COMBINATOIRE ET CHIFFREMENT : LE PÈRE NOËL SECRET ET SES APPLICATIONS

Stanislas MEZUREUX | 33920

2021|22

Lycée Henri POINCARÉ

7. POSITION DU PROBLÈME

PÈRE NOËL SECRET?

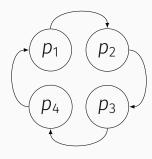


Figure 1 – Un groupe

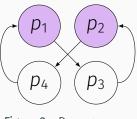


Figure 2 – Deux groupes

1

► Entrée : liste des participants (nom + adresse email + groupe)

- ► Entrée : liste des participants (nom + adresse email + groupe)
- ► Sortie: email

- ► Entrée : liste des participants (nom + adresse email + groupe)
- ► Sortie: email
- ► Chiffrement des données

- ► Entrée : liste des participants (nom + adresse email + groupe)
- ► Sortie: email
- ► Chiffrement des données
- ► Stockage du tirage

- ► Entrée : liste des participants (nom + adresse email + groupe)
- ► Sortie: email
- ► Chiffrement des données
- ► Stockage du tirage
- ► Preuve de validité du tirage

- ► Entrée : liste des participants (nom + adresse email + groupe)
- ► Sortie: email
- ► Chiffrement des données
- ► Stockage du tirage
- ► Preuve de validité du tirage
- ► Dénombrement des tirages

TIRAGE AU SORT

CAS D'UN GROUPE

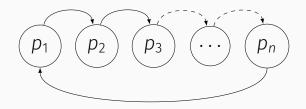


Figure 3 – Un seul groupe, pas de problème d'existence

CAS DE PLUSIEURS GROUPES

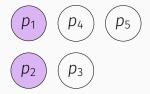


Figure 4 – Cas pathologique

CAS DE PLUSIEURS GROUPES

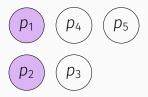


Figure 4 - Cas pathologique

Condition d'existence du tirage

$$\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \mathsf{Card}(G_i) \leqslant \sum_{k \in \llbracket 1, n \rrbracket \setminus \{i\}} \mathsf{Card}(G_k)$$

Soit G_1, \ldots, G_n les différents groupes.

► Mélanger l'ordre des groupes

- ► Mélanger l'ordre des groupes
- ▶ Pour chaque groupe $G_i = [p_{i,1}, ..., p_{i,k}]$:

- ► Mélanger l'ordre des groupes
- ▶ Pour chaque groupe $G_i = [p_{i,1}, ..., p_{i,k}]$:
 - 1. $\forall \ell \in \llbracket 1, k \rrbracket, p_{i,\ell} \leadsto p_r \text{ avec } p_r \longleftrightarrow \mathcal{U}(G_{(i+\ell)\%n}) \text{ et } \ell \not\equiv 0[n]$

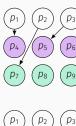
- ► Mélanger l'ordre des groupes
- ▶ Pour chaque groupe $G_i = [p_{i,1}, ..., p_{i,k}]$:
 - 1. $\forall \ell \in \llbracket 1, k \rrbracket, p_{i,\ell} \leadsto p_r \text{ avec } p_r \longleftrightarrow \mathcal{U}(G_{(i+\ell)\%n}) \text{ et } \ell \not\equiv 0[n]$
 - 2. Supprimer p_r de $G_{(i+\ell)\%n}$

EXEMPLE



Étape 1: groupe $[p_1, p_2, p_3]$ $p_1 \sim \mathcal{U}([p_4, p_5, p_6])$ $p_2 \sim \mathcal{U}([p_7, p_8, p_9])$ $p_3 \sim \mathcal{U}([p_5, p_6])$

EXEMPLE





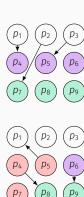
Étape 1 : groupe
$$[p_1, p_2, p_3]$$

 $p_1 \sim \mathcal{U}([p_4, p_5, p_6])$
 $p_2 \sim \mathcal{U}([p_7, p_8, p_9])$
 $p_3 \sim \mathcal{U}([p_5, p_6])$

Étape 2 : groupe
$$[p_4, p_5, p_6]$$

 $p_4 \sim \mathcal{U}([p_8, p_9])$
 $p_5 \sim \mathcal{U}([p_1, p_2, p_3])$
 $p_6 \sim \mathcal{U}([p_9])$
a déjà reçu un cadeau

