

Série de TD (Hachage & signature)

Exercice :1

Soient p et q deux nombres premiers tels que : q divise $p-1$ et le problème du logarithme discret dans \mathbb{Z}_p^* soit difficile.

Soit $\alpha \in \mathbb{Z}_p^*$ une racine q^e de 1 modulo p .

On définit $\beta \equiv \alpha^a \pmod{p}$ où :

$$0 \leq a \leq q-1$$

Soit $h : \{0,1\}^* \rightarrow \mathbb{Z}_q$ une fonction de hachage sûre.

Pour un nombre aléatoire secret k , $1 \leq k \leq q-1$ et K l'ensemble formé par la clé publique et la clé privé. On définit la signature d'un document x par :

$$\text{Sig}_K(x, k) = (\gamma, \delta) \text{ Où:}$$

$$\gamma = h(x // \alpha^k)$$

et

$$\delta = k + a\gamma \pmod{p}$$

- 1) Comment peut-on construire α ?
- 2) Définir une clé publique et une clé privé pour le schéma de signature ci-dessus.
- 3) Comment peut-on vérifier la signature du document x ?

4) Application :

On prend $q=101$ et $p=78q+1=7879$

Hypothèse : 3 est un élément primitif dans (\mathbb{Z}_{7879}^*) .

- 1) construire α
- 2) Prendre $a=75$
- 3) Définir la clé publique et la clé privé.
- 4) On suppose que Alice veuille signer le message x et qu'elle choisisse $k=50$, déterminer la signature correspondant à ces paramètres.
(Indication : On suppose que $h(x // \alpha^k)=96$)
- 5) Vérifier bien cette signature.

Exercice 2

Comment peut-on vérifier que la signature d'El Gamal a été construite correctement ?

- 1) Montrer que $A^r r^s \equiv g^{(H(M))} \pmod{p}$
- 2) Que fait Bob pour vérifier l'authenticité du document en question ?

Exercice 3

On note $(\mathbb{Z}/2\mathbb{Z})^m$ par F et par F^m l'ensemble des chaînes de m bits pris dans F .

Soit, $f : F^m \rightarrow F^m$ une fonction quelconque. On propose g comme fonction de hachage à itérer, définie comme suit :

On a $g : F^{2m} \rightarrow F^m$ telle que pour une chaîne x de $2m$ bits, découpée en 2 blocs x_h et x_l , on ait $g(x) = g(x_h || x_l) = f(x_h \oplus x_l)$

Montrer que g n'est pas résistante à la seconde préimage.