

CTF Crypto---RSA dp泄露

原创

[3tefanie、zhou](#) 于 2022-01-13 11:14:52 发布 17 收藏

分类专栏: [CTF](#) 文章标签: [动态规划](#) [算法](#) [leetcode](#) [安全](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循 [CC 4.0 BY-SA](#) 版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: <https://blog.csdn.net/luochen2436/article/details/122468232>

版权



[CTF 专栏收录该内容](#)

18 篇文章 0 订阅

订阅专栏

文章目录

[题目](#)

[题目解析](#)

[数学解析](#)

[解密脚本](#)

题目

已知 n, c, e, dp

$e = 65537$

$n = 2482540078515262411777215266989018029858327661762216096122588773716205800604331015383280305219918697643619814200930679612109885533801335348445023751670478437073055544724280684733298051599167660303645183146161497485358633681492129668802402065797789905550489547645118787266601929429724133167768465309665906113$

$dp = 905074498052346904643025132879518330691925174573054004621877253318682675055421970943552016695528560364834446303196939207056642927148093290374440210503657$

$c = 140423670976252696807533673586209400575664282100684119784203527124521188996403826597436883766041879067494280957410201958935737360380801845453829293997433414188838725751796261702622028587211560353362847191060306578510511380965162133472698713063592621028959167072781482562673683090590521214218071160287665180751$

题目解析

数学解析

已知公钥 n, c 、密文 c 以及 dp

其中 $dp = d \bmod (p-1)$

已知

$$c = m^e \bmod n$$

$$m = c^d \bmod n$$

$$\varphi(n) = (p-1) * (q-1)$$

$$d * e \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$$

$$dp = d \bmod (p-1)$$

由上述式子可以得到

$$dp^*e \equiv d^*e \pmod{p-1}$$

进而分解为

$$d^*e = k^*(p-1) + dp^*e$$

又因为 $d^*e \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$

所以得到 $k^*(p-1) + dp^*e \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$

化简

$$\begin{aligned} \text{---}> k^*(p-1) + dp^*e &\equiv 1 \pmod{\varphi(n)} \\ \text{---}> k^*(p-1) + dp^*e &\equiv 1 \pmod{(p-1)^*(q-1)} \\ \text{---}> k1^*(p-1) + dp^*e &= 1 + k2^*(p-1)^*(q-1) \\ \text{---}> dp^*e &= k2^*(p-1)^*(q-1) - k1^*(p-1) + 1 \\ \text{---}> dp^*e &= [k2^*(q-1) - k1]^*(p-1) + 1 \end{aligned}$$

因为 $dp = d \pmod{p-1}$

即, dp 为 $d \pmod{p-1}$; 所以 $dp < p-1$

那么, $e > k2^*(q-1) - k1$

令 $i = k2^*(q-1) - k1$

则 i 的范围为 $(1, e)$

上述式子最终化简为

$$dp^*e = i^*(p-1) + 1$$

在 $(1, e)$ 范围内存在一个 p 可以被 n 整除并且满足上式

解密脚本

```
from Crypto.Util.number import *
import gmpy2

e = 65537
n = 248254007851526241177721526698901802985832766176221609612258877371620580060433101538328030305219918697643619
8142009306796121098855338013353484450237516704784370730555447242806847332980515991676603036451831461614974853586
33681492129668802402065797789905550489547645118787266601929429724133167768465309665906113
dp = 90507449805234690464302513287951833069192517457305400462187725331868267505542197094355201669552856036483444
6303196939207056642927148093290374440210503657
c = 140423670976252696807533673586209400575664282100684119784203527124521188996403826597436883766041879067494280
9574102019589357373603808018454538292939974334141888387257517962617026220285872115603533628471910603065785105113
80965162133472698713063592621028959167072781482562673683090590521214218071160287665180751

for i in range(1, e+1):
    if (dp*e-1)%i == 0:
        if n%(((dp*e-1)//i)+1) == 0:
            p = ((dp*e-1)//i)+1
            q = n//p
            phi = (p-1)*(q-1)
            d = gmpy2.invert(e, phi)
            m = pow(c, d, n)
            print(long_to_bytes(m))
```

【很多时候自顾自的生闷气，就跟会变味的酒一样，自己又喝不掉，一打开酒坛子，谁都不愿意喝。那股子酒气，就是一个人不太好的情绪，积攒多了，看上去谁都闻不着，其实谁都知道，但是只能假装闻不着，不知道。日子久了，看上去好像谁都在照顾对方，其实谁都委屈哩，很累人的。】



[创作打卡挑战赛](#) >

[赢取流量/现金/CSDN周边激励大奖](#)