

Họ và tên SV: Nguyễn Thị Thanh Bảo

MSSV: 18020201

Mã lớp môn học: 2021II\_INT3213\_2

## KẾT QUẢ VÀ CÁCH LÀM BA HỆ MẬT

### 1. RSA

- Chọn  $p, q$  hai số nguyên tố sao cho  $n=p*q$  có 512 bit  
Từ đó ta chọn  $p$  có 256 bit,  $q$  có 256 bit ( với  $p, q$  là hai số nguyên tố)  
 $p=108727583271094938804067468427449177408134313544087916009$   
 $935531860166325579893$   
 $q=105107824811362760480723104326217167178876041720593089117$   
 $887439801773691758649$   
 $n=p*q=1142811977462110321834197308166520198695028683189257$   
 $44875345633389064859836944026353679371553795810490773351331$   
 $11204536798484840726007708308848729923244$
- Kiểm tra số bit của  $n$ : được 512 bit

```
p=108727583271094938804067468427449177408134313544087916009935531860166325579893
q=105107824811362760480723104326217167178876041720593089117887439801773691758649

n = p * q
print('Độ dài bit của n là:', len_in_bits(n))
```

- $\Phi = (p-1)*(q-1)=$   
 $11428119774621103218341973081665201986950286831892574487534$   
 $56333890648598369418879995985469768029625850458146676661752$   
 $6443220159720879885337186789905906016$
- Chọn  $e$  sao cho:  $0 < e < \phi$  và  $\gcd(e, \phi) = 1$   
 $e$  do người dùng nhập vào thỏa mãn điều kiện nếu sai thì nhập lại

```
#chọn e thỏa mãn 1<e<phi và gcd(e,phi)=1
e=int(input('Vui lòng nhập số e: '))
while(math.gcd(e,phi)!=1 and e<=1 and e>=phi):
    e= int(input('e không thỏa mãn. Vui lòng nhập lại e: '))
```

Giả sử  $t$  chọn

$e=107020324028697780970257011405130133134438432904802840806$   
 $508701642073169434969$

- Ta kiểm tra được e và phi nguyên tố cùng nhau thông qua hàm `math.gcd` hoặc có thể xác định thông qua hàm dưới đây:

```
def gcd(a, b):
    if (a == 0):
        return b
    if (b == 0):
        return a
    if (a == b):
        return a
    if (a > b):
        return gcd(a%b, b)
    return gcd(a, b%a)
```

- Tính  $d = e^{-1} \bmod \phi$   
 $= 3416357481375734986680675973262834885516042938442669420029$   
 $44867969220086963560285431625926607333935305579714185254754$   
 $9667452772882960386567411606715581129$
- Khóa công khai  $K' = (n, e)$ , khóa bí mật  $K'' = d$

#### Bản rõ x là họ tên đầy đủ

Chuỗi `s = 'nguyenthithanhbao'`

Mã ascii chữ cái có mã bé nhất là 97 nên trong vòng lặp for chạy từ i đến độ dài chuỗi s-1 (chạy len(s) vòng), lấy mã ascii bằng câu lệnh `ord()` Mỗi lần lặp cộng vào giá trị x  $(ord(s[i]) - 97) * 26^{(len(s) - i - 1)}$

```
s="nguyenthithanhbao"
x=0
for i in range(len(s)):
    t= ord(s[i])-97
    x=x+ t*pow(26,len(s)-1-i)
```

Ra được kết quả  $x = 578327393061624261148250$

- Mã hóa:  
 $y = (x^e) \bmod n = 2764160068897004476821568686320959469980939830$   
 $46273922918430889451182438664352230094649303477012976040966$   
 $6757451892434897994815673896885069622917345855587$
- Giải mã  
 $z = y^d \bmod n = 578327393061624261148250$
- $z = x \Rightarrow$  Giải mã thành công
- Chữ ký:  
 Không phải cặp số nào cũng tính được modulo nghịch đảo. Hàm `eValid` kiểm tra điều kiện này. Nếu đúng trả về giá trị  $a^{-1} \bmod b$ .

```
# Kiểm tra xem số b có là modulo nghịch đảo của a không
def eValid(a,b):
    try:
        d=pow(a,-1,b)
        return d
    except ValueError:
        return False
```

