# **TP3 v5**

# TP n°3: Corps finis

et

# codes correcteurs

Antoine POUILLAUDE et Clément LESAEGE

# 1 Construction de corps finis

1.2 Rudiments de Sage pour les corps finis

On essaie les quelques fonctionalités suivantes :

Vector space of dimension 6 over Finite Field of size 5

Vector space of dimension 3 over Finite Field of size 2

1.3 D'enombrement des polynômes irréductibles et unitaires de Fp[X]

1.3.1 Factorisation de  $X^q - X$  dans Fp[X]

F8.vector\_space()

On crée une fonction pour factoriser  $X^q - X$  avec  $q = p^n$  dans  $F_p[X]$ 

On vérifie cette factorisation:

```
R.<X>=GF(2)['X']
print X^(2^6) - X
produit = 1
for k in f:
   produit*=k
print produit
```

 $X^64 + X$  $X^64 + X$ 

1.3.2 La fonction de Möbius

```
#moebius?
```

```
#moebius??
```

1. On vérifie que  $\mu(n) \in -1,0,1$  pour les 100 premiers entiers naturels.

```
for i in range(100):
    #print moebius(i)
    if (moebius(i) not in [-1,0,1]):
        print false
        break
```

2.On vérifie la formule d'Euler pour la fonction Möbius pour les 100 premiers entiers naturels.

Pour cela on calcule

$$\sum_{d|n} \mu(d)$$

```
def formule_d_Euler_mais_pour_Moebius(n):
   return sum([moebius(d) for d in range(1,n+1) if n%d==0])
```

```
#for i in range(100):
    print formule_d_Euler_mais_pour_Moebius(i+1)
```

3. Calcul de la formule d'inversion de Möbius pour le calcul de  $\phi(100)$ 

On crée F(n) lorsque f est la fonction d'euler :

```
#F(n) désigne F(n) pour la fonction euler_phi
def F(n):
   somme = 0
   for d in range(1,n+1):
        if (n%d == 0):
            somme+=euler_phi(d)
   return somme
```

En utilisant la formule d'Euler on peut simplifier à :

```
def F(n) : return n
```

Car 
$$F(n) = \sum_{d|n} \phi(d) = n$$

On défini ensuite f(n) par la formule d'inversion de Möbius

```
#f(n) désigne le f(n) obtenu par la formule d'inversion de
Möbius pour la fonction F
def f(n):
    somme =0
    for d in range(1,n+1):
        if (n%d ==0) : #si d|n
            somme+=moebius(n/d) * F(d)
    return somme
```

On vérifie que l'on retrouve bien  $\phi(n)$ 

```
print euler_phi(100)
print f(100)

40
40
```

1.3.3 Calcul du nombre de polynômes unitaires irréductibles de degré d dans  $F_p[X]$ 

On définie une fonction nous retournant  $Irr_p(n)$ 

```
def Irr(p,n):
    somme=0
    for d in range(1,n+1) :
        if (n%d==0):
            somme+=moebius(n/d)*(p^d)
    somme/=n
    return somme
```

On dresse un tableau de ses valeurs :

```
def tabIrr(pmax,nmax) :
    print "n\p | ",
    for p in range(2,pmax+1):
        print " ", p,
    print "\n",
    print "_ _ _ | ",
    for i in range(3*p):
        print "_",
    print "\n",
    for n in range(1,nmax+1):
        print "%3d" % n, " | ",
        for p in range(2,p+1):
            a = Irr(p,n)
            print "%6d"% a ,
        print "\n",
```

```
tabIrr(5,10)
                    2
                              3
    n\p
                                                5
      _
1
                                                <del>-</del>5
                              3
                    2
                                       4
      2
                    1
                              3
                                       6
                                               10
       3
                    2
                            8
                                      20
                                               40
       4
                    3
                            18
                                      60
                                              150
       5
                    6
                           48
                                    204
                                             624
                    9
       6
                           116
                                   670
                                            2580
```

2340 11160

```
    8
    30
    810
    8160
    48750

    9
    56
    2184
    29120
    217000

    10
    99
    5880
    104754
    976248
```

```
#trouvep(2,10)
```

On en a alors bien dénombré 226

1.4 Calcul de polynômes unitaires irréductibles de  $F_p[X]$ 

On sait qu'il y a 2+1+2+3+69+18+30+56+99=226 polynômes irréductibles de degrés inférieurs ou égal à 10 dans F\_2 [X]

