

Primeritat i factorització

Artur Travesa

(versió 2024-07)

Capítol 10: Construcció certificada de claus RSA

10.0. Introducció

En el capítol 3 hem après a construir nombres naturals primers certificables de mida prefixada. Però, per exemple, per a la construcció de claus per al criptosistema RSA, cal que, a més a més, els primers satisfacin altres condicions extres.

L'objectiu d'aquest capítol és aprendre a construir nombres primers de mida (en bits) prefixada, de certificar que ho són, de primers, i fer-ho de manera que se satisfacin algunes condicions extres que detallarem més avall, a fi que s'assemblin més als especificats als estàndards per a les claus RSA per a certificats digitals (cf. [DS-S, A.1.1]).

I com a exemple, construirem una parella de nombres primers de 2048 bits cadascun de manera que el seu producte sigui un nombre natural de 4096 bits i tals que se satisfacin algunes condicions extres necessàries per a poder formar part d'una clau RSA de 4096 bits per a signatures digitals.

Observació. El sol fet de donar-los a conèixer, ja els invalida per a ser-ho de debò, de part d'una clau; però poden servir com a exemple.

10.0.0. Funcions que aprofitarem de capítols anteriors

10.0.0.0. Tests de primeritat i certificats de composició

```

In [1]: 1 def SolovayStrassenTest(nn,ff):
2         if nn==1:
3             return false
4         if nn in [2,3,5,7]:
5             return true
6         if is_even(nn):
7             return false
8         if ff<1:
9             return 'Cal fer alguna prova.'
10        f=0
11        n2=(nn-1)//2
12        while f<ff:
13            g=ZZ.random_element(2,nn-1)
14            x=Mod(g,nn)^n2
15            if x==1 or x==nn-1:
16                y=Mod(kronecker(g,nn),nn)
17                if y!=x:
18                    return false
19            else:
20                return false
21            f=f+1
22        return 'Indeterminat'
23

```

```

In [2]: 1 def MillerRabinTest(nn,ff):
2         if nn==1:
3             return false
4         if nn in [2,3,5,7]:
5             return true
6         if is_even(nn):
7             return false
8         if ff<1:
9             return 'Cal fer alguna prova.'
10        v=0
11        m=nn-1
12        while is_even(m):
13            v=v+1
14            m=m//2
15        f=0
16        while f<ff:
17            g=ZZ.random_element(2,nn-1)
18            x=Mod(g,nn)^m
19            if x!=1 and x!=nn-1:
20                k=1
21                x=x^2
22                while (x!=nn-1 and k<v-1):
23                    x=x^2
24                    k=k+1
25                if k>=v-1 and x!=nn-1:
26                    return false
27            f=f+1
28        return 'Indeterminat'
29

```

```
In [3]: 1 def SolovayStrassenCert(nn,ff):
2       if nn==1:
3           return [nn,false,1]
4       if nn==2 or nn==3:
5           return [nn,true,nn-1,[nn-1]]
6       if nn==5:
7           return [nn,true,2,[2]]
8       if nn==7:
9           return [nn,true,3,[2,3]]
10      if is_even(nn):
11          return [nn,false,2]
12      if ff<1:
13          return 'Cal fer alguna prova.'
14      f=0
15      n2=(nn-1)//2
16      while f<ff:
17          g=ZZ.random_element(2,nn-1)
18          x=Mod(g,nn)^n2
19          if x ==1 or x==nn-1:
20              y=Mod(kronecker(g,nn),nn)
21              if y!=x:
22                  return [nn,false,g]
23          else:
24              return [nn,false,g]
25          f=f+1
26      return 'Indeterminat'
27
```

```

In [4]: 1 def MillerRabinCert(nn,ff):
2         if nn==1:
3             return [nn,false,1]
4         if nn==2 or nn==3:
5             return [nn,true,nn-1,[nn-1]]
6         if nn==5:
7             return [nn,true,2,[2]]
8         if nn==7:
9             return [nn,true,3,[2,3]]
10        if is_even(nn):
11            return [nn,false,2]
12        if ff<1:
13            return 'Cal fer alguna prova.'
14        v=0
15        m=nn-1
16        while is_even(m):
17            v=v+1
18            m=m//2
19        f=0
20        while f<ff:
21            g=ZZ.random_element(2,nn-1)
22            x=Mod(g,nn)^m
23            if x!=1 and x!=nn-1:
24                k=1
25                x=x^2
26                while (x!=nn-1 and k<v-1):
27                    x=x^2
28                    k=k+1
29                if k>=v-1 and x!=nn-1:
30                    return [nn,false,g]
31            f=f+1
32        return 'Indeterminat'
33

```

10.0.0.1. Certificats de primeritat

In [5]:

```
1 def Certifica(pp,fppmu,ff):
2     if pp==1:
3         return [pp,false,1]
4     if pp==2 or pp==3:
5         return [pp,true,pp-1,[pp-1]]
6     if is_even(pp):
7         return [pp,false,2]
8     if ff<1:
9         return ["Cal fer alguna prova."]
10    if len(fppmu)==0:
11        lta1=factor(pp-1)
12        lta=[lta1[i][0] for i in range(len(lta1))]
13    else:
14        lta=sorted(fppmu)
15    l=len(lta)
16    f=0
17    while f<ff:
18        g=ZZ.random_element(2,pp-2)
19        if (s:=Mod(g,pp)^((pp-1)//2))==pp-1:
20            i=1
21            while i<= l-1 and Mod(g,pp)^((pp-1)//lta[i])!=1:
22                i=i+1
23            if i==l:
24                return [pp,true,g,lta]
25        else:
26            if s!=1:
27                return [pp,false,g]
28        f=f+1
29    return [pp,'Indeterminat']
30
```

In [6]:

```
1 def Pocklington(pp,tt,ff):
2     if not pp in ZZ or pp<1:
3         return ['Cal que el nombre P sigui enter posituu.']
4     if pp==1:
5         return [pp,false,1]
6     if pp==2 or pp==3:
7         return [pp,true,pp-1,[pp-1]]
8     if is_even(pp):
9         return [pp,false,2]
10    if ff<1:
11        return 'Cal fer alguna prova.'
12    # Comprovació que la llista tt és de divisors de pp-1, i càlcul
13    # però no que són primers.
14    if false in [(r in ZZ and r>1) for r in tt]:
15        return 'La llista T no és de nombres enters >1.'
16    # Si 2 no pertany a la llista tt, li afegim (per a millora del c
17    t=tt
18    if not (2 in t):
19        t=[2]+t
20    x=prod(t)
21    q,r=divmod(pp-1,x)
22    if r:
23        return 'La llista T no és correcta.'
24    d=gcd(q,x)
25    while d>1:
26        q=q//d
27        d=gcd(q,x)
28    uu=q
29    q=uu^2
30    if q==pp:
31        return [pp,false,uu]
32    if q>pp:
33        return 'U és massa gran.'
34    t=sorted(t)
35    # Si hem arribat aquí, és que P, T, F i U són correctes (excepte
36    # potser, que alguns elements de T no siguin primers).
37    l=len(t)
38    f=0
39    while f<ff:
40        g=ZZ.random_element(2,pp-2)
41        if (s:=Mod(g,pp)^((pp-1)//2))==pp-1:
42            i=1
43            while i<= l-1 and gcd((s:=Mod(g,pp)^((pp-1)//t[i]))-
44                i=i+1
45            if i==l:
46                return [pp,true,g,t]
47        else:
48            if s!=1:
49                return [pp,false,g]
50        f=f+1
51    return [pp,'Indeterminat']
52
```

10.1. Restriccions per a les claus RSA per a signatura digital

D'acord amb els estàndards per a les claus RSA per a signatures digitals (cf. [DS-S,

A.1.1]), les longituds dels mòduls n de les claus, en bits, han de ser nombres parells, posem $2L$, i com a mínim de 2048 bits (o sigui, $2L \geq 2048$).

