

# TP3-Problema2-Schnorr

May 30, 2022

## 1 TRABALHO PRÁTICO 3 - GRUPO 14

### 1.1 Exercício 2 - Algoritmo Schnorr

Neste problema era pretendido que implementasse-mos o algoritmo Schnorr que tem como objetivo contruir dois inteiros  $X \neq \pm Y$  que verifiquem a relação  $X^2 \equiv Y^2 \pmod{N}$ , a partir de uma solução aproximada do problema BDD em reticulados. Uma vez obtidos  $X, Y$  a fatorização de Fermat obtém um fator não-trivial de  $N$  como  $\text{mdc}(X+Y, N)$  ou como  $\text{mdc}(X-Y, N)$ . A implementação do algoritmo foi realizada com o apoio dos [apontamentos](#) e do [notebook](#).

#### 1.1.1 RESOLUÇÃO DO PROBLEMA

**Parâmetros** Os parâmetros principais utilizados para implementar o algoritmo de Schnorr são:

- \* **N** - É o input do problema, isto é, o número que pretendemos factorizar. Este número é obtido através da multiplicação de dois números primos, sendo esses obtidos através do parâmetro *bits*. Quanto maior o valor de *bits* maior é os primos gerados.
- \* **n** - Indica o tamanho da base e do reticulado. Quanto maior for melhor é a aproximação da base ao valor de N. Como se pretende executar o algoritmo LLL numa solução aproximada do BDD, a dimensão do reticulado não deve ir além de 300.
- \* **m** - Este parâmetro vai determinar o número de invocações do algoritmo BDD aproximado. Por isso, *m* é um parâmetro que pode ser modificado dinamicamente: começa-se por um valor pequeno (da ordem da dezena) e vai-se calculando mais valores forem sendo necessários.
- \* **Q** - Lista de todos os *n* primeiros primos -  $\mathcal{P}_n \equiv \{q_1, q_2, \dots, q_n\}$  - que vai ser utilizada para fatorizar valores ao longo do algoritmo.
- \* **P** - Lista de primos que sejam maiores que os primos presentes em Q. Neste caso começamos com um primo maior que o último primo de Q, que depois será incrementado.

```
[188]: n = 100
      m = 10

      bits = 8
      N = random_prime(2^bits-1, lbound=2^(bits-1)) *
      ↪ random_prime(2^(bits-1)-1, lbound=2^(bits-2))

      Q = Primes()[:n]
      P = Primes()[n] #n*m*2
```

**Oráculo BDD** De forma a criar o oráculo BDD que será utilizado para determinar os erros do problema foi utilizada a implementação presente no [notebook](#) do docente. O oráculo implementado que é dado pela função BDD vai devolver os expoentes das soluções do BDD. As expressões lambdas apresentadas vão ser utilizadas na implementação da função.

```
[189]: pZ      = lambda z : prod([q^e for (e,q) in zip(z,Q)])

lnQ     = lambda n : QQ(log(RDF(n),2))
sqlnQ   = lambda n : QQ(sqrt(log(RR(n),2)))

vq      = [lnQ(q) for q in Q]
svq     = [sqlnQ(q) for q in Q]
```

```
[190]: def BDD(N, L):
    mQ = matrix(QQ,n,1,vq)
    mZ = matrix(QQ,1,n,[0]*n)
    mz = matrix(QQ,n,1,[0]*n)
    mI = identity_matrix(QQ,n)
    mS = diagonal_matrix(QQ,n,svq)

    mt = matrix(QQ,1,1,[-lnQ(N)])
    mT = matrix(QQ,1,n,[0]*n).augment(mt)

    um = matrix(QQ,1,1,[1])

    G_ = block_matrix(QQ,1,2,[mI , L*mQ])
    GG = block_matrix(QQ,2,2,[G_,mz,L*mT,L*um])

    GGr = GG.LLL()
    last_line = GGr[n]

    u = last_line[-1]/L
    err = RDF(last_line[-2]/L)
    z = last_line[:n]

    return z
```

**Obtenção dos erros  $\epsilon_j$**  Após a implementação do BDD, o primeiro passo do algoritmo passa por determinar os erros  $\epsilon_j$ . Esta variável para que seja utilizada nos restantes passos do algoritmo é necessário que esta gere uma fatorização *smooth*, isto é, os fatores de  $\epsilon_j$  devem todos pertencer ao array  $Q$  ( $\mathcal{P}_n$ ). Assim, o  $\epsilon_j$  pode ser dado por  $\epsilon_j = \prod_{i=1}^n q_i^{b_i}$ , com  $q_i \in \mathcal{P}_n$ .

