# HCTF GAME Week 1 解题报告

21 Jan 2017

突然被叫去参加了hctf的入门级ctf,第一周打得还不错,总分第一。虽然因为是入门级被我妈冷嘲热讽……

第二周大概不会再认真做了,除非有别的奖品。→\_→

大概,按照我做的大类的顺序来。

## Web

还不错,全部题目进前三做完的,两题第一,多亏我单身多年。不过说实话php是我的弱项。 虽说作为一个web选手,但是php还是鶸得要死,真不像话……

## 这TM是啥

http://115.28.78.16:13333/web/web1/

#### 解题报告

呃,限于篇幅我就不发代码了。一眼看过去就是jsfuck的代码,所以直接去掉最后一对括号扔浏览器里跑。

结果卡死了我的浏览器,没法复制flag了......想着把这个flag手打一下提交上去吧,打错了......

最后js的代码是

```
function anonymous() {
  var f = "hctf{j5fuck_1z_m1233}";
  alert("Hack by LoRexxar, 你的flag被我拿走了")
}
```

# 我是谁我在哪???

http://115.28.78.16:13333/web/web2/index.php

#### 解题报告

习惯性 curl --include 的我没有任何困难拿下了flag......其实一开始浏览器打开后什么都没有我是猜在header里,后来复制链接的时候注意到题目给的是index.php,结果浏览器地址栏显示index.html我就知道发生了什么。curl过来的结果是 hctf{1t\_iz\_4\_4mall\_tr1ck} ,也注意到有个 location: index.html 给我跳转了。

## 神奇的数字

```
if(empty($_POST)){
   highlight_file(__FILE__);
   exit;
include_once("flag.php");
function is_palindrome_number($number) {
   $number = strval($number);
   $i = 0;
   j = strlen(snumber) - 1;
   while($i < $j) {
       if($number[$i] !== $number[$j]) {
            return false;
       $i++;
       $j--;
   return true;
ini_set("display_error", false);
error_reporting(0);
$info = "";
$req = [];
foreach([$_GET, $_POST] as $global_var) {
    foreach($global_var as $key => $value) {
       $value = trim($value);
       is_string($value) && is_numeric($value) && $req[$key] = addslashes($value);
$n1 = intval($req["number"]);
$n2 = intval(strrev($req["number"]));
if($n1 && $n2) {
    if ($req["number"] != intval($req["number"])) {
        $info = "number must be integer!";
   } elseif ($req["number"][0] == "+" || $req["number"][0] == "-") {
        $info = "no symbol";
   } elseif ($n1 != $n2) { //first check
        $info = "no, this is not a palindrome number!";
```

```
} else { //second check
    if(is_palindrome_number($req["number"])) {
        $info = "nice! {$n1} is a palindrome number!";
    } else {
        $info = "find a strange dongxi: " . $FLAG;
    }
}
else {
    $info = "no number input~";
}
echo $info;
?>
```

## 解题报告

超烦的php源码审计……这题嘛,利用 intval 和 is\_numeric 处理数字时的区别, is\_numeric 会让小数也通过检测,而 intval 会在遇到小数(非数字字符)的时候截断只要整数部分,然后我们就可以搞事儿了。

对于php来说,如果一个整数比机器位数还长,那它就gg了。经过简单检测可以知道目标机为64位机,于是我们构造一个reverse前后都超大的数字即可(太大了也会被当作浮点数......所以还是用(1 << 63)-1 比较好)。

# 不可能拿到的flag

```
if(empty($_POST)){
    highlight_file(__FILE__);
    exit;
}
include_once("flag.php");

if (isset($_POST['name']) and isset($_POST['password'])) {
    if ($_POST['name'] == $_POST['password']){
        print 'Your password can not be your name.';
        }else if (sha1($_POST['name']) === sha1($_POST['password'])){
        die('Flag: '.$flag);
    }else{
    print 'Invalid password';
    }
}
```

检查输入字符串的SHA1是否相同,本来真还打算去找一对来着.....

