ICS BOMBLAB REPORT

胡译文 2021201719

PREPERATION

首先获取 objdump 等文件:可以看到一些 没啥用的 基本信息,如小端、UNIX - System V (因此mac跑不了)、主函数地址等。

```
ELF Header:
 2
     Magic:
              7f 45 4c 46 02 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00
     Class:
 3
                                           ELF64
     Data:
 4
                                           2's complement, little
   endian
     Version:
 5
                                           1 (current)
     OS/ABI:
                                           UNIX - System V
 6
 7
     ABI Version:
 8
     Type:
                                           DYN (Position-
   Independent Executable file)
     Machine:
                                           Advanced Micro Devices
   X86-64
     Version:
10
                                           0x1
11
     Entry point address:
                                           0x21f0
12
     Start of program headers:
                                           64 (bytes into file)
     Start of section headers:
                                           81048 (bytes into file)
13
14
     Flags:
                                           0x0
15
     Size of this header:
                                           64 (bytes)
     Size of program headers:
16
                                           56 (bytes)
17
     Number of program headers:
                                           13
     Size of section headers:
18
                                           64 (bytes)
19
     Number of section headers:
                                           37
20
     Section header string table index: 36
```

symbol table 里包含了一些函数名、变量的信息,但因为并没有按照地址或名称排序,阅读起来并不方便遂放弃。使用反汇编得到 objdump 文件,从主函数开始递归地阅读。首先思考如何防止炸,设置断点是一方面,但太麻烦,遂使用 hex 编辑器修改如下:

```
00000000000002be9 <explode bomb>:
                 48 83 ec 08
                                                   $0x8,%rsp
    2be9:
                                           sub
    2bed:
                 c3
                                           ret
    2bee:
                 c3
                                           ret
    2bef:
                 c3
                 c3
    2bf0:
                 c3
    2bf1:
                 c3
    2bf2:
    2bf3:
                 c3
    2bf4:
                 e8
                    77 f4 ff ff
                                           call
                                                   2070 <puts@plt>
                 48
                    8d 3d 9f 18 00 00
                                                   0x189f(%rip),%rdi
                                                                              # 449f <array.0+0x2bf>
    2bf9:
                                           lea
                 e8 6b f4 ff ff
                                           call
                                                   2070 <puts@plt>
    2c00:
                                                   0x18b0(%rip),%rdi
                 48 8d 3d b0 18 00 00
                                                                              # 44bc <array.0+0x2dc>
    2c05:
                                           lea
```

为使得程序仍然能正常运行(间接跳转正确),需要保证修改后的指令长度不变。只是手欠 set 了两次寄存器最后还是炸了……(不知道程序究竟是通过什么获取的中间状态)(当试图去 phase_defused 里一探究竟时发现并看不懂,但是发现了 secret_phase 的入口)

PHASE 1

直接使用编辑器打开二进制程序,就可以看到第一题答案被明文编码在里面:

PHASE 2

将汇编翻译一下:

```
calla
       2ca9 <read_six_numbers>
cmpl
       $0x2,(%rsp)
jne
       2487 <phase_2+0x2e>
                                # arg1 < 2: bomb
                                # \% rbx = arg1
       %rsp,%rbx
mov
       0x14(%rsp),%rbp
                                # %rbp = 8arg1 + 0x14
lea
       2497 <phase_2+0x3e>`
jmp
callq
       2be9 <explode_bomb>
       247d <phase_2+0x24>
jmp
       $0x4,%rbx
                                # do { arg0 += 4
add
                                # if (arg0 == %rbp) break
       %rbp,%rbx
CMP
       24ac <phase_2+0x53>
jе
       0x4c83(%rip),%eax
                                # 7120 <mul.1>
mov
       (%rbx),%eax
                                # M[%rbx] *= arg0
imul
cmp
       %eax,0x4(%rbx)
                                # } while (ret == M[%rbx])
       248e <phase_2+0x35>
jе
```

可以看到先乘 4、再乘 8、再乘 12、找规律可得答案。

PHASE 3

(gdb) x/s 93824992249345 0x5555555558601: "%d %d"

首先可以看到输入是两个整数,且第一个整数(跳表)要求在 0~5 之间、第二个整数为负数。不断尝试第一个整数,可以发现仅有 5 不会必然导致炸弹。最后发现第二个整数在整个函数运行的过程中不会改变,直接观察最后比较时的答案,推定第二个整数的值。

```
-7327, -7243, -7236, -7229, -7232, -7215, -7208, -7201
 1
 2
 3
   ['0x5555555555555651f', # 0 bomb]
4
 5
    '0x555555555556573', # 1 bomb
    '0x555555555657a', # 2 bomb
 6
    '0x55555555556581', # 3 bomb
7
8
    0x5555555555657e', # 4 bomb
    '0x555555555658f', # 5 ok
9
    '0x555555556596',
10
11
     '0x5555555659d']
```

