HGAME-Week3-Writeup

HGAME-Week3-Writeup

```
Re
1.FAKE
Crypto
1.LikiPrime
2.HappyNewYear!!
Misc
1.A R K
2.A R C
总结:
re
Crypto
```

Re

1.FAKE

拖到ida

关键函数里有36个方程,36个变量,那就不可能普通的解出来,

查找字符串得到提示 **Try angr or z3**, 我用的是 z3库,脚本太长了就不放了(用z3库解的时候一直跑不出结果,就去问了 r3n0学长,学长说可能需要点时间,但之后我重新弄了一下add的部分很快就跑出来了,应该是我自己中间操作上的问题....)

ASCII转换到 ASCII (例: a b c)

hgame{@_FAKE_flag!-do_YOu_know_SMC?}

添加空格

删除空格

□ 将空白字符转换

十六进制转换到16进制(例:0x61或61或61/62) □ 删除 0x

0x680x670x610x6d0x650x7b0x400x5f0x460x410x4b0x450x5 f0x660x6c0x610x670x210x2d0x640x6f0x5f0x590x300x750x 5f0x6b0x6e0x6f0x770x5f0x530x4d0x430x3f0x7d

十进制转换到 10进制 (例: 97 98 99)

104103971091011236495706575699510210897103334510011 1958948117951071101111199583776763125

二进制转换到 2进制(例:01100001 01100010 01100011)

SMC(self-Modifying Code),就是在真正执行某一段代码时,程序会对自身的该段代码进行自修改,只有在修改后的代码才是可汇编,可执行的。在程序未对该段代码进行修改之前,在静态分析状态下,均是不可读的字节码,IDA之类的反汇编器无法识别程序的正常逻辑。是一种反调试代码技术。

在ida里找一下smc自解密的部分

```
__int64 sub_40699B()
{
    __int64 result; // rax
    unsigned int i; // [rsp+Ch] [rbp-4h]

mprotect(&dword_400000, 0x10000uLL, 7);
    for ( i = 0; ; ++i )
    {
       result = i;
       if ( i > 0x43E )
            break;
       *(sub_401216 + i) ^= byte_409080[i];
    }
    return result;
}
```

```
#include <idc.idc>

static main()
{
    auto addr = 0x00401216; //函数地址
    auto addr2 = 0x00409080; //byte数组地址
    auto i = 0;
    for(i=0;i<=0x43E;i++)
    {
        PatchByte(addr+i,Byte(addr+i)^Byte(addr2+i));
    }
}
```

得到运行过程中真正的代码

```
v2[29] = 119;
80 v2[30] = 95;
81
     v2[31] = 83;
82
     v2[32] = 77;
83
     v2[33] = 67;
84
     v2[34] = 63;
85
      v2[35] = 125;
86
     v10 = 1;
87
      for (i = 0; i \le 5; ++i)
   88
        for (j = 0; j \le 5; ++j)
  89
   90
  91
          for (k = 0; k \le 5; ++k)
  92
            v4[6*i+j] += v2[6*k+j]**(4LL*(6*i+k)+a1);
   93
   94
  95
      for (1 = 0; 1 \le 5; ++1)
   96
97
        for ( m = 0; m \le 5; ++m )
   98
99
          if ( \sqrt{4} [6 * 1 + m] != \sqrt{3} [6 * 1 + m] )
100
           v10 = 0;
 101
        }
 102
      }
103
     return v10;
• 104 }
```

