

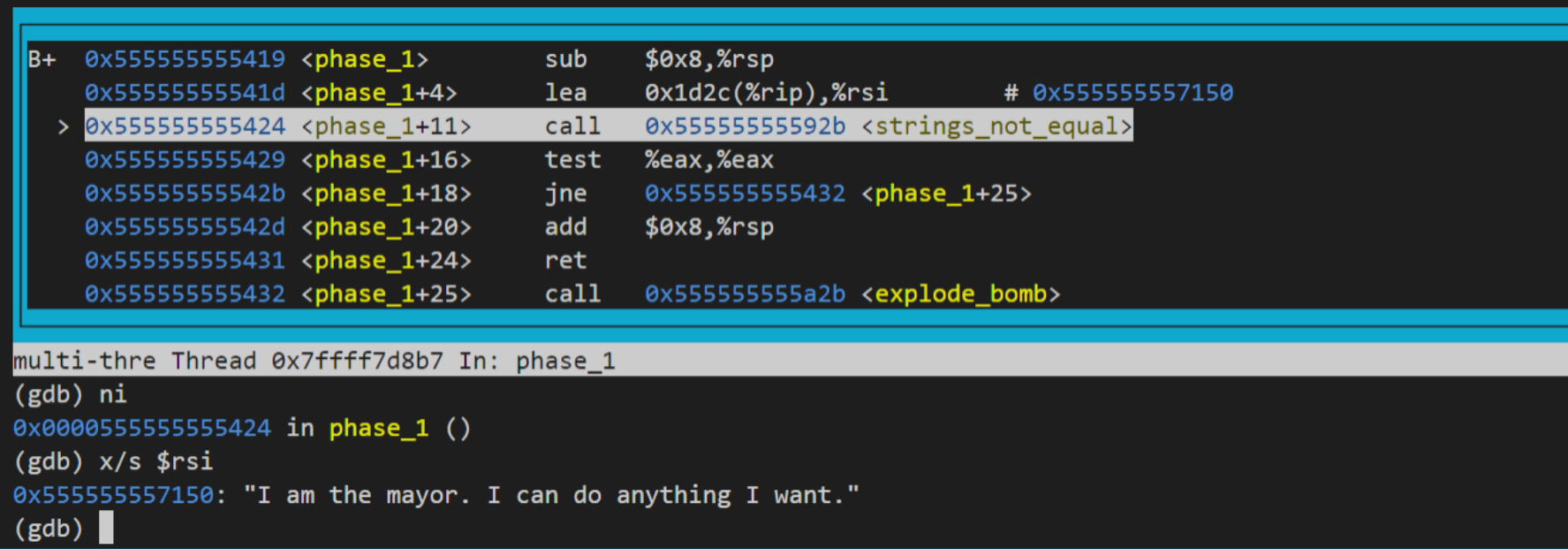
Bomb Lab 实验报告

Phase 1

汇编代码如下

```
0000000000001419 <phase_1>:
  1419:  48 83 ec 08          sub    $0x8,%rsp
  141d:  48 8d 35 2c 1d 00 00  lea     0x1d2c(%rip),%rsi      # 3150 <_IO_stdin_used+0x150>
  1424:  e8 02 05 00 00       call   192b <strings_not_equal>
  1429:  85 c0                test   %eax,%eax
  142b:  75 05                jne     1432 <phase_1+0x19>
  142d:  48 83 c4 08          add     $0x8,%rsp
  1431:  c3                  ret
  1432:  e8 f4 05 00 00       call   1a2b <explode_bomb>
  1437:  eb f4                jmp     142d <phase_1+0x14>
```

阅读代码可知，1424行调用了strings_not_equal函数，猜测是将输入的字符串与某字符串相比较。strings_not_equal两个参数：%rdi在main中调用phase_1前就被赋值了，也就是我们的输入字符串；%rsi在141d行处被赋值，估计即为答案。gdb调试得到%rsi的值为 “I am the mayor. I can do anything I want.”，测试答案正确。