这个主要利用了php的一个漏洞,我们可以传入数组,而 sha1 在面对数组的时候返回的都 是 false , 过关。

```
POST的是 name[]=1&password[]=2 , flag是 hctf{o0k!!g3t_f14g_s0_ez} 。
```

# php真可怕我要回农村

```
if(empty($_POST)){
   highlight_file(__FILE__);
include_once("flag.php");
$a= "0.1";
$b= $_POST['b'];
if($b != ''){
   if(is_array($b)){
       echo "Something error!";
       exit;
   else if(!is_numeric($b)){
       c = (int)((a + b) * 10);
       if($c == "8" && $b[10] == false){
            echo $flag;
       else{
           echo "noflag";
           exit;
   else{
   echo "something error!";
else{
   echo "something error";
```

### 解题报告

浮点数精度的问题,好像这锅不应该php来背……感觉是审计里最简单的一题,后缀一个字母可过 is\_numeric 这关,然后b比0.7稍大一点就可以加起来等于8。

## Misc

脑洞专辑Misc。

# Explorer的图库之一二三



### 解题报告

一共有三题,三个flag。

第一个flag , 10分 , 用 strings misc.jpg 即可获得flag hctf{2e3e3} 。不过……文件太大 用 strings 一会儿就会把flag刷掉 , 所以要不加个 grep , 要不还是用文本编辑器打开稳。 (我会说我一开始就傻傻地用 strings 然后疯狂戳 Ctrl C 吗……)

第二个flag , 30分 , 用 binwalk -e misc.jpg 即可得到偏移量在B256的一个.tar.gz压缩包 (可以用 file 来检查) , tar -xf B256 即可获得一个txt , 打开后有个 flag hctf{nizh1dao\_tuzh0ngm4} 。

第三个flag , 坑了我好久 , 因为JPG和TAR的信息已经被榨取完了 , 所以估计就在 binwalk 跑了显示的PNG里 , 手动抠出个PNG后怎么都找不到flag。一开始发现PNG已经被压缩过 , 我以为不太可能是LSB。不过还是试了一下 , 没有发现明显的flag。然后用StegSolve各种乱搞 , 去pixiv.net找了原图xor , 没结果。

最后突然灵感大发,想到png就算被压缩过也可以写LSB,而且LSB里隐写的不一定就是明文……然后重新看了一下LSB,发现一处明显的base64痕

迹…… aGN0Znsxc2JfYWFiYmJfaXpfZXp6enp6en0= ,解密得 hctf{1sb\_aabbb\_iz\_ezzzzzz}}



后来题目给了hint直接暴露是LSB,感觉这题就已经不值100分了。

# explore的奇怪番外1

朝121.42.25.113:20000发包。

```
import os
import random
num = random.randint(500,1000)
print "So do you ready to get flag?"
for i in range(num):
    ret = raw_input("ready?:")
   if ret != "yes":
        exit(0)
print "so you are ready to get flag"
print "now just say ready one times"
ret = raw_input(":")
if ret == "ready":
    for name in os.listdir('.'):
        if 'flag' in name:
            fp = open(name)
            print fp.read()
            fp.close()
            break
```

### 解题报告

题目已经说了是socket,那我简单写一个就好了。

```
#!/usr/local/bin/python3
import socket
```

```
import time
total = 0
s = socket.socket()
s.connect(('121.42.25.113', 20000))
time.sleep(1)
s.recv(64)
res = b'ready?:'
while res == b'ready?:':
   s.send(b'yes\n')
   total += 1
   print(total)
   res = s.recv(64)
s.send(b'ready\n')
total += 1
print(total)
res = s.recv(64)
print(res)
```

呃……有个测脸黑程度的小功能,别在意。最后拿到flag为 hctf{pwnt0ols\_1s\_gr3aT} ,然而我并没用pwntools……

## **Pentest**

全是入门教学题, 第四题编码题不知道被坑在哪里。

# lightless的渗透教室入门篇(一)

同时给http://115.28.78.16:13333/pentest/01/发送POST和GET请求,内容分别为——见下。

### 解题报告

```
curl http://115.28.78.16:13333/pentest/01/?hacker=HelloGet --data "hacker=HelloPost"
```

flag是 hctf{PostAndGetIsSoEasy\_comeon!}

# lightless的渗透教室入门篇(二)

给http://115.28.78.16:13333/pentest/02/发送请求,请求头中包含来自google.com、xff来自本地、使用iOS 99访问本页面。

