# **Bomblab Report**

2021201709 李俊霖

### phase 1

容易看出在调用字符串比较函数之前载入了一个参数值,如果不匹配则爆炸。可知这是一个字符串匹配的关卡,若不输入正确的字符串就会爆炸。

```
(gdb) disassemble phase_1
Dump of assembler code for function phase 1:
   0x0000555555556439 <+0>:
                               sub
                                      $0x8,%rsp
  0x000055555555643d <+4>:
                                      0x1d04(%rip),%rsi
                                                               # 0x55555558148
                               lea
  0x0000555555556444 <+11>:
                               callq 0x555555556982 <strings_not_equal>
  0x0000555555556449 <+16>:
                               test
                                      %eax,%eax
                                      0x55555556452 <phase_1+25>
  0x000055555555644b <+18>:
                              jne
   0x000055555555644d <+20>:
                              add
                                      $0x8,%rsp
  0x0000555555556451 <+24>:
                              retq
  0x0000555555556452 <+25>:
                              callq 0x555555556c5e <explode_bomb>
  0x0000555555556457 <+30>:
                                      0x55555555644d <phase 1+20>
                              jmp
End of assembler dump.
(gdb) x/s 0x555555558148
0x55555558148: "NVIDIA has been the single worst company we've ever dealt with. So NVIDIA,
```

- 输出载入地址处的字符串,
  - 为 NVIDIA has been the single worst company we've ever dealt with. So NVIDIA, \_\_\_\_ !, 即为通关密码。
- ps.这是一句 Linus Torvalds 的名言。

#### phase 2

• 通过函数名和格式控制符都可以发现, 要求输入六个数字。

```
(gdb) x/s 0x555555558615
0x5555<u>5</u>5558615: "%d %d %d %d %d %d"
```

• 要求第一个数为4, 第二个数为0x11, 即17。

```
2472:
        e8 a7 08 00 00
                                 callq
                                        2d1e <read six numbers>
2477:
        83 3c 24 04
                                 cmpl
                                        $0x4,(%rsp)
                                        2484 <phase 2+0x2b>
247b:
       75 07
                                jne
247d:
       83 7c 24 04 11
                                        $0x11,0x4(%rsp)
                                 cmpl
       74 05
2482:
                                jе
                                        2489 <phase 2+0x30>
2484:
       e8 d5 07 00 00
                                calla
                                        2c5e <explode bomb>
                                        %rsp,%rbx
       48 89 e3
2489:
                                mov
```

• 关键代码分析,经过寄存器之间的来回赋值,此处要满足数列的通项关系为 $4a_n+a_{n+1}=a_{n+2}$ 

```
74 14
                                jе
                                       24b0 <phase 2+0x57>
249a:
       8b 13
249c:
                                       (%rbx),%edx
                                mov
       8b 43 04
                                       0x4(%rbx),%eax
249e:
                                mov
                                       (%rax,%rdx,4),%eax
       8d 04 90
24a1:
                                lea
       39 43 08
                                       %eax,0x8(%rbx)
24a4:
                                cmp
       74 ea
                                       2493 <phase 2+0x3a>
24a7:
                                jе
```

• 根据前两项计算可得到该数列为 4 17 33 101 233 637 , 为通关密码。

### phase 3

• 通过查看scanf前载入的格式控制符可以发现,要求输入两个数字。

```
0x24cc <phase 3>
                        sub
                                $0x18,%rsp
0x24d0 <phase 3+4>
                               %fs:0x28,%rax
                        mov
0x24d9 <phase_3+13>
                               %rax,0x8(%rsp)
                        mov
0x24de <phase 3+18>
                               %eax,%eax
                        xor
0x24e0 <phase_3+20>
                               0x4(%rsp),%rcx
                        lea
                               %rsp,%rdx
0x24e5 <phase_3+25>
                        mov
                               0x2132(%rip),%rsi
0x24e8 <phase_3+28>
                        lea
                                                         # 0x4621
                               0x2150 <__isoc99_sscanf@plt>
0x24ef <phase 3+35>
                        callq
0x24f4 <phase 3+40>
                               $0x1,%eax
                        cmp
```

```
(gdb) x/s 0x4621
0x4621<u>:</u> "%d %d"
```