Phase 2

汇编代码如下

```
0000000000001439 <phase_2>:
  1439:  55                  push   %rbp
  143a:  53                  push   %rbx
  143b:  48 83 ec 28          sub    $0x28,%rsp
  143f:  48 89 e6             mov     %rsp,%rsi
  1442:  e8 0a 06 00 00       call   1a51 <read_six_numbers>
  1447:  83 3c 24 01          cmpl   $0x1,(%rsp)
  144b:  75 0a                jne     1457 <phase_2+0x1e>
  144d:  48 89 e3             mov     %rsp,%rbx
  1450:  48 8d 6c 24 14       lea     0x14(%rsp),%rbp
  1455:  eb 10                jmp     1467 <phase_2+0x2e>
  1457:  e8 cf 05 00 00       call   1a2b <explode_bomb>
  145c:  eb ef                jmp     144d <phase_2+0x14>
  145e:  48 83 c3 04          add     $0x4,%rbx
  1462:  48 39 eb             cmp     %rbp,%rbx
  1465:  74 10                je      1477 <phase_2+0x3e>
  1467:  8b 03                mov     (%rbx),%eax
  1469:  01 c0                add     %eax,%eax
  146b:  39 43 04             cmp     %eax,0x4(%rbx)
  146e:  74 ee                je      145e <phase_2+0x25>
  1470:  e8 b6 05 00 00       call   1a2b <explode_bomb>
  1475:  eb e7                jmp     145e <phase_2+0x25>
  1477:  48 83 c4 28          add     $0x28,%rsp
  147b:  5b                  pop     %rbx
  147c:  5d                  pop     %rbp
  147d:  c3                  ret     |
```

1442行调用read_six_numbers函数，可知本题答案为6个数，且读入的6个数存在%rsp开头的数组中。1447行显示第一个数应为1（否则会引爆炸弹），后145e-1470行为一个循环，遍历输入数组，其中1469行为将当前的数*2与数组中下一个数比较，若不相同则引爆炸弹。如此可知输入的每个数都应为前一个数2倍，即答案为“1 2 4 8 16 32”。

Phase 3

注：汇编代码为节选

```
000000000000147e <phase_3>:
147e: 48 83 ec 18      sub    $0x18,%rsp
1482: 48 8d 4c 24 07    lea    0x7(%rsp),%rcx
1487: 48 8d 54 24 0c    lea    0xc(%rsp),%rdx
148c: 4c 8d 44 24 08    lea    0x8(%rsp),%r8
1491: 48 8d 35 0e 1d 00 00 lea    0x1d0e(%rip),%rsi      # 31a6 <_IO_stdin_used+0x1a6>
1498: b8 00 00 00 00    mov    $0x0,%eax
149d: e8 9e fc ff ff    call   1140 <__isoc99_sscanf@plt>
14a2: 83 f8 02         cmp    $0x2,%eax
14a5: 7e 1f           jle    14c6 <phase_3+0x48>
14a7: 83 7c 24 0c 07    cmpl   $0x7,0xc(%rsp)
14ac: 0f 87 0c 01 00 00 ja      15be <phase_3+0x140>
14b2: 8b 44 24 0c      mov    0xc(%rsp),%eax
14b6: 48 8d 15 03 1d 00 00 lea    0x1d03(%rip),%rdx      # 31c0 <_IO_stdin_used+0x1c0>
14bd: 48 63 04 82      movslq (%rdx,%rax,4),%rax
14c1: 48 01 d0         add    %rdx,%rax
14c4: ff e0           jmp    *%rax
14c6: e8 60 05 00 00    call   1a2b <explode_bomb>
14cb: eb da           jmp    14a7 <phase_3+0x29>
14cd: b8 6b 00 00 00    mov    $0x6b,%eax
14d2: 81 7c 24 08 f6 02 00 cmpl   $0x2f6,0x8(%rsp)
14d9: 00             je     15c8 <phase_3+0x14a>
14da: 0f 84 e8 00 00 00 je     15c8 <phase_3+0x14a>
14e0: e8 46 05 00 00    call   1a2b <explode_bomb>

15c8: 38 44 24 07      cmp    %al,0x7(%rsp)
15cc: 75 05           jne    15d3 <phase_3+0x155>
15ce: 48 83 c4 18      add    $0x18,%rsp
15d2: c3             ret
15d3: e8 53 04 00 00    call   1a2b <explode_bomb>
15d8: eb f4           jmp    15ce <phase_3+0x150>
```

