

## TD - Générateur pseudo-aléatoire cryptographiquement sûr

Le générateur BBS (Blum Blum Shub) est un générateur cryptographiquement sûr qui fonctionne comme suit:

- On choisit deux nombres premiers  $p = 4.k_1 + 3$  et  $q = 4.k_2 + 3$ . On calcule l'entier de Blum  $n = pq$ .
- On choisit un entier  $x < n$  aléatoire et premier avec  $n$ .
- On pose  $x_0 = x^2 \pmod n$  et, pour  $i \geq 1$ ,  $x_i = x_{i-1}^2 \pmod n$ .

Le  $i^{\text{ème}}$  bit  $b_i$  pseudo-aléatoire est alors le bit de poids faible de  $x_i$ , i.e.  $b_i = x_i \pmod 2$ .

Ce générateur est cryptographiquement sûr: sa sécurité (admise) repose sur la difficulté de factoriser  $n$ . Ce générateur est conjecturé sûr à gauche et à droite.

**Question 1.** On suppose que Bob, qui connaît  $p$  et  $q$ , a choisi  $x_0$  et veut calculer efficacement  $x_i$ .

1. Soit  $u_i = 2^i \pmod{(p-1)(q-1)}$ ; montrer que  $x_i = x_0^{u_i} \pmod n$ .
2. En déduire un algorithme qui prend en entrée  $i, x_0, p, q$  et  $n$  et qui génère en sortie le bit  $b_i$ . Donner le coût de cet algorithme.
3. Quel est l'intérêt de cette propriété ?

**Question 2.** On suppose que Bob, qui connaît  $p$  et  $q$ , connaît  $x_i$  mais pas  $x_0$ .

1. Montrer que  $u_i = 2^i \pmod{(p-1)}$  est premier avec l'entier  $\frac{p-1}{2}$ .
2. ★ Soit  $v_i$  l'inverse de  $u_i$  modulo  $\frac{p-1}{2}$ . Donner un algorithme permettant de calculer  $x_0 \pmod p$  à partir de  $x_i \pmod p$  et en utilisant  $v_i$ .
3. En déduire un algorithme qui prend en entrée  $i, x_i, p, q$  et  $n$  et qui génère en sortie  $x_0$ .

**Question 3.** Le protocole de chiffrement de Blum-Goldwasser fonctionne comme suit. Pour envoyer un message  $M = [M_1, \dots, M_t]$  de  $t$  bits à Bob, Alice procède comme suit. Alice choisit une valeur  $x_0$  aléatoire secrète; à partir de  $x_0$ , elle génère avec le générateur BBS et la clef publique  $n$  de Bob une suite de  $t$  bits  $B = [b_1, \dots, b_t]$  pseudo-aléatoires et elle envoie à Bob le message chiffré  $[M', x_t]$  où :

- $M' = [M_1 \oplus b_1, \dots, M_t \oplus b_t]$  est le ou exclusif de  $M$  et  $B$ ;
- $x_t$  est le  $t^{\text{ème}}$  itéré de la suite  $(x_i)$  générée

Justifier que cet algorithme est sûr. En utilisant les questions précédentes, donner l'algorithme qui permet à Bob de déchiffrer efficacement le message reçu.