EXEMPLE



$$\begin{array}{c|cccc}
p_1 & p_2 & p_3 \\
\hline
p_4 & p_5 & p_6 \\
\hline
p_7 & p_8 & p_9
\end{array}$$

Étape 1: groupe $[p_1, p_2, p_3]$ $p_1 \sim \mathcal{U}([p_4, p_5, p_6])$ $p_2 \sim \mathcal{U}([p_7, p_8, p_9])$ $p_3 \sim \mathcal{U}([p_5, p_6])$

Étape 2 : groupe $[p_4, p_5, p_6]$ $p_4 \sim \mathcal{U}([p_8, p_9])$ $p_5 \sim \mathcal{U}([p_1, p_2, p_3])$ $p_6 \sim \mathcal{U}([p_9])$ a déjà reçu un cadeau

Étape 3 : groupe $[p_7, p_8, p_9]$ $p_7 \sim \mathcal{U}([p_2, p_3])$ $p_8 \sim \mathcal{U}([p_6])$ $p_9 \sim \mathcal{U}([p_3])$

ESTIMATION ALGORITHMIQUE

p : nombre de personnes par groupe

n : nombre de groupes

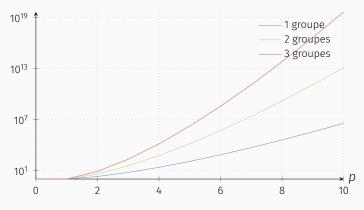


Figure 5 – Nombre de tirages possibles

3. GESTION DES DONNÉES

REPRÉSENTATION DES DONNÉES

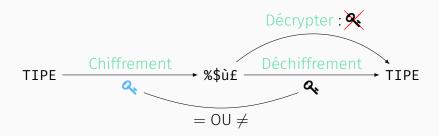
	Prenom	NOM	Groupe	Email
1	Stanislas	MEZUREUX	MPSI1	stanmzx@gmail.com
2	Alice	ESPINOSA	MPSI1	aliceespinosa29@gmail.com
3	Bob		MPSI2	
4	David	•••	MPSI2	
:	:	:	:	<u>:</u>

Figure 6 – Format des données manipulées

```
[[Stanislas, Alice], [Bob, David], ...]

Stanislas = ['Stanislas', 'MEZUREUX', 'MPSI1', 'stanmzx@gmail.com']
```

CHIFFREMENT SYMÉTRIQUE/ASYMÉTRIQUE



- ► Chiffrement symétrique : 🔦 = 🗣
- ightharpoonup Chiffrement asymétrique : \P

CRYPTOSYSTÈME D'ELGAMAL

NBITS Entier naturel strictement supérieur à 1

- q Entier premier de NBITS bits
- g Générateur quelconque de $\mathbb{Z}_{/q\mathbb{Z}}$

Générer les clés

clé privée (sk) :
$$x \leftarrow \mathcal{U}([2^{\text{NBITS}-1}, q-1])$$

clé publique (pk) : (q, g, h) avec $h \stackrel{\text{déf}}{=} g^x$

Exemple

Avec NBITS = 4;
$$q$$
 = 11; g = 4
 \rightarrow sk = 8 et pk = (11, 4, 9)

CHIFFRER UN MESSAGE

Connu NBITS et pk Secret sk

```
Chiffer m \in \mathbb{N}

r \leftarrow \mathcal{U}([2^{\text{NBITS}-1}, q-1])

Nouveau r à chaque tirage

Le message chiffré est (g^r \mod q, m(h^r \mod q))
```

Exemple

NBITS = 4
sk = 8 et pk = (q = 11, g = 4, h = 9)

$$m = 2 \sim (4^8 \mod 11, 2(9^8 \mod 11)) = (9, 6) \text{ avec } r = 8$$

DÉCHIFFRER UN MESSAGE

Déchiffrer
$$(c_1, c_2)$$

$$\frac{c_2}{c_1^x \mod q} = \frac{mh^r}{(g^r)^x} = \frac{m(g^x)^r}{(g^r)^x}q = \frac{mg^{xr}}{g^{xr}} = m$$

Exemple

NBITS = 4
sk = 8 et pk = (q = 11, g = 4, h = 9)

$$(9,6) \rightsquigarrow \frac{6}{9^8 \mod 11} = \frac{6}{3} = 2$$

CHIFFREMENT HOMOMORPHE

Définition

Le cryptographe peut effectuer des opérations entre entiers chiffrés. ELGAMAL est homomorphe vis-à-vis de la multiplication.