Para isso vamos, a cada iteração do ciclo gerar um  $\epsilon_j$  smooth e caso não seja possível a iteração do ciclo repete-se com outro target,  $N_j$ , tal que  $N_j \equiv p_j N$ , com  $j = 1..m$  e  $p_j$  é um primo maior do que os  $q_n$ .

Começamos por utilizar o target  $N_j$  na função *BDD* sendo o resultado dessa função utilizada pela função *u\_v* para calcular os vetores  $u$  e  $v$ . Os arrays obtidos nesta função serão utilizados para

determinar o produtório e assim calcular o  $u_j$  e  $v_j$  dessa iteração. De seguida determinamos o respetivo erro dado pela expressão,  $\epsilon_j = |v_j N_j - u_j|$ , com  $j = 1..m$ .

Teremos, agora, de verificar se o erro  $\epsilon_j$  gerado tem uma fatorização *smooth*, ou seja, que cumpra com a restrição apresentada em cima. Desta forma, implementou-se a função `isSmooth` que identifica se o erro  $\epsilon$  tem uma fatorização desse tipo.

Caso o erro não tenham um fatorização *smooth* então vamos gerar um novo target de  $N_j$  que será obtido através da multiplicação de um novo primo  $p_j$  e o valor  $N$  determinado no início. Esse valor vai ser utilizado para invocar novamente o oráculo BDD e implementar novamente o algoritmo mencionado em cima, até que haja um conjunto de  $m$  erros que cumpram com a restrição da fatorização.

```
[191]: def u_v(z):
    u = [0]*n ; v = [0]*n
    for k in range(n):
        if z[k] >= 0:
            u[k] = z[k]
        else:
            v[k] = -z[k]
    return (u,v)
```

```
[192]: def isSmooth(x):
    y = x
    for p in Q:
        while p.divides(y):
            y /= p
    return abs(y) == 1
```

```
[193]: c = 3
L = N^c

mj = 0
e = []
u = []
iterator = 0

print("#### N = " + str(N) + " ####")

while mj != m:

    Nj = P*N

    print("Iteração " + str(iterator) + ": Prime - " + str(P) + " | m - " +
↪ str(mj) + " | Nj - " + str(Nj))

    z = BDD(Nj, L)
```

```

(uz,vz) = u_v(z)

uj = pZ(uz)
vj = pZ(vz)

ej = abs(Nj * vj - uj)

smooth = isSmooth(ej)

print("-----> Erro " + str(ej) + " é smooth: " + str(smooth))
print()

P = next_prime(P)
iterator = iterator + 1

if smooth == True:

    e.append(ej)
    u.append(uj)
    mj = mj +1

print("-----")
print("Vetor e:")
print(e)
print()
print("Vetor u:")
print(u)

```

```

#### N = 18079 #####
Iteração 0: Prime - 547| m - 0| Nj - 9889213
-----> Erro 176447 é smooth: False

Iteração 1: Prime - 557| m - 0| Nj - 10070003
-----> Erro 91858219623 é smooth: False

Iteração 2: Prime - 563| m - 0| Nj - 10178477
-----> Erro 2914741 é smooth: False

Iteração 3: Prime - 569| m - 0| Nj - 10286951
-----> Erro 31981751 é smooth: True

Iteração 4: Prime - 571| m - 1| Nj - 10323109
-----> Erro 2275607 é smooth: False

Iteração 5: Prime - 577| m - 1| Nj - 10431583
-----> Erro 2314291 é smooth: False

```

Iteração 6: Prime - 587| m - 1| Nj - 10612373  
-----> Erro 199659269 é smooth: False

Iteração 7: Prime - 593| m - 1| Nj - 10720847  
-----> Erro 187962077 é smooth: False

Iteração 8: Prime - 599| m - 1| Nj - 10829321  
-----> Erro 181547593 é smooth: False

Iteração 9: Prime - 601| m - 1| Nj - 10865479  
-----> Erro 7786279 é smooth: False

Iteração 10: Prime - 607| m - 1| Nj - 10973953  
-----> Erro 1913701 é smooth: False