On va tester tous les polynomes unitaires de degrés inférieur ou égal à 10 et les afficher si ils sont irreductibles.

```
#preturn(2,10)
```

```
q=2**8
c='a'
n=8
k=4
r=n-k
```

```
G=GF(q,c)
c=G.gen()
R=PolynomialRing(G,'X')
X=R.gen()

a=G.multiplicative_generator()
v=[G.one() for i in range(n)]
alpha=[a**i for i in range(n)]
```

```
def codeGRS(y,k,v,a):
    if y.degree() > k:
        print "Attention le polynôme spécifier est trop grand
par rapport au k choisi"
    code = [vi*y(ai) for vi, ai in zip(v,a)]
    return code
```

```
def decodeGRS(code,a,v,k):
    y=0
    for i in range(len(code)):
        Li=Lagrange(a,i)
        y+=(code[i]/(v[i]*Li(a[i])))*Li
    return y
```

```
decodeGRS(code,alpha,v,k)

a^6*X^2 + a^4*X + a^2 + 1
```

Cas où les  $\alpha_i$  ne sont pas deux à deux distincts.

```
alphaNotDistinct=[a**i for i in range(n-1)]
alphaNotDistinct.append(a**(n-2))
```

```
code=codeGRS(a^6*X^2+a^4*X+a^2+1,k,v,alphaNotDistinct)
code
```

```
[a^6 + a^4 + a^2 + 1, a^5 + a^4 + a^3, a^5 + a^4 + 1, a^6 + a
```

```
+ a + 1, a^6 + a^5 + a^4 + a + 1, a^6 + a^4 + a^3 + a^2, a^6 a^3 + a^2]
```

```
decodeGRS(code,alphaNotDistinct,v,k)
```

```
Traceback (click to the left of this block for traceback) ...
ZeroDivisionError: division by zero in finite field.
```

On a une division par zéro dans la fonction decodeGRS. En effet si on a  $\alpha_i=\alpha_j$  avec  $i\neq j$ . On a alors  $L_i(\alpha_i)=\prod_{j\in[0,n-1],j\neq i}(X-\alpha_j)=0$ . Il est alors impossible de calculer  $L_i(\alpha_i)^{-1}$ .

#### 2.3 Simulation d'erreurs de transmission

Fonction simulant les erreurs de transmission :

```
def error_trans(code,Nb_err=0):
    n=len(code)-1
    codeErr=list(code)
    while Nb_err >0:
        rl=randint(0,n)
        rq=G.random_element()
        codeErr[rl]+=rq
        Nb_err-=1
    return codeErr
```

Essai d'une interpolation de Lagrange après une erreur :

Code:

Décodage après erreur :

```
decodeGRS(codeErr,alpha,v,k)

(a^6 + a^5 + a^2 + a)*X^7 + (a^6 + a^4 + a^3 + a + 1)*X^6 + (a^5 + a^2 + a + 1)*X^5 + (a^7 + a^4 + a^3 + a + 1)*X^4 + (a^6 + 1)*X^3 + (a + 1)*X^2 + (a^6 + a^5 + a^3)*X + a^7 + a^5 + a^6 + a^6
```

Après une unique erreur l'interpolation de Lagrange donne n'importe quoi.

## 3. Correction d'erreurs grâce aux GRS

### 3.1 Le polynôme syndrome

```
def syndrome_bigsum(code,v,a,k):
    n=len(code)
    sum=0
    for i in range(len(code)):
        somme = 0
        Li=Lagrange(a,i)
        for j in range(n-k):
            somme = somme + (a[i]*X)**j
        sum += (code[i]/(v[i]*Li(a[i])))*somme
    return sum
```

On remarque donc que le code est parfaitement celui qui a été envoyé.

```
def is_corrigible(S,k,n,e=R(0)):
    r=n-k
    d=r+1
    if(S==0):
        if(e.hamming_weight()<=d-1):
            return "Unscrambling will succeed"
        if(e.hamming_weight()>=d):
            return "Unscrambling might be a failure"
    if(S<>0 and e.hamming_weight()<=1):
        return "Decoding may be possible y''=y'-e"</pre>
```

```
is_corrigible(S,k,n)
'Unscrambling will succeed'
```

Supposons maintenant qu'il y ai eu une erreur sur le chemin.

```
code=codeGRS(a^6*X^2+a^4*X+a^2+1,k,v,alpha)
```

code

```
[a^6 + a^4 + a^2 + 1, a^5 + a^4 + a^3, a^5 + a^4 + 1, a^6 + a + a + 1, a^6 + a^5 + a^4 + a + 1, a^6 + a^3 + a^2, a^6 a^3 + 1]
```