A més a més, el mòdul n és el producte de dos nombres naturals primers diferents, p, q , tals que

$p - 1$ és divisible per un nombre primer p_1 ,

$p + 1$ és divisible per un nombre primer p_2 ,

$q - 1$ és divisible per un nombre primer q_1 ,

$q + 1$ és divisible per un nombre primer q_2 ,

i de manera que les longituds (en bits) dels primers p_i, q_i , satisfacin les restriccions següents, en cas que siguin certificables (o amb la darrera condició menys restrictiva si els primers no se certifiquen):

$len(n) = 2L$	$len(p_i),$ $len(q_i)$	$len(p_1)+len(p_2),$ $len(q_1)+len(q_2)$ (si els primers se certifiquen)	$len(p_1)+len(p_2),$ $len(q_1)+len(q_2)$ (si els primers no se certifiquen)
$2048 \leq 2L < 3072$	> 140 bits	≤ 494 bits	≤ 1007 bits
$3072 \leq 2L < 4096$	> 170 bits	≤ 750 bits	≤ 1518 bits
$4096 \leq 2L$	> 200 bits	≤ 1005 bits	≤ 2030 bits

A més a més,

cadascun dels primers p i q ha de ser de L bits; de fet, p i q han de pertànyer a l'interval $2^{L-1} \sqrt{2} \leq p, q \leq 2^L - 1$, i

el valor absolut, $|p - q|$, de la seva diferència ha de ser com a mínim 2^{L-100} .

Observació. Encara que l'estàndard no ho especifica, les restriccions anteriors sobre la divisibilitat per primers p_i, q_i , són per a (intentar) evitar els mètodes de factorització $p - 1$ de Pollard, i $p + 1$, de Williams; la restricció sobre el valor absolut de la diferència és per a (intentar) evitar el mètode de factorització de Fermat, i la restricció sobre la mida dels primers p_i, q_i , i encara més, sobre l'interval al qual han de pertànyer, permet assegurar que el seu producte, n , és de $2L$ bits.

10.2. Primers de 112 bits

L'objectiu final és construir un parell de nombres primers p, q , de 2048 bits cadascun, de la forma

$$p = 2m_p p_0 p_1 + 1, \quad q = 2m_q q_0 q_1 + 1,$$

de manera que p_0, p_1, q_0, q_1 , siguin primers, que p_1, q_1 siguin de més de 200 bits cadascun (o sigui, $p_1, q_1 > 2^{199}$), que $p < (p_0 p_1)^2, q < (q_0 q_1)^2$, i que m_p sigui divisible per un nombre primer p_2 de més de 200 bits tal que $len(p_1) + len(p_2) \leq 1005$ bits, i que m_q sigui divisible per un nombre primer q_2 de més de 200 bits tal que $len(q_1) + len(q_2) \leq 1005$ bits, i que se satisfacin les altres restriccions per a les longituds i la diferència entre p i q .

Com que hi ha una restricció per a la diferència entre p i q , serà convenient construir-los simultàniament, imposant aquesta condició en la construcció.

D'altra banda, la construcció dels nombres m_p i m_q ha de ser tal que es garanteixi la condició que $p + 1$ i $q + 1$ siguin divisibles per primers p_2, q_2 , respectivament, de la longitud predeterminada.

10.2.0. Construcció d'una primera llista de nombres primers

Es tracta de construir una llista, que anomenarem lp_{112} , de 32 nombres primers de 112 bits i certificar-los, però sense emmagatzemar, ni escriure, els certificats. (En farem servir 24, d'aquests nombres, però en tenim més per si algun presentés problemes.)

Observació. Els nombres d'aquesta llista són prou petits perquè puguin ésser certificats fàcilment amb la funció `Certifica`; per això no emmagatzemarem els certificats.

Per a construir aquesta llista, definirem una funció `Primer112()` que calculi un nombre primer d'aquesta mida a partir d'una cerca a l'atzar entre els nombres senars de 112 bits. Un cop feta la tria, li passarem el test de Solovay-Strassen, de manera que si el nombre triat és compost, no passarà el test i en triarem un altre. Això ho farem successivament un màxim de, posem, 500 vegades. Un cop en tinguem un que passi el test (que, per tant, deu ser primer), el certificarem com a primer i el retornarem. Si no és primer o si hem arribat al final sense trobar-ne cap en el nombre màxim fixat de tries, retornarem 0.

Després, aplicarem aquesta funció per a fer una llista de 32 nombres.

```
In [7]: 1 def Primer112():
2       fita=500
3       n=0
4       while not SolovayStrassenCert((q:=(2*ZZ.random_element(2^110
5           n=n+1
6       if n<fita and Certifica(q,[],50)[1]:
7           return q
8       return 0
9
```

```
In [8]: 1 lp112=[Primer112() for i in range(32)]
```

Encara que no cal, podem veure'n certificats (que fem de nou); notem que, com que no coneixem prou primers que divideixin $p-1$, és més útil la funció `Certifica` que la funció `Pocklington`.


```
In [9]: 1 [Certifica(lp112[i],[],50) for i in range(len(lp112))]
```

```
Out[9]: [[4926282733217301591518313572336131,
  True,
  3110508948075548272630674672360321,
  [2, 3, 5, 32119, 1704177428111883098449278403]],
 [2848340922237610515858970910850853,
  True,
  2439746627857008411850320632926437,
  [2, 3, 7, 593, 57181822095832540670098990421]],
 [3265043531133321766370921465502469,
  True,
  377290893580786011973349727646432,
  [2, 3, 13, 17, 101, 256931, 1712371, 27663149, 333854197]],
 [4164256990730443618450953899909417,
  True,
  590292224300995732712137262967826,
  [2, 1870257178117, 278321147450632523681]],
 [4036064878503773287392481507784849,
  True,
  2254609206109395383927444839855789,
  [2, 5657, 18824667, 226748422210552867122711
```

10.3. Primers de 480 bits

Notem que el producte de quatre nombres de 112 bits és un nombre de (aproximadament) 448 bits. Sigui $np1$ el producte de quatre d'aquests nombres de $lp112$; concretament, prendrem el primer, el quadrat del segon i el tercer; o sigui, farem

$$np1 := lp112[0] \cdot lp112[1]^2 \cdot lp112[2].$$

Anàlogament, considerarem

$$np2 := lp112[4] \cdot lp112[5]^2 \cdot lp112[6],$$

$$nq1 := lp112[8] \cdot lp112[9]^2 \cdot lp112[10],$$

$$nq2 := lp112[12] \cdot lp112[13]^2 \cdot lp112[14].$$

Farem servir aquests nombres per a la construcció dels primers p_1 , p_2 , q_1 i q_2 .