第149d行使用了scanf，即读入数据，观察前面的指令，我尝试gdb输出了%rsi，发现结果为“%d %c %d”——即scanf的占位符，那么要输入的数据即为“int char int”，且分别存在0xc(%rsp),0x7(%rsp),0x8(%rsp)。

```
(gdb) x/s $rsi
0x5555555571a6: "%d %c %d"
```

然后先判断读入数据个数（%eax）大于2，接着判断第一个数小于7。接下来14b2-14c4行进入switch控制部分，控制依据为第一个数字。我假设第一个数为0走了一下流程，发现需要满足第三个数据（int）为758（第14d2行），且第二个数据（char）为107（第15c8行），即'k'时，才能不引爆炸弹。第15c8行的%al通过gdb输出得知。故答案为“0 k 758”

```
(gdb) p $al
$1 = 107
```

其实走其他分支也能得到其他答案，但给出一个答案即可，这里就不赘述了。

Phase 4

0000000000001617 <phase_4>:

1617: 48 83 ec 18

161b: 48 8d 4c 24 08

1620: 48 8d 54 24 0c

1625: 48 8d 35 03 1d 00 00

162c: b8 00 00 00 00

1631: e8 0a fb ff ff

1636: 83 f8 02

1639: 75 07

163b: 83 7c 24 0c 0e

1640: 76 05

1642: e8 e4 03 00 00

1647: ba 0e 00 00 00

164c: be 00 00 00 00

1651: 8b 7c 24 0c

1655: e8 80 ff ff ff

165a: 83 f8 06

165d: 75 07

165f: 83 7c 24 08 06

1664: 74 05

1666: e8 c0 03 00 00

166b: 48 83 c4 18

166f: c3

sub \$0x18,%rsp

lea 0x8(%rsp),%rcx

lea 0xc(%rsp),%rdx

lea 0x1d03(%rip),%rsi # 332f <array.0+0x14f>

mov \$0x0,%eax

call 1140 <__isoc99_sscanf@plt>

cmp \$0x2,%eax

jne 1642 <phase_4+0x2b>

cmpl \$0xe,0xc(%rsp)

jbe 1647 <phase_4+0x30>

call 1a2b <explode_bomb>

mov \$0xe,%edx

mov \$0x0,%esi

mov 0xc(%rsp),%edi

call 15da <func4>

cmp \$0x6,%eax

jne 1666 <phase_4+0x4f>

cmpl \$0x6,0x8(%rsp)

je 166b <phase_4+0x54>

call 1a2b <explode_bomb>

add \$0x18,%rsp

ret

有了phase 3的基础，依旧gdb查看%rsi，为"%d %d"，即输入两个int。然后调用了func4，三个参数依次为：输入的第一个数，0，以及14，要求func4的返回值为6。最后（第165f行），要求第二个数为6。查看func4的汇编代码：

00000000000015da <func4>:

15da: 48 83 ec 08

15de: 89 d0

15e0: 29 f0

15e2: 89 c1

15e4: c1 e9 1f

15e7: 01 c1

15e9: d1 f9

15eb: 01 f1

15ed: 39 f9

15ef: 7f 0c

15f1: b8 00 00 00 00

15f6: 7c 11

15f8: 48 83 c4 08

15fc: c3

15fd: 8d 51 ff

1600: e8 d5 ff ff ff

1605: 01 c0

1607: eb ef

1609: 8d 71 01

160c: e8 c9 ff ff ff

1611: 8d 44 00 01

1615: eb e1

sub \$0x8,%rsp

mov %edx,%eax

sub %esi,%eax

mov %eax,%ecx

shr \$0x1f,%ecx

add %eax,%ecx

sar %ecx

add %esi,%ecx

cmp %edi,%ecx

jg 15fd <func4+0x23>

mov \$0x0,%eax

j1 1609 <func4+0x2f>

add \$0x8,%rsp

ret

lea -0x1(%rcx),%edx

call 15da <func4>

add %eax,%eax

jmp 15f8 <func4+0x1e>

lea 0x1(%rcx),%esi

call 15da <func4>

lea 0x1(%rax,%rax,1),%eax

jmp 15f8 <func4+0x1e>

这是一个递归函数，简单还原成c，大致如下：

```
int func4(int a1, int a2, int a3)
{
    int t; // %ecx
    int result; // %rax

    t = a2 + (a3 - a2) / 2;
    if ( t > a1 )
        return 2 * func4(a1, a2, t - 1);
    result = 0;
    if ( t < a1 )
        return 2 * func4(a1, t + 1, a3) + 1;
    return result;
}
```

代入a2=0 a3=14，尝试一下就可以得到一个解a1=6。于是一个答案即为"6 6"。

Phase 5

```

0000000000001670 <phase_5>:
1670:  48 83 ec 18      sub    $0x18,%rsp
1674:  48 8d 4c 24 08    lea    0x8(%rsp),%rcx
1679:  48 8d 54 24 0c    lea    0xc(%rsp),%rdx
167e:  48 8d 35 aa 1c 00 00 lea    0x1caa(%rip),%rsi      # 332f <array.0+0x14f>
1685:  b8 00 00 00 00    mov    $0x0,%eax
168a:  e8 b1 fa ff ff    call   1140 <__isoc99_sscanf@plt>
168f:  83 f8 01          cmp    $0x1,%eax
1692:  7e 4d            jle    16e1 <phase_5+0x71>
1694:  8b 44 24 0c      mov    0xc(%rsp),%eax
1698:  83 e0 0f          and    $0xf,%eax
169b:  89 44 24 0c      mov    %eax,0xc(%rsp)
169f:  83 f8 0f          cmp    $0xf,%eax
16a2:  74 33            je     16d7 <phase_5+0x67>
16a4:  b9 00 00 00 00    mov    $0x0,%ecx
16a9:  ba 00 00 00 00    mov    $0x0,%edx
16ae:  48 8d 35 2b 1b 00 00 lea    0x1b2b(%rip),%rsi      # 31e0 <array.0>
16b5:  83 c2 01          add    $0x1,%edx
16b8:  48 98            cltq
16ba:  8b 04 86          mov    (%rsi,%rax,4),%eax
16bd:  01 c1            add    %eax,%ecx
16bf:  83 f8 0f          cmp    $0xf,%eax
16c2:  75 f1            jne    16b5 <phase_5+0x45>
16c4:  c7 44 24 0c 0f 00 00 movl   $0xf,0xc(%rsp)
16cb:  00
16cc:  83 fa 0f          cmp    $0xf,%edx
16cf:  75 06            jne    16d7 <phase_5+0x67>
16d1:  39 4c 24 08      cmp    %ecx,0x8(%rsp)
16d5:  74 05            je     16dc <phase_5+0x6c>
16d7:  e8 4f 03 00 00    call   1a2b <explode_bomb>
16dc:  48 83 c4 18      add    $0x18,%rsp
16e0:  c3              ret
16e1:  e8 45 03 00 00    call   1a2b <explode_bomb>
16e6:  eb ac            jmp    1694 <phase_5+0x24>

```

同上，仍然gdb查看%rsi，为"%d %d"，则知本题答案为两个数。

1694-16a2行中，相当于把第一个数的后四位取出来（与15 and），若为15则引爆炸弹。

接下来进入一个循环，c代码大致如下：

```

t=a1&15;// %eax
sum=0;// %ecx
while(t!=15){
    ++num;// %edx
    t=array[t];
    sum+=t;
}
if(num!=15 || sum!=a2)explode_bomb();

