# Travail Pratique El-Gamal

Maxime Lovino

Thomas Ibanez

16 janvier 2017

## 1 Introduction

Nous avons réalisé une implémentation de l'algorithme de signature d'El-Gamal en Matlab. Cette implémentation comprend la génération des clés publiques et privées, des fonctions d'arithmétique modulaire ainsi qu'une fonction de signature et de vérification de la signature.

#### 2 Fonctions réalisées

#### 2.1 Fonction modulo

```
function [ value ] = modulo( a,b )
%MODULO Return the result of a mod b

% We take the euclidean division of a and b
x = floor(a/b);
% We remove x times b from a to get the remainder
value = a - x*b;
end
```

Cette fonction retourne donc la valeur du modulo de a par rapport à b. Son implémentation est réalisée à l'aide de la division entière de a par b.

#### 2.2 Fonction PGCD

```
function [ out ] = gcd( a,b )
%GCD Function to compute the gcd of two numbers
% We use the euclidean algorithm for the gcd

if b == 0
    out = a;
else
    temp = b;
    b = modulo(a,b);
    a = temp;
    out = gcd(a,b);
end
end
```

Il s'agit ici de la version récursive de l'algorithme d'Euclide pour la recherche du PGCD de deux nombres. Nous remplaçons à chaque itération la valeur de b par le modulo de a par b, jusqu'à ce que b soit égal à 0. Dans ce cas, la valeur du PGCD est la valeur de a.

## 2.3 Fonction copremier

```
function [ out ] = coprime( a,b )
%COPRIME Function that returns 1 if a is coprime to b, 0 otherwise
  out = gcd(a,b) == 1;
end
```

Implémentation très simple d'une fonction booléenne pour vérifier si a et b sont copremiers, nous nous servons ici de la fonction PGCD écrite plus haut.

## 2.4 Fonction générateur

```
function [ gen ] = generator( p )
%GENERATOR Function that returns a generator of Z/pZ*
```

```
for i=2 :1 :p
          Check array, zeros if value not obtained yet
5
        check = zeros(1,p-1);
        for j=0:1:p
              We calculate the value, if it was already obtained, we stop this
    %
              loop, otherwise we write 1 in the array
            temp = modExp(i,j,p);
            if check(1, temp) == 1
                break;
            else
                check(1,temp) = 1;
            end
15
        end
    %
          if we obtained everything, it's a generator
        if check == ones(1,p-1)
            gen = i;
            return;
20
        end
    end
        gen = -1;
    end
```

Fonction qui retourne un générateur de  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^*$ . Pour ce faire nous testons toutes les valeurs potentielles de générateur et nous vérifions à l'aide d'un tableau que nous obtenons toutes les valeurs comprises dans [1,p-1] en élevant les valeurs du candidat générateur aux puissances comprises dans [0,p] et en prenant leur modulo par rapport à p. Dès que nous obtenons une valeur deux fois avant d'avoir rempli tout le tableau, nous pouvons passer au prochain candidat, car il ne s'agit pas d'un générateur. Nous renvoyons -1 si aucun générateur n'a pu être trouvé.

#### 2.5 Fonction inverse modulaire

```
function [ inv ] = inverseMod( a, n )
    %INVERSE\_MOD Function that computes the inverse of a mod n (a^(-1) mod n)
    %The algorithm used is the extended euclidean algorithm
        if(~coprime(a,n))
            inv = -1;
5
            return;
        end
        q = a;
        r = n;
        Q = [1, 0];
10
        R = [0, 1];
        qmodr = modulo(q, r);
        while(qmodr ~= 0)
            fqr = floor(q/r);
15
            T = Q-fqr*R;
            Q = R;
            R = T;
            q = r;
            r = qmodr;
20
            qmodr = modulo(q, r);
        inv = modulo(T(1), n);
    end
```

Implémentation de l'inverse modulaire de a par rapport à n basé sur la méthode vue en cours. Nous

retournons -1 si l'inverse n'existe pas (si a et n sont copremiers)

## 2.6 Fonction exponentiation modulaire

```
function [ out ] = modExp( a,b,n )
%MODEXP Function that computes the modular exponentiation of a^b mod n

initA = a;
if b == 0
    out = 1;
    return;
end

for i=2:b
    a = (initA*a);
    a = modulo(a,n);
end

out = a;
end
```

Implémentation de l'exponentiation modulaire

 $a^b \mod n$ 

Ici, nous faisons d'abord un test, car si b vaut 0, il suffit de retourner 1 directement, puis ensuite, nous multiplions par a en prenant le modulo du résultat à chaque itération.

## 2.7 Fonctions pour nombres premiers

Ici nous regroupons plusieurs fonctions, parmi lesquelles un test de primalité par exemple, qui vont nous servir à générer un nombre premier aléatoire pour la génération de nos clés.

