

## 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  $\sigma_1$  et  $\sigma_2$  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  $\sigma'$  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<sup>de</sup> pré-image. Oscar récupère la signature valide  $\sigma$  d'un message  $m$ . Montrer comment Oscar peut construire une signature valide pour un message différent de  $m$ .