```

其中array的地址在16ae行传入%rsi，于是在gdb中打印出array：

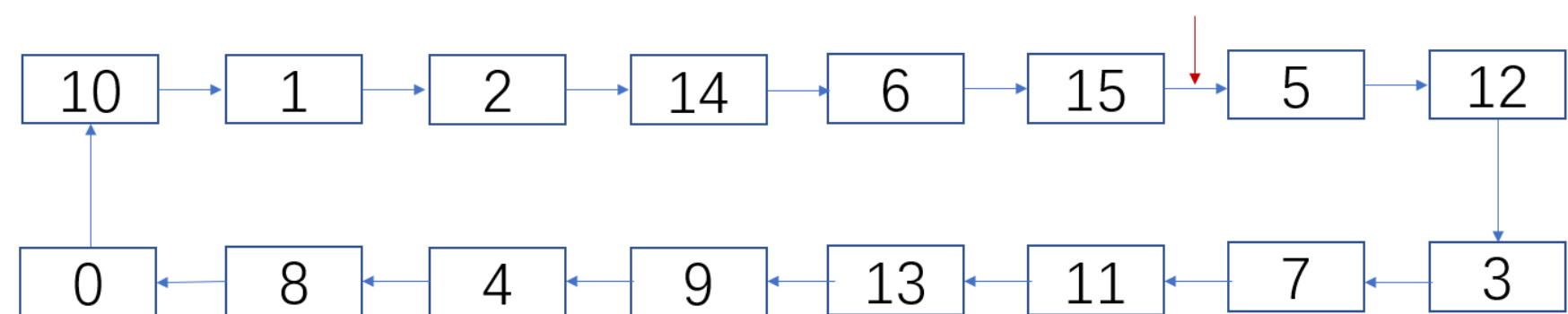
```

0x5555555556a4 <phase_5+52> mov    $0x0,%ecx
0x5555555556a9 <phase_5+57> mov    $0x0,%edx
0x5555555556ae <phase_5+62> lea    0x1b2b(%rip),%rsi      # 0x5555555571e0 <array.0>
> 0x5555555556b5 <phase_5+69> add    $0x1,%edx
0x5555555556b8 <phase_5+72> cltq
0x5555555556ba <phase_5+74> mov    (%rsi,%rax,4),%eax
0x5555555556bd <phase_5+77> add    %eax,%ecx
0x5555555556bf <phase_5+79> cmp    $0xf,%eax
0x5555555556c2 <phase_5+82> jne    0x5555555556b5 <phase_5+69>
0x5555555556c4 <phase_5+84> movl   $0xf,0xc(%rsp)

multi-thre Thread 0x7ffff7d8b7 In: phase_5
(gdb) x/16wd $rsi
0x5555555571e0 <array.0>:    10      2      14      7
0x5555555571f0 <array.0+16>:    8       12     15     11
0x555555557200 <array.0+32>:    0        4      1     13
0x555555557210 <array.0+48>:    3        9      6      5

```

发现array刚好满足一个环状链表结构，那么要满足num==15时结束循环，t就应该从5处开始，累加可得a2=115。由此，一个答案为"5 115"（其实所有二进制后四位是0101的数都可以做第一个数）。



Phase 6

本题汇编代码较长，故分开处理。

```
00000000000016e8 <phase_6>:
16e8: 41 56                push    %r14
16ea: 41 55                push    %r13
16ec: 41 54                push    %r12
16ee: 55                  push    %rbp
16ef: 53                  push    %rbx
16f0: 48 83 ec 50         sub     $0x50,%rsp
16f4: 4c 8d 74 24 30      lea     0x30(%rsp),%r14
16f9: 4c 89 f6            mov     %r14,%rsi
16fc: e8 50 03 00 00      call   1a51 <read_six_numbers>
```