• 第一个数字不能大于7。

• 阅读代码逻辑发现第二个数字的比较是根据第一个数字来的,而且内部数字、逻辑比较复杂,直接输入两个数字 2 456 进入gdb调试。

```
0x555555555655f <phase_3+147>
                                           %edx,%eax
                                     sub
     0x5555555556561 <phase_3+149>
                                     jmp
                                            0x55555555652a <phase_3+94>
     0x555555556563 <phase_3+151>
                                                                    # 0x5555555b120
                                     mov
                                            0x4bb7(%rip),%edx
     0x5555555556569 <phase 3+157>
                                     mov
                                            $0x2d7,%eax
                                           %edx,%eax
     0x555555555656e <phase_3+162>
                                     sub
                                            0x55555555652a <phase_3+94>
      0x5555555556570 <phase_3+164>
                                     jmp
                                            0x4ba8(%rip),%edx
                                                                    # 0x5555555b120
      0x555555556572 <phase_3+166>
                                    mov
      0x5555555556578 <phase 3+172>
                                           $0x12f,%eax
                                    mov
                                           %edx,%eax
      0x55555555657d <phase_3+177>
                                     sub
                                           0x555555555652a <phase 3+94>
      0x555555555657f <phase 3+179>
                                    jmp
                                           0x4b99(%rip),%edx
     0x5555555556581 <phase_3+181>
                                                                    # 0x5555555b120
                                     mov
      0x555555556587 <phase_3+187>
                                     mov
                                           $0x17a,%eax
     0x55555555658c <phase 3+192>
                                           %edx,%eax
                                     sub
       ,--.!,
                          phase_3
                                                             L??
                                                                   PC: 0x55555556563
         ...I.,
  ,d08b.
  0088MM
  9MMP'
  Welcome to my fiendish little bomb. You have 6 phases with
  which to blow yourself up. Have a nice day!
  Breakpoint 1, 0x0000555555555556514 in phase_3 () ever dealt with. So NVIDIA, ____ _
  (gdb) nidefused. (Interesting key, huh?)
  0x00005555555556563 in phase_3 ()
  (gdb) ∐number 2.
  2 459
• 经过操作,可以得知最后eax的值要为356,即第一个数为2时,输入的第二个数应为356才正确。
         0x555555555652e <phase_3+98>
                                             test
                                                     %edx,%edx
         0x5555555556530 <phase_3+100>
                                             js
                                                     0x555555556536 <phase_3+106>
                                                     %eax,%edx
         0x555555556532 <phase 3+102>
                                             cmp
                                             je
         0x5555555556534 <phase_3+104>
                                                     0x55555555653b <phase 3+111>
                                                     0x555555556c5e <explode_bomb>
         0x555555556536 <phase_3+106>
                                             callq
                                                     0x8(%rsp),%rax
         0x55555555653b <phase 3+111>
                                             mov
         0x555555556540 <phase 3+116>
                                             sub
                                                     %fs:0x28,%rax
         0x5555555556549 <phase_3+125>
                                                     0x5555555565d2 <phase_3+262>
                                             jne
         0x55555555654f <phase 3+131>
                                                     $0x18,%rsp
                                             add
         0x5555555556553 <phase_3+135>
                                             retq
          ,--.!<u>,</u>
                                                                         L??
                                                                                PC: 0
                                 phase_3
     (gdb) p $edx
     $1 = 459
     (gdb) ni
     0x000055555555556530 in phase_3 ()
     (gdb) ni
     0x0000555555555556532 in phase_3 ()
     (gdb) p $edx
     $2 = 459
     (gdb) p $eax
     $3 = 356
```

• 因此一个可行的通关密码为 2 356 。

### phase 4

(gdb) ||

• 需要输入两个数字。

```
0x2630 <phase 4+28>
                               0x1fea(%rip),%rsi
                                                         # 0x4621
                        lea
0x2637 <phase 4+35>
                               0x2150 <__isoc99_sscanf@plt>
                        calla
0x263c <phase 4+40>
                        cmp
                               $0x2,%eax
0x263f <phase 4+43>
                        ine
                               0x2647 <phase_4+51>
0x2641 <phase 4+45>
                               $0xe,(%rsp)
                        cmpl
0x2645 <phase 4+49>
                               0x264c <phase 4+56>
                        jbe
0x2647 <phase 4+51>
                        callq 0x2c5e <explode bomb>
```

exec No process In:

(gdb) x/s 0x4621 0x4621: "%d %d"