On génère une erreur sur le chemin.

```
codeErr=error_trans(code,1)
codeErr

[a^7 + a^2 + a + 1, a^5 + a^4 + a^3, a^5 + a^4 + 1, a^6 + a^3
a + 1, a^6 + a^5 + a^4 + a + 1, a^6 + a^4 + a^3 + a^2, a^6 +
a^3 + 1]

S=syndrome_bigsum(codeErr,v,alpha,k)
s

(a^5 + a^3 + a^2)*X^3 + (a^5 + a^3 + a^2)*X^2 + (a^5 + a^3 + a^2)*X^2 + a^3 + a^3 + a^2
```

On a bien le polynôme Syndrôme qui ne vaut pas 0, signe qu'il y a bien eu des problèmes lors de la transmission.

```
def clef(S,n,k):
    if S==0:
        print "Le polynôme syndrôme est nul vous n'avez pas
besoin de cet algo"
    r=n-k
    T = [X^r, 1+0*X, 0+0*X]
    Y = [S, 0+0*X, 1+0*X]
    Z = [0,0,0]
    ct=0
    while Y[0].degree() >= (r/2) and ct < 10:
        Z = [T[i]-Y[i]*(T[0]//Y[0]) \text{ for } i \text{ in } range(len(T))]
        T=Y
        Y = Z
        ct = ct+1
    (locT, evaT) = (Y[2], Y[0])
    #verification
    if((Y[1]*(X**r)+locT*S) \le vaT or evaT.degree() = (r/2)):
        print "Error"
    return [locT/locT(0), evaT/locT(0)]
```

On récupére les clés.

```
key=clef(S,n,k)
key
```

```
[X + 1, a^5 + a^3 + a^2]
```

```
def Erreur(key,a,v,poly=0):
    Errors=0
    Errb=[0 for i in range(len(a))]
    for i in range(len(a)):
        Li=Lagrange(a,i)
        u.append(1/(v[i]*Li(a[i])))
    primeLoc=key[0].derivative()
    for b in range(n):
        if (key[0](1/a[b]) == 0):
            Errb[b]=(-(a[b]*key[1]
(1/a[k]))/(u[b]*primeLoc(1/a[b]))
    if(poly==0):
       return Errb
    else:
        for i in range(len(a)):
            Errors += Errb[i]*X^(i)
        return Errors
```

```
e=Erreur(key,alpha,v)
ePoly=Erreur(key,alpha,v,1)
print ePoly
print e

a^7 + a^6 + a^4 + a
[a^7 + a^6 + a^4 + a, 0, 0, 0, 0, 0, 0]
```

Voyons si l'erreur peut être correctible.

```
is_corrigible(S,k,n,ePoly)

"Decoding may be possible y''=y'-e"
```

On effectue la correction nécessaire.

Regardons si le polynôme syndrôme vaut bien 0.

```
syndrome_bigsum(codeCor,v,alpha,k)
```

