



西安电子科技大学网信院

# 信息安全基础与密码学 综合实验

## 实 验 报 告（三）

### 基于中国剩余定理的秘密共享方案

班级：

姓名：

学号：

日期：

## 一、实验目的

### 1. 实验环境

✧ Windows11, tdm64-gcc-10.3.0, VSCode。

### 2. 实验目标

- ✧ 通过编程实现基于中国剩余定理的  $(t, n)$  门限秘密共享方案，加深对  
于中国剩余定理的理解与运用；
- ✧ 体会密码学与数论的紧密联系，将数论的知识运用于密码学的方案设计中；
- ✧ 提高逻辑思维能力与实践能力。

## 二、方案设计

### 1. 背景

在中国剩余定理的基础上，提出了秘密共享的设计方案。将秘密  $k$  分成  $n$  个子秘密  $k_1, k_2, \dots, k_n$ ，利用中国剩余定理，使得如果已知任意  $t$  个  $k_i$  的值，则很容易恢复出  $k$ ，如果已知任意  $t-1$  个或者更少的  $k_i$  值，则不能够恢复出  $k$ ，以此来达到  $(t, n)$  门限秘密共享的方案。

### 2. 原理

✧ I.  $(t, n)$  门限，一个秘密  $k$ ，被分隔成  $n$  个子秘密  $(k_i, d_i)$

对于某个秘密  $k$ ，计算 
$$\begin{cases} k_1 \equiv k \pmod{d_1} \\ k_2 \equiv k \pmod{d_2} \\ \dots \\ k_n \equiv k \pmod{d_n} \end{cases}$$
，则子秘密为  $(k_i, d_i)$

其中对于  $d_i$  具有一定的要求：

- ◆ 1) 选择  $n$  个整数  $d_1, d_2, \dots, d_n$ ，满足：
  - (1)  $d_1 < d_2 < \dots < d_n$ ； $d_i$  严格递增
  - (2)  $(d_i, d_j) = 1, i \neq j$ ； $d_i$  两两互素
  - (3)  $N = d_1 \times d_2 \times \dots \times d_t, M = d_{n-t+2} \times d_{n-t+3} \times \dots \times d_n$ ，有  $N > M$
- ◆ 2)  $N > k > M$

✧ II.  $n$  个子秘密中任意选择  $t$  个， $(k_{i_1}, d_{i_1}), (k_{i_2}, d_{i_2}), \dots, (k_{i_t}, d_{i_t})$ ，恢复出秘密  $k$ ：

$$\text{计算} \begin{cases} x \equiv k_{i_1}(\text{mod } d_{i_1}) \\ x \equiv k_{i_2}(\text{mod } d_{i_2}) \\ \dots \\ x \equiv k_{i_t}(\text{mod } d_{i_t}) \end{cases}, \text{恢复出秘密 } x \equiv k(\text{mod } N_1), N_1 = d_{i_1}d_{i_2}\dots d_{i_t}$$

✧ III. 任选  $t-1$  个  $(d_{j_1}, k_{j_1}), (d_{j_2}, k_{j_2}), \dots, (d_{j_{t-1}}, k_{j_{t-1}})$ :

$$x \equiv k(\text{mod } M_1), M_1 = d_{j_1}d_{j_2}\dots d_{j_{t-1}}$$

$t$  个子秘密能恢复出秘密,  $t-1$  个子秘密不能。  $N_1 > N > k > M > M_1$

✧ IV. 中国剩余定理

设正整数  $m_1, m_2, \dots, m_k$  两两互素, 对任意整数  $a_1, a_2, \dots, a_k$ , 一次同

$$\text{余方程} \begin{cases} x \equiv a_1(\text{mod } m_1) \\ x \equiv a_2(\text{mod } m_2) \\ \dots \\ x \equiv a_k(\text{mod } m_k) \end{cases} \text{在模 } m \text{ 意义下有唯一解, 该解可表示为}$$

$$x \equiv M_1M_1^{-1}a_1 + M_2M_2^{-1}a_2 + \dots + M_kM_k^{-1}a_k(\text{mod } m)$$

