SUJET REVISION SECURITE

EXERCICE 1 (8 PTS):

Soit l'annuaire des clés publiques suivant :

Entité	Clé publique (e , n)
Bob	(x, 33)
Alice	(17, 33)

1. *x* peut-il être égale à 8 ? justifier **(1 pts)**

Note : Dans ce qui suit x = 3.

PARTIE 1: CHIFFREMENT RSA (4 PTS)

Oscar est entrai d'écouter le canal, a un instant t il reçoit le message M=5 se dirigeant vers **Alice**.

- 1. Déterminer le message clair (3 pts)
- 2. Où réside-t-elle la complexité de l'algorithme RSA ? (1 pts)

PARTIE 2: SIGNATURE RSA (4 PTS)

- 1. Rappeler le fonctionnement de la signature RSA. (0.5 pts)
- 2. **Bob** a pour clé privé d = 7. Vérifier que ce choix convient. (0.5 pts)
- 3. **Bob** signe le message m=30 par la signature $\sigma=24$. Vérifier que cette signature est correcte (2 pts)

EXERCICE 2 (6 PTS):

- I. Deux personnes **Alice** et **Bob** désirent échanger **une clé de session**, pour cela ils utilisent **l'algorithme d'échange de deffie Hellman**
 - 1. Rappeler le schéma d'échange (1 pts)
 - 2. Quelle sont les informations que peut récupérer Oscar ? (1 pts)
 - 3. On suppose que le générateur g=16 et p=157 et que **Alice** génère le nombre aléatoire a=4 et **Bob** génère le nombre aléatoire b=79.
 - a. calculer la clé de session (1 pts).

II. On utilise maintenant El-Gamal

- 1. Rappeler le schéma d'envoi d'un message *m* de **Bob** vers **Alice** (**1 pts**)
- 2. On suppose que le générateur g = 16 et p = 157 et que **Alice** génère le nombre aléatoire a = 4 et **Bob** génère le nombre aléatoire b = 79, et **Bob** désire communiquer le message m = 100. **Décrire tout le processus** (calculer les valeurs intermédiaire). (**2 pts**)

SUJET REVISION SECURITE

EXERCICE 3 (3 PTS):

Note : La clé publique RSA est (e, n), la clé privé est (d, n)

PARTIE 1: SIGNATURE RSA SANS HACHAGE

Alice envoie à **Bob** deux couples (message, signature) : (m_1, σ_1) et (m_2, σ_2) . Montrer qu'**Oscar** (en récupérant ses deux couples) peut construire une signature valide σ du message m1 * m2 (1 pts)

PARTIE 2: SIGNATURE RSA AVEC HACHAGE

Alice envoie à **Bob** un couple (message, signature) : (m, σ) .

- 1. Donner σ en fonction du haché du message H(m), d et n (1 pts)
- 2. On suppose que H n'est pas résistante à la seconde 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. (1 pts)

EXERCICE 4 (3 PTS)

- 1. Donner les propriétés que doit satisfaire une fonction d'hachage ? (1 pts)
- 2. Expliquer brièvement l'algorithme d'hachage MD5 (2 pts)