Parfait décodons alors.

```
decodeGRS(codeCor,alpha,v,k)
                       a^6*X^2 + a^4*X + a^2 + 1
Nous avons donc corrigé l'erreur.
Testons sur un plus grand nombres d'erreurs.
      code=codeGRS(a^6*X^2+a^4*X+a^2+1,k,v,alpha)
      code
                       [a^6 + a^4 + a^2 + 1, a^5 + a^4 + a^3, a^5 + a^4 + 1, a^6 + a
                       + a + 1, a^6 + a^5 + a^4 + a + 1, a^6 + a^4 + a^3 + a^2, a^6
                       a^3 + 1
      codeErr=error_trans(code,2)
      codeErr
                        [a^6 + a^4 + a^2 + 1, a^5 + a^4 + a^3, a^5 + a^4 + 1, a^6 + a
                       + a + 1, a^6 + a, a^6 + a^4 + a^3 + a^2, a^7 + a^6 + a^3 + a^4
      S=syndrome bigsum(codeErr, v, alpha, k)
      S
                        (a^6 + a^4 + a^3 + 1)*X^3 + (a^5 + a^2 + a + 1)*X^2 + (a^4 + a^4 + a^4
                        1)*X + a^7 + a^5 + a^4 + a^3 + a^2 + a
      key=clef(S,n,k)
      key
                        [(a^7 + a^6 + a^3 + a^2 + 1)*X^2 + (a^7 + a^5)*X + 1, (a^5 + a^6)*X + 1]
                        a^7 + a^5 + a^4 + a^3 + a^2 + a
      e=Erreur(key,alpha,v)
      ePoly=Erreur(key,alpha,v,1)
      print ePoly
      print e
                        (a^5 + a^3 + 1)*X^7 + (a^7 + a^5 + a^4 + a + 1)*X^5
                       [0, 0, 0, 0, a^7 + a^5 + a^4 + a + 1, 0, a^5 + a^3 + 1]
      is corrigible(S,k,n,ePoly)
                        "Decoding may be possible y''=y'-e"
      codeCor=[codeErr[i]-e[i] for i in range(n)]
      codeCor
                       [a^6 + a^4 + a^2 + 1, a^5 + a^4 + a^3, a^5 + a^4 + 1, a^6 + a
                       + a + 1, a^7 + a^6 + a^5 + a^4 + 1, a^6 + a^4 + a^3 + a^2, a^6 + a^6 +
                       + a^5 + a^2]
      syndrome bigsum(codeCor, v, alpha, k)
                        0
      decodeGRS(codeCor,alpha,v,k)
                        (a^7 + a^5 + a^3 + a^2 + a + 1)*X^7 + (a^7 + a^6 + a^5 + a^4)
                        1)*X^6 + (a^4 + a)*X^5 + a^3*X^4 + (a^6 + a^4 + 1)*X^3 + (a^5 + a^4 + a)*X^6 + a^4 + a^6 + a^6
                        1)*X^2 + (a^7 + a^3 + 1)*X + a^7 + a^6 + a^5 + a^3
```

À partir de deux erreurs l'algorithme de corrections ne foncitonne plus. Il faut rajouter de la redondance, autrement dit augmenter N.

### 4. Conclusion : une chaîne de transmission cryptée robuste

On reprends nos fonctions RSA du TP précédant :

```
q=2**8
c='a'
n=100
k=70
r=n-k

G=GF(q,c)
c=G.gen()
R=PolynomialRing(G,'X')
X=R.gen()

a=G.multiplicative_generator()
v=[G.one() for i in range(n)]
alpha=[a**i for i in range(n)]
```

```
def numerise(original, n):
    S3 = BinaryStrings()
    code = S3.encoding(original)
    res = []
    l = int(log(n, 2))
    while(len(code) > 0) :
        res.append(code[0:1])
        code = code[1:]
    return res
```

```
def alphabetise(list,t):
    res = ""
    k = 0
    digits = int(log(t,2))
    for i in range(len(list)-1):
        list[i] = '0'*(digits-len(list[i]))+str(list[i])
        k += digits
    last= list[len(list)-1]
    while ((len(last)+k) % 8 != 0):
        last = '0' + last
    list[len(list)-1]=last
    S3 = BinaryStrings()
    while len(list) > 0:
        res= str(list.pop()) + res
    res = S3(res).decoding()
    #retour=unicode(retour, "utf8")
```

```
def cleRSA(m):
    key=()
    sup = 10 ** int(m/2);
    p = next prime(randint(sup, 10*sup - 1));
    q = next prime(randint(sup, 10*sup - 1));
    p*q=N
    e=0
    while (\gcd(e, (p-1)*(q-1))!=1):
        e=ZZ.random element((p-1)*(q-1))
    _{,u,_{=xgcd(e,(p-1)*(q-1))}}
    d=u
    1=1
    while d \le 0:
        d=u+1*(p-1)*(q-1)
        1=1+1
    key=(N,e,d)
    return key
```

```
def encryption(list,key):
    for i in range(len(list)):

list[i]=power_mod(Integer(str(list[i]),base=2),key[1],key[0])
    return list
```

On crée une fonction qui va découper les messages numériques en paquets

```
def splitering(X, c, k) :
   kbin = bin(k)[2:]
   sum = 0
1 = ceil(len(kbin)/8.0)
   for i in range(1) :
      pack = int(kbin[-8:], base = 2)
      p = 0
      while pack > 0 :
        if (pack & 1) :
            sum += X**i * c**p
      pack >>= 1
        p += 1
      kbin = kbin[:-8]
   return sum
```

Et une autre qui va se charger de les regrouper.

```
def gathering(poly) :
   coeff = poly.coeffs()
   d = 0
   n = 0
   for c in coeff :
      n += int(c.int_repr()) << 8*d
      d += 1
   return n</pre>
```