I també considerarem

$$np00 := lp112[16] \cdot lp112[17]^2 \cdot lp112[18],$$

$$nq00 := lp112[20] \cdot lp112[21]^2 \cdot lp112[22],$$

$$np01 := lp112[24] \cdot lp112[25]^2 \cdot lp112[26],$$

$$nq01 := lp112[28] \cdot lp112[29]^2 \cdot lp112[30],$$

nombres que farem servir com a auxiliars per a la construcció de p_0 i de q_0 .

```
In [10]: 1 [np1,np2,nq1,nq2,np00,nq00,np01,nq01]=[lp112[4*i]*lp112[4*i+1]^2:
```

Tot i que no cal, mirem-nos-els.

In [11]: 1 [np1, np2, nq1, nq2, np00, nq00, np01, nq01]

Out[11]: [130494512218228280792649373262887651064370061007125474096832456686
4028200011159322754894415666760036827829333238265012154300546921833
51,
213839151327538208822252256506722227130635996380205652385607764025
9948143682610060157668747053823423074960761927495625523757542815334
93,
130037752965461398609701488063817087904589773783996236112746717564
4383382182993880837084805475261997429378845686693629958986227088925
87,
158467643500104847814021570615589550381923822061220143408584729697
9774506391709293752297620079745784002229552530174741400855172923713
31,
135515257816974631213688396339506039337051232592807924664078509788
6391075227387668711153466711532329609575547669584312272255360051507
69,
213167569865187915568329999019395250453733176137783133550183638599
4974263326833130242739834759960895985878742772438005482693868624092
59,
997868543517285311096398261439606414305729107268234757433674546632
7514046550210559788564186492714675227701477252116745349589459215265
9,
396030385285650272789269621474972539470378617114312036433885872823
6638437695130565851877767442720159855798949051570600680928639364050
41]

Òbviament, aquests nombres no són ni de 480 bits, ni (probablement) primers; però a partir d'ells podem calcular fàcilment nombres primers de 480 bits de la manera següent. Ens fixem en $np1$; per als altres, es fa el mateix.

Per a tot nombre natural $kp1$, el nombre $p_1 := 2 * kp1 * np1 + 1$ és senar; i el seu nombre de bits depèn d'un interval on es pot triar $kp1$; de fet, si volem que p_1 sigui de 480 bits, cal que

$$2^{479} \leq p_1 = 2 * kp1 * np1 + 1 < 2^{480}$$

i, per tant, hem de prendre $kp1$ com un nombre enter de l'interval

$$\frac{2^{479} - 1}{2 \cdot np1} \leq kp1 < \frac{2^{480} - 1}{2 \cdot np1}.$$

Notem que la longitud de l'interval és

$$\frac{2^{480} - 1}{2 \cdot np1} - \frac{2^{479} - 1}{2 \cdot np1} = \frac{2^{480} - 2^{479}}{2 \cdot np1} = \frac{2^{478}}{np1} \geq \frac{2^{478}}{2^{4 \cdot 112}} = 2^{30},$$

de manera que hi ha molts valors de $kp1$ per poder triar a l'atzar.

I, anàlogament, per a les parelles $(kp2, p_2)$, $(kq1, q_1)$, i $(kq2, q_2)$.

Ara, la tria dels valors de $kp1$, $kp2$, $kq1$, $kq2$ en els intervals adequats produeix nombres p_1 , p_2 , q_1 i q_2 de la quantitat desitjada de bits; però (segurament) no són primers!

Calculem les fites per als intervals.

```
In [12]: 1 infkp1=ceil((2^479-1)/(2*np1))
         2 supkp1=floor((2^480-1)/(2*np1))
         3 infkp2=ceil((2^479-1)/(2*np2))
         4 supkp2=floor((2^480-1)/(2*np2))
         5 infkq1=ceil((2^479-1)/(2*nq1))
         6 supkq1=floor((2^480-1)/(2*nq1))
         7 infkq2=ceil((2^479-1)/(2*nq2))
         8 supkq2=floor((2^480-1)/(2*nq2))
```

Triem valors aleatoris.

```
In [13]: 1 kp1=ZZ.random_element(infkp1,supkp1)
         2 kp2=ZZ.random_element(infkp2,supkp2)
         3 kq1=ZZ.random_element(infkq1,supkq1)
         4 kq2=ZZ.random_element(infkq2,supkq2)
```

Encara que no cal, els podem veure.

```
In [14]: 1 kp1, kp2, kq1, kq2
```

```
Out[14]: (7871743302, 3985833862, 9926574322, 8474742605)
```

Amb aquests valors de $kp1$, $kp2$, $kq1$ i $kq2$, definim nombres p_1 , p_2 , q_1 , q_2 , als quals aplicarem el test de primeritat de Solovay-Strassen a fi de comprovar que no són primers, o de tenir gran certesa que ho són.

I repetirem la tria a l'atzar dels valors $kp1$, $kp2$, $kq1$ i $kq2$, fins que el test no detecti que el nombre és compost. En aquest cas, podem certificar-lo com a primer amb el certificat de Pocklington, perquè els productes de primers que hem pres per a $np1$, $np2$, $nq1$ i $nq2$ són més grans que l'arrel quadrada del primer corresponent que volem certificar (de fet, amb el primer del qual hem considerat el quadrat i un els altres dos, ja en tenim prou).

Això produirà, doncs, els nombres primers p_1 , p_2 , q_1 i q_2 que volem, amb certificats (que, si no cal, podem obviar).

Per a aquesta tasca, definim una funció Primer480(ltanp) que automatitzi aquest procés i es pugui aplicar de manera senzilla a cadascun dels casos. Aquí, ltanp és (una part significativa de) la llista de primers que divideixen $p - 1 = 2 \cdot k \cdot np$; i la funció retorna p, el valor k i un certificat de primeritat de p.

