 0;
                                             19
                                                               DL
                 call q;
(8)
                                                               SL
                                             18
                       /*仅含符号 x*/
                                             17
                                                       b
             end;
                                             16
          begin
                                             15
                                                               RA
             call r;
                                             14
                                                       9
                                                               DL
             ..... /* 仅含符号 x*/
                                             13
                                                       9
                                                               SL
          end;
                                             12
                                                       X
                                             11
                                                               RA
     procedure q;
                                             10
         var x;
                                                       5
                                                               DL
          begin
                                             9
                                                               SL
                                                       0
                                             8
(\Gamma)
             if a < b then call p;
                                             7
                                                               RA
             ..... /*仅含符号 x*/
                                             6
          end:
                                                       0
                                                               DL
                                             5
                                                               SL
     begin
                                                       0
                                             4
          a := 1;
                                                       b
                                             3
          b := 2:
                                                       a
                                             2
          call q;
                                                               RA
                                             1
                                                       0
                                                               DL
                                             0
     end.
                                                       0
                                                               SL
```

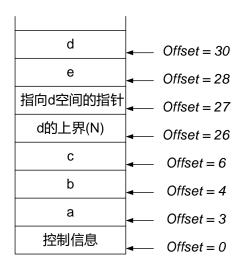
上图左边是某简单语言的一段代码。该语言支持嵌套的过程声明,但只能定义无参过程,且没有返回值。语言中不包含数据类型的声明,所有变量的类型默认为整型。语句块的括号为'begin'和'end'组合;赋值号为':='。每一个过程声明对应一个静态作用域,最外层的作用域编号为第0层,依次类推。我们假设在实现该语言是采用多符号表结构,每个静态作用域对应一个符号表,且通过单独的一遍建立符号表。例如,上图程序中第0层作用域包含符号 a, b, p, q。不同的作用域包含不同的符号,但可以重名,并遵守一般的可见性原则。

- 1. 假设过程活动记录中的控制信息包括静态链 SL, 动态链 DL, 以及返回地址 RA (用于返回调用者过程实例的下一条执行语句)。对于上图左边的程序, 当过程 p 第二次激活时,运行栈的当前状态如上图右边所示(栈顶为单元26)。试补齐该运行状态下,单元18、19、22、及 23 中的内容。
- 2.以上执行遵循静态作用域规则,若是动态作用域规则,指出上图左边的程序第二次执行到第 L 行时,其执行效果有何差异?

若按照某种运行时存储组织方式,如下函数 p 被激活时的过程活动记录如右图所示。其中 d 是动态数组。

```
static int N;

void p( int a) {
   float b;
   float c[10];
   float d[N];
   float e;
   ...
}
```



请给出函数 p 中访问 d[i] ($0 \le i < N$) 时相对于活动记录基址的 Offset 值:

参考解答:

- 1. 单元 18 中的内容: 0
 - 单元 19 中的内容: 13
 - 单元 22 中的内容: 0
 - 单元 23 中的内容: 18
- 2. 在第二次执行到语句 L 时,若是静态作用域规则,则 a=1,b=2,因此会再次调用 p; 若是动态作用域规则,则 a=1,b=0,因此不会调用 p。
- 3. 30+2*i