On génère la clef RSA:

```
key1=cleRSA(128)
key1
```

 $(265575710313768659845097430064112850960163991277012841915514\\ 5579653090454755192440751509759532913005823611612522732027162\\ 2041347564546771244913106694513922468322119155856186414131323\\ 4510369070777968791064565053588647214965592174640654603024277\\ 1000406117178439420525252480459853151838313137032345140024271\\ 8461385776202858003885084749967457946192204316101827913429361$ 

1. Message alphabétique clair :

```
message="Message top secret qui ne doit pas tomber entre les mains de Malory : Le code de la salle contenant vous savez quoi est sf54ds45sfd4 . Terminé"
```

2. Message numérique crypté RSA:

```
cryptedMessage=encryption(numerise(message,key1[0]),key1)
```

3. Message codé GRS envoyé:

```
splittedMessage = [splitering(X, a, m) for m in
cryptedMessage]
```

```
GRScodedMessage=[codeGRS(m,k,v,alpha) for m in
splittedMessage]
```

4. Message reçu avec erreurs:

Attention, à cause d'une erreur cela ne fonctionne pas. Passez à l'étape 5.

```
GRScodedMessagewithErrors=[error_trans(m,1) for m in
```

```
GRScodedMessage 1
```

```
S=[syndrome_bigsum(m,v,alpha,k) for m in
GRScodedMessagewithErrors]
```

```
listKey=[clef(m,n,k) for m in S]
```

```
e=[Erreur(m,alpha,v) for m in listKey]
```

```
GRScorrectedMessage=[[GRScodedMessagewithErrors[i][j]-e[i][j]
for j in range(len(e[i]))]for i in range(len(e))]
```

```
S=[syndrome_bigsum(m,v,alpha,k) for m in GRScorrectedMessage]
S
```

```
[0, 0, 0]
```

### 5. Message décodé GRS:

```
GRSdecodedMessage=[decodeGRS(m,alpha,v,k) for m in
GRScorrectedMessage]
```

```
gatheredMessage=[gathering(m) for m in GRSdecodedMessage]
```

### 6. Message numérique décrypté :

```
def decrypt(code, key):
    code = [bin(power_mod(x, key[2], key[0]))[2:] for x in
code]
    return code
```

```
decryptedMessage=decrypt(gatheredMessage,key1)
```

### 7. Message alphabétique reconstitué

```
message_final=alphabetise(decryptedMessage,key1[0])
print message final
```

Message top secret qui ne doit pas tomber entre les mains de : Le code de la salle contenant vous savez quoi est sf54ds45s Terminé

Augmentons le nombre d'erreurs.

```
key1=cleRSA(128)
key1
```

(341851405055587978423884490779842140848391298524268394508426998993781538408295210295858738690647832320999972197793902023132187282989505552937857062853142795092685002953918746417123724644915842662786997918432711323315550517698847488619999755856188480547055890051962233975340459289444482666667058217945042130719709995494372442985890103733442863638067872524002723371256

message="Message top secret qui ne doit pas tomber entre les mains de Malory: Le code de la salle contenant vous savez quoi est sf54ds45sfd4. Terminé"

cryptedMessage=encryption(numerise(message,key1[0]),key1)

```
splittedMessage = [splitering(X, a, m) for m in
cryptedMessage]
```

GRScodedMessage=[codeGRS(m,k,v,alpha) for m in splittedMessage]

GRScodedMessagewithErrors=[error\_trans(m,5) for m in GRScodedMessage]

S=[syndrome\_bigsum(m,v,alpha,k) for m in
GRScodedMessagewithErrors]

listKey=[clef(m,n,k) for m in S]

e=[Erreur(m,alpha,v) for m in listKey]

GRScorrectedMessage=[[GRScodedMessagewithErrors[i][j]-e[i][j]
for j in range(len(e[i]))]for i in range(len(e))]