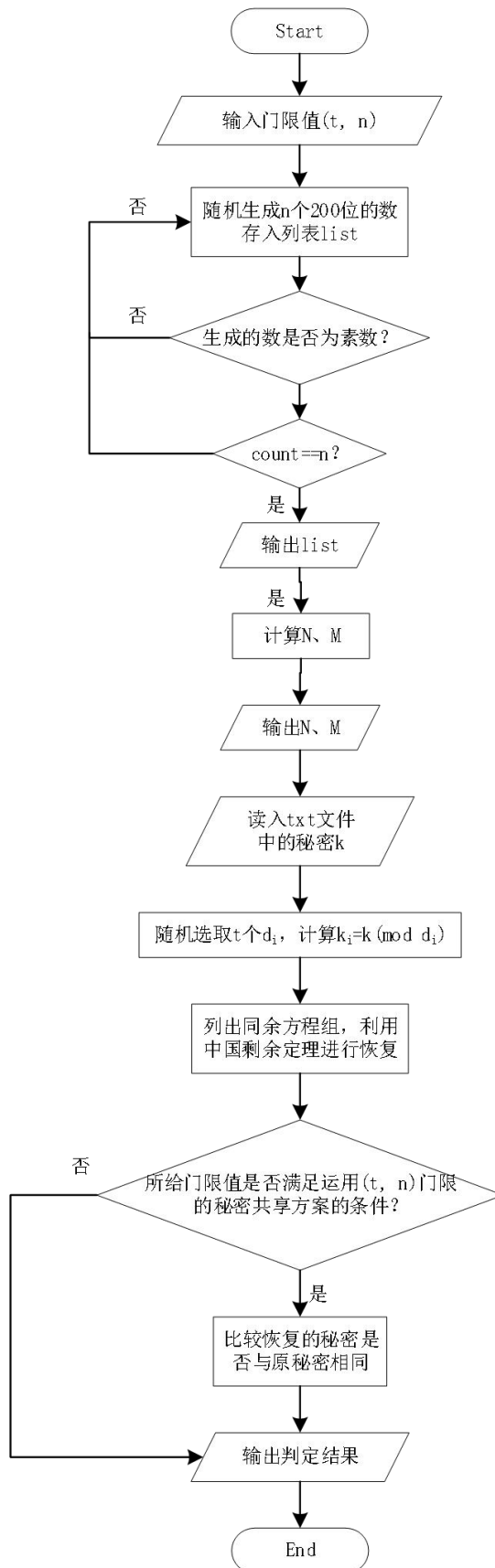
其中  $m=m_1m_2\dots m_k$ ,  $M_j=m/m_j$ ,  $M_jM_j^{-1}\equiv 1(\text{mod } m_j)$ ,  $j=1, 2, \dots, k$

### 3. 算法步骤

- 随机生成 5 个 200 位的素数作为选择的  $d_i$ , 将其放入列表 list 并升序排列, 输出 list
- 计算  $N, M$  并输出
- 读入文件中 500 位的秘密  $k$
- 随机选取 3 个  $d_i$ , 计算  $k_i=k(\text{mod } d_i)$
- 列出同余方程组, 利用中国剩余定理进行恢复
- 比较恢复的秘密是否与原秘密相同

## 三、方案实现

### 1. 算法流程图



## 2. 主要函数介绍

- a. `gcd(a, b)`: 求  $a$  和  $b$  的最大公约数, 若结果为 1, 则两数互质

```
def gcd(a, b):  
    if a < b: # 调整大小顺序  
        a, b = b, a  
    else:  
        pass  
    while b != 0:  
        return gcd(b, a % b)  
    return a
```

- b. `compare(list)`: 判断一个列表里的数是否两两互质, 互质则满足 CRT 的使用条件

```
def compare(list):  
    for i in range(0, len(list)):  
        for j in range(i + 1, len(list)):  
            if gcd(list[i], list[j]) != 1:  
                print('不能直接利用中国剩余定理')  
                exit()
```

- c. `product_m(list)`: 求出输入的  $m_1, m_2, \dots, m_k$  的乘积即  $m$

```
def product_m(list):  
    m = 1  
    for i in list:  
        m *= i  
    return m
```

- d. `get_division(list, m)`: 求  $M_1, M_2, \dots, M_k$  的值, 其中  $M_j = m/m_j$

```
def get_division(list, m):  
    div = []  
    for i in list:  
        div.append(m // i)  
    return div
```

- e. `get_inverse(a, m)`: 先求数  $a$  的逆, 再求其模  $m$  的值

```
def get_inverse(a, m):  
    if gcd(a, m) != 1:  
        return None  
    u1, u2, u3 = 1, 0, a  
    v1, v2, v3 = 0, 1, m  
    while v3 != 0:  
        q = u3 // v3
```

```

        v1, v2, v3, u1, u2, u3 = (u1 - q * v1), (u2 - q * v2),
(u3 - q * v3), v1, v2, v3
    return u1 % m

```

f. `get_x(M: int, M_inverse: int, a: int, m: int)`: 求  $X_j$ , 算法为:  $X_j = (M * M\_inverse * a) \% m_j$

```

def get_x(M: int, M_inverse: int, a: int, m: int):
    product_x = (M * M_inverse * a) % m
    return product_x