这部分继续用z3库写脚本去解

```
from z3 import *

s = Solver()
a1 = [0] * 36
for i in range(36):
    a1[i] = Int('a1[' + str(i) + ']')
v3 = [0]*36
v2 = [0]*36
v4 = [0]*36
v3[0] = 55030
v3[1] = 61095
v3[2] = 60151
v3[3] = 57247
v3[4] = 56780
v3[5] = 55726
v3[6] = 46642
```

```
v3[7] = 52931
v3[8] = 53580
v3[9] = 50437
v3[10] = 50062
v3[11] = 44186
v3[12] = 44909
v3[13] = 46490
v3[14] = 46024
v3[15] = 44347
v3[16] = 43850
v3[17] = 44368
v3[18] = 54990
v3[19] = 61884
v3[20] = 61202
v3[21] = 58139
v3[22] = 57730
v3[23] = 54964
v3[24] = 48849
v3[25] = 51026
v3[26] = 49629
v3[27] = 48219
v3[28] = 47904
v3[29] = 50823
v3[30] = 46596
v3[31] = 50517
v3[32] = 48421
v3[33] = 46143
v3[34] = 46102
v3[35] = 46744
v2[0] = 104
v2[1] = 103
v2[2] = 97
v2[3] = 109
v2[4] = 101
v2[5] = 123
v2[6] = 64
v2[7] = 95
v2[8] = 70
v2[9] = 65
v2[10] = 75
v2[11] = 69
v2[12] = 95
v2[13] = 102
v2[14] = 108
v2[15] = 97
v2[16] = 103
v2[17] = 33
v2[18] = 45
v2[19] = 100
v2[20] = 111
v2[21] = 95
v2[22] = 89
v2[23] = 48
v2[24] = 117
v2[25] = 95
v2[26] = 107
v2[27] = 111
v2[28] = 110
```

```
v2[29] = 119
v2[30] = 95
v2[31] = 83
v2[32] = 77
v2[33] = 67
v2[34] = 63
v2[35] = 125
for i in range(0,6):
    for j in range(0,6):
        for k in range(0,6):
            v4[6 * i + j] += v2[6 * k + j] * a1[6 * i + k]
for i in range(0,6):
    for j in range(0,6):
        s.add(v4[6*i+j] == v3[6*i+j])
s.check()
result = s.model()
for i in range(0, 36):
     print(result[a1[i]], end=' ')
```

Crypto

1.LikiPrime

还是 RSA,不过素数 N 更大了,但是放到网站里分解还是能分解出 q和 p,之后就是用上周的脚本跑出flag

2.HappyNewYear!!

e = 3,发送内容相同,自然就想到低指数广播攻击,但是广播攻击只需要 e组数据,那么猜测给的数据里解出来的明文不是全部相同。

低指数广播攻击需要用到中国剩余定理(孙子定理),脚本如下

```
from libnum import n2s
import gmpy2
from functools import reduce

def modinv(a, m):
    return int(gmpy2.invert(gmpy2.mpz(a), gmpy2.mpz(m)))

def chinese_remainder(n, a):
    sum = 0
    prod = reduce(lambda a, b: a * b, n)
    for n_i, a_i in zip(n, a):
        p = prod // n_i
        sum += a_i * modinv(p, n_i) * p
    return int(sum % prod)

n1 =
```

```
c1 =
n2 =
c2 =
n3 =
c3 =
n4 =
c4 =
n5 =
c5 =
n6 =
c6 =
n7 =
c7 =
nset = [n2, n4, n6]
cset = [c2, c4, c6]
m = chinese_remainder(nset, cset)
m = gmpy2.iroot(m,3)
m = int(m[0])
print(n2s(m))
```

c1,c3,c5 解密得到一个片段,c2,c4,c6解密得到剩下的flag片段(本来写的是随机在给出的7组数据里挑三组解密,但是没跑出结果,后来手动试了一下试出来了)

