

网络空间安全导论

第五章实验报告

基于 Paillier 算法的匿名电子投票流 程实现 目录 1

目录

1	课程实验原理及要求			
	1.1	实验原	[理	2
		1.1.1	Paillier算法简介	2
		1.1.2	Paillier算法简化	2
	1.2	实验要	長求	3
		1.2.1	实验描述	3
		1.2.2	实验分析	3
2	实验	环境		3
3	实验步骤			3
	3.1	设计程	建序	3
		3.1.1	Paillier程序设计	3
		3.1.2	test_Paillier程序设计	8
		3.1.3	test_Paillier_plus程序设计	9
		3.1.4	Vote_Paillier程序设计	9
	3.2	运行程	建序	13
		3.2.1	test_Paillier程序运行展示	13
		3.2.2	test_Paillier_plus程序运行展示	15
		3.2.3	Vote_Paillier程序运行展示	17
4	总结	i		19
5	参考	文献		19

课程实验原理及要求

1.1 实验原理

1.1.1 Paillier算法简介

密钥生成:

- 1.随机选择两个大素数p,q满足gcd(pq,(p-1)(q-1)) = 1,且满 足p,q长度相等
- 2.计算n = pq以及 $\lambda = lcm(p-1, q-1)$,这里lcm表示最小公倍数, |n|为n的比特长度
 - 3.随机选择整数 $g \leftarrow Z_{n^2}^*$
 - 4.定义L函数: $L(x) = \frac{x-1}{n}$, 计算 $\mu = (L(g^{\lambda} \mod n^2))^{-1} \mod n$
 - 5.公钥 $\{n,g\}$,私钥 $\{\lambda,\mu\}$

加密:

- 1.输入明文消息m,满足 $0 \le m < n$
- 2.选择随机数r,满足 $0 \le r < n$ 且 $r \in \mathbb{Z}_n^*$
- 3.计算密文 $c = g^m r^n \mod n^2$

解密:

- 1.输入密文c,满足 $c \in Z_{n^2}^*$
- 2.计算明文消息 $m = L(c^{\lambda} \mod n^2) \cdot \mu \mod n$

同态加:

1.对于密文c1和c2,计算 $c = c_1 \cdot c_2 \mod n^2$

1.1.2 Paillier算法简化

在实验过程中,发现如果完全随机选择素数以及,g,r随机,会造成加 解密时间比较长,运算复杂度比较高,在计算较大数时很不便捷,因此查 阅资料,在实现Paillier算法时,对参数的生成做出了以下调整:

首先, 在p,q等长时, 有

$$1.n = p \cdot q$$

$$2.\lambda = (p-1)(q-1)$$

$$3.q = n + 1$$

$$4.\mu = \Phi(n)^{-1} \mod n$$
, $\Phi(n) = (p-1)(q-1)$

2 实验环境 3

1.2 实验要求

1.2.1 实验描述

1、编写Paillier算法(密钥生成、加密和解密算法)并验证其加法同态 性质

2、模拟实现基于Paillier 算法的匿名电子投票流程,了解该算法的应用,加深对同态加密算法的认识

1.2.2 实验分析

- 1、使用python语言编写程序实现paillier算法的密钥生成、加密、解密过程,并且设计程序验证其加法同态性
 - 2、使用python语言设计、编写匿名投票程序

2 实验环境

Windows11, python3.9, PyCharm 2021.3.3 (Professional Edition)

3 实验步骤

3.1 设计程序

为了完成实验,设计4个python程序,第一个程序实现Paillier算法的的 封装,第二个程序展示Paillier算法加解密过程,第3个程序验证Paillier算法 同态加密的特性,第4个程序模拟基于Paillier算法的投票流程

3.1.1 Paillier程序设计

为了方便其他几个程序的调用,将Paillier算法封装成Paillier类,其中属性有pubKey与priKey分别表示公钥和私钥,其中有12种方法,对外提供四个方法,分别是 $gen_Key()$ 、encode()、decode()、plus()

```
import math
import gmpy2 as gy

import gmpy2 as gy

import time import *

import self.pubKey=None.priKey=None):
self.pubKey = pubKey
self.priKey = priKey

self.priKey = priKey = None

self.priKey = None

s
```

