

Travaux Dirigés de cryptographie n°3

—TELECOM Nancy 2A Formation par Apprentissage—

1 Fonctions de hachage

► Exercice 1. Hachage super rapide

Discuter des mérites des fonctions de hachage suivantes, et de leur éventuelle sécurité par rapport aux propriétés désirées.

- Schéma 1 : découper le message en blocs de 128 bits, calculer le XOR de tous les blocs, et en faire le haché.
- Schéma 2 : idem, mais le haché est le résultat de l'application de `sha3` au résultat du schéma précédent.
- Schéma 3 : découper le message en blocs de 64 bits nommés (m_1, m_2, \dots, m_k) . Soit p_i le plus petit nombre premier tel que $p_i \geq m_i$. Le haché est le produit des p_i .

► Exercice 2. Archivage

La société X propose un service de sauvegarde et d'archivage longue durée très onéreux, pour des données de très grand volume (imaginons des centaines de téraoctets).

L'entreprise Y , cliente de la société X , lui soumet des volumes de données qu'elle (l'entreprise Y) continue à détenir. On va supposer que ces données sont constituées de très nombreux fichiers d'un gigaoctet (donc des centaines de milliers de tels fichiers).

L'entreprise Y souhaite s'assurer que son argent n'a pas été dépensé pour rien : si jamais la société X est remplie d'escrocs, l'éventualité d'un procès gagné par Y contre X pour motif d'escroquerie ne consolerait que mollement la société Y , qui veut surtout avoir l'assurance que ses données sont bien sauvegardées, et ne seront pas perdues en cas de panne matérielle dans les locaux de Y .

L'entreprise Y demande donc à X d'effectuer des simulations de restauration de données¹. Le commercial de la société X leur propose le mode alternatif décrit dans le paragraphe suivant.

« Les tests de restauration seraient trop compliqués à mettre en place, étant donné les volumes en question. Nous vous recommandons plutôt, chaque jour, de nous demander la valeur de hachage par la fonction `SHA1` d'un fichier de votre choix parmi la centaine de milliers de fichiers soumis. Nous répondrons, vous prouvant ainsi que nous disposons bien des données. »

1. Où est l'arnaque ? Faudrait-il choisir une autre fonction de hachage ?

Le commercial concède que le mécanisme qu'il propose ne prouve pas grand-chose. Il propose une version améliorée. Chaque jour, Y doit demander à X la valeur de hachage par la fonction `SHA1` d'un fichier quelconque (choisi par Y) parmi la centaine de milliers de fichiers soumis, *auquel est ajoutée, à la fin, une séquence d'un kilo-octet choisie par Y* . Si F_i est le i -ème fichier, la preuve que doit fournir X est donc :

$$\text{SHA1}(F_i \parallel \sigma),$$

où σ est un bloc aléatoire choisi par Y .

2. Est-ce mieux ? Expliquer.

1. Dans un cas pareil, il faut *toujours* faire de telles simulations !

2 RSA

► **Exercice 3.** À la main !

Considérons le système RSA construit à partir des entiers $p = 19$ et $q = 23$. Vous avez le droit à la calculatrice : ce n'est pas un exercice de calcul !

1. Calculer N et $\varphi(N)$.
2. Calculer l'exposant de déchiffrement d associé à $e = 5$ et l'exposant de déchiffrement d associé à $e = 9$.
3. Calculer le chiffré associé au message $m = 42$ quand $e = 5$.