

# NPUCTF 2020 Crypto

原创

Lan\_Magnolia 于 2020-05-23 20:34:19 发布 447 收藏 2

文章标签： 算法 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/cwr1499640048/article/details/105753567>

版权

## NPUCTF 2020 Crypto

认清形势，建立信心

```
p = getPrime(25)
e = # Hidden
q = getPrime(25)
n = p * q
m = bytes_to_long(flag.strip(b"npuctf{").strip(b"}"))

c = pow(m, e, n)
print(c)
print(pow(2, e, n))
print(pow(4, e, n))
print(pow(8, e, n))
...
169169912654178
128509160179202
518818742414340
358553002064450
...
```

首先，这里展开一个公式：

$$((a \bmod x) ^ b) \bmod x = (a ^ b) \bmod x$$

作为小白，接下来是推导证明：

设  $a = kx + d$

$$(a \bmod x) ^ b = d ^ b$$

$a ^ b = (kx + d) ^ b$ , 此处二项式展开得知共  $b+1$  项 前  $b$  项都有  $x$  这个因数 最后一个为  $d ^ b$ .

则根据题目，

$$2 ^ e \bmod n = a$$

$$4 ^ e \bmod n = 2 ^ {2e} \bmod n = (2 ^ e \bmod n) ^ 2 \bmod n = a ^ 2 \bmod n = b$$

$a ^ 2 - b = kn$ ( $k=1, k=2\dots$ ) 同理， $a ^ 3 - c = kn$ ( $k=1, k=2\dots$ ).  $n$  为两式的公因数，由此根据  $\gcd(a ^ 2 - b, a ^ 3 - c)$  求出  $n$

```
from Crypto.Util.number import *

a = 128509160179202
b = 518818742414340
c = 358553002064450
n = GCD(a**2-b, a**3-c)
print n
#1054494004042394
```

$$\underline{1054494004042394}_{<16>} = 2 \cdot \underline{18195301} \cdot \underline{28977097}$$

$p = 18195301$   $q = 28977097$

接下来求取 $e$ , 这里可以进行穷举, 使用C++很快可以跑出 $e$

```
#include<iostream>
#include<math.h>
#define LONG long long
using namespace std;

int main(){
    LONG e=1,c=2,n=527247002021197,a=128509160179202;
    while(e<100000000000){
        e++;
        c=c*2%n;
        if(c==a){
            cout<<e<<endl;
            return 0;
        }
    }
    return 0;
}
//808723997
```

接下来就是正常的RSA求解

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

e = 808723997
p = 18195301
q = 28977097
c = 169169912654178
m = pow(c, invert(e, (p-1)*(q-1)), p*q)
flag = long_to_bytes(m)
print flag
```



[创作打卡挑战赛 >](#)

[赢取流量/现金/CSDN周边激励大奖](#)