(a,b) phải thỏa mãn  $a.b = 1 \pmod{\phi}$

Số a do người dùng nhập không thỏa mãn điều kiện tồn tại  $a^{-1} \pmod{\phi}$  thì sẽ nhập lại. Giả sử nhập  $a=17$

**$b = a^{-1} \pmod{\phi}$**

=1008363509525391460441938801323400175319142955755227160664  
81441225645464562007548234939894391296731692687483530293684  
05685194258577246957650458932269917073

chữ ký  **$\text{sig} = x^a \pmod{n}$**

=7796239610360721776974108035727809991117375297765691588670  
13643710684374987623843371935511130925500921923101374716018  
5986820464378380918974025529049406988

**Kiểm thử chữ ký:**

**$\text{sig}^b \pmod{n} = 578327393061624261148250$**

**$= x \Rightarrow$  chữ ký đúng**

Kết quả thu được khi chạy mã nguồn như hình dưới đây:

```

Số nguyên tố p= 108727583271094938804067468427449177408134313544087916009935531860166325579893
Số nguyên tố q= 105107824811362760480723104326217167178876041720593089117887439801773691758649
Độ dài bit của n là: 512
n= 114281197746211032183419730816652019869502868318925744875345633389064859836944026353679371553
79581049077335133111204536798484840726007708308848729923244557
phi=(p-1)*(q-1)= 1142811977462110321834197308166520198695028683189257448753456333890648598369418
8799959854697680296258504581466766617526443220159720879885337186789905906016
0
Vui lòng nhập số e: 3
e không thỏa mãn. Vui lòng nhập lại e: 107020324028697780970257011405130133134438432904802840806
508701642073169434969
Tìm được e với phi nguyên tố cùng nhau
Khóa công khai k=(n,e)=(n= 114281197746211032183419730816652019869502868318925744875345633389064
85983694402635367937155379581049077335133111204536798484840726007708308848729923244557 e= 107020
324028697780970257011405130133134438432904802840806508701642073169434969 )
Số d (ed=1(mod phi))= 34163574813757349866806759732628348855160429384426694200294486796922008696
35602854316259266073339353055797141852547549667452772882960386567411606715581129
Thông báo cần gửi x= 578327393061624261148250
Kết quả mã hóa y= 27641600688970044768215686863209594699809398304627392291843088945118243866435
22300946493034770129760409666757451892434897994815673896885069622917345855587
Kết quả giải mã z= 578327393061624261148250
x=z => Giải mã thành công
Vui lòng nhập số a: 17
b= 100836350952539146044193880132340017531914295575522716066481441225645464562007548234939894391
29673169268748353029368405685194258577246957650458932269917073
Chữ ký sig(x) là 7796239610360721776974108035727809991117375297765691588670136437106843749876238
433719355111309255009219231013747160185986820464378380918974025529049406988
sig^b mod n = 578327393061624261148250
=> Chữ ký đúng

```

## 2. Elgamal

2.1. Chọn p là số nguyên tố 256 bit, có thể dùng hàm sẵn có gen số nguyên tố lớn ngẫu nhiên

```

from libnum import generate_prime
p= generate_prime(256)

```

Chọn được:

```

p=669721480944836992633829689618977017564118039925325447903
33750127279599047321

```

### 2.2. Tìm phần tử nguyên thủy

- Phân tích p-1 ra các thừa số nguyên tố {2, 42013, 30999980719}

Cách làm: n=p-1

+ khởi tạo một list s rỗng

+ p-1 là một số chẵn lớn nên sẽ chia hết cho 2 ( trừ số nguyên tố 2)

nên chắc chắn sẽ có thừa số nguyên tố là 2 => s.append(2)

+ giảm n cho tới khi n không còn chia hết cho 2

+ Vòng lặp for cho i từ 3 đến căn(n) (vì phần range chỉ tới trước số đó nên để round(căn(n))+1) với bước nhảy 2 (vì n không còn chia hết cho 2 nên nó chắc chắn không chia hết cho số chẵn nào)

