

Exercice 3 : chiffrement à clé publique

Remarques :

- Les exercices sont attribués en fonction de l'ordre alphabétique de votre nom de famille
- Les détails de résolution doivent apparaître lors de la remise de la solution
- Réponse soit sous la forme d'un fichier électronique, soit sous un format papier à déposer dans mon bureau pour le 06/11/03 au plus tard

Attribution des exercices :

- Question 1- a : [A-C], b : [D-E], c : [G-K], d : [L-P], e : [R-S]
- Questions 2, 3, 9 : [G-N]
- Questions 4, 5, 10 : [O-S]
- Questions 6, 7, 8 : [A-E]

- 1) Effectuer le chiffrement et le déchiffrement en utilisant l'algorithme RSA pour les valeurs suivantes :
 - a. $p = 3 ; q = 11 ; e = 7 ; M = 5$
 - b. $p = 5 ; q = 11 ; e = 3 ; M = 9$
 - c. $p = 7 ; q = 11 ; e = 17 ; M = 8$
 - d. $p = 11 ; q = 13 ; e = 11 ; M = 7$
 - e. $p = 17 ; q = 31 ; e = 7 ; M = 2$
- 2) Soit un système à clé publique utilisant le RSA, vous interceptez le texte chiffré $C=10$ envoyé par un utilisateur dont la clé publique est $e = 5$ et $n = 35$. Que vaut M ?
- 3) Dans un système RSA, la clé publique d'un utilisateur donné est $e = 31$, $n = 3599$. Quelle est la clé privée de cet utilisateur ?
- 4) Dans un système RSA, chaque utilisateur possède une clé publique, e , et une clé privée, d . Supposons que B perd sa clé privée. Plutôt que de générer un nouveau module, il décide de générer une nouvelle paire de clé. Est-ce sur ? oui ? non ? pourquoi ?
- 5) Considérez le schéma suivant :
 - a. Sélectionnez un nombre impair E
 - b. Sélectionnez deux nombres premiers P et Q où $(P-1)(Q-1)-1$ est également divisible par E
 - c. Multipliez P et Q pour obtenir N
 - d. Calculer $D = [(P-1)(Q-1)(E-1)+1]/E$Ce schéma est-il équivalent au RSA ? Oui ? Non ? Pourquoi ?
- 6) Considérez le schéma suivant dans lequel B chiffre un message pour A
 - a. A choisit 2 grands nombres premiers P et Q qui sont également relativement premier à $(P-1)$ et $(Q-1)$
 - b. A publie $N = PQ$ comme clé publique
 - c. A calcule P' et Q' tels que $PP' \equiv 1 \pmod{Q-1}$ et $QQ' \equiv 1 \pmod{P-1}$
 - d. B chiffre le message M par la formule $C = M^N \pmod{N}$
 - e. A trouve M en résolvant $M \equiv C^{P'} \pmod{Q}$ et $M \equiv C^{Q'} \pmod{P}$

1. expliquez comment et pourquoi ce schéma fonctionne
2. comment diffère-t-il du RSA ?
3. y a-t-il quelque avantage particulier à ce schéma par rapport au RSA ?

- 7) Les utilisateurs A et B utilisent Diffie-Hellman avec $p=71$ et $a=7$
- a. Si la clé de l'utilisateur A est 5, que vaut Y_A
 - b. Si la clé de l'utilisateur B est 12, que vaut Y_B
 - c. Que vaut K_{AB} ?

- 8) considérez un schéma Diffie-Hellman avec $p=11$ et $a=2$
- a. si $Y_A = 9$, que vaut X_A ?
 - b. si $Y_B = 3$, que vaut K_{AB} ?

Soit le schéma suivant :

Comme dans Diffie-Hellman, on choisit deux éléments publics : un nombre premier q et α une racine primitive (un primitif) de q . L'utilisateur A sélectionne une clé privée X_A et calcule une clé publique Y_A (comme dans Diffie-Hellman).

L'utilisateur A chiffre le texte M ($< q$) destiné à B de la manière suivante :

1. A choisit un nombre entier k tel que $1 \leq k \leq q-1$
2. A calcule $K = (Y_B)^k \pmod{q}$
3. chiffrement de M comme la paire d'entiers (C_1, C_2) où $C_1 = \alpha^k \pmod{q}$ et $C_2 = MK \pmod{q}$

L'utilisateur B déchiffre le message de la manière suivante :

1. calcul de $K = (C_1)^{X_B} \pmod{q}$
2. calcul de $M = (C_2/K) \pmod{q}$

- 9) Ce schéma fonctionne-t-il (inversibilité) ? Est-il équivalent à ElGamal ?

- 10) Si $q = 71$ et $\alpha = 7$

- a. si B a calculé comme clé publique $Y_B = 3$ et que A choisit $k = 2$. Que vaut C si $C = (C_1, C_2)$ sachant que $M = 30$?
- b. si maintenant A choisit une valeur pour k différente de telle sorte que le chiffrement de $M = 30$ donne $C = (59, C_2)$, que vaut C_2 ?