Observació. La funció està adaptada a la construcció que fem dels nombres np i no és general; per exemple, construeix el nombre np tal com ho hem fet a partir de la llista, però no cap altre nombre construït a partir dels seus elements.

```
In [15]: 1 def Primer480(ltanp):
2         np=ltanp[0]*ltanp[1]^2*ltanp[2]
3         infkp=ceil((2^479-1)/(2*np))
4         supkp=floor((2^480-1)/(2*np))
5         kp=ZZ.random_element(infkp,supkp)
6         p=2*kp*np+1
7         fita=1000
8         while fita >0 and SolovayStrassenTest(p,50)==false:
9             kp=ZZ.random_element(infkp,supkp)
10            p=2*kp*np+1
11            fita=fita-1
12        if fita==0:
13            return 0, 'Cal tornar-hi!'
14        else:
15            cert=Pocklington(p,ltanp[0:2],50)
16        return [p,kp,cert]
```

10.3.1. Construcció dels nombres primers p_1 , p_2 , q_1 i q_2 , de 480 bits

Apliquem la funció per a construir p_1 , p_2 , q_1 i q_2 , amb els seus respectius certificats.

```
In [16]: 1 [p1,kp1,certp1]=Primer480(lp112[0:3])
```

```
In [17]: 1 [q1,kq1,certq1]=Primer480(lp112[4:7])
```

```
In [18]: 1 [p2,kp2,certp2]=Primer480(lp112[8:11])
```

```
In [19]: 1 [q2,kq2,certq2]=Primer480(lp112[12:15])
```

Tot i que no cal, els podem veure, així com també que se satisfan les restriccions de la seva mida.

```
In [20]: 1 p1,p2,q1,q2
```

```
Out[20]: (232081754371461561782985341722174228198997830685835738907052842679
2449156351078741582233078309739336940938432646809917071667727236395
556370396467,
232418220695730897703073734869086823896795388888803151709009121915
8275780183010418195415968662438673975957918815303179743484147361435
041240538487,
163503535747899429661910965600667592028410737349481344313490404446
4714808565464552440520107598317922050001632955639190249583336340157
187154500811,
278907012381353841472636110617248465146988780416597882580296646665
3829521250728974314217952503742656547523816965612079377978177194967
477932932943)
```

```
In [21]: 1 2^479<p1<2^480
```

```
Out[21]: True
```

In [22]: 1 $2^{479} < p_2 < 2^{480}$

Out[22]: True

In [23]: 1 $2^{479} < q_1 < 2^{480}$

Out[23]: True

In [24]: 1 $2^{479} < q_2 < 2^{480}$

Out[24]: True

10.4. Primers de 1024 bits

10.4.0. Construcció dels primers p_0 i q_0

Anàlogament a la construcció dels nombres primers p_1, p_2, q_1 i q_2 anteriors, podem construir nombres primers p'_0, p'_1, q'_0, q'_1 , també de 480 bits, a fi de construir $p_0 := 2 \cdot k p_0 \cdot p'_0 \cdot p'_1$, i $q_0 := 2 \cdot k q_0 \cdot q'_0 \cdot q'_1$, de 1024 bits a partir del càlcul dels valors $k p_0$ i $k q_0$, a l'atzar, com més amunt (en l'interval adequat).

Repetim, doncs, el procediment. Només cal aplicar la funció Primer480() a la llista adequada en cada cas.

In [25]: 1 [pp0, kpp0, certpp0]=Primer480(lp112[16:19])

In [26]: 1 [pq0, kpq0, certpq0]=Primer480(lp112[20:23])

In [27]: 1 [pp1, kpp1, certpp1]=Primer480(lp112[24:27])

In [28]: 1 [pq1, kpq1, certpq1]=Primer480(lp112[28:31])

Per a la construcció de p_0, q_0 , serà útil repetir la funció Primer480 però per a 1024 bits i a partir de dos primers de 480 bits.

```
In [29]: 1 def Primer1024(ltanp):
2         np=ltanp[0]*ltanp[1]
3         infkp=ceil((2^1023-1)/(2*np))
4         supkp=floor((2^1024-1)/(2*np))
5         kp=ZZ.random_element(infkp,supkp)
6         p=2*kp*np+1
7         fita=2000
8         while fita >0 and SolovayStrassenTest(p,50)==false:
9             kp=ZZ.random_element(infkp,supkp)
10            p=2*kp*np+1
11            fita=fita-1
12        if fita==0:
13            return 0, 'Cal tornar-hi!'
14        else:
15            cert=Pocklington(p,ltanp,50)
16            return [p,kp,cert]
```

```
In [30]: 1 [p0,kp0,certp0]=Primer1024([pp0,pp1])
```

```
In [31]: 1 [q0,kq0,certq0]=Primer1024([pq0,pq1])
```

10.5. Primers de 2048 bits

Notem que fins ara hem construït nombres primers prou grans i de manera que si escrivim $p = 2m_p \cdot p_0 \cdot p_1$, i anàlogament per a q , els nombres $p - 1$ i $q - 1$ són divisibles per un primer de 480 bits.

Resta trobar els valors de m_p i m_q de manera que p i q siguin primers, de la mida volguda, per als quals se satisfaci la restricció sobre la seva diferència, i tals que $p + 1$ i $q + 1$ siguin divisibles per algun primer de 480 bits (els p_2, q_2 que hem calculat més amunt).

Considerem els nombres enters y_p, y_q , dels intervals $1 \leq y_p \leq p_0 p_1 - 1$, $1 \leq y_q \leq q_0 q_1 - 1$, inversos de $p_0 p_1 \pmod{p_2}$ i $q_0 q_1 \pmod{q_2}$, respectivament; és a dir, tals que $y_p p_0 p_1 \equiv 1 \pmod{p_2}$ i $y_q q_0 q_1 \equiv 1 \pmod{q_2}$.

Ara es tracta de trobar nombres naturals t_p i t_q adequats, de manera que per a $m_p := t_p p_2 - y_p$, $m_q := t_q q_2 - y_q$, els nombres $p := 2m_p p_0 p_1 + 1$, $q := 2m_q q_0 q_1 + 1$, satisfacin les condicions volgudes.

Notem que per a tots els nombres de la forma $m_p := t_p p_2 - y_p$, tenim que $p + 1 = 2m_p p_0 p_1 + 2 = 2(t_p p_2 - y_p) p_0 p_1 + 2 \equiv -2y_p p_0 p_1 + 2 \equiv 0 \pmod{p_2}$; i anàlogament per a $q + 1$:

$q + 1 = 2m_q q_0 q_1 + 2 = 2(t_q q_2 - y_q) q_0 q_1 + 2 \equiv -2y_q q_0 q_1 + 2 \equiv 0 \pmod{q_2}$; és a dir, $p + 1$ i $q + 1$ són divisibles per p_2, q_2 , respectivament.

Així, només cal construir els valors t_p i t_q de manera que se satisfacin les altres condicions (mida dels p i q , valor absolut de la diferència, i que siguin primers).

10.5.0. Construcció de y_p i y_q

In [32]: 1 [yp,yq]=[Integer(Mod(p0*p1,p2)^(-1)),Integer(Mod(q0*q1,q2)^(-1))]

In [33]: 1 [yp,yq]

Out[33]: [484205499997686519636226405064687673331903541538821068932463516999
7965927970048800221408743565318462366886654216823756678399743786903
40706353881,
329859802914280676404669043986797303609912356152912337364765537681
6239027591829834732076954044558376467264369233007957592484894257782
80835887377]

10.5.1. Construcció de p

De manera similar com hem calculat valors $kp1$, $kp2$, $kq1$, $kq2$, i altres, ara calcularem els valors t_p i t_q .

I a fi de poder calcular els nombres p i q d'acord amb la restricció que el valor absolut de la diferència sigui més gran que $2^{2048-100} = 2^{1948}$, primerament calcularem p i, després podrem calcular q en tenir en compte el valor de p .