首先是read_six_numbers，可知本题答案为六个int。

然后进入一个双重循环，汇编代码：

```
1701: 41 bd 01 00 00 00    mov     $0x1,%r13d
1707: 4d 89 f4             mov     %r14,%r12
170a: e9 ad 00 00 00      jmp     17bc <phase_6+0xd4>
.....
1791: 48 83 c3 01         add     $0x1,%rbx
1795: 83 fb 05            cmp     $0x5,%ebx
1798: 7f 10              jg      17aa <phase_6+0xc2>
179a: 41 8b 04 9c         mov     (%r12,%rbx,4),%eax
179e: 39 45 00            cmp     %eax,0x0(%rbp)
17a1: 75 ee              jne     1791 <phase_6+0xa9>
17a3: e8 83 02 00 00      call   1a2b <explode_bomb>
17a8: eb e7              jmp     1791 <phase_6+0xa9>
17aa: 49 83 c6 04         add     $0x4,%r14
17ae: 49 83 c5 01         add     $0x1,%r13
17b2: 49 83 fd 07         cmp     $0x7,%r13
17b6: 0f 84 62 ff ff ff   je      171e <phase_6+0x36>
17bc: 4c 89 f5            mov     %r14,%rbp
17bf: 41 8b 06            mov     (%r14),%eax
17c2: 83 e8 01            sub     $0x1,%eax
17c5: 83 f8 05            cmp     $0x5,%eax
17c8: 0f 87 41 ff ff ff   ja      170f <phase_6+0x27>
17ce: 41 83 fd 05         cmp     $0x5,%r13d
17d2: 7f d6              jg      17aa <phase_6+0xc2>
17d4: 4c 89 eb            mov     %r13,%rbx
17d7: eb c1              jmp     179a <phase_6+0xb2>
```

翻译一下：

```
int *p=a;// %rbp or %r14, 初始为a的头指针（a即输入数组，从0x30(%rsp)开始）
for(int i=1;i!=7;++i,++p){//i为%r13
    if((unsigned int)*p-1>5)explode_bomb();//汇编代码为ja(170f行)
    else if(i<=5){
        for(int j=i;j<=5;j++){//j为%rbx
            if(a[j]==*p)explode_bomb();
        }
    }
}
```

很显然，这段代码意在保证输入数据不重复且均<=6，那么即为1-6的某种排列。其中，++p对应17aa行的 add \$0x4,%r14

然后又是一个双重循环，形如：


```
171e:  be 00 00 00 00      mov     $0x0,%esi
1723:  8b 4c b4 30          mov     0x30(%rsp,%rsi,4),%ecx
1727:  b8 01 00 00 00      mov     $0x1,%eax
172c:  48 8d 15 bd 3b 00 00  lea     0x3bbd(%rip),%rdx      # 52f0 <node1>
1733:  83 f9 01             cmp     $0x1,%ecx
1736:  7e 0b               jle     1743 <phase_6+0x5b>
1738:  48 8b 52 08          mov     0x8(%rdx),%rdx
173c:  83 c0 01             add     $0x1,%eax
173f:  39 c8               cmp     %ecx,%eax
1741:  75 f5               jne     1738 <phase_6+0x50>
1743:  48 89 14 f4          mov     %rdx, (%rsp,%rsi,8)
1747:  48 83 c6 01          add     $0x1,%rsi
174b:  48 83 fe 06          cmp     $0x6,%rsi
174f:  75 d2               jne     1723 <phase_6+0x3b>
```

写成c代码：

```
for(int i=0;i!=6;++i){//i为%rsi
    p=a[i];// %ecx
    q=1;// %eax
    r=&node1;// %rdx
    if(p>1)
        for(;q!=p;++q)
            r=r->next;
    b[i]=r;//b从%rsp开始
}
```

这里面涉及到了名叫node的数据结构，gdb打印出172c行给出的地址，观察发现每个node有三个值：id（自己的编号）,val和next，其中next存了下一个node的地址