• 进入func4函数之后判断两个值,可知第二个数操作之后必须为6,且函数返回值必须为6。第一个数输入必须小于15。

e8 79 ff ff ff	callq	25d7 <func4></func4>	#进入func4函数
8b 4c 24 04	mov	0x4(%rsp),%ecx	
8d 51 fa	lea	-0x6(%rcx),%edx	
89 54 24 04	mov	%edx,0x4(%rsp)	
83 fa 06	cmp	\$0x6,%edx	#第二个数操作之后必须为6
75 05	jne	2673 <phase_4+0x5f></phase_4+0x5f>	
83 f8 06	cmp	\$0x6,%eax	#函数返回值必须为6

- 经过gdb调试得知, 第二个数为12时, 经过操作之后必定为6, 与第一个数无关。
- 下一步分析func4函数, 找到第一个数的输入。
- func4代码逻辑如图,可知这是一个递归函数。

```
00000000000025d7 <func4>:
   25d7: 48 83 ec 08
                                 sub
                                        $0x8,%rsp
   25db: 89 d0
                                       %edx,%eax
                                                              \#eax = edx
                                        %esi,%eax
   25dd: 29 f0
                                 sub
                                                              #eax -=esi
   25df: 89 c1
                                 mov
                                        %eax,%ecx
                                                              \#ecx = eax
   25e1: c1 e9 1f
                                       $0x1f,%ecx
                                 shr
                                                              \#ecx = 0
   25e4: 01 c1
                                       %eax,%ecx
                                                              #ecx += eax
                                 add
   25e6: d1 f9
                                        %ecx
                                                              \#ecx = ecx / 2
                                 sar
   25e8: 01 f1
                                       %esi,%ecx
                                                              #ecx += esi
                                 add
   25ea: 39 f9
                                 cmp %edi,%ecx
   25ec: 7f 0c
                                        25fa <func4+0x23>
                                                              \#ecx > edi -> edx = ecx - 1
                                 jg
   25ee: b8 00 00 00 00
                                 mov $0x0,%eax
                                                              \#ecx < edi \rightarrow esi = ecx + 1
   25f3: 7c 11
                                 jl
                                       2606 <func4+0x2f>
                                 add
   25f5: 48 83 c4 08
                                        $0x8,%rsp
   25f9:
          с3
                                 reta
   25fa: 8d 51 ff
                                 lea
                                        -0x1(%rcx),%edx
   25fd: e8 d5 ff ff ff
                                 callq 25d7 <func4>
   2602: 01 c0
                                        %eax,%eax
                                        25f5 <func4+0x1e>
   2604: eb ef
                                 jmp
   2606: 8d 71 01
                                 lea
                                        0x1(%rcx),%esi
   2609: e8 c9 ff ff ff
                                 callq 25d7 <func4>
   260e: 8d 44 00 01
                                 lea
                                        0x1(%rax,%rax,1),%eax
   2612:
          eb e1
                                 jmp
                                        25f5 <func4+0x1e>
```

- 使用gdb调试,发现输入第一个数6时,得到函数的返回值为6.
- 因此通关密码为 6 12 满足条件。

#### phase 5

• 进入函数,输入字符串,且字符个数一定要为6个。

• 可以发现不爆炸的条件为,循环6次,使最终的ecx为46。

- 根据代码可知, ecx 是一个累计的量,每次累计的值为[4(c&0xf)+rsi]([]的含义为取该地址内的值)。
- 地址内的值可以打出来, 如下:

```
(gdb) b *phase_5+12
                         phase_5
0x5555555558200 <array.0>:
                                0x00000002
(gdb) x 93824992248324
0x555555558204 <array.0+4>:
                               0x00000000a
(gdb) x 93824992248328
0x555555558208 <array.0+8>:
                                0x00000006
(gdb) x 93824992248332
0x55555555820c <array.0+12>:
                                0x00000001
(gdb) x 93824992248336
0x555555558210 <array.0+16>:
                                0x0000000c
(gdb) x 93824992248340
0x555555558214 <array.0+20>:
                                0x00000010
(gdb) x 93824992248344
0x555555558218 <array.0+24>:
                                0x00000009
(gdb) x 93824992248348
0x55555555821c <array.0+28>:
                                0x00000003
(gdb) x 93824992248352
0x555555558220 <array.0+32>:
                                0x00000004
(gdb) x 93824992248356
0x5555555558224 <array.0+36>:
                                0x00000007
```