- + Nếu  $n$  chia hết cho  $i$  dùng vòng while để kiểm tra và giảm  $n=n/i$ , thêm  $i$  vào list  $s$ . Hàm if ( $i \neq s[-1]$ ) để tránh lặp phần tử trong list  $s$
- + Trả về  $s$  được một list các số là thừa số nguyên tố của  $p-1$

```
def findPrimefactors(n):
    s=[]
    if(n%2==0): s.append(2)
    while (n%2==0):
        n=n/2
    for i in range(3,round(math.sqrt(n))+1,2):
        while(n%i==0):
            if(i!=s[-1]):
                s.append(i)
            n=n/i
    if(n>2): s.append(n)
    return s
```

- **Thuật toán tìm phần tử nguyên thủy đầu tiên của  $p$  là  $\alpha$** 
  - +  $\alpha$  phải thỏa mãn điều kiện  $\alpha^{((p-1)/i)} \bmod p \neq 1$  với mọi  $i$  thuộc list thừa số nguyên tố của  $p-1$
  - +  $\alpha$  chạy từ 2 đến  $p-1$ . Với mỗi giá trị của  $\alpha$ 
    - Đặt một biến  $\text{flag} = \text{false}$
    - Cho  $i$  chạy từ phần tử đầu tới phần tử cuối list các thừa số nguyên tố của  $p-1$ :
      - Nếu  $\alpha^{((p-1)/i)} \bmod p = 1$  thì  $\text{flag} = \text{true}$  ta chuyển luôn  $\alpha$  tới giá trị tiếp theo. Ngay khi có giá trị  $\alpha$  thỏa mãn  $\text{flag} = \text{false}$  trả luôn về giá trị đó và kết thúc việc tìm kiếm

```
def findPrimitive(p):
    num =p-1
    s= findPrimefactors(num)
    for n in range (2,p):
        flag= False
        for i in s:
            k= round(num/i)
            if pow(n,k,p)==1:
                flag=True
                break
        if (flag==False):
            return n
    return -1
alpha= findPrimitive(p)
```

### 2.3. Mã hóa và giải mã

- Từ hàm tính phần tử nguyên thủy bên trên tính được phần tử nguyên thủy đầu tiên là  $\alpha=2$

-  $a, k$  có thể nhập:

- Chọn  $a=1107$  – là ngày tháng năm sinh,  $k=1107200$

- Tính được  $\beta = \alpha^a = 2^{1107}$

- Số hóa tên sử dụng kết quả từ RSA  $x=578327393061624261148250$

- Mật mã của  $x$ :  $(y1, y2)$

+  $y1 = (\alpha^k) \bmod p = 1536943930855153868679367540695145229$   
 $3165435362612702625198981122172550846819$

+  $y2 = (x * (\beta^k)) \bmod p$

$t = \beta^k \bmod p = 45018867683998394741870602404720055167$   
 $993256890753340488261060770198139191020$

$y2 = (t * x) \bmod p = 25530247799214114984912918401438143990$   
 $76797523401060388778234007862696360096$

- Giải mã:

$Res = (y2 * (y1^a)^{-1}) \bmod p$

Tính lần lượt:

$res1 = y1^a \bmod p = 450188676839983947418706024047200551679932568$   
 $90753340488261060770198139191020$

$res2 = (res1^{-1} \bmod p) =$

$22698843040454996075367657779036832721664121536313886676038$   
 $011774833365301005$

$res = res2 * y2 \bmod p = 578327393061624261148250$

$res = x \Rightarrow$  giải mã thành công:

### 2.3 Chữ ký và kiểm thử chữ ký

- Hàm kiểm tra  $p-1$  có là modulo nghịch đảo của  $k$  không tương tự vào hàm  $eValid$  bên trên RSA

- Khóa  $k1$  do người dùng nhập vào nếu không có modulo đảo ngược thì nhập lại: Giả sử nhập  $k1=17$

```
k1=int(input('Vui lòng nhập khóa k1: '))
while(eValid(k1,p-1)==False):
    k1= int(input('k1 không hợp lệ.Vui lòng nhập lại k1: '))
```