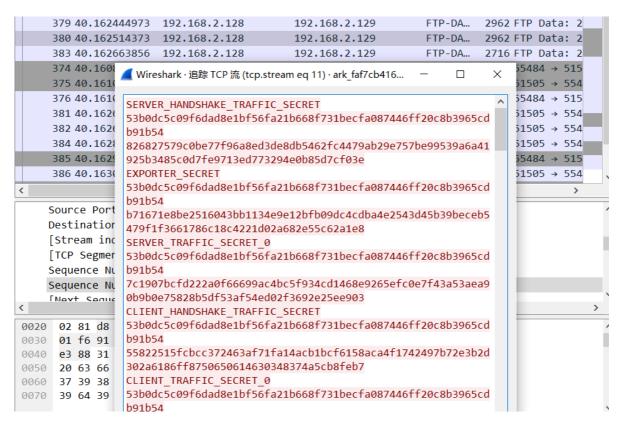
Misc

1.A R K

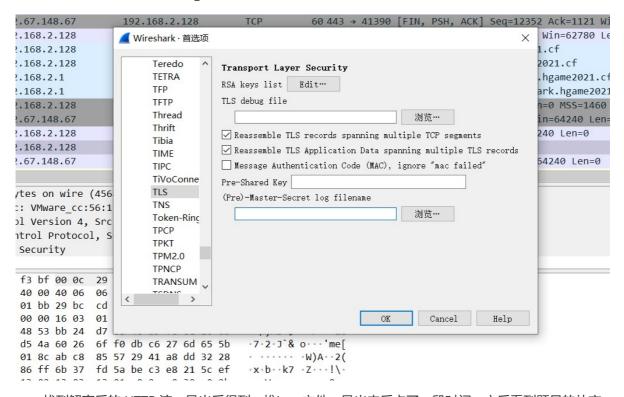
打开下载的流量包,首先看到dns里的域名

D 0.002212031	192.108.2.128	192.108.2.1	באוט	/o Standaru query 0x//o9 A arkingamez0z1.ci
1 6.002364746	192.168.2.128	192.168.2.1	DNS	76 Standard query 0x9155 AAAA ark.hgame2021.cf
2 6.002511732	192.168.2.1	192.168.2.128	DNS	140 Standard query response 0x7769 A ark.hgame2021.cf A 172.67.14
3 6.002511772	192.168.2.1	192.168.2.128	DNS	76 Standard query response 0x9155 AAAA ark.hgame2021.cf
4 6.002840830	192.168.2.128	172.67.148.67	TCP	74 41392 → 443 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1
5 6.003483666	172.67.148.67	192.168.2.128	TCP	60 443 → 41392 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
6 6.003554338	192.168.2.128	172.67.148.67	TCP	54 41392 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
7 6.010562959	192.168.2.128	172.67.148.67	TLSv1.3	571 Client Hello
8 6.010864614	172.67.148.67	192.168.2.128	TCP	60 443 → 41392 [ACK] Seq=1 Ack=518 Win=64240 Len=0

刚开始以为跟网址有关,但后来题目里说"**本题目所有解题操作均只用流量,与网址无关**",那就接着看其他包,查资料知道 TLS 加密尝试找到流量包里的证书



导出原始数据保存为 ssl.log,再重新导入解密



找到解密后的 HTTP 流,导出后得到一堆json文件,导出来后卡了一段时间,之后看到题目的补充信息

补充说明:明日方舟是一款塔防游戏,可以将可部署单位放置在场地中。并且具有自律功能,可以记录部署的操作。

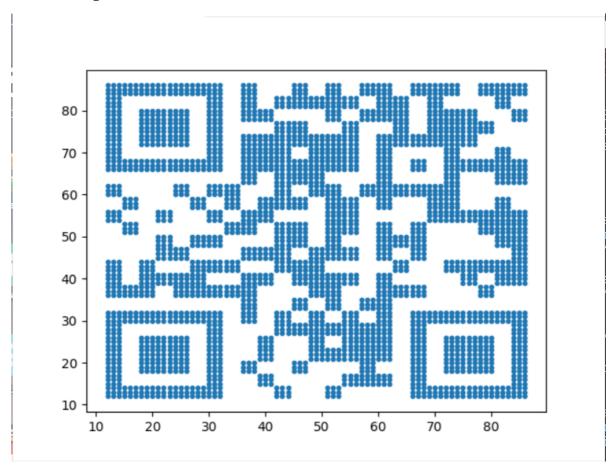
翻译: 没用 没用 出题人用可部署单位画了个东西 背景是白色的

记录部署操作?! 那就打开 getBattleReplay 文件,看到像是 base64 编码的字符串,解码看到 zip 文件头标识另存为 zip,解压打开发现配对的 row 和 col ,应该是部署的坐标,再根据题目里的 画了个东西 猜测这些坐标是二维码黑色部分,处理一下再运行脚本

```
import matplotlib.pyplot as plt
import numpy as np

x, y = np.loadtxt('./xy.txt', delimiter=',', unpack=True)
plt.plot(x, y, '.')
plt.show()
```

扫码得flag



2.A R C

压缩包加密了, 那就先看图片找密码

Do you know BV? BKOICGIOr*88_\$gC:-12*KH86?O'%928;LG@O*IAmOr`;E7IV2ogSE<cU;6Yg^#H?!YBAQI