$$NBITS = 4$$

$$sk = 8 et pk = (q = 11, g = 4, h = 9)$$

Si 2 est chiffré par (9,6) et 3 par (3, 15) alors 6 est chiffré par (27, 60)

$$\frac{90}{27^8 \mod 11} \mod 1^{\circ}$$

= 6

n participants représentés par les entiers de $[\![1,n]\!]$

→ tirage représenté par une liste de couples (donneur, receveur) puis chiffrée

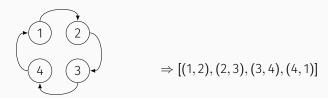


Figure 7 - Exemple de tirage

PREUVE À DIVULGATION NULLE DE CONNAISSANCE

Validité du tirage : chaque participant donne et reçoit exactement 1 cadeau

Condition de validité du tirage

Soit
$$[(d_1, r_1), \dots, (d_n, r_n)]$$
 le tirage.
le tirage est valide $\iff \begin{cases} \prod_{i=1}^n d_i = n! \\ \prod_{i=1}^n r_i = n! \end{cases}$

4. CONCLUSION

CONCLUSION

► Algorithme opérationnel

CONCLUSION

- ► Algorithme opérationnel
- ► Prévention contre la triche

CONCLUSION

- ► Algorithme opérationnel
- ► Prévention contre la triche
- ► Nombreux domaines d'application



CHIFFREMENT HOMOMORPHE

Démonstration

ELGAMAL est homomorphe vis-à-vis de la multiplication.

Soit m_1 et m_2 chiffrés respectivement par $(c_{1,1}, c_{1,2})$ et $(c_{2,1}, c_{2,2})$.

$$\frac{c_{1,2}c_{2,2}}{(c_{1,1}c_{2,1})^{x} \mod q} = \frac{m_{1}h^{r_{1}}m_{2}h^{r_{2}}}{(g^{r_{1}}g^{r_{2}})^{x}}$$