• Chữ ký ( $\gamma, s$ )

$$\gamma = \alpha^{k1} \bmod p = 2^{17} \bmod p = 131072$$

$$s = (x - a * \gamma) * k1^{-1} \bmod (p-1)$$

$$+ k^{-1} \bmod (p-1) =$$

$$630326099712787757773016178464919545942699331694423$$

$$95096784706002145504985713$$

$$\Rightarrow s = 6303260997127877577730161784649195459426993316$$

$$9442395130803964417535158871098$$

- **Kiểm thử chữ ký**

Nếu:  $\beta^\gamma * \gamma^s \bmod p = \alpha^x \bmod p$  thì chữ ký đúng

$$+(\beta^\gamma) \bmod p = 3932203391818611036586463837396120528292$$

$$5537479997962375122785422140338247348$$

$$+(\gamma^s) \bmod p = 5156620394981699609477343075391967683473830$$

$$5402801379987229446683211467977109$$

$$\Rightarrow \beta^\gamma * \gamma^s \bmod p =$$

$$227167738785483851101898182881224213670201082499$$

$$9821263666103005373469904198$$

$$+\alpha^x = 22716773878548385110189818288122421367020108249998$$

$$21263666103005373469904198$$

$$\Rightarrow \text{Chữ ký đúng}$$

**Kết quả sau khi chạy mã nguồn là:**

```

C:\Users\BaoBao\Downloads\TongHopBTL18020201>py Elgamal_18020201.py
Số nguyên tố p= 66972148094483699263382968961897701756411803992532544790333750127279599047321
p-1 phân tích được ra các thừa số nguyên tố là: [2, 42013, 30999980719.0]
Phần tử nguyên thủy của p là alpha= 2
Vui lòng nhập a: 1107
Vui lòng nhập khóa k: 11072000
x= 578327393061624261148250
a= 1107
k= 11072000
beta= 173862211718321388707500982829986147661247212407263302367810517725160075872542956636229
0186650567755814218017658092465084804956869534071036307910187878480476401377727924017962468206
6104530791335381551565473565665936381997788326344388294766121219942887392972457369854700921451
52520846863754770928055959508283835539065445190751253168128
Mật mã của x là (y1,y2):
y1= 15369439308551538686793675406951452293165435362612702625198981122172550846819
y2= 2553024779921411498491291840143814399076797523401060388778234007862696360096
Kết quả giải mã được là: 578327393061624261148250
Giải mã thành công
Vui lòng nhập khóa k1: 17
63032609971278775777301617846491954594269933169442395096784706002145504985713
Chữ ký sig(x,k)=( 131072 , 6303260997127877577730161784649195459426993316944239513080396441753
5158871098 )
beta^gamma* gamma^s mod p= 2271677387854838511018981828812242136702010824999821263666103005373
469904198
alpha^x= 2271677387854838511018981828812242136702010824999821263666103005373469904198
Chữ ký sig(x,k1) được xác nhận là đúng

```

### 3. Elliptic

#### 3.1 Các bước tính toán

Chọn p 160 bit

$p=1092917513274372122286774856355924354973391200253$

**(E)  $y^2 = x^3 + x + 10 \pmod p$**

Điểm sinh:

$P=(4,1006462020242386297383479675793873753633925500690)$

**s= 19**

$B=sP=19P=$

(947480247578034037740948639564929572167247053308,  
140746129425246876636945424568461811379333234115)

Công khai: (E,p,P,B)

Bản tin: chọn  $M=13P$

**$M=13P=$**

(978870588477973327035907771061843671039668073718,  
275511562634591419974035563501163340344760846693)

**Chọn k=15**



**Mã hóa (M1, M2)= (kP, M+kB)**

**M1= kP = 15P=**

(559426316932207925935763372539173988888261533888,  
869440360783327024034032343078708814646533075744)

**M2=M+kB=**

(174538201582295611594780805219446847995575181069,  
1004998925714362311359951708464936393942821607591)

**Bản mã (M1,M2)**

**Giải mã:**

**sM1= 19M1=**

(1002904725307891219397439744906048732714932601640,  
1012754438013428624334157132104940025881613407876)

**M2-sM1=**

⇒ (978870588477973327035907771061843671039668073718,  
275511562634591419974035563501163340344760846693)

⇒ Giải mã thành công M2-sM1 = M

**Chữ ký: (r,s)**

Tính được số điểm trên đường cong là số nguyên tố:

n=1092917513274372122286776282503556125139562074411

h=mã hóa tên=578327393061624261148250

Chọn khóa riêng người gửi là d=3

Q=P\*d= (1004787223530829320882713917305078902207337515223,  
240119811013494265930943058289752169635393843086)