S=[syndrome\_bigsum(m,v,alpha,k) for m in GRScorrectedMessage]
S

```
a^3 + a^2 + a^3 
a^6 + a^5 + a^4 + a^3 \times a^6 + (a^7 + a^4 + a^3 + a^2 + a) \times x^5
 + a + 1)*X^4 + (a^5 + a^4 + a^3 + a^2 + a)*X^3 + (a^6 + a^5 + a^5 + a^6 + a^
a^3)*X^2 + (a^5 + a^4 + a^2)*X + a^7 + a + 1, (a^6 + a^2)*X^2
  (a^7 + a^3 + a^2 + a + 1)*X^28 + (a^4 + a^3 + 1)*X^27 + (a^7 + a^8 + a
a^2)*X^26 + a^7*X^25 + (a^6 + a^5 + a^4 + a + 1)*X^24 + (a^4)
a^2)*X^23 + (a^6 + a^5 + a)*X^22 + (a^5 + a^2)*X^21 + (a^6 + a^6 + a^6)*X^21 + (a^6 + a^6 + a^6)*X^21 + (a^6 + a^6 + a^6) + (a^6 + a^6) + (a
 1)*X^20 + (a^4 + a^3 + a)*X^19 + (a^2 + a + 1)*X^18 + (a^7 + a^4 + a^4
 a^5 + a^4 \times 17 + (a^7 + a^5 + a^4 + a^3 + a^2 + 1) \times 16 + (a^7 + a^6 +
 a^3 + a^2 + a + 1)*X^15 + (a^7 + a^4 + a^3 + a^2 + a + 1)*X^1
  (a^7 + a^5 + a^3 + a + 1)*X^13 + (a^7 + a^6 + a^5 + a^4 + a^2)
 a)*X^12 + (a^6 + a^5 + a^4 + a^2 + a + 1)*X^11 + (a^4 + a^3 + a^6)
 1)*X^10 + (a^7 + a^5 + a^3 + a^2 + 1)*X^9 + (a^6 + a^5 + a^4)
 (a^6 + a^4)*X^7 + (a^5 + a^4 + a^3 + a^2 + a + 1)*X^6 + (a^7)
a^4 + a^3 + a^2 + 1)*X^5 + (a^6 + a^5 + a^3 + a)*X^4 + (a^7 + a^7 + a^
a^5 + a + 1)*X^3 + (a^6 + a^3 + a^2 + a + 1)*X^2 + (a^7 + a^6)
 + a + 1)*X + a^7 + a^4 + a^2 + a + 1, (a^7 + a^5 + a^2 + a +
+ (a^6 + a^5 + a^4 + a + 1)*X^28 + (a^7 + a^6 + a^5 + a^4 + a^6)
a^2)*X^27 + (a^7 + a^5 + a^4)*X^26 + (a^7 + a^2)*X^25 + (a^7)
a^2)*X^24 + (a^7 + a^5 + a^4)*X^23 + (a^6 + a^5 + a^4 + a^3 + a^5 + a^4 + a^5 + a^5 + a^6 + a^
 1)*X^22 + (a^5 + a^4 + a^2 + a)*X^21 + (a^7 + a^6 + a^5 + a^4
a^3)*X^20 + (a^7 + a^6 + a^5 + a^4 + a^3 + a^2 + 1)*<math>X^19 + (a^7 + a^6 + a^6
 a^5 + a^2 \times 18 + (a^7 + a^5 + a^2 + 1) \times 17 + (a^7 + a^6 + a^7 + a^6 + a^8 +
a^4 + a^2 + a + 1)*X^16 + (a^7 + a^5 + a^4 + a^3 + a^2 + a)*X
 (a^6 + a^2 + a)*X^14 + (a^5 + a^4 + a^3 + a^2 + a)*X^13 + (a^6 + a^6 +
 + a^5 + a^3 + a)*X^12 + (a^6 + a^5 + a^3 + a^2 + a + 1)*X^11
+ a^6 + a^4 + a^3 + a^2 + a)*X^{10} + (a^7 + a^6 + a^3 + a + 1)
 (a^7 + a^5 + a^4 + a + 1)*X^8 + (a^5 + a^3 + a^2)*X^7 + a^6*X
a^2*X^5 + (a^6 + a^5 + a^4 + a^3 + a^2 + 1)*X^4 + (a^7 + a^6)
 a^4)*X^3 + (a^7 + a^6 + a^5 + a^3 + a^2)*X^2 + (a^6 + a^2 + a^3 + a^4)*X^3 + (a^6 + a^6 
 a^7 + a^6 + a^5 + a^3 + a
```

Cela n'augure rien de bon pour la suite.

```
GRSdecodedMessage=[decodeGRS(m,alpha,v,k) for m in
GRScorrectedMessage]
```

```
qatheredMessage=[qathering(m) for m in GRSdecodedMessage]
```

```
decryptedMessage=decrypt(gatheredMessage,key1)
```

```
message_final=alphabetise(decryptedMessage,key1[0])
print message final
```

```
Ku5yBqh!gV^{,}],<#[o2i3,G+FtJ*WY7'G\mathcal{L}"qe'5^{\bar{1}}c e`:X 9:#KO?\Q"uzXFM(vYE=/lbB
```