Per comoditat de lectura (i també de càlcul), posarem $a := 2^{2047} \sqrt{2}$ i $b := 2^{2048}$.

Notem que volem que se satisfacin les condicions sobre la mida de p i de q :

$$\begin{aligned} a < p &= 2(t_p p_2 - y_p) p_0 p_1 + 1 < b, \\ a < q &= 2(t_q q_2 - y_q) q_0 q_1 + 1 < b; \end{aligned}$$

per tant, ha de ser

$$\frac{a-1}{2p_0 p_1} + y_p < t_p p_2 < \frac{b-1}{2p_0 p_1} + y_p;$$

o sigui,

$$\frac{a-1+2p_0 p_1 y_p}{2p_0 p_1} < t_p p_2 < \frac{b-1+2p_0 p_1 y_p}{2p_0 p_1};$$

és a dir,

$$\frac{a-1+2p_0 p_1 y_p}{2p_0 p_1 p_2} < t_p < \frac{b-1+2p_0 p_1 y_p}{2p_0 p_1 p_2}.$$

I, anàlogament,

$$\frac{a-1+2q_0 q_1 y_q}{2q_0 q_1 q_2} < t_q < \frac{b-1+2q_0 q_1 y_q}{2q_0 q_1 q_2}.$$

Observació. Més avall canviarem aquestes fites per a t_q .

Ara, en tenir en compte les mides dels primers p_0 , p_1 , p_2 , notem que això permet triar t_p en un interval de longitud

$$\begin{aligned} \frac{b-1+2p_0 p_1 y_p}{2p_0 p_1 p_2} - \frac{a-1+2p_0 p_1 y_p}{2p_0 p_1 p_2} &= \frac{b-a}{2p_0 p_1 p_2} = \frac{2^{2046}(2-\sqrt{2})}{p_0 p_1 p_2} \\ &> 2^{2046-1024-480-480}(2-\sqrt{2}) = 2^{62}(2-\sqrt{2}) > 2^{61}. \end{aligned}$$

És a dir, podem triar t_p a l'atzar en un interval prou gran i esperar que alguna tria proporcioni un nombre primer de la mida volguda.

Comencem per definir un parell de nombres, $sq(= a)$, i $sq2(= r)$ per a comparar i calcular

les fites dels intervals.

```
In [34]: 1 sq=2^2047*sqrt(2)
```

```
In [35]: 1 sq2=(2^2048+sq)/2
```

Escrivim les fites de l'interval per al càlcul de p .

```
In [36]: 1 inftp=ceil((sq-1+2*p0*p1*yp)/(2*p0*p1*p2))
         2 suptp=floor((2^2048-1+2*p0*p1*yp)/(2*p0*p1*p2))
```

Calculem, successivament, t_p , m_p , i p .

```
In [37]: 1 tp=ZZ.random_element(inftp,suptp)
```

```
In [38]: 1 mp=tp*p2-yp
```

```
In [39]: 1 p=2*mp*p0*p1+1
```

Tot i que no cal, els podem veure.

```
In [40]: 1 mp
```

```
Out[40]: 7052504179123096046564078760997516833225813695669684125142369864589
3944120615989218450281002018969426263439645143173734291823484249186
964348090070130088448734126966
```

```
In [41]: 1 p
```

```
Out[41]: 3000305284608647738054315635667527472351877868959389541141338828507
9821666012008970259517026973828447345021733459531498410336064418896
2044619264387334559229081422302930754668862831030925413649623110244
1876055373689271980765073588765476598238694734364690216661471097818
1271946153052533109214409562178724347834361195157715886863777470334
0158906645997000783162364955896487540588445076690731094720256934141
8493070394385688769654672859401879088850462761580484152093757134291
3833045210642262723212830432781032939487013168022881700280185744008
1641673096451614165765299275900088492878038874872717774997050981909
33571257331509
```

```
In [42]: 1 SolovayStrassenTest(p,50)
```

```
Out[42]: False
```

Com era d'esperar, p no és primer; cal repetir el càlcul de p ; ho automatitzem.

```
In [43]: 1 fita=2000
```



```
In [44]: 1 while SolovayStrassenTest(p,50)==false and fita>0:
2         tp=ZZ.random_element(inftp,suftp)
3         mp=tp*p2-yp
4         p=2*mp*p0*p1+1
5         fita=fita-1
6     if fita==0:
7         primerp=0
8         print('Cal tornar-hi!')
9     else:
10        primerp=[p,Pocklington(p,[p0],100)]
11
```

Tot i que no cal, el podem veure, amb un certificat.

```
In [45]: 1 primerp
```

```
Out[45]: [294006386434352060845077937771034612953820843029816618599711230747
6644168501199555655512412899067345008838292902883116325976141432018
1980084932176579612282953531588011298961094993183775166716957210791
8890579260627538194290664630241065811222004569752382219253573969369
0222175977324316940265795535820098361892390646242041601451227212469
8830310426416828359503179832579759733094590196875602063074151386056
5083003512752324201822446438498801979794967046492685701949904118605
3475740644691791220700089819582323548948013058031793583939292551748
1396349865617508343609254787144282553943655848564406603091909714782
265955085194721,
 [29400638643435206084507793777103461295382084302981661859971123074
7664416850119955565551241289906734500883829290288311632597614143201
8198008493217657961228295353158801129896109499318377516671695721079
1889057926062753819429066463024106581122200456975238221925357396936
9022217597732431694026579553582009836189239064624204160145122721246
9883031042641682835950317983257975973309459019687560206307415138605
6508300351275232420182244643849880197979496704649268570194990411860
5347574064469179122070008981958232354894801305803179358393929255174
8139634986561750834360925478714428255394365584856440660309190971478
2265955085194721,
 True,
 78736005598850602892270399249134912762997496480073274742464894401
3557089380864787098409754259065932165884872879091477661783091999528
6075703952076091914025951962637621855847447671543573197071330339216
1139746243119647165254937859466374130936240378408752157845576067352
8300114801325545529130316035439462050323417234774989200573411505270
9633526406502097135892487682442135971964263603623693328980027673722
4066195816700322638434057781317952990333942658603857108991446322574
7637284670557799483531054819471018009894108415962816468358550488517
0008930882831501963914943296857971330988186555098947050336789960541
413267401184278,
 [2,
 9165393182906098189233458295210239199691597782873375508829057159
4322180422600572243394161624347206847218075996265857800085611080733
4469770286172273431491272956194347334125015524293455749941053196006
7539296308870891039031919903111080499651260852232347205665690706980
5424612439993713527710272448234705278018957]]]
```

I (òbviament) se satisfan les condicions volgudes per a p .

```

In [46]: 1 (p-1)%p1
Out[46]: 0

In [47]: 1 (p+1)%p2
Out[47]: 0

In [48]: 1 sq<p<2^2048
Out[48]: True

```

10.5.2. Construcció de q

Per a la tria del valor de q , cal triar t_q de manera similar a t_p . Però ara, podem recalculer l'interval a fi que se satisfaci la propietat que $|p - q| \geq 2^{1948}$.