Iteração 11: Prime - 613| m - 1| Nj - 11082427  
-----> Erro 3846875 é smooth: False

Iteração 12: Prime - 617| m - 1| Nj - 11154743  
-----> Erro 2638180 é smooth: False

Iteração 13: Prime - 619| m - 1| Nj - 11190901  
-----> Erro 132297109 é smooth: False

Iteração 14: Prime - 631| m - 1| Nj - 11407849  
-----> Erro 327293 é smooth: False

Iteração 15: Prime - 641| m - 1| Nj - 11588639  
-----> Erro 31634 é smooth: False

Iteração 16: Prime - 643| m - 1| Nj - 11624797  
-----> Erro 1222316 é smooth: False

Iteração 17: Prime - 647| m - 1| Nj - 11697113  
-----> Erro 660 é smooth: True

Iteração 18: Prime - 653| m - 2| Nj - 11805587  
-----> Erro 10161 é smooth: False

Iteração 19: Prime - 659| m - 2| Nj - 11914061  
-----> Erro 1764167 é smooth: False

Iteração 20: Prime - 661| m - 2| Nj - 11950219  
-----> Erro 159656 é smooth: False

Iteração 21: Prime - 673| m - 2| Nj - 12167167  
-----> Erro 386224 é smooth: True

Iteração 22: Prime - 677| m - 3| Nj - 12239483  
-----> Erro 31721064 é smooth: False

Iteração 23: Prime - 683| m - 3| Nj - 12347957  
-----> Erro 7705443 é smooth: False

Iteração 24: Prime - 691| m - 3| Nj - 12492589  
-----> Erro 4140091 é smooth: True

Iteração 25: Prime - 701| m - 4| Nj - 12673379  
-----> Erro 202 é smooth: True

Iteração 26: Prime - 709| m - 5| Nj - 12818011  
-----> Erro 2503891 é smooth: False

Iteração 27: Prime - 719| m - 5| Nj - 12998801  
-----> Erro 13290908067382 é smooth: False

Iteração 28: Prime - 727| m - 5| Nj - 13143433  
-----> Erro 1790415 é smooth: False

Iteração 29: Prime - 733| m - 5| Nj - 13251907  
-----> Erro 6684069 é smooth: False

Iteração 30: Prime - 739| m - 5| Nj - 13360381  
-----> Erro 2612 é smooth: False

Iteração 31: Prime - 743| m - 5| Nj - 13432697  
-----> Erro 224666375390 é smooth: False

Iteração 32: Prime - 751| m - 5| Nj - 13577329  
-----> Erro 152 é smooth: True

Iteração 33: Prime - 757| m - 6| Nj - 13685803  
-----> Erro 18281 é smooth: True

Iteração 34: Prime - 761| m - 7| Nj - 13758119  
-----> Erro 2425557305 é smooth: False

Iteração 35: Prime - 769| m - 7| Nj - 13902751  
-----> Erro 1645 é smooth: True

Iteração 36: Prime - 773| m - 8| Nj - 13975067  
-----> Erro 61428316 é smooth: False

Iteração 37: Prime - 787| m - 8| Nj - 14228173  
-----> Erro 8884 é smooth: False

Iteração 38: Prime - 797| m - 8| Nj - 14408963  
-----> Erro 20332010299 é smooth: False

Iteração 39: Prime - 809| m - 8| Nj - 14625911  
-----> Erro 608 é smooth: True

Iteração 40: Prime - 811| m - 9| Nj - 14662069  
-----> Erro 182103 é smooth: False

Iteração 41: Prime - 821| m - 9| Nj - 14842859  
-----> Erro 46242323 é smooth: False

Iteração 42: Prime - 823| m - 9| Nj - 14879017  
-----> Erro 71149137 é smooth: False

Iteração 43: Prime - 827| m - 9| Nj - 14951333  
-----> Erro 4982431 é smooth: False

Iteração 44: Prime - 829| m - 9| Nj - 14987491  
-----> Erro 1301617 é smooth: False

Iteração 45: Prime - 839| m - 9| Nj - 15168281  
-----> Erro 463 é smooth: True

-----

Vetor e:

[31981751, 660, 386224, 4140091, 202, 152, 18281, 1645, 608, 463]

Vetor u:

[184762085908171041634, 6727879001245436333, 4605782620198789191,  
41706126344554323855, 3574082889971145, 1287504803882115, 376770452942396443,  
16259476989694978, 54012464324531817, 92271828878469218]

**Obtenção dos valores  $a_{j,i}$  e  $b_{j,i}$**  De forma a obter os valores  $a_{j,i}$  e  $b_{j,i}$  vamos ter de calcular a fatorização de todos os elementos  $u_j$  e  $\epsilon_j$ . Esta fatorização vai permitir obter os expoentes dos fatores de cada elemento tal como está nas expressões  $u_j = \prod_{i=1}^n q_i^{a_{j,i}}$  e  $\epsilon_j = \prod_{i=1}^n q_i^{b_{j,i}}$ .

Para isso, vamos utilizar a função `fact` que vai fatorizar cada elemento  $u_j$  e  $\epsilon_j$  e vai armazenar o respetivo expoente de cada fator num array. Esse array é depois armazenado na matriz  $a$  e  $b$ .

```
[194]: def fact(x):  
  
    y = [0]*n  
  
    l = list(factor(x))  
  
    for elem in l:
```

```

        index = Q.index(elem[0])
        y[index] = elem[1]

    return y

```

```

[195]: a = []
      b = []
      for i in range(m):
          a.append(fact(u[i]))
          b.append(fact(e[i]))

      print("Vetor com os expotentes a:")
      print(a)
      print()
      print("Vetor com os expotentes b:")
      print(b)

```

Vetor com os expotentes a:

```

[[1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1,
0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0], [0, 0, 0, 0, 0, 1,
0, 0, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 2, 1, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0], [0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 2,
1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0], [0, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0],
[0, 2, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1,
1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0], [0, 3, 1, 1, 0, 1,
0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0,
0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0], [0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0,
0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0], [1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1,
0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,

```



Vetor com os expotentes b:

9

[illegible]

**Cálculo da solução não trivial**  $(z_1, \dots, z_m)$  Para calcular a solução não trivial  $(z_1, \dots, z_m)$  vamos implementar um sistema de equações modulares tais que:

$$\begin{cases} \sum_j s_j z_j & \equiv 0 \pmod{2} \\ \sum_j (a_{j,i} - b_{j,i}) z_j & \equiv 0 \pmod{2} \text{ para todo } i = 1..n \end{cases}$$

Tal como demos ver, estas equações demonstram que o resultado dos somatórios tem de dar um número par, desta forma é possível reescrever o sistema segundo equações lineares e assim conseguirmos utilizar mais facilmente a função *solve* do sagemath:

$$\begin{cases} \sum_j s_j z_j & \equiv 2w \\ \sum_j (a_{j,i} - b_{j,i}) z_j & \equiv 2w_i \quad \text{para todo } i = 1..n \end{cases}$$

Como já temos conhecimento das variáveis  $a_{j,i}$  e  $b_{j,i}$  podemos obter facilmente a sua subtração. As restantes variáveis serão uma solução não trivial do sistema. É de notar que a última expressão do sistema é repetida  $n$  vezes e que a expressão que envolve as variáveis  $s_j$  não conseguiu ser implementada pois, essas variáveis  $s_j$  não cumprem com as restrições  $u_j \equiv (-1)^{s_j} \epsilon_j \pmod N$ , com um  $s_j \in \{0, 1\}$ .

```
[196]: zj = var('z', n=m, latex_name='z')
wj = var('w', n=n, latex_name='w')

eqA = []

for i in range(n):

    A = []

    for j in range(m):

        A.append(a[j][i] - b[j][i])

    eq = 2*wj[i] == sum([ A[index] * zj[index] for index in range(m) ])

    eqA.append(eq)

variables = zj + wj

resolution = solve(eqA, variables, solution_dict=True)[0]

print("Solução não trivial:")
print(resolution)
```