Chọn k1=15

k1P=k1\*P= (559426316932207925935763372539173988888261533888,  
869440360783327024034032343078708814646533075744)

r=x(k1P)modn=559426316932207925935763372539173988888261533888

s= (h+d\*r)\*(k1^-1)mod n=

913358106454314474864121986898935493654948571229

**Kiểm thử chữ ký**

w= s^-1 mod n= 590720471666905213442405359380281398238311121719

$u1 = (h * w) \bmod n =$

545543931000267727578486367938429156048358576275

$u2 = (r * w) \bmod n = 911069536274282879760614159857413073123442548991$

$z = u1 * P + u2 * Q$

Nếu:  $v = x(z) \bmod n = r \Rightarrow$  chữ ký đúng

Kết quả chạy mã nguồn

```
C:\Users\BaoBao\Downloads\TongHopBTL18020201>py Elliptic_18020201.py
Elliptic curve:  $y^2 = x^3 + 1 * x + 10 \bmod p$ 
p= 1092917513274372122286774856355924354973391200253
P= (4, 1006462020242386297383479675793873753633925500690)
Công khai (E,p,P,B):
Điểm sinh P= (4, 1006462020242386297383479675793873753633925500690)
p= 1092917513274372122286774856355924354973391200253
B= (947480247578034037740948639564929572167247053308, 140746129425246876636945424568461811379333234115)

Bản tin M=13P: M=
(978870588477973327035907771061843671039668073718, 275511562634591419974035563501163340344760846693)
Mã hóa: (M1,M2)
M1= (559426316932207925935763372539173988888261533888, 869440360783327024034032343078708814646533075744)
M2= (174538201582295611594780805219446847995575181069, 1004998925714362311359951708464936393942821607591)
Giải mã:
(1002904725307891219397439744906048732714932601640, 1012754438013428624334157132104940025881613407876)
(978870588477973327035907771061843671039668073718, 275511562634591419974035563501163340344760846693)
Giải mã thành công
Khóa riêng người gửi là d= 3
Q= (1004787223530829320882713917305078902207337515223, 240119811013494265930943058289752169635393843086)
k1= 15
k1P (559426316932207925935763372539173988888261533888, 869440360783327024034032343078708814646533075744)
Chữ ký là cặp số nguyên (r,s)=( 559426316932207925935763372539173988888261533888 , 913358106454314474864121986898935493654948571229 )
w= 590720471666905213442405359380281398238311121719
u1= 545543931000267727578486367938429156048358576275
u2= 911069536274282879760614159857413073123442548991
Chữ ký đúng
```

### 3.2 Xây dựng thuật toán code

- Tính  $P+Q$  (hàm add):  $Q=P+Q \Rightarrow (x, y) = (x1, y1) + (x2, y2)$ 
  - + Xây dựng code theo thuật toán tính lamda
    - Nếu  $P=Q$  thì  $\text{lamda} = (y2-y1)/(x2-x1)$
    - Nếu  $P \neq Q$  thì  $\text{lamda} = (3x1^2+a)/(2*y1)$
    - +  $x = (\text{lamda}^2 - x1 - x2) \% p$
    - +  $y = (\text{lamda}(x1 - x) - y) \% p$
- Tính  $nP$  (hàm multiply):
  - Xây dựng thuật toán tính hàm Multiply dựa vào hàm add đã xây dựng:
  - + Khởi tạo một điểm Q là điểm rỗng

- + Một biến  $i$  chạy vòng lặp for hoặc while từ giá trị 0 đến giá trị  $n-1$
- + Với mỗi vòng lặp cộng một giá trị  $P$  vào  $Q$  sau  $n$  vòng lặp ta sẽ được  $\Rightarrow Q=n*P$

```
def multiply(P, n):
    Q = (None, None)
    for i in range(n):
        Q = add(Q, P)
    return Q
```