$$= \frac{m_{1}m_{2}h^{r_{1}+r_{2}}}{(g^{r_{1}+r_{2}})^{x}}$$

$$= \frac{m_{1}m_{2}(g^{x})^{r_{1}+r_{2}}}{(g^{r_{1}+r_{2}})^{x}}$$

$$= m_{1}m_{2} \mod q$$

```
#!/usr/bin/env python3
    # -*- coding: utf-8 -*-
    77 77 77
    Created in 2021
5
    Mauthor: Stanislas ME7URFUX
    Copyright (c) 2021 Stanislas MEZUREUX. All rights reserved.
    11 11 11
9
    import random
10
11
    NUMBITS = 1024
12
13
    # q -> cyclic group order
14
    # g -> cyclic group generator
15
    # x -> prvate key
16
```

```
\# (q, g, h) where h = g**x \mod q \rightarrow private key
17
18
    def gcd(a, b):
19
        if a < b:
20
             return gcd(b, a)
21
        elif a%b == 0:
22
             return b;
23
       else:
24
             return gcd(b, a%b)
25
26
27
    # Miller-Rabin
28
    # medium.com/@prudywsh/how-to-generate-big-prime-numbers-
29
    → miller-rabin-49e6e6af32fb
    def is_prime(n, k=128):
30
        if n == 2 or n == 3:
31
```

```
return True
32
        if n <= 1 or n % 2 == 0:
33
             return False
34
        s = 0
35
        r = n - 1
36
        while r & 1 == 0:
37
             s += 1
38
             r //= 2
39
        for _ in range(k):
40
             a = random.randrange(2, n - 1)
41
             x = pow(a, r, n)
42
             if x != 1 and x != n - 1:
43
                 j = 1
44
                 while j < s and x != n - 1:
45
                      x = pow(x, 2, n)
46
                      if x == 1:
47
```

```
return False
48
                      j += 1
49
                 if x != n - 1:
50
                      return False
51
        return True
52
53
54
    def generate_prime_candidate(length):
55
        p = random.getrandbits(length)
56
        p |= (1 « length - 1) | 1
57
        return p
58
59
60
    def generate_prime_number(length=1024):
61
        p = 4
62
        while not is prime(p, 128):
63
```

```
p = generate prime candidate(length)
64
        return p
65
66
67
    def keygen():
68
        q = generate prime number(NUMBITS)
69
        g = random.randint(2, g)
70
        x = random.randint(2**(NUMBITS-1), q)
71
        return (x, {'q': q, 'g': g, 'h': pow(g, x, q)})
72
73
74
    def encrypt(n, pk):
75
        q, g, h = pk['q'], pk['g'], pk['h']
76
        r = random.randint(2**(NUMBITS-1),q)
77
        return {'c1': pow(g, r, q), 'c2': n*pow(h, r, q)}
78
79
```

```
80
81    def decrypt(n, x, pk):
82        return (n['c2']*pow(n['c1'], -x, pk['q']))%pk['q']
83
84
85    def multiply(n1, n2):
86        n1c1, n1c2 = n1['c1'], n1['c2']
87        n2c1, n2c2 = n2['c1'], n2['c2']
88    return {'c1': n1c1*n2c1, 'c2': n1c2*n2c2}
```

```
#!/usr/bin/env python3
    # -*- coding: utf-8 -*-
    11 11 11
3
    Created in 2021
5
    Mauthor: Stanislas ME7URFUX
    Copyright (c) 2021 Stanislas MEZUREUX. All rights reserved.
    11 11 11
9
    import smtplib
10
    from random import shuffle
11
    import copy
12
    import secrets
13
    import time
14
    import elgamal as eg
15
    from math import factorial
16
```

```
17
    AMOUNT = 10
18
    NAME = 'MPSI1 227/228'
19
    DATE = '03/01/2022'
20
21
22
    class TooMuchInTheTeam(Exception):
23
         pass
24
25
26
    def nb_participants_check(L):
27
         for i, team in enumerate(L):
28
              M = [e \text{ for } A \text{ in } L[:i]+L[i+1:] \text{ for } e \text{ in } A]
29
              if M != [] and len(M) < len(L[i]):</pre>
30
                   raise TooMuchInTheTeam(f"Too much participants in
31
                    \rightarrow {team[0][3]}")
```

```
32
33
    def csv_to_list(data):
34
        with open(data) as f:
35
             L = f.read().splitlines()
36
        L = L[1:]
37
        for i, e in enumerate(L):
38
             L[i] = [i] + e.split(',')
39
        return L
40
41
42
    def group_by_team(L):
43
        teams = []
44
        for e in L:
45
             if e[3] not in teams:
46
                 teams.append(e[3])
47
```

```
nb teams = len(teams)
48
        M = [[] for _ in range(nb_teams)]
49
        for i, team in enumerate(teams):
50
             for e in |:
51
                  if e[3] == team:
52
                      M[i].append(e[0])
53
        return M
54
55
56
    def make_pairs(L, pk):
57
        nb teams = len(L)
58
        if nb_teams == 1:
59
             M = L[0] \cdot copv()
60
             shuffle(M)
61
             length = len(M)
62
             R = [(0, 0)] * length
63
```

```
for i in range(length):
64
                 R[i] = (eg.encrypt(M[i]+1, pk),
65
                          eg.encrypt(M[(i+1) % length]+1, pk))
66
             with open('secret santa draw.py', 'w') as f:
67
                 f.write(f'draw = {R}')
68
             return R
69
        R = []
70
        M = copv.deepcopv(L)
71
        shuffle(M)
72
        L new = copy.deepcopy(M)
73
        for i, team in enumerate(L new):
74
             for j, e in enumerate(L_new[i]):
75
                 if len(M) == 1:
76
                      M \text{ next} = M[0]
77
                 else:
78
                      M \text{ next} = (M[:i]+M[i+1:])[(j+1) \% (len(M)-1)]
79
```

```
M next len = len(M next)
80
                 k = secrets.randbelow(M_next_len)
81
                 gift to = M_next[k]
82
                 R.append((eg.encrypt(e+1, pk),
83
                            eg.encrypt(gift to+1, pk)))
84
                 with open('example/secret santa draw.py', 'w') as
85
                  f.write(f'draw = {R}\ndraw_len = {len(R)}')
86
                 del M next[k]
87
                 if M next len == 1:
88
                      M = [e \text{ for } e \text{ in } M \text{ if } e != []]
89
        return R
90
91
92
    def send_email(L, data, sk, pk, display team=True):
93
        from addr = 'secret.santa.tipe@gmail.com'
94
```

```
95
         server = smtplib.SMTP_SSL('smtp.gmail.com', 465)
96
         server.set debuglevel(1)
97
         server.ehlo
98
99
         server.login('secret.santa.tipe@gmail.com',
100
         → 'pamnkvauruvqndga')
101
         for e_encrypted in L:
102
             e = (eg.decrypt(e encrypted[0], sk, pk)-1,
103
                  eg.decrypt(e encrypted[1], sk, pk)-1)
104
             to_addrs = data[e[0]][4]
105
             subject = f"Secret Santa - {NAME}"
106
             text = (
107
```

```
f'Bonjour {data[e[0]][1]},\nCette année, tu es en
108
                f'cadeau de {data[e[1]][1]} {data[e[1]][2]} '
109
                f'{"("+data[e[1]][3]+")" if display team else ""}.
110

→ Je te rappelle

                f'que le budget est de {AMOUNT}€ et que la
111

→ célébration aura lieu '

                f'le {DATE}.\nJoyeux Nöel à toi !'
112
113
114
            message = f"Subject: {subject}\nFrom: {from addr}\nTo:
115
            message = message + text
116
            server.sendmail(from_addr, to_addrs,
117

→ message.encode("utf8"))
118
```

```
time.sleep(0.1)
119
120
         server.quit()
121
122
123
     def zero_knowledge_proof(sk, pk):
124
         import example.secret santa draw as ssd
125
         if ssd.draw len == 1:
126
             return True
127
         gift from = ssd.draw[0][0]
128
         gift to = ssd.draw[0][1]
129
         for i in range(1, ssd.draw len):
130
             gift_from = eg.multiply(gift_from, ssd.draw[i][0])
131
             gift_to = eg.multiply(gift_to, ssd.draw[i][1])
132
         fact = factorial(ssd.draw len)
133
```

```
return eg.decrypt(gift from, sk, pk) == fact and
134
             eg.decrypt(gift to, sk, pk) == fact
135
136
     def Secret_Santa(data):
137
         trv:
138
             sk, pk = eg.keygen()
139
             info = csv to list(data)
140
             L = group by team(info)
141
             nb teams = len(L)
142
             nb participants check(L)
143
             R = make pairs(L, pk)
144
             print(f'secret kev : {sk}')
145
             print(f'public key : {pk}')
146
             # send email(R, info, sk, pk, nb teams != 1)
147
         except TooMuchInTheTeam as TeamError:
148
```

```
print(TeamError)
149
150
151
     def resend(sk, pk, data):
152
         try:
153
             import example.secret_santa_draw as ssd
154
             info = csv_to_list(data)
155
             nb teams = len(ssd.draw)
156
             send email(ssd.draw, info, sk, pk, nb teams != 1)
157
         except ModuleNotFoundError as Error:
158
             print(Error)
159
160
     # Secret_Santa('example/data.csv')
161
```