```

g. `get_solution(list_m, list_a)`: 算出最终答案  $X = X_1 + X_2 + \dots + X_k$

```

def get_solution(list_m, list_a):
    compare(list_m)
    m = product_m(list_m)

    list_M = get_divsion(list_m, m)

    list_M_inverse = []
    list_X = []
    total = 0

    for i in range(0, len(list_M)):
        list_M_inverse.append(get_inverse(list_M[i],
list_m[i]))

    for i in range(len(list_M)):
        list_X.append(get_x(list_M[i], list_M_inverse[i],
list_a[i], m))

    for x in list_X:
        total += x

    return total % m

```

h. `compare_(list, x)`: 检验 `list` 中的任一元素是否与 `x` 互素, 若满足则返

回 1

```

def compare_(list, x): # compare_()函数 传入参数为一个列表
list 和一个数据 x
    for i in range(0, len(list) - 1):
        if gcd(list[i], x) == 1: # 共进行len(list)-1 次比较
            continue # 若最大公约数为1 ==> 互素
        else: # 否则不互素, 返回0
            return 0

```

```
return 1 # x 与 list 中任意一个元素都互素(除了本身), 则返回1
```

### 3. 算法实现主要代码

```
t, n = map(int, input("请输入门限值 (以空格分隔): ").split())
while True: # 死循环
    count = 1 # 用来记录已经产生了满足条件的随机数个数
    list = []
    list.append(random.randint(10**200, 10**201)) # 先产生一个
    随机数list[0], 并调用append()内置函数存入list 列表中
    for i in range(1, n): # 再产生新的随机数
        list.append(random.randint(10**200, 10**201))
        if compare_(list, list[i]) != 1:
            break # 新的随机数必须与前面产生的随机数列表中所有元素都
互素
        else:
            count += 1 # 满足所有条件则将count 加1
    if count == n: # 若产生了n 个满足条件的随机数个数, 跳出最外围的死
循环
        break
    else: # 否则继续执行, 直到产生n 个满足条件的大数
        continue
list.sort() # di 升序排列
for i in range(0, len(list)): # 用来输出产生的数据
    print('d', i, ': ', list[i])
# 后面就是从list 列表中挑出t 个数据
# 列出一次同余方程组, 调用CRT
N, M = 1, 1
for i in range(0, t):
    N *= list[i]
for i in range(n-t+1, n):
    M *= list[i]
print('N=', N)
print('M=', M)
with open('secret2.txt', 'r', encoding='utf-8') as f:
    k = int(f.read())
d = random.sample(list, t) # 随机抽取t 个di
d.sort()
list_a = [] # ki
list_m = [] # di
for i in range(0, len(d)):
    list_a.append(k % d[i])
for i in range(0, len(d)):
```

```

list_m.append(d[i])
recovered_k = get_solution(list_m, list_a)
if N > k & k > M:
    print('还原得到的秘密为: ', recovered_k)
    if (recovered_k == k):
        print('秘密还原正确!')
    else:
        print('秘密还原不正确!')
else:
    print(t, '个子秘密不能恢复出秘密!')

```

## 四、数据分析

### 1. 输入读取 “secret1.txt”

```

PS C:\User> python -u "c:\Use
请输入门限值（以空格分隔）：3 5
d 0 : 1571811417203969348755924063795795268413750994595506210939144426056746975643998702763767263867680
3101642696713037837489410881446664415241935208231636129070514280550275541765087233187489822298245749022
7
d 1 : 5094524816732940971602022894253829191526981025199458624284340159378139846283795863462056776870865
0805753944961034004108370053260294959947362712858596352887063093633746272204791666151956287685810598300
3
d 2 : 7268778743008484107535753239539183247855545772102735350941317329829305454601947528838073036119378
1028586104573314157853489360023425591343607714995751875441761291305770741911248893076075106854627739347
9
d 3 : 9113871316915748704882900777980257552674572702082150271206746623935615439458437680711173612307816
7375423412918568093232394549649140758390239415646063395960410738897873696789469334212331212837536240636
1
d 4 : 9404433444245186578720506664598098966381073653134754432759158126469084315249767720365764183171981
2348948838454153616131300577786014513737443750384613583845238871843710752134861882494665095872989444602
8
N= 5820570724177654248765720695507407941468819264836112975928331708206392899863174005080408260317512558
236891587339742758609934946145950711130175694797650942825626005718635566830467593447726211408720008829
3288121417193393946021230344010553999211674954031825640345412201046330904129297365106616228136600366235
6051057260033336579519650863502707279108152703480940924710186147017953879134412388288316898460842585119
9802530485885590830188875642633769466043657695094562481033278117928829904812255862146659867711922158342
843446306133860269134067127432812129272876037704195719262247750155578079653358950220628199
M= 8571079621934938897759396914355657311536778346539875741968577147343697089124592321701665946577961123
0707081458148912777063136377281936050236014746258314783550694700190310082804138902643808662569959366916
3054102488971458928137095452359456080882380187047275221512567605261935590839560184234286598524078050437
800171009708025434662517851401919756742566561991678418588084012609972528247894707072599118384108
还原得到的秘密为： 345137127073710900434005090099854582075614352931446650501567348509706760551504641066
3539203585454486292252049560121795658547979611542226588927231211246067628667600263917642801842811050160
3858423653391913799566813168343496159580747338826480697660522927181825310390154470363345038219192650075
7371298958195912167487841522677581741107918762794468733755437503754836178334689742631700643051002804853
0336822126898788366578918349414819023928934453264580557391969326204455612148448621130572030326527349406
1665
秘密还原正确！
PS C:\User>