PHASE 4

首先第一个和第二个整数是反着的…… 第二个整数是 4 在 phase_4 主体部分可以看出。递归部分调用 func4 ,不断调整寄存器:

```
1 (gdb) i r edi esi
 2
   edi
                  0x7 7
   esi
 3
                  0x4 4
   (gdb) i r edi esi
4
 5
   edi
                  0x6 6
   esi
                  0x5 5
6
7 (gdb) i r edi esi
   edi
                  0x5 5
   esi
                  0x6 6
9
10 (gdb) i r edi esi
   edi
11
                  0x4 4
   esi
12
                  0x7 7
13
   •••••
```

可以计算出第一个整数是 246。

PHASE 5

可以看到直接拿字符串里的值作为索引。有一个数字存了很多整数,在前 16 个里挑选 6 个使得求和等于 0x23 。最后分别是 0、1、2、3、6、9 ,顺序无所谓。不难。

PHASE 6

phase_6 好长,总之是读入一个 1~6 的排列,根据这个排列会取到一个值和一个指针,使得指针指向节点的值等于得到的值即可。发现每次输入的排列与得到的指针有一定规律,再加上有一个双层循环合理猜测是对六个节点的书进行排序。最终各个节点的序号是 3 5 1 4 6 2 。

(gdb) i r eax								
eax	0x33b	827						
(gdb) x/24d \$rbx								
0x555555565360	<node1>:</node1>	551	1	1431720816	21845			
0x555555565370	<node2>:</node2>	827	2	1431720832	21845			
0x555555565380	<node3>:</node3>	62	3	1431720848	21845			
0x555555565390	<node4>:</node4>	654	4	1431720864	21845			
0x5555555653a0	<node5>:</node5>	243	5	1431685792	21845			
0x5555 <u>5</u> 55653b0:	0	0	0	0				

(gdb) i r eax							
eax	0x33b	827					
(gdb) x/24d \$rbx							
0x555555565370	<node2>:</node2>	827	2	0	0		
0x555555565380	<node3>:</node3>	62	3	14317208	864	21845	
0x555555565390	<node4>:</node4>	654	4	1431685	792	21845	
0x5555555653a0	<node5>:</node5>	243	5	1431720	800	21845	
0x5555555653b0:	0	0	0	0			
0x5555555653c0	<host_tak< th=""><th>ole>:</th><th>14316683</th><th>316</th><th>21845</th><th>1431668321</th><th>21845</th></host_tak<>	ole>:	14316683	316	21845	1431668321	21845

可以看到一个特殊的数字 21845 反复地出现,其实是 0x5555 ,与所有运行时地址前缀相同,也就是说与前一个 byte 拼成一个指针。

SECRET_PHASE

来到了 secret_phase,从 phase_defused 的入口里处分析,打印值以后发现是在第三阶段后读入了其他的字符串。依照国际惯例打印出来即可。看着好短。一通分析发现 fun7调用的是一颗字典树。使用 gdb logging 功能输出(血的教训,一定要输出完整),从叶节点回到根节点即可。

```
1 | 0x5555555555b80 <to+160>: 1431686080 21845 0 0 # a + 19 = t
2 | 0x55555555be0 <t69+32>: 0 0 1431686304 21845 # e
3 | 0x555555555bcd00 <t70+96>: 0 0 1431686528 21845 # a + 12 = m
4 | 0x555555555ce00 <t71+128>: 1431686752 21845 0 0 # a + 15 = p
5 | 0x555555555bce80 <t72+32>: 0 0 1431687872 21845 # e
6 | 0x555555555bd350 <t124+144>: 0 0 1431688096 21845 # a + 9*2 = s
7 | 0x555555555d440 <t125+160>: 1431679520 21845 0 0 # a + 19 = t
```

一些简单的小函数能显著提高效率。

```
1 def con(num):
2 return num - 0x555500000000
```

RESULTS

汇总:

- 1 Saiverd lockken a wethd, lafz fomdra Lay, Iliffzidra.
- 2 2 8 32 128 512 2048
- 3 5 -717
- 4 246 4 Testify
- 5 012369
- 6 3 5 1 4 6 2
- 7 tempest