#### 解题报告

对不起这题太诡异,我已经忘了我POST的UA是什么了。但是前两个是Referer和X-Forwarded-For没问题。 curl http://115.28.78.16:13333/pentest/02/ --include --referer "google.com" --head

"X-Forwarded-For: 127.0.0.1" --user-agent "抱歉我再也复现不出来了" 加上 --data "hint=hint" 可以显示哪些是正确的。至于flag , 我忘了……

# lightless的渗透教室入门篇(三)

向http://115.28.78.16:13333/pentest/03/发送带有特定Cookie的请求。

### 解题报告

# Crypto

也算是教学题,被凯撒坑了。

# 密码学教室入门(一)

RSA加密,给出全部信息(.....)和密文,解密。

- p = 0x9a724c6747de9eadccd33f4d60ada91754b8be8c65590cafe66f69a2f4afbfd359e47ca6fd2dbde894806
  2dc116bc574f4313ab99b2bb6d8ae47beaa0c1ebedd
- e = 0x190a000845e9c8c2059242835432326369aaf8c7ca85e685bba968b386155a91f1f7ca1019ff23d119222
  e1f0dfdeb0915d2e97601ef94bf15ca6d9211e984e9038f263f4984355c397ed22d67c26da6d31acfc4d599c70c
  ba80859bee099e5a2dc3ab23aecf58f73f44d07318f70985c623d9612efefb15bf8dab77d5d54e85
- d = 0x28b95b7e3159a851cbf537e007ae49864b7dbb93fc370a5
- c = 0x23091e42fa7609c73f1941b320fad6d2ff6e47be588d1623f970f1fee7abd221c9834b208f3c888902fe8
  7ca76ec1e1363757d93c6e25c49f1c61c72b141c0b8848b54a117427d8e30eeab89694eb5f849cafecb0e5361b9
  b2b0e3f89e0fdbcc66a6aad4a1a4a85d828083a01a5d569b7eeb6f9151794453382b524aa52993f9

#### 解题报告

这题特尴尬的就是出题人一开始把e和d搞反了,结果解密变成了加密......解密不成的我试了试加密就出来了......

很简单按套路来即可

# 密码学教室入门(二)

凯撒加密, mlfrj{Hfjxfw\_hnumjw\_8x\_ozxy\_ktw\_kzs}。

## 解题报告

唯一的坑点在于数字也轮换了,而且还不是按照字母的方式轮的......flag是 hgame{Caesar\_cipher\_1s\_just\_for\_fun}。

# 密码学教室入门(三)

维吉尼亚密码是最常见的分组密码。将明文对应的书名中的空格换成下划线,在并且加上hgame{}后作为flag

ET. PESFVWI, AJGZII BU D LJSQ ISW IKV MRQTLWTOOHRY JP WLJ CCVXNMNH, XJTVLJNFU RR IBTQED'T DHLFMH DX MJU WVNBN. GEWOCB MX SGOIFTGG, SSMA WS GF CUVJTVHH FHCLR QBVHV YICW HFZ. C QIB UTLEQ CGJMST QQ XMF HRPQPYLRL ECB, YSEGU RJX EKEWHGV FWPWJLY CA WLJ EGIEWHGV ESE C WLNSF LRIJXLHZBN ZLT JU VSTO THZJBNHH FT FU. QFOGWXJ. IG KEI XTLXYFP DR FDERYSU QI LNT KPTWJURRRFPW EY UJH LFOFV SK ECURFZ'U IEYIGU ESE JLHIFP LX NO JLW HFNO; HJGCUKJ GQXRI JV ZLNMG VIFSEKMSH VKI HFNO HZSKQK YIG VXTSOLRL PH WLJ CCVXNMNH.