Notem que podem bipartir l'interval $[a := 2^{2047} \sqrt{2}, b := 2^{2048}]$ pel seu punt mitjà,

$$r := \frac{a + b}{2} = \frac{2^{2047} \sqrt{2} + 2^{2048}}{2} = 2^{2046} (2 + \sqrt{2}),$$

mirar en quina de les dues meitats hi ha p , i imposar que q estigui a l'altra (i prou separat de p).

Més concretament, volem imposar que se satisfaci que si $a < p < r$, llavors sigui $r + 2^{1948} < q < b$, i que si $r < p < b$, llavors sigui $a < q < r - 2^{1948}$.

Per tant, només cal adaptar adequadament els intervals de cerca de t_q .

Observació. És (molt) probable que una tria a l'atzar de t_p i t_q en l'interval predit ja faci que se satisfaci la condició sobre el valor absolut de la diferència entre p i q . I en cas (molt poc probable) que no se satisfés, podríem tornar a calcular un dels primers (o tots dos). Amb el procediment que hem descrit, ens assegurem que això succeeixi. A canvi, però, perdem la propietat que tots dos nombres siguin "prou" aleatoris, perquè imposem que estiguin en meitats complementàries de l'interval $[a, b]$.

Així, les noves fites són:

En el cas que $a < p < r$, cal que

$$\frac{a + 2^{1948} - 1 + 2q_0q_1y_q}{2q_0q_1q_2} < t_q < \frac{b - 1 + 2q_0q_1y_q}{2q_0q_1q_2};$$

i en el cas que $r < p < b$, cal que

$$\frac{a - 1 + 2q_0q_1y_q}{2q_0q_1q_2} < t_q < \frac{2^{2046}(\sqrt{2} + 1) - 1 + 2q_0q_1y_q - 2^{1948}}{2q_0q_1q_2};$$

Calculem-les.

```
In [49]: 1 if p<sq2:
2     inftq=ceil((sq+2^1948-1+2*q0*q1*yq)/(2*q0*q1*q2))
3     suptq=floor((2^2048-1+2*q0*q1*yq)/(2*q0*q1*q2))
4 else:
5     inftq=ceil((sq-1+2*q0*q1*yq)/(2*q0*q1*q2))
6     suptq=floor((2^2048-1+2*q0*q1*yq-2^1948)/(2*q0*q1*q2))
```

Encara que no cal, les podem veure.

```
In [50]: 1 inftq,suptq
```

```
Out[50]: (20726225375333666824, 29311309022598263965)
```

Calculem, successivament, t_q , m_q , i q .

```
In [51]: 1 tq=ZZ.random_element(inftq,suptq)
```

```
In [52]: 1 mq=tq*q2-yq
```

```
In [53]: 1 q=2*mq*q0*q1+1
```

Encara que no cal, els podem veure.

```
In [54]: 1 tq
```

```
Out[54]: 27405407247517551763
```

```
In [55]: 1 mq
```

```
Out[55]: 7643560258499422110703517346793391997605866300003911657435755652909
4926250069072978446882373615893028181895793964505437084297794639679
604896046379563312680574541132
```

```
In [56]: 1 q
```

```
Out[56]: 3021566562318843604335001420945819534568562276659883348465623549791
2063414199585573329723227029379817887598258436674420878862610181067
6057391181455694270811394955826699316567388197573988227322420324494
5235559892079373702168517705723336877053555316720075111118233143035
8524955560947909959415109999301718170985977260023350303248766276760
4086185160159269417702805340343739109942081859649914993184395903617
2815738833600651632528173951480196821394738519119161892231981356529
0074614595053575399231326371761122814753890896851552092985821816140
8948753866141618565916672058327246487196735461579958944073638413078
44063174705049
```

```
In [57]: 1 SolovayStrassenTest(q,50)
```

```
Out[57]: False
```

Com era d'esperar, q no és primer; cal repetir el càlcul de q ; ho automatitzem.

```
In [58]: 1 fita=2000
```

```
In [59]: 1 while SolovayStrassenTest(q,50)==false and fita>0:
2     tq=ZZ.random_element(inftq,suptq)
3     mq=tq*q2-yq
4     q=2*mq*q0*q1+1
5     fita=fita-1
6     if fita==0:
7         primerq=0
8         print('Cal tornar-hi!')
9     else:
10        primerq=[q,Pocklington(q,[q0],100)]
11
```

```
In [60]: 1 primerq
```

```
Out[60]: [229999922240193308794051030473178823769511489480210193435916903504
5024847895803230784978256910498924338030136527199917170339785894362
4335348336134412258529678504614865342726317399804774130367456658413
5879073839515528099635688012558550058049496957507738618831356368109
2781809063495626074881773679315287478931398523191206980847690232322
9633177088845814623669852865518252914275674524936923338892388308442
4580845423497252933220262674504036118569264051143550671396974037721
3860694198173687923934617169773723056648847201649638223312589765950
7623000567001037351780163148272654124789381531121071134571798979208
564664505132207,
 [22999992224019330879405103047317882376951148948021019343591690350
4502484789580323078497825691049892433803013652719991717033978589436
2433534833613441225852967850461486534272631739980477413036745665841
3587907383951552809963568801255855005804949695750773861883135636810
9278180906349562607488177367931528747893139852319120698084769023232
2963317708884581462366985286551825291427567452493692333889238830844
2458084542349725293322026267450403611856926405114355067139697403772
1386069419817368792393461716977372305664884720164963822331258976595
0762300056700103735178016314827265412478938153112107113457179897920
8564664505132207,
 True,
 13426398065142319098865038629620778627520959950662972764801085863
3666580479765440990662645757722101106023958941249153267585227898559
3013071744933115979990950944156233207211577676584530824585609838519
8292153838496043719941809779554739678054587134326937434394936623645
0380676663695647631467914336011122067521265308958615623649796189782
9850964918312065311174052741805084920471241379020018082598722713733
7220254190899694096482941044030293788514947360802181712314975204999
8519879222732371118024707904949864497417347447209363574058061588255
2123192434480532138169012532368808103582346053605705680073089027036
165728402908194,
 [2,
 1208869242115267155988405878339280430087785816610515463196589191
8225244936430244193711834955690430824172223683467898412206063073137
8485361268409805111217573007496632872126609207956861941475248732124
7817994349977523355765101576686250210136746118864121727182482157038
04463064828803452557766425066007125419763587]]]
```

I se satisfan les condicions volgudes per a q .