如下图，前五个node刚好挨着，打印出node5.next发现即为node6

```
(gdb) x/20w $rdx
0x5555555592f0 <node1>: 0x00000168      0x00000001      0x55559300      0x00005555
0x555555559300 <node2>: 0x000003dc      0x00000002      0x55559310      0x00005555
0x555555559310 <node3>: 0x000002fb      0x00000003      0x55559320      0x00005555
0x555555559320 <node4>: 0x000002ce      0x00000004      0x55559330      0x00005555
0x555555559330 <node5>: 0x0000020b      0x00000005      0x555591f0      0x00005555
```

```
(gdb) x/4x 0x5555555591f0
0x5555555591f0 <node6>: 0x000003d6      0x00000006      0x00000000      0x00000000
```

那么上述二重循环的作用就是按照输入的顺序在b数组内存放node对应顺序的指针。

接下来

```
1751:  48 8b 1c 24          mov     (%rsp),%rbx
1755:  48 8b 44 24 08        mov     0x8(%rsp),%rax
175a:  48 89 43 08           mov     %rax,0x8(%rbx)
175e:  48 8b 54 24 10        mov     0x10(%rsp),%rdx
1763:  48 89 50 08           mov     %rdx,0x8(%rax)
1767:  48 8b 44 24 18        mov     0x18(%rsp),%rax
176c:  48 89 42 08           mov     %rax,0x8(%rdx)
1770:  48 8b 54 24 20        mov     0x20(%rsp),%rdx
1775:  48 89 50 08           mov     %rdx,0x8(%rax)
1779:  48 8b 44 24 28        mov     0x28(%rsp),%rax
177e:  48 89 42 08           mov     %rax,0x8(%rdx)
1782:  48 c7 40 08 00 00 00  movq    $0x0,0x8(%rax)
```

这段作用是也按照b数组顺序，调整node的next项，让他们的链接关系也与输入顺序相同。

最后一段

```

178a:    bd 05 00 00 00      mov     $0x5,%ebp
178f:    eb 51               jmp     17e2 <phase_6+0xfa>
.....
17d9:    48 8b 5b 08          mov     0x8(%rbx),%rbx
17dd:    83 ed 01             sub     $0x1,%ebp
17e0:    74 11               je      17f3 <phase_6+0x10b>
17e2:    48 8b 43 08          mov     0x8(%rbx),%rax
17e6:    8b 00               mov     (%rax),%eax
17e8:    39 03               cmp     %eax,(%rbx)
17ea:    7e ed               jle     17d9 <phase_6+0xf1>
17ec:    e8 3a 02 00 00      call    1a2b <explode_bomb>
17f1:    eb e6               jmp     17d9 <phase_6+0xf1>

```

依旧是一个循环，翻译一下：

```

node *p=b[0]; // %rbx
for(int i=5;i>0;--i){
    p1=p->next;
    x=p1->val;
    if(p->val<=x)p=p->next;
    else explode_bomb();
}

```

这段代码也是很易懂的，就是要保证按照输入顺序重新排序后的node按val递增。

那么我们的答案就是node编号按val大小从小到大的顺序，即"1 5 4 3 6 2"（node.val在上面gdb截图中）。

感想

感觉做这个lab最锻炼我的是耐心orz...其实只要耐心看进去，即使是最难的phase 6也不是说无迹可寻，但是一上來看見那么长的一段汇编真的是头都大了。

然后就是gdb的能力了吧，其实之前一直用的vscode图形化调试，这次第一次自己上手。开始的时候因为懒，就直接用了实验指导的操作（x/s），也没管x是什么意思，s是什么意思。后来忘了是哪个phase了，一直输出不出来想要的结果，才不得不去看了gdb教程。

不得不说，这个lab真的是环环相扣、引人入胜，难度梯度很好而且不会觉得难以上手（还要感谢助教写的实验指导，真的很有帮助）。

整个实验给我印象最深的应该是phase 6的node，虽然它名字提示已经很足够了，但是我当时不知道怎么回事完全没往结构体方向想。意识到了之后，发现next就水到渠成了，验证node5.next就是node6的时候成就感确实很强。