

MA-203: TP Noté - Résiduosit  quadratique

Mise en  uvre du sch ma de Blum-Goldwasser

18 mars 2021

Modalit s. Il vous est demand  d'envoyer   l'adresse `thomas.debris@inria.fr` vos programmes avant le 20/03/2021   minuit. En cas de retard, une p nalit  de -2 points par jour vous sera inflig e.

Le but de ce TP *not * est de programmer le sch ma de chiffrement de Blum et Goldwasser. Le langage de programmation est C.  tant donn  que vous aurez   manipuler des grands entiers, **vous utiliserez la biblioth que multi-pr cision GMP** d j  utilis e dans le TP6 :

<http://gmplib.org/>

<http://gmplib.org/manual/>

<http://gmplib.org/manual/Integer-Functions.html>

L'algorithme de chiffrement de Blum et Goldwasser est d fini comme suit :

— *Phase de g n ration de clefs* :

Alice g n re p et q , deux grands nombres premiers, v rifiant $p \equiv q \equiv 3 \pmod{4}$.

calcule et publie $n = pq$; garde (p, q) secret.

— *Chiffrement* : g n ration de la suite chiffrante (algorithme de Blum Blum Shub)

Bob choisit $s \in_R [1, n - 1]$ (le germe al atoire)

calcule $x_0 = s^2 \pmod{n}$

pour $i \in \mathbb{N}^*$, calcule $x_i = x_{i-1}^2 \pmod{n}$, et $z_i = x_i \pmod{2}$ (la s quence z_1, z_2, z_3, \dots est la suite chiffrante).

— *Chiffrement* : construction et envoi du chiffr 

Bob repr sente le message   chiffrer comme une cha ne binaire de longueur t :

$m = m_1 \dots m_t$

calcule $c_i = z_i \oplus m_i$, $1 \leq i \leq t$

calcule $x_{t+1} = x_t^2 \pmod{n}$

envoie le chiffr  $(c_1, \dots, c_t, x_{t+1})$   Alice.

— *Déchiffrement* : à réception du chiffré, Alice calcule :

$$d_1 = ((p+1)/4)^{t+1} \bmod (p-1) \text{ et } d_2 = ((q+1)/4)^{t+1} \bmod (q-1)$$

$$u = x_{t+1}^{d_1} \bmod p \text{ et } v = x_{t+1}^{d_2} \bmod q$$

$$a = p^{-1} \bmod q \text{ et } b = q^{-1} \bmod p$$

$$x_0 = vap + ubq \bmod n$$

$$x_i = x_{i-1}^2 \bmod n, z_i = x_i \bmod 2, 1 \leq i \leq t.$$

et retrouve le clair m en calculant, pour $1 \leq i \leq t$: $m_i = c_i \oplus z_i$.

Pour générer un nombre premier congru à 3 modulo 4 d'une taille donnée en argument, vous utiliserez la fonction "GenPremier" implantée dans le TP6 et qui vous est redonné ici.

Etapes de programmation :

1. Écrire un programme qui génère une clé privée et la clé publique qui lui est associée (voir `genkey.c`).
2. Compléter la fonction `BBS_step` qui prend en entrée l'état courant du générateur de Blum Blum Shub (i.e. x_i) et le module n , met à jour l'état courant (i.e. calcule x_{i+1}) et retourne z_{i+1} (voir `Blum.c`).
3. Écrire un programme de chiffrement qui prend en argument un fichier texte clair et une clé publique et qui calcule le chiffré correspondant avec l'algorithme de Blum-Goldwasser (voir `encrypt.c`).
4. Écrire un programme de déchiffrement qui prend en entrée un fichier texte chiffré et une clé privée et qui calcule le clair correspondant avec l'algorithme de Blum-Goldwasser (voir `decrypt.c`).

Le fichier `Blum.c` contient les fonctions `Fermat` et `Genpremier` ainsi que le prototype de la fonction `BBS_step`. Il contient également les fonctions d'entrées-sorties vous permettant de :

- lire une clef publique se trouvant dans un fichier
- écrire une clef publique dans un fichier
- idem pour une clef privée
- lire un message clair (fichier texte) ou écrire un message clair dans un fichier
- idem pour un texte chiffré.

Il est demandé de faire trois fichiers principaux : un pour la génération de clefs (modèle : `genkey.c`), un pour le chiffrement (modèle : `encrypt.c`), et un pour le déchiffrement (modèle : `decrypt.c`).