这部分代码是Paillier算法中密钥生成的第一步: 获得p,q 定义了 $get_pq()$ 方法,list=[...]中存放的是提前用脚本生成好的素数 利用while结构来检测生成的参数,当满足gcd(pq,(p-1)(q-1))=1时,退出循环,返回p,q的值

```
#空間生成類注棄二步、获得N和E目大(x)

def calculate_N(self_p_q):
    N=p*q
    x=(p-1)*(q-1)
    return N_x

#空間生成質注棄三步、获得G. Y

def get_random(self_N,x):
    u=0
    while u==0:
        geN=1
        u=gy.invert(X_N)
    return g_u

#梅達L(x)

def L_x(self_N,x):
    z=(x-1)//N
    return z

#施密过程

degpublicKey[0]
    g=publicKey[0]
    g=publicKey[0]
    g=publicKey[0]
    return c

##密过程

def dec_c(self_N,priverKey_crypto):
    if crypto > N**2:
```

这部分代码主要包含 $calculate_N()$ 、 $get_random()$ 、 $L_x()$ 、 $enc_m()$ 其中x表示算法中的 λ ,u表示算法中的 μ

对于构造的 L_x 函数,在编写程序调试的过程中发现,采用"/"有时会计算出错,后来上网查找资料发现python使用"/"计算结果为浮点数,导致有bug,于是改为"//",其计算结果仍然是整数

在加密函数 $enc_m()$ 中,编写程序后发现加密计算时间很长,于是对计算密文的方式进行了化简,在一定程度上减小了算法的时间复杂度,原理为幂模运算的性质,即 $(a*b) \mod p = (a \mod p*b \mod p) \mod p$,化简后得到计算密文的公式为 $c = (g^m \mod n^2*r^n \mod n^2) \mod n^2$

```
#解查过程

def dec_c(self,N,priverKey_crypto):
    if crypto > N**2:
        return 0
    else:
        x=priverKey[0]
        u=priverKey[1]
        z=self.L_x(N_crypto**x % N**2)
        m=z*u % N
        return m

#國泰加達验证

def com(self_message1_message2_publicKey_N):
    N = publicKey[0]
    g = publicKey[1]
    r = random.randint(1, N)
    c1 = (g ** message1 % N ** 2) * (r ** N % N ** 2) % N **2
    print("明文1加密后的密文为, "_c1)
    c2 = (g ** message2 % N ** 2) * (r ** N % N ** 2) % N **2
    print("明文1加密后的密文为, "_c1)
    c2 = (g ** message2 % N ** 2) * (r ** N % N ** 2) % N **2
    print("明文2加密后的密文为, "_c2)
    cc[sec2 % N ** 2
    print("研文为相乘后得到, ", c)
    return c

def gen_Key(self):
    p_q=self.get_pq()
    print("p = '_p0)
    print("q = '_p0)

    N_x=self.calculate_N(p_q)
```

这部分代码主要包含 $dec_c()$ 、com()

com()主要功能是实现两个明文加密后,密文相乘,返回相乘后的结果,用于验证Paillier算法的同态加性质

```
def gen_Key(self):

p_deself.get_pq()
print('p = '_p)
print('q = '_d)

N_x = self.calculate_N(p_q)
print("N = "_x)
print("x = "_x)

g_u = self.get_random(N_x)
print("g = "_g)
print("u = "_u)

self.pubKey=[N_ug]
self.priKey=[X_u]
print("publickey = "_self.pubKey)
print("priverKey = "_self.priKey)

####

def encode(self_message):
    return self.dec_c(self.pubKey[0]_self.priKey_message)

####

def plus(self_message1_message2):
    return self.com(message1_message2_self.pubKey_self.pubKey[0])
```

这部分代码主要包含gen_Key()、encode()、decode()、plus()

 $gen_Key()$ 实现密钥生成,encode()实现加密,decode()实现解密,plus()实现对两个明文分别加密后计算密文的乘积

3.1.2 test_Paillier程序设计

这个程序用于测试Paillier算法的密钥生成、加密解密过程,通过命令台输入参数,引入Paillier.py中的Paillier类实现Paillier加解密过程,其中引入了time库,来查看加解密的计算时间

3.1.3 test_Paillier_plus程序设计

这个程序用于验证Paillier算法的同态加法,引入Paillier.py中的Paillier类,通过命令行输入变量,来查看密文相乘后,解密出来的明文是否等于原明文之和

3.1.4 Vote_Paillier程序设计

程序流程图如下:



编写程序模拟投票流程,从程序流程图可以发现主要有3方参与,在程序中,考虑用3个不同的函数来模拟投票方、计算方、公布方,在主函数中对其依次调用,实现模拟投票的流程

这部分的代码主要包括vote()、count(),分别用来模拟投票方与计算方,引入编写的Paillier.py中的Paillier类

其中,主函数向vote()中传递候选人数can以及投票人数ele,随后在for循环中依次进行投票,将每个人的结果保存在列表里(chiper_lists),该列表的每个元素是不同投票人的投票结果(经过加密后的),不同投票人的结果也是一个列表(chiper_list)

count()函数,接受从主函数传递过来的所有投票结果列表(chiper_lists)以及其他必要参数,对投票结果进行计算聚合,最后返回密文状态下的候选人的最终票数结果列表(chiper_list)

这部分代码主要包括theority()、sort(),用来模拟公布方以及对结果的排序

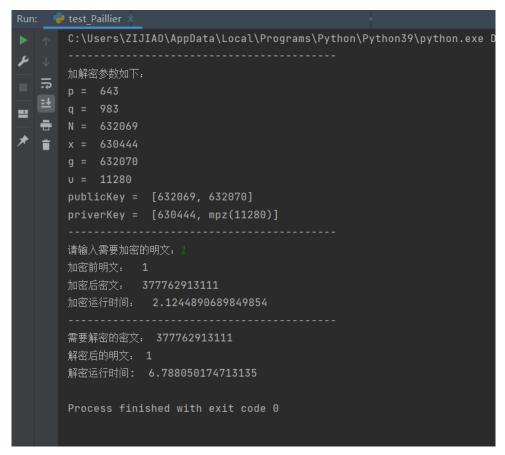
theority()函数将传递过来的密文状态下的投票结果chiper_list 进行解密,最后返回明文状态下的投票结果result

sort()函数对明文结果从大到小进行排序,返回候选人排名的索引Index

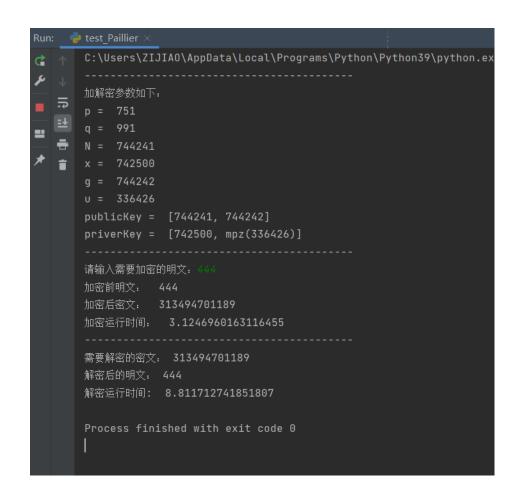
这部分代码是主函数的代码部分,首先获得候选人以及选举人的数量,然后初始化,生成密钥,接着依次调用vote()、count()、theority()、sort(),并且对结果进行展示

3.2 运行程序

3.2.1 test_Paillier程序运行展示



输入明文为1时程序运行结果展示



输入明文为444时程序运行结果展示

3.2.2 test_Paillier_plus程序运行展示

输入的两个明文分别为12、10时程序运行结果展示

输入的两个明文分别为444,333时程序运行结果展示

3.2.3 Vote_Paillier程序运行展示

输入3个候选人,3个选举者的运行情况

输入4个候选人,3个选举者的运行情况

4 总结

这学期我选到了张川老师的《数据安全与治理》课程,其中同样学到了Paillier算法,而且期末考试还考了Paillier算法的题,两门课程内容的交汇,让我感觉很幸运。将所学的知识转换成代码与程序的过程中遇到了很多问题,首先就是数幂运算导致数很大,自己编写的程序加解密速度很慢,而且会有bug,但是所有的代码都是自己一点一点实现的,有非常高的成就感,同时也对Paillier算法有了更加深入的了解,感叹密码学家的才华与能力,通过这次实验我也意识到了自己的不足,继续努力,还有很多内容要学,还有很多东西不懂。

我自己编写的代码中存在一个问题,就是当数非常大的时候,程序会运行错误,可能是在Paillier算法封装的方法中没有大量使用库函数,导致运算效率很低,运算速度比较慢,解决方法是使用python的gmpy2库中的函数来替换自己编写的简单求模、求幂的运算,或者使用一些优化效果更明显的算法。如Paillier-DJN优化方案,或者中国剩余定理。

5 参考文献

- [1] Paillier P. Public-key cryptosystems based on composite degree residuosity classes[C]//International conference on the theory and applications of cryptographic techniques. Springer, Berlin, Heidelberg, 1999: 223-238.
 - [2]https://developer.aliyun.com/article/793131
 - [3]部分算法原理内容来源于CSDN、知乎、百度百科等平台。