(gdb) x 93824992248360 0x555555558228 <array.0+40>: 0x0000000e (gdb) x 93824992248364 0x555555555822c <array.0+44>: 0x00000005 (gdb) x 93824992248368 0x555555558230 <array.0+48>: 0x0000000b (gdb) x 93824992248372 0x555555558234 <array.0+52>: 0x00000008 (gdb) x 93824992248376 0x555555558238 <array.0+56>: 0x0000000f (gdb) x 93824992248380 0x55555555823c <array.0+60>: 0x00000000d

- a的ASCII值为0x61,与0xf取与操作得1;b得2,c得3,以此类推。因此相当于每一个小写字母在表中从+4一直往下取对应的数值,6个对应的数值相加为46即可。
- 可满足的情况有多种,此处取一组 abcdec ,对应的数字分别为10 6 1 12 16 1,加起来等于46,满足条件。因此通关密码可以为 abcdec 。

### phase 6

- 进入汇编代码phase\_6函数,需要输入六个数字。
- 第一个数字-1必须<=5, 即第一个必须<=6。

```
> 0x555555567e7 <phase_6+269> sub $0x1,%eax
0x5555555567ea <phase_6+272> cmp $0x5,%eax
0x5555555567ed <phase_6+275> ja 0x5555555671b <phase_6+65>
```

• 对一大段循环跳转进行分析,总结出判断合法性基本逻辑为:输入的6个数必须每个都不相同,且都在1-6区间内,即一个1-6数字的排列。

П	0/22222220/22	\pinu3c_01737	CIIIP	ΨOΛΟ, MCDΛ
ł	0x5555555672c	<phase_6+82></phase_6+82>	jg	0x5555555567d9 <phase_6+255></phase_6+255>
ı	0x55555556732	<phase_6+88></phase_6+88>	mov	0x0(%r13,%rbx,4),%eax
ı	0x55555556737	<phase_6+93></phase_6+93>	cmp	%eax,0x0(%rbp)
ı				0 55555555555 4 1 5.75

• 接下来一段循环,含义为将x转成7-x。

```
0x8(%rsp),%rdx
2743: 48 8b 54 24 08
                                                     #rsp+0x8的值赋给rdx
                              mov
2748: 48 83 c2 18
                                     $0x18,%rdx
                              add
274c: b9 07 00 00 00
                                     $0x7,%ecx
                                                    \# ecx = 7
                              mov
2751: 89 c8
                                     %ecx,%eax
                                                     \# eax = 7
                              mov
2753: 41 2b 04 24
                                    (%r12),%eax
                                                     \# eax -= (r12)
                              sub
                                     %eax,(%r12)
2757: 41 89 04 24
                                                     # (r12) = eax
                              mov
275b: 49 83 c4 04
                                     $0x4,%r12
                                                     # r12 += 4
                              add
275f: 4c 39 e2
                              cmp
                                     %r12,%rdx
                                                     # if rdx != r12, loop
2762: 75 ed
                              jne
                                     2751 <phase_6+0x77>
```

• 在2772中,代码把一个地址载入了rdx中,将这个地方的地址打出来,可以发现有以下结构。

```
$0x0,%esi
2764:
       be 00 00 00 00
                                mov
                                       0x10(%rsp,%rsi,4),%ecx
2769:
       8b 4c b4 10
                                mov
276d:
                                       $0x1,%eax
       b8 01 00 00 00
                                mov
2772:
       48 8d 15 e7 eb 00 00
                                       0xebe7(%rip),%rdx
                                                                # 11360 <node1>
                                lea
       83 f9 01
                                       $0x1,%ecx
2779:
                                cmp
277c:
                                       2789 <phase_6+0xaf>
       7e 0b
                                jle
```

发现其类似于一个链表的结构,第一项为数据,第二项为下标顺序,第三项为next的地址,可以如node1的next为70512=0x11370,得到验证。由于只显示了node1-node5,按照这个思路把node5的next值打出来,可得到六个node,node6的next为0,即该链表有六个元素,也符合输入六个数的规则。

(gdb) x/24wd 0x11360				
0x11360 <node1>:</node1>	117	1	70512	0
0x11370 <node2>:</node2>	175	2	70528	0
0x11380 <node3>:</node3>	61	3	70544	0
0x11390 <node4>:</node4>	665	4	70560	0
0x113a0 <node5>:</node5>	309	5	35488	0
0x113b0: 0	0	0	0	
(gdb) x/3wd 35488				
0x8aa0_ <node6>: 703</node6>	6	0		

