

Feuille 7 : Fonctions de hachage et signatures

Exercice 1. Propriétés des fonctions de hachage

Soit g une fonction de hachage résistante aux collisions fortes, et à valeurs dans $\{0, 1\}^n$. On considère la fonction de hachage suivante h , à valeurs dans $\{0, 1\}^{n+1}$:

$$h(x) = \begin{cases} 1\|x & \text{si } x \text{ possède } n \text{ bits} \\ 0\|g(x) & \text{sinon} \end{cases}$$

où $\|$ désigne la concaténation des chaînes binaires.

1. Montrer que h est résistante aux collisions fortes.
2. Montrer que h n'est pas à sens-unique.

Exercice 2. Signature RSA

1. Rappeler le fonctionnement de la signature RSA.
2. Alice a pour clef publique $(n, e) = (143, 7)$ et clef privée $d = 103$. Vérifier que ce choix convient.
3. Calculer la signature d'Alice pour le message $m = 5$.
4. Alice a signé le message $m = 79$ par la signature $\sigma = 118$. Vérifier que cette signature est correcte.

Exercice 3. Attaques sur la signature RSA

Supposons que n soit un entier produit de deux nombres premiers distincts p et q . On note e , premier avec $\varphi(n)$. Alice utilise la signature RSA avec (n, e) pour clef publique. On note d sa clef privée.

1. Oscar récupère les signatures valides σ_1 et σ_2 de deux messages $m_1, m_2 \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$, signés par Alice. Montrer comment Oscar peut construire la signature valide d'un autre message.
2. Oscar souhaite obtenir la signature valide d'Alice d'un message $m \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$, signifiant « Alice doit 1000 € à Oscar ». Montrer, en utilisant la question précédente, comment Oscar peut arriver à ses fins en demandant à Alice de signer deux messages apparemment anodins.

3. Montrer comment Oscar peut construire un message (peut-être sans sens) et sa signature valide, sans interaction avec Alice.
4. On utilise maintenant une fonction de hachage h à valeurs dans $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$. Alice signe un message m en calculant $\sigma = h(m)^d$ dans $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$. On dit qu'une signature σ' d'un message m' est valide si et seulement si $\sigma'^e = h(m')$ dans $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$. À quelle condition l'attaque de la première question ne fonctionne plus ?
5. Si h est à sens unique, l'attaque de la question 3. est-elle possible ?
6. On suppose que h n'est pas résistante à la 2^{de} pré-image. Oscar récupère la signature valide σ d'un message m . Montrer comment Oscar peut construire une signature valide pour un message différent de m .