Solução não trivial:

```
{z0: r63, z1: r67, z2: r61, z3: -r61 - r62 - 2*r64 - 3*r65 + r67 + 2*r70, z4:
r64, z5: r65, z6: r69, z7: r68, z8: r62, z9: r66, w0: -2*r61 - 5/2*r62 + 1/2*r63
- 1/2*r64 - 3/2*r65 + 1/2*r66 - r67 + 1/2*r68, w1: r70, w2: -1/2*r61 - 1/2*r62 -
1/2*r64 - r65 - 1/2*r68 + r70, w3: -1/2*r61 - 1/2*r62 + 1/2*r63 - r64 - r65 +
1/2*r67 - 1/2*r68 + 1/2*r69 + r70, w4: 1/2*r66 - 1/2*r67, w5: 1/2*r62 + 1/2*r63
+ 1/2*r65 + 1/2*r67 + 1/2*r68, w6: 1/2*r66 + 1/2*r68, w7: -1/2*r62 + 1/2*r64 -
1/2*r65 + 1/2*r66 + 1/2*r69, w8: 1/2*r62 + 1/2*r64 + 1/2*r65 + 1/2*r66 +
1/2*r67, w9: -1/2*r63 + 1/2*r67 + 1/2*r69, w10: 1/2*r61 + 1/2*r66 + 1/2*r67,
w11: 1/2*r64 + 1/2*r67, w12: 1/2*r61 - 1/2*r62 - r64 - 3/2*r65 + 1/2*r67 + r70,
w13: 1/2*r61 + 1/2*r64 + 1/2*r65 + 1/2*r67, w14: -1/2*r61 - 1/2*r62 + 1/2*r63 -
r64 - 3/2*r65 + 1/2*r67 - 1/2*r68 + 1/2*r69 + r70, w15: -1/2*r61 - 1/2*r62 - r64
- 3/2*r65 + 1/2*r67 + 1/2*r68 + r70, w16: 1/2*r62 + 1/2*r63 + 1/2*r66 + 1/2*r68,
w17: -1/2*r63 + 1/2*r65, w18: 0, w19: 1/2*r61 + 1/2*r68, w20: r62 + 1/2*r63 +
1/2*r69, w21: 1/2*r61 + 1/2*r64, w22: 0, w23: 1/2*r61 + 1/2*r62 + 1/2*r65 +
1/2*r67 + 1/2*r68, w24: 0, w25: 0, w26: -1/2*r61 - 1/2*r62 - 1/2*r64 - 3/2*r65 +
1/2*r67 + r70, w27: -1/2*r62 + 1/2*r63 - r64 - 3/2*r65 + 1/2*r67 + 1/2*r68 +
r70, w28: 1/2*r67, w29: 1/2*r62 + 1/2*r66 + r67 + 1/2*r69, w30: 1/2*r61 +
1/2*r63 + 1/2*r66 + 1/2*r67 + 1/2*r68, w31: -1/2*r61 - 1/2*r62 - r64 - r65 +
1/2*r67 + 1/2*r69 + r70, w32: 1/2*r62 + 1/2*r63 + 1/2*r66 + 1/2*r68 + 1/2*r69,
w33: 1/2*r62 + 1/2*r64 + 1/2*r69, w34: -1/2*r61 - 1/2*r62 + 1/2*r63 - r64 - r65
+ 1/2*r67 + r70, w35: 0, w36: 1/2*r66, w37: 0, w38: 0, w39: 0, w40: 0, w41:
-1/2*r69, w42: 0, w43: 0, w44: 0, w45: 0, w46: 0, w47: 0, w48: 0, w49: 1/2*r61 +
1/2*r62 + r64 + 3/2*r65 - 1/2*r67 - r70, w50: 0, w51: -1/2*r61, w52: 0, w53: 0,
w54: 0, w55: 0, w56: 0, w57: 0, w58: 0, w59: 0, w60: 0, w61: 0, w62: 0, w63: 0,
w64: 0, w65: 0, w66: 0, w67: 0, w68: 0, w69: 0, w70: 0, w71: 0, w72: 0, w73: 0,
w74: 0, w75: 0, w76: 0, w77: 0, w78: 0, w79: 0, w80: 0, w81: 0, w82: 0, w83: 0,
w84: 0, w85: 0, w86: 0, w87: 0, w88: 0, w89: -1/2*r66, w90: 0, w91: 0, w92: 0,
w93: 0, w94: 0, w95: 0, w96: 0, w97: 0, w98: 0, w99: 0}
```

**Determinar valores para a solução não trivial** Para determinarmos uma possível solução para a solução trivial não encontrada, começamos por determinar se a solução encontrada é uma expressão ou tem uma única variável. Caso só tenha um argumento então vamos assumir o valor de 1 para essa variável. Caso a solução encontrada esteja dependente de uma expressão então vamos substituir os argumentos dessa expressão pelo o valor assumido nas restantes variáveis.