• 下面对关键的linknode操作的代码进行分析。

```
#link_node key code
   2805: 48 8b 5b 08
                                          0x8(%rbx),%rbx
                                   mov
   2809: 83 ed 01
                                          $0x1,%ebp
                                   sub
          74 11
                                          281f <phase_6+0x145>
   280c:
                                   jе
          48 8b 43 08
                                          0x8(%rbx),%rax
   280e:
                                   mov
   2812: 8b 00
                                          (%rax),%eax
                                   mov
   2814: 39 03
                                          %eax,(%rbx)
                                   cmp
   2816:
          7d ed
                                          2805 <phase 6+0x12b>
                                   jge
   2818:
           e8 41 04 00 00
                                   callq
                                          2c5e <explode bomb>
```

发现此处是按照输入顺序进行考察。要求(%rbx) – %eax ≥ 0 推出 ( %rbx) ≥ %eax即0x8(%rbx), 可知要按照node的数值进行降序排列,得到排列如下: 6 4 5 2 1 3 ,因此7-x之前的值为 1 3 2 5 6 4 ,即为通关密码。

• 至此, 前六关全部完成破解。

#### secret phase

• 首先寻找secret phase的入口,在汇编代码中发现secret phase函数,搜索发现在phase\_defuse里会调用secret phase函数。

```
2f4c:
       48 8d 3d 2d 14 00 00
                               lea
                                      0x142d(%rip),%rdi
                                                              # 4380 <array.0+0x180>
                               callq 2070 <puts@plt>
       e8 18 f1 ff ff
2f53:
                                      $0x0,%eax
2f58: b8 00 00 00 00
                               mov
2f5d: e8 45 f9 ff ff
                               callq 28a7 <secret_phase>
                                      2f11 <phase defused+0x78>
2f62: eb ad
                               jmp
2f64: e8 37 f1 ff ff
                               callq 20a0 <__stack_chk_fail@plt>
```

• 在调用之前,发现phase\_4的输入格式控制符除了两个数字之外,多了一个字符串%s,这个就是隐藏入口;根据字符串比对函数,把比对的值打出,可知该隐藏的命令字符串是Testify。

```
2ef4:
       48 8d 35 70 17 00 00
                              lea
                                     0x1770(%rip),%rsi
                                                             # 466b <array.0+0x46b>
2efb:
       48 8d 3d e6 ea 00 00
                                                             # 119e8 <input strings+0x168:
                              lea
                                     0xeae6(%rip),%rdi
2f02: b8 00 00 00 00
                                     $0x0,%eax
                              mov
                              callq 2150 <__isoc99_sscanf@plt>
2f07: e8 44 f2 ff ff
2f0c: 83 f8 03
                                     $0x3,%eax
                              cmp
2f0f: 74 1a
                              jе
                                     2f2b <phase defused+0x92>
2f11: 48 8d 3d a0 14 00 00
                                     0x14a0(%rip),%rdi
                              lea
                                                        # 43b8 <array.0+0x1b8>
2f18: e8 53 f1 ff ff
                              callq 2070 <puts@plt>
2f1d: 48 8d 3d c4 14 00 00
                              lea
                                     0x14c4(%rip),%rdi
                                                             # 43e8 <array.0+0x1e8>
2f24: e8 47 f1 ff ff
                              callq 2070 <puts@plt>
2f29: eb 9b
                              jmp
                                     2ec6 <phase_defused+0x2d>
                              lea
2f2b: 48 8d 7c 24 10
                                     0x10(%rsp),%rdi
2f30: 48 8d 35 3d 17 00 00
                              lea
                                     0x173d(%rip),%rsi
                                                             # 4674 <array.0+0x474>
2f37: e8 46 fa ff ff
                              callq 2982 <strings_not_equal>
2f3c: 85 c0
                              test %eax,%eax
```

(gdb) x/s 0x4674 0x4674: "Testify" (gdb) x/s 0x43e8

0x43e8: "Your instructor has been notified and will verify your solution."