刚开始误以为 BV 是某种 CTF 中的加密方式,在网上搜索了一圈没有收获,于是去问 Akira 学长 BV 除了 b站BV号还有什么意思,学长的答复是

就是那个啊

你看过他怎么实现的了吗

怎么实现的? 查 av号怎样转 bv号后发现 https://www.zhihu.com/question/381784377/answer/10
99438784 这个回答里的实现方法,根据 hint1: 8558 应该理解成85和58,BV号_是所以图片里的是___ 先对图里的密文进行 base85 解密

```
>>> import base64
>>> c = "BK0ICG]Qr*88_$gC,'-j2+KH86?Q\"%928;LG@O*!AmO+`;E7iV2agSE<c'U;6Yg^#H?!YBAQ]"
>>> m = base64.a85decode(c)
>>> print(m)
b'h8btxsWpHnJEj1aL5G3gBuMTKNPAwcF4fZodR9XQ7DSUVm2yCkr6zqiveY'
>>>
```

根据长度判断应该是 av号转 bv号算法里的table,那就换一下上面链接里代码的table,密文是压缩包名里的数字,跑一下得到压缩包密码

```
table = 'h8btxsWpHnJEj1aL5G3gBuMTKNPAwcF4fZodR9XQ7DSUVm2yCkr6zqiveY'
    tr = \{\}
   for i in range (58):
        tr[table[i]] = i
    s = [11, 10, 3, 8, 4, 6]
    xor = 177451812
    add = 8728348608
    def dec(x):
        for i in range(6):
            r += tr[x[s[i]]] * 58 ** i
        return (r - add) ^ xor
   def enc(x):
        x = (x xor) + add

r = list(BV1 4 1 7)
        for i in range (6):
            r[s[i]] = table[x // 58 ** i % 58]
        return ''. join(r)
>>> print(enc(10001540))
BV17f411J77h
```

打开后得到一段 arc 视频和密文,用题目里给的软件播放视频得到



发现图中第一行文字和文本里文字相似,猜测是同种加密方式,之后又没有思路了,hint2里提到 **词频分析是个好东西,别忘了视频里的问题**,查了下视频里的问题但没什么发现。后来又放出hint **用了某种ROT的范围,但是位移不一样**,根据两个字符的应该是 is 之类的尝试将每个字符后移10位,得到了一段英文,然后又卡住了。于是又去问 Akira学长,学长说并不是后移10位提示我再想想视频里问题的答案,突然想起之前有查到 42 这个数字,尝试后移42位得到正确的文字

Flag is not here but I write it because you may need more words to analysis what encoding the linel is. For line2 I iki has told you what it is and Akira is necessary to do it. Two young girls explore shattered world filled with sound: a past to be uncovered... Each awakens in this blank ruin-dotted world to discover that she is equally blank remembering nothing of what came before. And then they make a second discovery: the Arcaea multitudes of floating glass-like shards containing vivid memories of the past. MSUpasswordis:6557225 <C.B9<;-75?/=0;.58

视频里文字第一行也是后移 42位得到 MSU 密码,解密得到的文字里提到视频里第二行的加密方法 Liki学长提到过,根据 week1 crypto的第一题,第二行文字加密方法应该是维吉尼亚,密钥是 Akira 在 virtualDub2里安装MSUstego插件,用之前得到的密码对视频进行解密,得到网址、光和对立的名字,访问网站输入用户名和密码



根据hint5: **/ 不是可输入的意思,是网站路径**,想起之前视频解出的第二行还没用上,那就在网站路径后输入解出的明文,得到flag (pm)

这周misc虽然难但很有趣,梗挺多的

总结:

这周因为跟父母回老家拜年少了很多做题的时间,之后电脑还出了故障重装了系统,下周要专注于re了,不能再靠着 misc 和 crypto 上分了

接下来是没做出来的部分

re

Gun这道题用查壳工具查得是梆梆免费版加固,想要脱壳,用了很多网上查到的方法但都失败了,问了 Trotsky学长,推荐使用frida-dexdump脱壳,但是因为这道题需要root过的真机(模拟器不行)来进行脱壳,所以最后只能放弃

hello_re3我没太搞明白,拖进ida发现应该都是调试信息,mezone学长说要用dbgview看调试信息再定位到程序里,可惜这题是最后一天才做的,最后没时间了,打算看官方writeup再学习一下

Crypto

EncryptedChats这题尝试了各种方法去解,还是解不出 a 和 b ,需要的时间都很长,但是 g 挺大 (不是2、5这种很小的) a 跟 b 应该是能解出来的...