#### 解题报告

略坑,一开始给出的题目空格和标点也计入,我以为不算,结果求公约数怎么都是1,放弃了。后来题目改了一下(上面那段是改了之后的)不计空格和标点了,我在B站浪了一整天后开始做这题。先分析分组长度,观察到一对 \w{2}\.\w{7} 类型的和的 '\w 类型,前者初步猜测是 MR. 人名,后者估计是 's,留着后面可以帮助分析密钥。

首先看到三个 WLJ 、一对 CCVXNMNH 、一对 ESE ,估计都是同一个,中间距离分别是150、195、345、110,最大公约数是5,大约就是了。中间还有一对 c 和 HFNO , c 太短懒得计入(虽然结果不变), HFNO 和其它互质所以估计是巧合,于是估计密钥长度5。

然后先估计一下,如果那两个 'T 和 'U 都是 'S 变过来的话,应该分别对应是密钥第一个和第二个,于是第一个字符和第二个字符应该分别是 BC 。这样的话,那个 ET. 和 FU. 都对上了 DR. ,看起来没问题。

接下去继续看 ET. PESFYWI 和 FU. QFOGWXJ ,他们之间如果按密文加密顺序,在位置上只差 1。所以……呃, E 对着 F , T 对着 U , P 对着 Q , E 对着 F ……这说明了什么,这说明了我词频分析白做了……也就是密钥的后一位的ASCII=前一位的ASCII+1,所以我们得到密钥是 BCDEF ,虽然不一定正确,我们来解一下密就知道了。

召唤JPK,我才懒得重造轮子......

dr. manette, viewed as a hero for his imprisonment in the bastille, testifies on darnay's behalf at his trial. darnay is released, only to be arrested again later that day. a new trial begins on the following day, under new charges brought by the defarges and a third individual who is soon revealed as dr. manette. he had written an account of his imprisonment at the hands of darnay's father and hidden it in his cell; defarge found it while searching the cell during the storming of the bastille.

耶好通顺。貌似是讲巴士底狱的。

搜了一下是著名的《双城记》的,看书太少.....

于是flag为 hgame{A\_Tale\_of\_Two\_Cities}

(这段好长......是因为边做边写的wp的原因吗?)

# 密码学教室入门(四)

又是RSA

$$\label{eq:n_solution} \begin{split} n &= 0 \times 81 \text{cfc} \\ 71 \text{c} \\ 44 \text{c} \\ 83 \text{fa} \\ f3 \text{c} \\ 5242 \text{fa} \\ 81 \text{ae} \\ 2e \\ 533 \text{fc} \\ 945 \text{f} \\ 3be \\ f30 \text{bc} \\ 13323 \text{ea} \\ 4a \\ 55b \\ 3de \\ bc \\ 11301 \text{c} \\ 6a \\ 9ecb \\ 8f \\ 7ef \\ 92 \\ fa \\ 169b \\ 157435 \text{af} \\ 728 \text{a} \\ 145497 \text{f} \\ 2cd \\ f75b \\ 3007b \\ 9732 \text{da} \\ 4c47d \\ 67683 \text{f} \\ 09 \text{ae} \\ 1edc \\ 8f \\ 698 \\ f5ec \\ 7549593 \\ d9f \\ 1d06 \\ adaf \\ ae \\ 4a \\ d09514928 \\ bf \\ 0367a \\ 2719 \\ f7c \\ 1715803 \\ 18690 \\ daf \\ c6a \\ 3d5385b \\ 3516b \\ 769f \\ 529c \\ 0a055ce \\ 25e68bc \\ 21395 \\ \end{split}$$

 $e = 0 \times 01$ 

 $c = 0 \times 6867616d657b7273615f31735f737469316c5f653473795f6e6f77217d$ 

#### 解题报告

一眼就能注意到很特殊的e=1,e=1说明什么,其关于(p-1)(q-1)的乘法逆元也是1,所以解密就是加密。

上面zz了,何止解密就是加密,一个数的一次方就是本身,所以实际上密文就是明文。

```
print(c.to_bytes(29, 'big').decode())
```

