

**Master I****Initiation à la Cryptographie****Contrôle du 05 janvier 2006**

durée : 2 h

Sans documents, calculatrice autorisée

**Exercices Rapides**

1) Donner les schémas de chiffrement et déchiffrement pour le mode CFB du D.E.S. On rappelle ce mode de chaînage :

$$\begin{cases} c_0 = IV \\ c_i = m_i \oplus \text{DES}_K(c_{i-1}) \end{cases}$$

2) Dans la question précédente, quelle est la taille en bits de *IV*? Que peut-on déchiffrer si on a perdu *IV*?  
 3) Sur quelles propriétés/assurances repose la sécurité du chiffrement de Vernam (Masque jetable)?  
 4) Les algorithmes de hachage sont parfois utilisés pour l'authentification par mot de passe. On stocke l'empreinte  $h(\text{mot\_de\_passe})$ . Comment vérifier que le mot de passe est correct? Pourquoi ne pas stocker directement le mot de passe dans le fichier contenant tous les mots de passe?  
 5) Chiffrer EXAMJANVIER à l'aide du système de chiffrement de **VIGENÈRE** et du mot-clef **CRYPTO**.

**Problème : R.S.A**

Une manière d'accélérer un déchiffrement RSA est d'utiliser le théorème chinois.  
 Supposons que le déchiffrement classique est donné par le calcul

$$\text{Dechiffre\_RSA}(y) = y^d \bmod n \quad \text{avec } n = pq.$$

Soit  $d_p = d \bmod (p-1)$  et  $d_q = d \bmod (q-1)$ .

Soit  $M_p = q^{-1} \bmod p$  et  $M_q = p^{-1} \bmod q$ .

Considérons l'algorithme suivant :

**Déchiffrement RSA-CRT**

$$\begin{aligned} x_p &\leftarrow y^{d_p} \bmod p \\ x_q &\leftarrow y^{d_q} \bmod q \\ x &\leftarrow M_p q x_p + M_q p x_q \bmod n \\ \text{Retourner}(x) \end{aligned}$$

a) Rappeler les avantages, inconvénients et utilisations du système RSA.

b) Montrer que le résultat  $x$  retourné par l'algorithme proposé est en fait  $y^d \bmod n$ .

c) Calcul de complexité : On suppose que le temps de calcul d'une exponentiation modulaire est proportionnelle au cube de la taille de la représentation binaire du modulus. Ainsi si un modulus est représenté sur  $m$  bits, la durée du calcul sera d'un temps proportionnel à  $m^3$ . Déterminer le temps de calcul pour le RSA-CRT en supposant que  $p$  et  $q$  se représentent avec  $m$  bits et que  $d_p$ ,  $d_q$ ,  $M_p$  et  $M_q$  sont précalculés et que l'addition est négligeable. Déterminer la taille de la représentation de  $n$  puis déterminer le coût en temps de calcul d'un déchiffrement RSA classique. Déterminer le rapport (ratio) entre les deux méthodes.

d) Si  $d = 2003$ ,  $p = 1511$  et  $q = 2003$ , calculer  $d_p$ ,  $d_q$ ,  $M_p$  et  $M_q$ .

e) A l'aide des calculs précédents, déchiffrer la valeur  $y = 152702$ .