## **TP - Chiffrement 2**

On considère deux interlocuteurs A et B.

Chacun possède un couple clef publique/ clef privée : (KA, KA') et (KB, KB') respectivement. Ils communiquent au moyen de protocoles cryptographiques standards utilisant AES, RSA, et SHA256.

1. **A** envoie une question à **B**. Donnez précisément les messages envoyés.

```
Soit q le message, M' le message chiffré, H(q) le Haché,
Sign le chiffré du haché
```

Les messages envoyés :

```
M'=C_{KB} (q) * RSA
Sign = SHA256 (q) * C_{KA'}
```

2. **B** répond à **A**. Donnez précisément les messages envoyés (Y inclure le message déchiffré)

```
Mr = D_{KB'}(M')*RSA

h = D_{KA}(Sign)
```

Calculons le haché de Mr : h' = SHA256(Mr)Comparer h et h'

```
M''=C_{KA}(q')*RSA
Sign = SHA256 (q') * C_{KB'}
```

3. On apprend que **C** avait dérobé la clef KB' **avant** cet échange de messages.

Quelle(s) caractéristique(s) de sécurité sont alors compromises ? Confidentialité, intégrité, authenticité, non-répuduation

4. Finalement, il s'avère que **C** n'avait obtenu la clef KB' qu'**après** cet échange de messages.

Quelle(s) caractéristique(s) de sécurité sont maintenant compromises ? Confidentialité

5. Est-il possible de limiter l'impact de la perte d'une clef privée après l'échange de messages ? Comment ?

Oui en utilisant des algorithmes de chiffrement robustes comme Diffie-Hellman