**Exemplo:** Assumindo a solução trivial  $x_0 = -r_{13} - r_{14}$ ,  $x_1 = r_{14}$ ,  $x_2 = r_{13}$  vamos começar por assumir o valor de 1 às variáveis  $x_1$  e  $x_2$  pois só estão igualadas a um argumento, ficando com  $x_0 = -r_{13} - r_{14}$ ,  $x_1 = 1$ ,  $x_2 = 1$ . A variável  $x_0$  será transformada em  $x_0 = -1 - 1 = -2$  através da substituição dos valores assumidos.

A função `getArguments` vai permitir que se consiga a arranjar um conjunto de argumentos todos diferentes que sejam igualados a 1 para depois serem usados para substituir as variáveis que estão dependentes de expressões numéricas. No final, o array *result* vai conter todas as variáveis da solução não trivial igualadas a um possível valor numérico que será utilizado nos restantes cálculos.

```
[197]: def getArguments(arguments):
```

```

buildArgs = []
listArgs = []

for i in range(len(arguments)):

    arg = arguments[i][1]

    buildArgs.append(arg)

for elem in buildArgs:

    if elem not in listArgs:
        listArgs.append(elem)

return listArgs

```

```

[198]: arguments = []

equations = []

for i in range(n+m):

    dictAux = []

    args = resolution[variables[i]].arguments()

    if len(args) == 1:

        aux = {args[0] :1}
        arguments.append((variables[i], aux))
    else:
        equations.append((variables[i], resolution[variables[i]]))

print("Novos argumentos:")
print(arguments)
print()
print("Equações:")
print(equations)
print()

result = []

for i in range(len(equations)):

    t = equations[i][1]

    listArgs = getArguments(arguments)

```

```

        result.append((equations[i][0],t.subs(listArgs)))

for i in range(len(arguments)):

    result.append((arguments[i][0],1))

print("Resultado de todas as soluções não triviais:")
print(result)

```

Novos argumentos:

```

[(z0, {r63: 1}), (z1, {r67: 1}), (z2, {r61: 1}), (z4, {r64: 1}), (z5, {r65: 1}),
(z6, {r69: 1}), (z7, {r68: 1}), (z8, {r62: 1}), (z9, {r66: 1}), (w1, {r70: 1}),
(w28, {r67: 1}), (w36, {r66: 1}), (w41, {r69: 1}), (w51, {r61: 1}), (w89, {r66:
1})]

