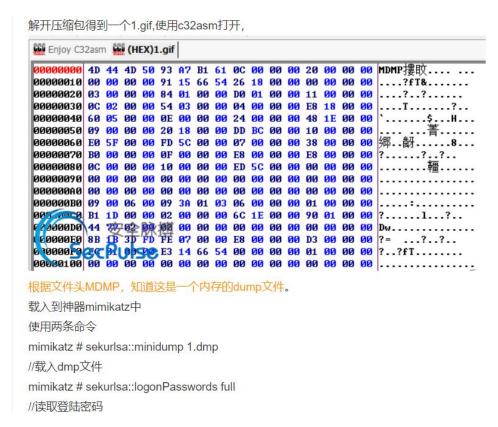
(MISC1)warmup

0x01

下载解压得到文件 1.gif 发现打不开 但是有 20 多 MB,这么大! 啥都没管先丢进 binwalk 看看,好多东西啊,无从下手。再用 foremost 分离提取一下,有两个文件夹 三张图片,捣鼓了一会发现没有什么东西······

0x02

用二进制文件形式打开,观察发现头是 mdmp,感觉有点东西,百度一下发现这是个什么 sql 产生的错误文件, 昂不知道是什么,继续百度 CTF mdmp,发现有类似题目



再联系下题干说是要管理员的密码,那估计就是这样了……

0x03

下载安装神器 mimikatz 接着按着样子输入命令 mimikatz # sekurlsa::minidump 1.dmp mimikatz # sekurlsa::logonPasswords full

得到下面的画面,找到了 password: LOSER

Authentication Id : 0 ; 2353730 (00000000:0023ea42) : Interactive from 2 Session : Hgame User Name : xyf-PC Domain : S-1-5-21-373264735-3061158248-1611926753-1<mark>0</mark>03 SID msv : [00000003] Primary * Username : Hgame * Domain : xyf-PC : 758ff83c96bcac17aad3b435b51404ee * LM : e527b386483119c5218d9bb836109739 * NTLM * SHA1 : ca17a8c02628f662f88499e48d1b3e9398bef1ff tspkg : * Username : Hgame * Domain : xyf-PC * Password : LOSER wdigest: * Username : Hgame * Domain : xyf-PC * Password : LOSER

按照题干要求,提交管理员密码的 sha256

使用工具: https://www.wishingstarmoye.com/ctf/hashattack



提交: hgame{dd6dffcd56b77597157ac6c1beb514aa4c59d033098f806d88df89245824d3f5}

(MISC3)暗藏玄机

题目给了两张图片,正好这两天看了些 MISC 的东西,听说了一个叫盲水印的东西,用 stegsolve 打开发现其中一张有横线,符合盲水印的特点,下载工具 BlindWaterMark-master, win 下配置好所需的工具输入代码 python bwm.py decode 0.png 1.png result.png , result.png 为 输出的文件



(CYRPTO1)easy rsa

刚刚接触 rsa,简单了解了一下 rsa

主要参数有 p,q,n,e,d,c,m

p,q 为两个较大的、互质的数

n=p*q

phi(n)是欧拉函数, phi (n) = (p-1) (q-1)

e 是随机一个 1<e<phi(n)的一个数, 且与 phi(n)互素

(e,n)称为公钥

e*d=1 mod phi(n),

(d,n)称为私钥

c=pow(m,e,n)=m^e%n

 $m = pow(c,d,n) = c^d%n$

0x01

题目给了 e1,e2,n,c1,c2,得知已知 n, e 的情况下,可以通过分解 n 得到 p, q 故而求得 d,无奈分解了半天无果,应该是思路错了……

0x02

百度了下 RSA 的主要攻击方法

https://blog.csdn.net/qq 38204481/article/details/83189041

https://blog.csdn.net/huanghelouzi/article/details/82943615

https://www.sohu.com/a/243246344 472906

第三个挺牛的

发现在已知两对公钥的情况下应当使用共模攻击

https://www.cnblogs.com/gwind/p/8013154.html

这是共模攻击的前提条件,这也是为啥最后我得到了个 51 位的数字,而题目则要求是 17 位数字!!!

gcd(e1,e2)=1 !!!

而题目中的 gcd(e1,e2)=3!!!

当n不变的情况下,知道n,e1,e2,c1,c2 可以在不知道d1,d2的情况下,解出m。

首先假设, e1, e2互质

即

gcd(e1, e2)=1

此时则有

e1*s1+e2*s2 = 1

贴一下最初用的代码

```
import gmpy2
n=18711577542561143152577194960768700410279087319079159869136594303
c1=9822669321796335039372649334564888231035967701406369697492026604
c2=1922444358006634321386639385662739884184312446939976225174108757
e1=209472
e2=15951
s=gmpy2.gcdext(e1,e2)
s1=s[1]
s2=s[2]
m=(pow(c1,s1,n)*pow(c2,s2,n))%n
print(m)
```

这里最后得到的是:

211655262573966881062823795220179644607412162371069

也就是那个 51 位数 ……

0x03

想到的是 51 和 17 正好差了三倍,而且正好 gcd(e1,e2)=3!!! 这三者之间是否有些联系?

c=pow(m,e,n)=m^e%n

三次方!!!

17 位数^3=51 位数

直接将得到的 m 开三次方根,得到的是 59594981651654664.0 数数正好 17 位数 于是直接提交 flag~, 傻不拉几的, 肯定报错啊, 然后想到应该会有精度丢失吧。

再将得到的 59594981651654664.0 _{^3} 回去,发现确实是这样,两个数据差距不大

```
211655262573966881062823795220179644607412162371069
59594981651654664.0
211655262573965549227134522321362153629073490706944
```

之后想到 9^3=..9,末尾改 669

```
211655262573966881062823795220179644607412162371069
59594981651654669
211655262573965602500562093237207582301234059100309
```

改 679

```
211655262573966881062823795220179644607412162371069
59594981651654679
211655262573965709047417235068925257387298440488839
```

改 689,发现末尾两个已经相等了

```
211655262573966881062823795220179644607412162371069
59594981651654689
211655262573965815594272376900678689462353814684769
```

最后改 789, 出来了

提交 flag: hgame{59594981651654789}