```

### 2. 输入读取 “secret2.txt”



```
问题 输出 JUPYTER 调试控制台 终端
PS C:\Users\... 实验 3-
基于 CRT 的 (t,n) 门限秘密共享方案"
PS C:\Users\... python -u "c:\User
s\..."
请输入门限值 (以空格分隔) : 3 5
d 0 : 11931944048788226525044577221959890370136170803441791786065836168616313133381220112348136816270821
1789315510614244331563349597923876658668730372132434750880057910282956147205821163252372243795512799444
49895295603814145177711827851686971
d 2 : 77466674977629610268423726957452975431772790430891457735712303718027134060653821511683290866972431
9501094580915060597965745269268280328786553080459069456143525989705495325119977462951386345917552367903
d 3 : 79755997135560602188287781009881256036618544772643981419355008692454425260255583344303127765755342
0518708271863325024851502828787695284671359530479046050637057212703547214899711077477160855744530643363
d 4 : 87617787492055567187720434893745016048589552254642441424868121160680917060179617558490650983659670
0501590500720105026395973271982429537995108352504148524815571987142120376726180531997849355963335851209
N= 54984785094023277757774784324513379588934832387564374226684188546020860548743951668702851505415395256
97799824697270785963629168276566168268023407195179872389242976408279485554398427492563471532694433751603
25100733928212134173612886588726206044017515998331908453701724505421356142365300562343331340245356540274
17829171249712129888104411296207187916472801927269047178816151759175827444830478401389138425212453239835
77032947765741652386771139887945967033605490625024824886938242761914085553276239997614833535030003090687
6932053281653904287691240288029563306470117811414303954535798175899916459290573751972
M= 69880440082405413752856111315175236466774666281621948826442608724357733843722067198159213454723588971
37543154564119836199097211894301201416056915436222731785999625492645191570502688015675132852556049301512
26251284636771437804957739433426954523622873131818811717366271967730416024171145608067735821757027410164
885366883521506247737340254128627183368222940119250642323532956670214235776865635280011375867
还得到的秘密为 : 1747802666683134216560722536861606332171846975108609812942451384418335842407911699543
12144096282237772906331006573854001675276024819558112671901020341356446789753325384024112522045997724831
46656099060144969961437110041474027934832041351813583159652034964431257857287075228427404692047523442305
54898402407991156427773900013252118388859129200126800169918620635779103697164271378810620027206629989084
7864165018226431988593865501936053961710499420525798158420768632815038342235167689001130965331812773662
秘密还原正确！
PS C:\Users\... >
```

## 五、思考与总结

1. 在基于中国剩余定理的 $(t, n)$ 秘密共享方案中，少于  $t$  个子秘密，是否能够正确恢复出秘密？请简述原因。  
答：不能。任选  $t$  个子秘密进行恢复，计算出来的模数为  $N_1$ ，而任取  $t-1$  个子秘密进行恢复，其模数为  $M_1$ ， $M_1 = d_{j_1}d_{j_2}...d_{j_{t-1}}$ ，由之前所选择的  $d_i$  要求可以知道， $N_1 > N > k > M > M_1$ ，因此模  $M_1$  得出的结果并非  $k$ 。
2. 实验过程中还遇到了什么问题，如何解决的？通过该实验有何收获？
  - a. 随机生成五个大数时不知道如何调用随机函数，上网搜索后解决问题；
  - b. 更加熟练使用 python 中的 list 类型，提升了编程能力；
  - c. 对中国剩余定理的理解更加深刻，感受到数论的奇妙。