```

Equações:

```

[(z3, -r61 - r62 - 2*r64 - 3*r65 + r67 + 2*r70), (w0, -2*r61 - 5/2*r62 + 1/2*r63
- 1/2*r64 - 3/2*r65 + 1/2*r66 - r67 + 1/2*r68), (w2, -1/2*r61 - 1/2*r62 -
1/2*r64 - r65 - 1/2*r68 + r70), (w3, -1/2*r61 - 1/2*r62 + 1/2*r63 - r64 - r65 +
1/2*r67 - 1/2*r68 + 1/2*r69 + r70), (w4, 1/2*r66 - 1/2*r67), (w5, 1/2*r62 +
1/2*r63 + 1/2*r65 + 1/2*r67 + 1/2*r68), (w6, 1/2*r66 + 1/2*r68), (w7, -1/2*r62 +
1/2*r64 - 1/2*r65 + 1/2*r66 + 1/2*r69), (w8, 1/2*r62 + 1/2*r64 + 1/2*r65 +
1/2*r66 + 1/2*r67), (w9, -1/2*r63 + 1/2*r67 + 1/2*r69), (w10, 1/2*r61 + 1/2*r66
+ 1/2*r67), (w11, 1/2*r64 + 1/2*r67), (w12, 1/2*r61 - 1/2*r62 - r64 - 3/2*r65 +
1/2*r67 + r70), (w13, 1/2*r61 + 1/2*r64 + 1/2*r65 + 1/2*r67), (w14, -1/2*r61 -
1/2*r62 + 1/2*r63 - r64 - 3/2*r65 + 1/2*r67 - 1/2*r68 + 1/2*r69 + r70), (w15,
-1/2*r61 - 1/2*r62 - r64 - 3/2*r65 + 1/2*r67 + 1/2*r68 + r70), (w16, 1/2*r62 +
1/2*r63 + 1/2*r66 + 1/2*r68), (w17, -1/2*r63 + 1/2*r65), (w18, 0), (w19, 1/2*r61
+ 1/2*r68), (w20, r62 + 1/2*r63 + 1/2*r69), (w21, 1/2*r61 + 1/2*r64), (w22, 0),
(w23, 1/2*r61 + 1/2*r62 + 1/2*r65 + 1/2*r67 + 1/2*r68), (w24, 0), (w25, 0),
(w26, -1/2*r61 - 1/2*r62 - 1/2*r64 - 3/2*r65 + 1/2*r67 + r70), (w27, -1/2*r62 +
1/2*r63 - r64 - 3/2*r65 + 1/2*r67 + 1/2*r68 + r70), (w29, 1/2*r62 + 1/2*r66 +
r67 + 1/2*r69), (w30, 1/2*r61 + 1/2*r63 + 1/2*r66 + 1/2*r67 + 1/2*r68), (w31,
-1/2*r61 - 1/2*r62 - r64 - r65 + 1/2*r67 + 1/2*r69 + r70), (w32, 1/2*r62 +
1/2*r63 + 1/2*r66 + 1/2*r68 + 1/2*r69), (w33, 1/2*r62 + 1/2*r64 + 1/2*r69),
(w34, -1/2*r61 - 1/2*r62 + 1/2*r63 - r64 - r65 + 1/2*r67 + r70), (w35, 0), (w37,
0), (w38, 0), (w39, 0), (w40, 0), (w42, 0), (w43, 0), (w44, 0), (w45, 0), (w46,
0), (w47, 0), (w48, 0), (w49, 1/2*r61 + 1/2*r62 + r64 + 3/2*r65 - 1/2*r67 -
r70), (w50, 0), (w52, 0), (w53, 0), (w54, 0), (w55, 0), (w56, 0), (w57, 0),
(w58, 0), (w59, 0), (w60, 0), (w61, 0), (w62, 0), (w63, 0), (w64, 0), (w65, 0),
(w66, 0), (w67, 0), (w68, 0), (w69, 0), (w70, 0), (w71, 0), (w72, 0), (w73, 0),
(w74, 0), (w75, 0), (w76, 0), (w77, 0), (w78, 0), (w79, 0), (w80, 0), (w81, 0),
(w82, 0), (w83, 0), (w84, 0), (w85, 0), (w86, 0), (w87, 0), (w88, 0), (w90, 0),
(w91, 0), (w92, 0), (w93, 0), (w94, 0), (w95, 0), (w96, 0), (w97, 0), (w98, 0),
(w99, 0)]

```

Resultado de todas as soluções não triviais:

[(z3, -4), (w0, -6), (w2, -2), (w3, -1), (w4, 0), (w5, 5/2), (w6, 1), (w7, 1/2), (w8, 5/2), (w9, 1/2), (w10, 3/2), (w11, 1), (w12, -1), (w13, 2), (w14, -3/2), (w15, -3/2), (w16, 2), (w17, 0), (w18, 0), (w19, 1), (w20, 2), (w21, 1), (w22, 0), (w23, 5/2), (w24, 0), (w25, 0), (w26, -3/2), (w27, -1/2), (w29, 5/2), (w30, 5/2), (w31, -1), (w32, 5/2), (w33, 3/2), (w34, -1), (w35, 0), (w37, 0), (w38, 0), (w39, 0), (w40, 0), (w42, 0), (w43, 0), (w44, 0), (w45, 0), (w46, 0), (w47, 0), (w48, 0), (w49, 2), (w50, 0), (w52, 0), (w53, 0), (w54, 0), (w55, 0), (w56, 0), (w57, 0), (w58, 0), (w59, 0), (w60, 0), (w61, 0), (w62, 0), (w63, 0), (w64, 0), (w65, 0), (w66, 0), (w67, 0), (w68, 0), (w69, 0), (w70, 0), (w71, 0), (w72, 0), (w73, 0), (w74, 0), (w75, 0), (w76, 0), (w77, 0), (w78, 0), (w79, 0), (w80, 0), (w81, 0), (w82, 0), (w83, 0), (w84, 0), (w85, 0), (w86, 0), (w87, 0), (w88, 0), (w90, 0), (w91, 0), (w92, 0), (w93, 0), (w94, 0), (w95, 0), (w96, 0), (w97, 0), (w98, 0), (w99, 0), (z0, 1), (z1, 1), (z2, 1), (z4, 1), (z5, 1), (z6, 1), (z7, 1), (z8, 1), (z9, 1), (w1, 1), (w28, 1), (w36, 1), (w41, 1), (w51, 1), (w89, 1)]