拿到flag是 hgame{rsa\_1s\_sti1l\_e4sy\_now!}

# 密码学教室番外篇

昨天看大家凯撒密码疯狂试flag,所以 yxrdv{uxwupytip19954902180//+/%}

### 解题报告

拉丁字母用JPK来跑,符号显然是不改的,数字暴力跑出十个一个一个提交过去......flag忘了。

## Reverse

虽然不是二进制选手,但是仗着自己还是有一些基础知识做了一下二进制(妈呀不做二进制 我就被追上了......),还好,毕竟入门不是很坑。

## ге?

一个jar包 , Java的(dú)逆(dài)向(mǎ)题。

### 解题报告

上次和学长们去厦门掌握了一点apk反编译技能,用京东鬼(jd-gui)反编译出java代码,是AES加密,因为Cipher自带解密,直接复制代码,unzip解压一下可以拿到资源文件(又是教练我想打CTF.jpg),稍微改动一下,把 cipher.init 的第一个参数改成Cipher.DECRYPT\_MODE(其实就是2),然后再去掉原来的 cipher.doFinal ,在最后加上 cipher.doFinal(tFlag),输出即可,代码如下。

```
import java.io.BufferedReader;
import java.io.InputStream;
import java.io.PrintStream;
import java.io.PrintStream;
import java.util.Arrays;
import javax.crypto.Cipher;
import javax.crypto.spec.IvParameterSpec;
import javax.crypto.spec.SecretKeySpec;

public class re
{
    public static void main(String[] args)
        throws Exception
    {
        new re().m();
    }
}
```

```
private void m() throws Exception {
  InputStream is = getClass().getResourceAsStream("./ctf.jpg");
  int len = is.available();
  if (len < 20008) {
    throw new Exception("res error");
  long r = 10000L;
  while (r != 0L) {
    r -= is.skip(r);
  byte[] key = new byte[16];
 while (1 != 16) {
   1 += is.read(key, 1, 16 - 1);
  r = 10000L;
  while (r != 0L) {
    r -= is.skip(r);
 byte[] iv = new byte[16];
  1 = 0;
 while (1 != 16) {
   1 += is.read(iv, 1, 16 - 1);
  Cipher cipher = Cipher.getInstance("AES/CBC/PKCS5Padding");
  SecretKeySpec skey = new SecretKeySpec(key, "AES");
  IvParameterSpec ivSpec = new IvParameterSpec(iv);
  cipher.init(2, skey, ivSpec);
  byte[] tFlag = { 69, -101, 74, -127, -13, 110, 17, -103, 112, -111, -87, 87, 45, -110,
  String de = new String(cipher.doFinal(tFlag));
 System.out.print("hgame{" + de + "}");
```

直接编译运行即可获得flag hgame{AES\_1s\_b3TteR}。

# 你看看,逆向多简单!

链接: 百度网盘 密码: YnhtYg==

### 解题报告

用记事本打开exe,搜索hctf,得到flag hctf{It\_ls\_t0o\_ea5y!}。

这告诉我们私密的字符串不能明文储存......

# 蛤,这是啥?

链接:百度网盘 密码:aGN3bg==

### 解题报告

给了个压缩包,里面有极像base64的一段 nBRxIZT3mJQxgZK7gmZCC7I= 和一个蜜汁文件。

一开始看没有后缀名想是elf可执行文件,拖到IDA里没结果,直接运行,报错。无奈之下用 file Re50 命令检查知道了是python 2.7 byte-compiled,于是 python Re50 运行测试,就是个加密用的,稍作几次测试,可以得出是5字符进行hash。

当时并不知道是base32是什么玩意儿,但是知道base64后一位对前一位的影响不是特别大(顶多改后面那一位),后一组对前一组完全没有影响,于是就自己写了个暴力脚本逐一跑每一位。

这个只是其中一步的例子,但是大致上都是这样做出来的。

chr 是ascii码转字符。下面那个for循环是枚举字符用的,最后加一个管道通给 grep ,筛选出可能的字符。另外题目给出的程序有个神奇的bug,就是刚好整组五的倍数个字符输入的时候会蜜汁崩溃……

可以得到flag是 hctf{base\_32!}。

# 奇怪的代码

http://ojwp3ihl4.bkt.clouddn.com/re.exe

#### 解题报告

这题是真·逆向,用IDA看了一晚上才看出来的,这题的混淆有点强......