CODE DÉNOMBREMENT TIRAGES

```
#!/usr/bin/env python3
    # -*- coding: utf-8 -*-
    22 22 22
    Created in 2022
 5
    Mauthor: Stanislas ME7URFUX
    Copyright (c) 2021 Stanislas MEZUREUX. All rights reserved.
    22 22 22
9
    from itertools import permutations
10
11
12
    22 22 22
13
    Presumed formula : (nb_people_in_one_team !)^(nb_teams)
14
    11 11 11
15
16
```

CODE DÉNOMBREMENT TIRAGES

```
17
    def check_draw(D, L, p, n):
18
         for e in D:
19
             if e[1] not in L[((e[0]-1)//p + 1)%n]:
20
                  return False
21
         return True
22
23
24
    def gen_draws(p, n):
25
        M = [i \text{ for } i \text{ in } range(1, n*p+1)]
26
         P = list(permutations(M))
27
         R = [[]]*len(P)
28
         for i, e in enumerate(P):
29
             D = [()]*(n*p)
30
             for j in range(len(e)):
31
                  D[j] = (j, e[j])
32
```

CODE DÉNOMBREMENT TIRAGES

```
R[i] = D
33
         return R
34
35
36
    def count(p, n):
37
          L = [[p*i+j+1 \text{ for } j \text{ in } range(p)] \text{ for } i \text{ in } range(n)]
38
          R = gen draws(p, n)
39
40
         res = 0
         for e in R:
41
               if check_draw(e, L, p, n):
42
                    res += 1
43
          return res
44
45
46
    # print(count(4, 1))
47
```