## 2.7.1 Test de miller

```
function [ pass ] = millerTest( a,n )
    \mbox{\em MILLER\_TEST} Function that computes the miller test for n
        for i=0 :floor(log2(n-1))+1
5
            if(modulo((n-1), (2.^i)) == 0)
                s = i;
                d = (n-1)/(2.^i);
            end
        end
10
        %apply miller test
        x = modExp(a, d, n);
        if((x == 1) || (x == n-1))
            pass = 0;
15
            return;
        end
        while(s > 1)
            x = modulo(x.^2, n);
20
            if(x == n-1)
                pass = 0;
                return;
            end
            s = s-1;
```

```
end
pass = 1;
end
```

Implémentation du test de Miller servant au test de primalité de Miller-Rabin énoncé ci-dessous.

#### 2.7.2 Test de primalité

```
function [ prime ] = isPrime( n, k )
    %ISPRIME Returns 1 if n is prime, 0 otherwise, tested over k iterations
    %The implementation for this function is the Miller-Rabin test
        if(n == 2)
            prime = 1;
            return;
        end
        if(n \le 1 \mid \mid modulo(n, 2) == 0)
            prime = 0;
10
        %we made sure that n is odd, which is a condition for the algorithm to
        %work
        for i=1:k
            %a is randomly picked between [2, n-2]
15
            a = floor(rand()*(n-4)+2);
            %if the Miller test succeeds, n is not a prime
            if(millerTest(a, n))
                 prime = 0;
                 return;
20
            end
        end
        prime = 1;
    end
```

Test de primalité, qui utilise l'algorithme de Miller-Rabin sur k itérations. Nous retournons un booléen spécifiant si n est premier ou pas.

#### 2.7.3 Générateur de nombre premier aléatoire

```
function [ n ] = randomPrime( min, max )
    %RANDOM_PRIME Function that returns a random prime in the interval
    %[min:max]

x = 1;
while(~isPrime(x, 10))
    x = round(rand()*(max-min)+min);
end
    n = x;
end
```

Fonction qui permet de générer un nombre premier aléatoire dans l'intervalle [min, max] Nous tirons des nombres aléatoirement dans cet intervalle tant que nous ne tombons pas sur un nombre premier, le test de primalité sera celui écrit plus haut.

#### 2.8 Fonction de génération des clés

```
function [ p, alpha,a,beta ] = generateKeys()
%GENERATE_KEYS Function that generates the keys, private and public
p = randomPrime(100,1000);
```

```
alpha = generator(p);
a = round(rand()*(p-2)+1);
beta = modExp(alpha,a,p);
end
```

Cette fonction sert à générer toutes les valeurs composant les clés publiques et privées d'El-Gamal, la fonction retourne 4 valeurs :  $(p, \alpha, a, \beta)$ 

## 2.9 Fonction de signature

```
function [ gamma,delta ] = signature( x, alpha, p, a)
%SIGNATURE Function to sign using El-Gamal

k = round(rand()*(p-2)+1);

while(~coprime(k,p-1))
    k = round(rand()*(p-2)+1);
end

gamma = modExp(alpha,k,p);

delta = modulo((x-a.*gamma)*inverseMod(k,p-1),p-1);
end
```

Cette fonction va signer le message x en utilisant à l'aide des clés générées plus haut (plus précisément la clé privée a, ainsi que  $\alpha$  et p). Elle va nous renvoyer les valeurs de  $\gamma$  et  $\delta$ 

## 2.10 Fonction de vérification de la signature

```
function [ out ] = signatureCheck( delta, gamma, beta, alpha,p,x )
%SIGNATURE_CHECK Returns 1 if the signature is valid for the message x, 0
%otherwise
out = modulo(modExp(beta,gamma,p)*modExp(gamma,delta,p),p) == modExp(alpha,x,p);
end
```

Fonction qui va vérifier la signature et va nous retourner une valeur booléenne pour attester de sa validité, elle prend en paramètre le message x ainsi que la clé publique et la signature générée.

## 3 Exemple d'exécution

```
>> [p,alpha,a,beta] = generateKeys
p =
   857
alpha =
   3
a =
   711
```

```
beta =
    431
>> message = 42
message =
    42
>> [gamma,delta] = signature(message,alpha,p,a)
gamma =
    504

delta =
    474
>> signatureCheck(delta,gamma,beta,alpha,p,message)
ans =
    1
```

## 4 Conclusion

En conclusion, on peut dire que ce TP nous a aidé à mieux comprendre la théorie vue en cours. Nous avons également eu l'opportunité d'implémenter un algorithme de test de primalité, ce qui pourra nous servir par la suite dans d'autres travaux.