每次打开exe的各个函数、变量偏移量好像都不同了,我这就以自己为准了。

首先找到main函数,F5后还是可以看的,主要是那个5个参数的函数,形式如下:

```
v5 = encrypt(
  v8,
  msg[4 * v8],
  msg[4 * v8 + 1],
  msg[4 * v8 + 2],
  msg[4 * v8 + 3]
);
```

显然是加密用的,其中看上下文可以明白, v8其实是循环变量, msg是输入字符串,按照4个一组扔进去加密,进去研究一下,加密函数内部是这样的

```
int __cdecl encrypt(int offset, unsigned char m0, unsigned char m1, unsigned char m2, unsig
ned char m3)
 int v5; // eax@1
 int v6; // edx@1
 int v7; // edx@1
 int result; // eax@1
 c0 = shift[*(_DWORD *)(&t1[4 * t256[t17[0][offset]]] + t4[m0])];
 c1 = shift[*(_DWORD *)(&t1[4 * t256[c0]] + t4[m1])];
 c2 = shift[*(DWORD *)(&t1[4 * t256[c1]] + t4[m2])];
 c3 = shift[*(_DWORD *)(&t1[4 * t256[c2]] + t4[m3])];
 *(&tmp1 + c0) = 1;
 v5 = t256[*(&tmp1 + enc[t4[offset]])];
 tmp2[c1] = 1;
 v6 = *(DWORD *)&t1[4 * t4[offset] + 4];
 LOBYTE(v5) = tmp2[enc[v6]];
 dword_B33B80 = v5;
 *(&tmp + c2) = 1;
 v7 = *(DWORD *)&t1[4 * v6 + 4];
 result = t256[*(%tmp1 + enc[v7])];
 *(&tmp1 + c3) = 1;
 LOBYTE(result) = *(%tmp1 + enc[*(_DWORD *)&t1[4 * v7 + 4]]);
  return result;
```

上面的已经改过变量名和变量类型。大概能看出来,重点在于c0c1c2c3这部分,来检查一下 到底这么多的数组是些什么东西。

中间略去无数心酸过程。

其实这些数组应该是故意打表来混淆的,第一个shift数组,可以看出来是个65536(256\*256)大小的数组,其中的值其实是这样和下标映射上的(讲道理这个规律还真不好找......位运算真是太美了) shift[i] = i / 256 ^ i % 256 ......,而几个tx数组,其实里面的值就是下标乘以x....... 比如说 t256[i] = i \* 256 .

### 我们简化上述代码为:

```
c0 = 0x11 * (offset + 1) ^ c0;
c1 = b0 ^ c1;
c2 = b1 ^ c2;
c3 = b2 ^ c3;
```

为什么不加上后面的呢……因为后面的已经无关痛痒了。我们稍微调试一下可以看出来,如果前几个输入的是hgame{},hgam进去加密是可以通过第一次循环的,而hgam的加密结果恰好就和上面enc数组里的值相同,后面的所有的过程都是用来校验的,只不过是被稍微混淆过而已,所以只需要反向解密enc的值即可,我从二进制文件中搜出了enc数组的所有值,然后写了个脚本解密,如下

运行即可得结果 hgame{is\_it\_intersting\_to\_moov?}

逆向做出来之后说说简单,只是做的过程实在是心累......这也许也是我没有选择二进制的原因之一吧。

## **Pwn**

# pwn step0

nc 121.42.25.113 10000 binary:http://7xn9bv.dl1.z0.glb.clouddn.com/pwn0.zip

## 解题报告

不想说了,很简单,0x61616161就是'aaaa',所以输入一大堆的a,只要没有覆盖不该覆盖的 (只读段啊什么的)就是答案。具体个数IDA打开在栈里数一下char开始到arg\_0的长度就好 了。

# 最后

前十三全部都是WEB+MISC嘿嘿嘿。