

# CTF之Crypto学习笔记（二）

原创

[3tefanie \ zhou](#) 于 2021-12-20 15:01:52 发布 52 收藏

分类专栏: [CTF](#) 文章标签: [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/122041007>

版权



[CTF 专栏收录该内容](#)

18 篇文章 0 订阅

订阅专栏

## 目录

[前言](#)

[共模攻击原理](#)

[高数推导过程](#)

[代码实现](#)

## 前言

上次gwb比赛碰到RSA共模攻击, 套用网上的脚本发现解出来的是乱码, 菜鸡表示百思不得其解。好在以前学过一点点密码学以及高数, 向度娘取了点资料学习一下其原理, 深入研究一波。



CSDN @3tefanie \ zhou

## 共模攻击原理

共模攻击即用两个及以上的公钥(n,e)来加密同一条信息m

已知有密文:

$$c1 = \text{pow}(m, e1, n)$$

$$c2 = \text{pow}(m, e2, n)$$

条件:

当 $e1, e2$ 互质, 则有 $\text{gcd}(e1, e2)=1$

根据扩展欧几里德算法, 对于不完全为0的整数 $a, b$ ,  $\text{gcd}(a, b)$ 表示 $a, b$ 的最大公约数。那么一定存在整数 $x, y$ 使得 $\text{gcd}(a, b) = ax + by$

即可得到:

$$e1s1 + e2s2 = 1$$

因为 $e1$ 和 $e2$ 为正整数, 所以 $s1, s2$ 皆为整数, 但是一正一负, 此时假设 $s1$ 为正数,  $s2$ 为负数

## 高数推导过程

我们假设 $e1, e2$ 互质, 即

$$\text{gcd}(e1, e2) = 1$$

根据欧几里德算法可得

$$e1s1 + e2s2 = 1$$

在 $e1s1 + e2s2 = 1$ 中,  $s1$ 和 $s2$ 为整数, 但是一个为正数, 一个为负数

通过欧几里德扩展算法, 我们可以获得一组解 $(s1, s2)$

模运算性质

$$(a * b) \% n = (a \% n * b \% n) \% n$$

$$a^b \% n = ((a \% n)^b) \% n$$

$$c1 = (m^{e1}) \% n$$

$$c2 = (m^{e2}) \% n$$

$$\text{证明: } m = (c1^{s1}) * (c2^{s2})$$

$$(c1^{s1}) * (c2^{s2}) \% n = ((m^{e1})^{s1} * (m^{e2})^{s2}) \% n$$

根据模运算性质, 化简为

$$(c1^{s1}) * (c2^{s2}) \% n = ((m^{e1})^{s1} * (m^{e2})^{s2}) \% n$$

根据幂运算性质化简, 化简为

$$(c1^{s1}) * (c2^{s2}) \% n = (m^{(e1*s1) + (e2*s2)}) \% n$$

合并同类项

$$(c1^{s1}) * (c2^{s2}) \% n = (m^{(e1*s1 + e2*s2)}) \% n$$

又因为当 $e1, e2$ 互质时有 $e1*s1 + e2*s2 = 1$ , 可得

$$(c1^{s1}) * (c2^{s2}) \% n = (m^1) \% n$$

$$\text{即, } (c1^{s1}) * (c2^{s2}) \% n = m \% n$$

$$\text{最后化简得到, } (c1^{s1}) * (c2^{s2}) = m$$

特别注意: 以上运算是在 $\text{gcd}(e1, e2) = 1$ 的前提下计算, 得到 $m = (c1^{s1}) * (c2^{s2})$ 。

当出现 $e1, e2$ 不互质的情况下,

$$\text{即 } \text{gcd}(e1, e2) \neq 1,$$

$$\text{根据化简的结果 } (c1^{s1}) * (c2^{s2}) \% n = (m^{(e1*s1 + e2*s2)}) \% n$$

左右换一下位置(数学强迫症, 变量不在左边浑身不舒服)

$$m^{(e1*s1 + e2*s2)} = (c1^{s1}) * (c2^{s2})$$

根据欧几里德算法可得

$$m^{\text{gcd}(e1, e2)} = (c1^{s1}) * (c2^{s2})$$

即最后  $m$  应为 $(c1^{s1}) * (c2^{s2})$ 得计算结果再开 $\text{gcd}(e1, e2)$ 次方

## 代码实现

```
#coding:utf-8
#by :3tefani`zhou
from Crypto.Util.number import *
import gmpy2
def egcd(a, b):
    if a == 0:
        return (b, 0, 1)
    else:
        g, y, x = egcd(b % a, a)
        return (g, x - (b // a) * y, y)

def decode():
    n = 9301237994959667987401083652097246343815517596128327774351420387111432900804473550072644001246402914420481
3413909322389585966313426611488927292874319628063526009405144436605996389985977340280983469803412119458185047475
253059636126555451557348169514975249710901899526974246139559730461540660990375034669042959
    c1 = 659026785727277241791764965739689971827120633170822891204530940681993254199896883821778085290423222178873
3400508450479639722080485616725517641569021734825212609780913019520802069402625019404746058116502417835843430549
5364983830756552379335985399876528922076030595232679046941310786637260764992499375421464529
    c2 = 858094036782501501532914711859998058708581230012730342125828477318252968910168108713975461341170121975996
5172940159098002002838288406851320175892641619221182192259368623247596780896400678607646016042863935315365832320
8119453055070199243295330522804974849330926501091430419775155670264306222962413289616957519
    e1 = 667430104865289
    e2 = 537409930523421
    s = egcd(e1, e2)
    s1 = s[1]
    s2 = s[2]
    if s1 < 0:
        s1 = - s1
        c1 = gmpy2.invert(c1, n)
    elif s2 < 0:
        s2 = - s2
        c2 = gmpy2.invert(c2, n)
    if gmpy2.gcd(e1, e2) == 1:
        print("e1, e2互质")
        message = pow(c1, s1, n) * pow(c2, s2, n) % n
        flag = long_to_bytes(message)
        print(flag)
    elif gmpy2.gcd(e1, e2) != 1:
        message = pow(c1, s1, n) * pow(c2, s2, n) % n
        common_e = gmpy2.gcd(e1, e2)
        print("e1, e2不互质, 且公约数为"+str(common_e))
        flag = long_to_bytes((gmpy2.iroot(message, common_e)[0]))
        print(flag)
if __name__ == '__main__':
    decode()
```

【违心的事情，不要做。发自本心的事情，但是有违江湖道义的事情，也不要做。今日做不成，未来有望做成的事情，切不可为达目的不择手段，不要着急去做。】