(gdb) x/s 0x466b 0x466b: "%d %d %s"

• 对secret phase函数分析。

```
000000000000028a7 <secret phase>:
   28a7: 48 83 ec 18
                                        $0x18,%rsp
                                  sub
   28ab:
         c7 44 24 0c 1e 00 00
                                 movl
                                        $0x1e,0xc(%rsp)
   28b2: 00
          e8 a7 04 00 00
   28b3:
                                 callq 2d5f <read line>
   28b8:
          48 89 c6
                                  mov
                                        %rax,%rsi
   28bb: 48 8d 3d 1e 62 00 00
                                        0x621e(%rip),%rdi
                                                                # 8ae0 <t0>
                                  lea
                                  callq 2843 <fun7>
   28c2:
          e8 7c ff ff ff
                                                                # 进入fun7函数
   28c7: 8b 54 24 0c
                                        0xc(%rsp),%edx
                                  mov
                                                                #if eax == 30, 安全, 结束
   28cb:
          39 c2
                                        %eax,%edx
                                  cmp
   28cd: 75 16
                                        28e5 <secret_phase+0x3e>
                                  jne
```

- 。 讲入fun7函数前把一段地址传给了rdi。
- 。从fun7函数返回后,返回值若等于0x1e,则安全,否则爆炸。
- 对fun7函数分析。

```
0002843 <fun7>:
  55
                               %rbp
                         push
                               %rbx
  53
                         push
  48 83 ec 08
                               $0x8,%rsp
                                                #某段地址的头指针 rdi rbx
  48 89 fb
                               %rdi,%rbx
                         mov
                                                #更新的next字符的指针 -> rbp
  48 89 f5
                               %rsi,%rbp
                         mov
  48 85 ff
                         test
                               %rdi,%rdi
                               287f <fun7+0x3c> #为零就炸?
  74 2b
                         jе
  0f b6 55 00
                         movzbl 0x0(%rbp),%edx
                                                #c的ascii
  84 d2
                                                #c的ascii
                         test
                               %d1,%d1
                               2886 <fun7+0x43> #为零就 jmp3
  74 2a
                         iе
                               $0x61,%dl
  80 fa 61
                                               #char == 'a'?
                         cmp
                               288a <fun7+0x47> #char == 'a', jump1
  74 29
                         jе
  Of be d2
                         movsbl %dl,%edx
                                                 #char != 'a'
  83 ea 61
                               $0x61,%edx
                                                #char -= 'a'
                         sub
                               $0x1,%eax
                                                 \# eax = 1
  b8 01 00 00 00
                         mov
                               %edx,%eax
  39 dø
                         cmp
                               288f <fun7+0x4c> # if edx == eax (char == 'b'),jmp4 继续递归读取下一个字
  74 1f
                         jе
  83 c0 01
                         add
                               $0x1,%eax
                                                 # char != 'b',eax++
  83 f8 1a
                                                 # 不能超过z 否则爆炸
                         cmp
                               $0x1a,%eax
  75 f4
                               286c <fun7+0x29>
                         jne
                         callq 2c5e <explode bomb>
  e8 e1 03 00 00
  eb 21
                         jmp
                               28a0 <fun7+0x5d>
                                                  #到这里 进不来? jump2
                         callq 2c5e <explode_bomb>
  e8 da 03 00 00
                               2854 <fun7+0x11>
  eb ce
                         jmp
                               (%rbx),%eax
                                                  #jmp3 to, 此时的rbx地址里的值->返回值,要为30
  8b 03
                         mov
                               28a0 <fun7+0x5d> #到这里才不会继续递归 jump2
  eb 16
                         jmp
  ba 00 00 00 00
                               $0x0,%edx
                                                    #jump1 to
                                                    #第二个字母 到rsi jmp4 to
  48 8d 75 01
                               0x1(%rbp),%rsi
                         lea
  48 63 d2
                         movslq %edx,%rdx
                               0x8(%rbx,%rdx,8),%rdi # 8*rdx(和a的差值)+rbx+8 放到 rdi,对更新
  48 8b 7c d3 08
  e8 a3 ff ff ff
                         callq 2843 <fun7>
                                                    # 递归
                                                     #递归返回到这里就退出; jump2 to
                               $0x8,%rsp
  48 83 c4 08
                         add
  5b
                         pop
                               %rbx
  5d
                               %rbp
                         pop
  с3
                         retq
```