In [61]: 1 q=primerq[0]

In [62]: 1 q

Out[62]: 2299999222401933087940510304731788237695114894802101934359169035045
0248478958032307849782569104989243380301365271999171703397858943624
3353483361344122585296785046148653427263173998047741303674566584135
8790738395155280996356880125585500580494969575077386188313563681092
7818090634956260748817736793152874789313985231912069808476902323229
6331770888458146236698528655182529142756745249369233388923883084424
5808454234972529332202626745040361185692640511435506713969740377213
8606941981736879239346171697737230566488472016496382233125897659507
6230005670010373517801631482726541247893815311210711345717989792085
64664505132207

In [63]: 1 (q-1)%q1

Out[63]: 0

In [64]: 1 (q+1)%q2

Out[64]: 0

In [65]: 1 sq<q<2^2048

Out[65]: True

In [66]: 1 abs(p-q)>2^1948

Out[66]: True

In [67]: 1 2^4095<p*q<2^4096

Out[67]: True

In [68]: 1 n=p*q

In [69]:

1	n
---	---

Out[69]: 6762144601802119887915660021614823764010990794416676679046557381098
1213840764146097401907937281848472872540084218341932628449960361969
6840113254666975329695874249696469138745913591790377356436892924653
2476889180150607752664648695443143091788773546501315379255303175719
3491962843850964414922298755308127762963621588451355743680737689114
4626414259423089267591792069491690281664564481032893819609818090350
1730924894553452226629007530089574755498720991832173789188799616150
2801282072717327514807377400993299766298877910141405442612970548793
9224706838156379141506674231849056212022405134716713979590238998339
5960252489629541596615979064575250932335290552737704264894790602231
0963954824212037917453382059661402770522857194041820959812025346069
1012961376915204638217432434939663388118421990178723293221119107842
4788964971824002161879657810214194861523175658067271584257338685715
8992831943584416116271231669661282110163104267256149358105000479139
8216349925543124125741075809841585805429582556349177941365734609949
6481201952099806069301816530400025268784012669950870921873310202535
9102429700686587816022778507761046064464403486077052540501979902759
4373663903789926134757291081635665476108973751146607578322753546323
637679113713086026443479247

10.6. Els valors obtinguts per a una possible clau

In [70]:

1	p
---	---

Out[70]: 2940063864343520608450779377710346129538208430298166185997112307476
6441685011995556555124128990673450088382929028831163259761414320181
9800849321765796122829535315880112989610949931837751667169572107918
8905792606275381942906646302410658112220045697523822192535739693690
2221759773243169402657955358200983618923906462420416014512272124698
8303104264168283595031798325797597330945901968756020630741513860565
0830035127523242018224464384988019797949670464926857019499041186053
4757406446917912207000898195823235489480130580317935839392925517481
3963498656175083436092547871442825539436558485644066030919097147822
65955085194721

In [71]:

1	q
---	---

Out[71]: 2299999222401933087940510304731788237695114894802101934359169035045
0248478958032307849782569104989243380301365271999171703397858943624
3353483361344122585296785046148653427263173998047741303674566584135
8790738395155280996356880125585500580494969575077386188313563681092
7818090634956260748817736793152874789313985231912069808476902323229
6331770888458146236698528655182529142756745249369233388923883084424
5808454234972529332202626745040361185692640511435506713969740377213
8606941981736879239346171697737230566488472016496382233125897659507
6230005670010373517801631482726541247893815311210711345717989792085
64664505132207

In [72]:

1	p0
---	----

Out[72]: 9165393182906098189233458295210239199691597782873375508829057159432
2180422600572243394161624347206847218075996265857800085611080733446
9770286172273431491272956194347334125015524293455749941053196006753
9296308870891039031919903111080499651260852232347205665690706980542
4612439993713527710272448234705278018957

In [73]:

1	p1
---	----

Out[73]: 2320817543714615617829853417221742281989978306858357389070528426792
4491563510787415822330783097393369409384326468099170716677272363955
56370396467

In [74]:

1	p2
---	----

Out[74]: 2324182206957308977030737348690868238967953888888031517090091219158
2757801830104181954159686624386739759579188153031797434841473614350
41240538487

In [75]:

1	q0
---	----

Out[75]: 1208869242115267155988405878339280430087785816610515463196589191822
5244936430244193711834955690430824172223683467898412206063073137848
5361268409805111217573007496632872126609207956861941475248732124781
7994349977523355765101576686250210136746118864121727182482157038044
63064828803452557766425066007125419763587

In [76]:

1	q1
---	----

Out[76]: 1635035357478994296619109656006675920284107373494813443134904044464
7148085654645524405201075983179220500016329556391902495833363401571
87154500811

In [77]:

1	q2
---	----

Out[77]: 2789070123813538414726361106172484651469887804165978825802966466653
8295212507289743142179525037426565475238169656120793779781771949674
77932932943

In [78]:

1	n
---	---

Out[78]: 6762144601802119887915660021614823764010990794416676679046557381098
1213840764146097401907937281848472872540084218341932628449960361969
6840113254666975329695874249696469138745913591790377356436892924653
2476889180150607752664648695443143091788773546501315379255303175719
3491962843850964414922298755308127762963621588451355743680737689114
4626414259423089267591792069491690281664564481032893819609818090350
1730924894553452226629007530089574755498720991832173789188799616150
2801282072717327514807377400993299766298877910141405442612970548793
9224706838156379141506674231849056212022405134716713979590238998339
5960252489629541596615979064575250932335290552737704264894790602231
0963954824212037917453382059661402770522857194041820959812025346069
1012961376915204638217432434939663388118421990178723293221119107842
4788964971824002161879657810214194861523175658067271584257338685715
8992831943584416116271231669661282110163104267256149358105000479139
8216349925543124125741075809841585805429582556349177941365734609949
6481201952099806069301816530400025268784012669950870921873310202535
9102429700686587816022778507761046064464403486077052540501979902759
4373663903789926134757291081635665476108973751146607578322753546323
637679113713086026443479247

Per a completar una clau, calen els exponents públic, e , i privat, d , de manera que $de \equiv 1 \pmod{lcm(p-1, q-1)}$. I es recomana triar d a l'atzar, i prèviament al càlcul de p i q ; òbviament, obviarem aquest pas previ i construirem d i e ara.

Notem que d i e han de ser, en particular, senars.

In [79]: 1 $m = \text{lcm}(p-1, q-1)$

In [80]: 1 m

Out[80]: 3381072300901059943957830010807411882005495397208338339523278690549
0606920382073048700953968640924236436270042109170966314224980180984
8420056627333487664847937124848234569372956795895188678218446462326
6238444590075303876332324347721571545894386773250657689627651587859
6745981421925482207461149377654063881481810794225677871840368844557
2313207129711544633795896034745845140832282240516446909804909045175
0865462447276726113314503765044787377749360495916086894594399808075
1400641036358663757403688700496649883149438955070702721306485274396
9612353419078189570753337115924528106011202567358356989795119499169
7980126244814508795153652259602805901683523169650490466281140287709
5303836740845184450528189636610456050356645462347476265190971156286
392684405655444602474560721534425378041109556768517940414065279272
6972413139884616254389757371960134254440188021099000041365039282438
9071764284400706065615205863323067270473984440707662784467783615278
7613587738807330319112906583429206386365742271850903838321961042273
8407902503555071110182783476632491279835504915926253345387836983081
2816824068709625690589956514308205678737523719735727840121149235476
0927420363400453392162336267970138029086778407233937270471534034292
986985209861127703426576160