**Cálculo do  $c_i$**  Sendo que  $c_i \equiv \frac{\sum_j (a_{j,i} - b_{j,i}) z_j}{2}$ , com  $i = 1..n$  temos que cada  $c_i$  vai corresponder aos valores de cada solução  $w_i$  encontrada. Desta forma, conseguimos obter apartir do vetor result os valores das variáveis  $c_i$ :

$$c_i = \frac{\sum_j (a_{j,i} - b_{j,i}) z_j}{2} \equiv c_i = \frac{2w_i}{2} \equiv c_i = w_i$$

```
[199]: z = [{}]*m
       c = [0]*n

       for i in range(n+m):

           aux = {}

           if result[i][0] not in zj:

               index = wj.index(result[i][0])

               c[index] = result[i][1]

           else:

               index = zj.index(result[i][0])

               aux[result[i][0]] = result[i][1]
               z[index] = aux

       print("Vetor z:")
       print(z)
```

```
print()
print("Vetor c:")
print(c)
```

Vetor  $z$ :

```
[{z0: 1}, {z1: 1}, {z2: 1}, {z3: -4}, {z4: 1}, {z5: 1}, {z6: 1}, {z7: 1}, {z8: 1}, {z9: 1}]
```

Vetor c:

[illegible]

**Cálculo do X e Y** Após obter os valores de  $c_i$ , estes serão utilizados para obter o numerador  $X$  e o denominador  $Y$  através das respectivas expressões de forma a cumprir com a relação  $X^2 \equiv Y^2 \pmod{N}$ :

$$X \equiv \prod_{c_i > 0} q_i^{c_i} \quad Y \equiv \prod_{c_i < 0} q_i^{-c_i}$$

Estas variáveis serão utilizadas para a fatorização de Fermat onde se obtém um fator não-trivial de  $N$  como  $\text{mdc}(X + Y, N)$ .

```
[200]: X = 1
        Y = 1

        for i in range(n):

            if c[i] < 0:

                Y *= Q[i]^((-1) * c[i])

            if c[i] > 0:

                X *= Q[i]^(c[i])

        print("X = " + str(float(X)) + " | Y = " + str(float(Y)))
        print()
        print("Fatorização de Fermat:")
        print(gcd(float(X)+float(Y),N))
```

X = 2.712682300173775e+67 | Y = 1.2049464892749881e+19

Fatorização de Fermat:

1.0

```
[201]: print("Variáveis satisfazem a restrição X^2 == Y^2 mod N?")
        #print(float(X)^2 == mod(float(Y)^2,N))
```

Variáveis satisfazem a restrição  $X^2 \equiv Y^2 \pmod{N}$ ?

----- Em Falta -----

**Obtenção do triplo**  $(u_j, \epsilon_j, s_j)$  Desta relação conclui-se que  $u_j \equiv \pm \epsilon_j \pmod{N}$ . Desta forma constrói-se  $m$  triplos de inteiros positivos “smooth”  $(u_j, \epsilon_j, s_j)$ , com um “sinal”  $s_j \in \{0, 1\}$ , que verificam  $u_j \equiv (-1)^{s_j} \epsilon_j \pmod{N}$

**Atenção:** Será que  $s_j$  ia dar sempre 0 pois os valores envolvidos na expressão serão sempre positivos?

```
[202]: s = [-1]*m

        for i in range(m):

            if u[i]%N == e[i]:
                s[i] = 0

            elif u[i]%N == (-1)*e[i]:
                s[i] = 1

        print(s)
```

[-1, -1, -1, -1, -1, 0, -1, 0, 0, 0]

**Cálculo da solução não trivial**  $(z_1, \dots, z_m)$

```
[203]: w = var('w')
        eqS = 2*w == sum([s[i]*zj[i] for i in range(m)])
        print(eqS)
```

$2*w == -z_0 - z_1 - z_2 - z_3 - z_4 - z_6$