

## Cryptographie à clef publique – Devoir semaine 2

devoir du 04/02/2022  
à rendre jusqu'au 11/02/2022

### **Exercice 1. RSA brut avec clairs liés (4 points).**

On considère le chiffrement RSA dans son mode de fonctionnement « brut ». On note  $n = pq$  le module public. **On suppose que l'exposant public est  $e = 3$ .**

On chiffre successivement les messages  $m, m + 1$  et  $m + 2$  où  $m \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ .

**Question 1.**– Donner (en fonction de  $m$ ) la valeur des chiffrés  $c_0, c_1$  et  $c_2$  correspondant respectivement aux messages  $m, m + 1$  et  $m + 2$ .

**Question 2.**– Comment un attaquant passif peut-il retrouver le message  $m$  en effectuant des combinaisons linéaires des chiffrés  $c_0, c_1$  et  $c_2$  ?

On fixe maintenant un entier  $r \in (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times$ , que l'on suppose public. On chiffre ensuite les messages  $z$  et  $z + r$  où  $z \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ .

**Question 3.**– Expliquer comment, avec grande probabilité sur la valeur de  $z$ , un attaquant passif peut retrouver la valeur de  $z$  à partir des chiffrés de  $z$  et  $z + r$ .

### **Exercice 2. Utilisation de RSA brut pour une procédure de vote (1 points).**

Dans une procédure de vote, on utilise le système de chiffrement RSA dans son mode de fonctionnement « brut ».

On suppose qu'il y a  $K$  candidats, où  $K$  est une petite constante. L'autorité qui organise le vote publie une clé publique RSA  $(n, e)$ , et assigne au  $i$ -ème candidat une valeur aléatoire  $m_i \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ , de telle sorte que les valeurs  $m_1, \dots, m_K$  soient mutuellement distinctes.

Pour voter pour le  $i$ -ème candidat, un électeur doit chiffrer  $m_i$  avec la clé publique de l'autorité, puis envoyer à l'autorité le chiffré correspondant  $c_i$ . L'autorité déchiffre ensuite le vote de chaque électeur pour comptabiliser le nombre de votes.

**Dans cet exercice, on ne s'intéresse pas à la non-confidentialité du vote du point de vue de l'autorité.**

**Question 1.**– Expliquer comment un attaquant passif, qui observe les échanges entre un électeur et l'autorité de vote, peut néanmoins savoir pour qui l'électeur a voté.