In [84]: 1 $d = 2 * \text{ZZ.random_element}(2, (m-2)//2) + 1$

In [85]: 1 d

Out[85]: 1182152892821833582150842863058446934307615222685820229425331907885
2807002997037205267243449918346869673426637604751180168891319271758
0764869468812945708063214430267826271103201123979063399784292388656
4626820425825725559342030998121611425497368621313692907728774746374
8565992445025078621312044798935522145075274070028768300228124039151
6326638923564707559798369801746207371467653639815961541559258465887
1506494569604657302481108526955793741342271135084392779309543573816
5242000605014063040044363113767348371469708645565228192299240453739
9241711957337758566875421850250524988642140910155659845875161763693
5002400196731664752569352662768361294998188958562821776004195051901
1680846293896707429798033855931264607568544772562933229462422852608
3019618074349717923042647133456194059745461483866187648644481398103
1330402555469344571986937390366677934939464676663492419345892518636
0383123146373753932041890287714228605995679390677347426622748637145
2042924697579086368902899694711844656493489115373173184119701575912
7384040644805195877695960137566683116001787612944125211135363234824
2844840570749763440575502473330464152094858234192752529422955564320
0038194090568961670022417402780433754132490576595593704098033650166
99621295242606163461347571

In [86]: 1 $e = \text{Mod}(d, m)^{-1}$

In [87]:

1	e
---	---

Out[87]: 1053895287624070664300517540383011394436239256721016898282950000208
9209912370943496533841363253024077839757222838459275130061299779904
4558826680353165334903849568935115234208199221313782995264340765780
2562913899643036530666954617686714071119026751102728889919495617518
8788133075144413349867580107266078257985136687342304036382980784302
1841723603454724411824762530999069507963905516722391370818139864715
8720541761334868263759188588388386220699548250599488704350672551483
4104493417394769772032773967949218626679061999258325575625257300042
6849961541504913110289124833682057065772172374818594429592083620377
4194055113118883901528906666241362332201827122293186383058339781938
2479194932602298331734243345129666437088300748319272677983559011661
4603620904979112173558550621127805164320267776838005660287082529597
6644218556151686372417439268701124551169457890835406622503943288950
2697819945953423368737181477726865837549585360963323713942677995300
2819276797907052440018487929730520256380633083936303368791767491821
9899364133165914690262436255035977608329116793421056876119891983965
6587403940634375905628897121636298919906801364685938161915111614102
7912336688630106642048969131949439887989788261678630317926740041646
191327941044640524023074011

Escrivim les claus:

In [88]:

1	ClauPublicaRSA4096=[n,e]
---	--------------------------

In [89]:

1	ClauPrivadaRSA4096=[n,d]
---	--------------------------

In [90]:

1	ClauPublicaRSA4096
---	--------------------

Out[90]:

```
[676214460180211988791566002161482376401099079441667667904655738109
8121384076414609740190793728184847287254008421834193262844996036196
9684011325466697532969587424969646913874591359179037735643689292465
3247688918015060775266464869544314309178877354650131537925530317571
9349196284385096441492229875530812776296362158845135574368073768911
4462641425942308926759179206949169028166456448103289381960981809035
0173092489455345222662900753008957475549872099183217378918879961615
0280128207271732751480737740099329976629887791014140544261297054879
3922470683815637914150667423184905621202240513471671397959023899833
9596025248962954159661597906457525093233529055273770426489479060223
1096395482421203791745338205966140277052285719404182095981202534606
9101296137691520463821743243493966338811842199017872329322111910784
2478896497182400216187965781021419486152317565806727158425733868571
5899283194358441611627123166966128211016310426725614935810500047913
9821634992554312412574107580984158580542958255634917794136573460994
9648120195209980606930181653040002526878401266995087092187331020253
5910242970068658781602277850776104606446440348607705254050197990275
9437366390378992613475729108163566547610897375114660757832275354632
3637679113713086026443479247,
105389528762407066430051754038301139443623925672101689828295000020
8920991237094349653384136325302407783975722283845927513006129977990
4455882668035316533490384956893511523420819922131378299526434076578
0256291389964303653066695461768671407111902675110272888991949561751
8878813307514441334986758010726607825798513668734230403638298078430
2184172360345472441182476253099906950796390551672239137081813986471
5872054176133486826375918858838838622069954825059948870435067255148
3410449341739476977203277396794921862667906199925832557562525730004
2684996154150491311028912483368205706577217237481859442959208362037
7419405511311888390152890666624136233220182712229318638305833978193
8247919493260229833173424334512966643708830074831927267798355901166
1460362090497911217355855062112780516432026777683800566028708252959
7664421855615168637241743926870112455116945789083540662250394328895
0269781994595342336873718147772686583754958536096332371394267799530
0281927679790705244001848792973052025638063308393630336879176749182
1989936413316591469026243625503597760832911679342105687611989198396
5658740394063437590562889712163629891990680136468593816191511161410
2791233668863010664204896913194943988798978826167863031792674004164
6191327941044640524023074011]
```

In [91]: 1 ClauPrivadaRSA4096

Out[91]: [676214460180211988791566002161482376401099079441667667904655738109
8121384076414609740190793728184847287254008421834193262844996036196
9684011325466697532969587424969646913874591359179037735643689292465
3247688918015060775266464869544314309178877354650131537925530317571
9349196284385096441492229875530812776296362158845135574368073768911
4462641425942308926759179206949169028166456448103289381960981809035
0173092489455345222662900753008957475549872099183217378918879961615
0280128207271732751480737740099329976629887791014140544261297054879
3922470683815637914150667423184905621202240513471671397959023899833
9596025248962954159661597906457525093233529055273770426489479060223
1096395482421203791745338205966140277052285719404182095981202534606
9101296137691520463821743243493966338811842199017872329322111910784
2478896497182400216187965781021419486152317565806727158425733868571
5899283194358441611627123166966128211016310426725614935810500047913
9821634992554312412574107580984158580542958255634917794136573460994
9648120195209980606930181653040002526878401266995087092187331020253
5910242970068658781602277850776104606446440348607705254050197990275
9437366390378992613475729108163566547610897375114660757832275354632
3637679113713086026443479247,
118215289282183358215084286305844693430761522268582022942533190788
5280700299703720526724344991834686967342663760475118016889131927175
8076486946881294570806321443026782627110320112397906339978429238865
6462682042582572555934203099812161142549736862131369290772877474637
4856599244502507862131204479893552214507527407002876830022812403915
1632663892356470755979836980174620737146765363981596154155925846588
7150649456960465730248110852695579374134227113508439277930954357381
6524200060501406304004436311376734837146970864556522819229924045373
9924171195733775856687542185025052498864214091015565984587516176369
3500240019673166475256935266276836129499818895856282177600419505190
1168084629389670742979803385593126460756854477256293322946242285260
8301961807434971792304264713345619405974546148386618764864448139810
3133040255546934457198693739036667793493946467666349241934589251863
6038312314637375393204189028771422860599567939067734742662274863714
5204292469757908636890289969471184465649348911537317318411970157591
2738404064480519587769596013756668311600178761294412521113536323482
4284484057074976344057550247333046415209485823419275252942295556432
0003819409056896167002241740278043375413249057659559370409803365016
699621295242606163461347571]

Notem que, efectivament, n és de 4096 bits.

In [92]: 1 $2^{4095} < n < 2^{4096}$

Out[92]: True

Fi del capítol 10