#### fun7函数的基本逻辑是:

- 。 循环读入每一个字符, 每一个只能是小写字母, 否则爆炸。
- 。循环找到每一个字符和字母'a'的差值x, x\*8作为字节偏移量, 把这个偏移量加上进入fun7函数前的地址(基地址), 该地址处存储的值作为下一个字符的基地址, 循环往复, 相当于一个用偏移和内存里的值建立一连串链式链接的结构(整体上是一个类似于**字典树**的结构)。
- 。 对于最后一个字母, 它偏移之后的地址里存放的值应该为函数返回值, 即0x1e。
- 开始解构该链式结构。
  - 。 运行后使用gdb调试找到该段内存的初始地址 0x55555555cae0 <t0>:
  - 。使用类似于 (gdb) x/3000gx 0x5555555cae0 的指令将该位置前后的大量内存以8字节的形式打出来,如图。

```
0x555555555c1d0 <t144+208>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x00000000000000000
0x55555555c1e0 <t175>: 0x000000af0000001c
                                                0x0000000000000000
0x55555555c1f0 <t175+16>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c200 <t175+32>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c210 <t175+48>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c220 <t175+64>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c230 <t175+80>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c240 <t175+96>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c250 <t175+112>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c260 <t175+128>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c270 <t175+144>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c280 <t175+160>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x555555555c290 <t175+176>:
                              0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c2a0 <t175+192>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x55555555c2b0 <t175+208>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
0x5555555c2c0 <t61>: 0x0000003d00000008
                                                0x0000000000000000
0x55555555c2d0 <t61+16>:
                                0x0000000000000000
                                                        0x0000000000000000
```

。 寻找目标值0000001e,然后一步步从后往前逆推,直到回到初始地址 <t0>。 得到以下回溯 链条:

姓木.					
0x5555555cae0	<t0>:</t0>				
0x5555555cb80	<t0+160>:</t0+160>	0x000055555555cb	c0	0x0000000000000000	20
0x5555555cbc0	<t69>: 0x000000</t69>	94500000000	0x000055	555555d480	1
0x5555555d480	<t95>:</t95>				
0x55555555d510	<t95+144>:</t95+144>	0x000055555555555	660	0x0000000000000000	18
0x55555555d560	<t180>:</t180>				
0x55555555d570	<t180+16>:</t180+16>	0x000055555555d6	540	0x0000000000000000	2
0x55555555d640	<t181>: 0x000000</t181>	ab500000000	0x000055	5555555d720	1
	.1400.				
0x55555555d720					
0x55555555d780	<t182+96>:</t182+96>	0x000055555555d8	300	0x0000000000000000	12
0					
0x5555555d800					
0x5555555d860	<t183+96>:</t183+96>	0x000055555555b3	300	0x0000000000000000	12
		21 222222			
0x5555555b300	<t184>: 0x000000</t184>	0b80000001e	0x000000	30000000000	
<del></del>	<del></del>				

- 。每一个节点的相对于'a'的偏移量分别为 20 1 18 2 1 12 12 , 对应的字母分别为 t a r b a l l , 即该字符串为 tarball , 为该关卡的密码。
- tarball 是linux系统下一种方便的打包工具。
- 所有炸弹已拆除, 结果如图。

```
[2021201709@work122 bomblab]$ ./bomb
.d08b.
0088MM
`9MMP'
Welcome to my fiendish little bomb. You have 6 phases with
which to blow yourself up. Have a nice day!
NVIDIA has been the single worst company we've ever dealt with. So NVIDIA, _____
Phase 1 defused. (Interesting key, huh?)
4 17 33 101 233 637
That's number 2.
2 356
Halfway there!
6 12 Testify
So you got that one. Try this one.
Good work! On to the next...
1 3 2 5 6 4
Curses, you've found the secret phase!
But finding it and solving it are quite different...
tarball
Wow! You've defused the secret stage!
Congratulations! You've defused the bomb!
Your instructor has been notified and will verify your solution.
```

## 总结与体会

- 经过本次bomblab的实践,我对汇编代码的阅读从一开始的带有一丝恐惧和抗拒心理到后来的比较熟练,可以熟练地应用gdb调试方法对自己阅读代码得到的逻辑假设和猜想做求证。大胆猜测,小心求证,是完成本次实验的八字箴言。
- 对6个普通 phase 和 secret phase 的求解过程,我对链表、树等数据结构和循环、递归函数的汇编 实现方式有了更为深入的理解。
- 稍显遗憾的是,由于在gdb调试过程中刚开始的不熟练外加某两次单步调试ni误输入为n,导致拆弹过程中炸弹很不幸地炸了3次。
- 炸得确实很绚烂!