- Thuật toán với  $x$  bất kỳ kiểm tra xem  $x$  có thuộc  $E$  không và tìm tọa độ  $y$ :
- +  $z = x^3 + 7x + 11 \bmod p$
- + Dùng hàm hỗ trợ trong python `libnum.sqrtmod` để kiểm tra xem có số nào có căn bậc hai ( $\sqrt{y^2}$ ) mà  $\bmod p = z$
- + Nếu có thì gán giá trị cho  $y$
- + Nếu  $y^2 \bmod p = (x^3 + 7x + 11) \bmod p$  thì điểm này thuộc  $E$  còn lại thì không thuộc đường cong Elliptic

```
def onCurve(x):
    z=(x**3 +7*x+11)%p
    if(libnum.has_sqrtmod(z,{p:1})):
        y=next(libnum.sqrtmod(z,{p:1}))
        print("P(%d,%d)" % (x,y))
        if ((y**2 % p) == ((x**3+a*x+b) % p)):
            print("Điểm này thuộc E")
        else:
            print("Điểm này không thuộc E")
```

thử với  $x=4$ , ta tính được tọa độ

$y = 78498277254155553916081750701293459714705505805$

và kiểm tra được điểm đó thuộc  $P$

- **Lập bảng cửu chương cho  $P$  (từ  $2-nP$ )**

- + Dùng vòng lặp for cho biến i chạy từ 2 đến n.
- + Trong mỗi vòng lặp: Khởi tạo một điểm  $T=i*P$  (dựa vào hàm multiply)  
Kiểm tra và tính bằng hàm onCurve để biết nó có thuộc E không.

```
for i in range (2,21): #n=21, có thể thay n tùy ý
    T= ecc.multiply(P,i)
    print(i,'P=')
    onCurve(T[0])
```

+ Kết quả:

Chạy mã nguồn ta thu được bảng cửu chương tới 21P như sau:

```
1 P=
(4,1006462020242386297383479675793873753633925500690)
Điểm này thuộc E
2 P=
(795167549722059204356082988438444963394101930953, 251548603433510424841301670970322242303063936368)
Điểm này thuộc E
3 P=
(1004787223530829320882713917305078902207337515223, 852797702260877856355831798066172185337997357167)
Điểm này thuộc E
4 P=
(594182434034844715161191756710598549978450297433, 71132717163774261762095908608777971432073617450)
Điểm này thuộc E
5 P=
(565719660318668303378107947755696007740346519573, 543086889658798221014508645873678846521221238768)
Điểm này thuộc E
6 P=
(975763367122206321286123851022653399832683217013, 598983612956395853024757274275188813432911834252)
Điểm này thuộc E
7 P=
(116879151672824654047376688810632572433975752673, 1054681765125875934965873746732960660438601427518)
Điểm này thuộc E
8 P=
(60011791810239647445689522812271662136815093829, 228903462698566932116804572421170547849337201888)
Điểm này thuộc E
9 P=
(925683488271923476107966517235899250574643596121, 903786532490710496753365949437265407185657172052)
Điểm này thuộc E
10 P=
(970442615313314208165876549943768260106239008870, 111356755502099115893822651400005721320781149381)
Điểm này thuộc E
11 P=
(662380013302573344961415591690545806743602994682, 417701245306207769957779461447636752834880826702)
Điểm này thuộc E
12 P=
(783301568392651082290209371410712247685006118569, 983292925182300223201686190936819789879635774630)
Điểm này thuộc E
```

13 P=  
(978870588477973327035907771061843671039668073718,817405950639780702312739292854761014628630353560)  
Điểm này thuộc E  
14 P=  
(336840310229221248698578065703504067671329361329,924969122963349010752589729899618295348949908976)  
Điểm này thuộc E  
15 P=  
(559426316932207925935763372539173988888261533888,223477152491045098252742513277215540326858124509)  
Điểm này thuộc E  
16 P=  
(384031793454087049116391628131045072687862507828,811480258231566262617412949238015798347286999318)  
Điểm này thuộc E  
17 P=  
(698761233844768977761789438774077346381359618845,316022361453572453829010103715961846271533736634)  
Điểm này thuộc E  
18 P=  
(911926761675723513385995106150851013354972992583,483791586224257098497584668046763725189082550025)  
Điểm này thuộc E  
19 P=  
(947480247578034037740948639564929572167247053308,140746129425246876636945424568461811379333234115)  
Điểm này thuộc E  
20 P=  
(996814990592062311910733646026048734053987430534,642219007211660442997318445787221848818144064457)  
Điểm này thuộc E