



Examen de Cryptologie

11 mai 2021

Durée 1h30

Version du 30 mai 2021

Le seul document autorisé est une feuille manuscrite A4 recto-verso.

L'utilisation d'un appareil électronique est proscrit pendant toute la durée de l'épreuve.

La note finale est le minimum entre 20 et la somme des points obtenus sur 30.

Exercice 1 – Questions – 4 points

1. **(1 point)** On note $p > 2$ un nombre premier.

Parmi les réponses suivantes, dire lequelles sont correctes en justifiant.

La réciprocité quadratique permet de

- (a) savoir si -1 est un carré modulo p .
- (b) déterminer une racine carrée de 2 modulo p .
- (c) savoir que $q > 2$, un nombre premier, est un carré modulo p si, et seulement si, p est un carré modulo q .
- (d) savoir si $q > 2$, un nombre premier, est un carré modulo p suivant si p est un carré modulo q .

2. **(1 point)** Soient a et b deux entiers non nuls. Montrer que $\frac{a}{b} = [q_1, q_2, \dots, q_r] = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{\ddots + \frac{1}{q_r}}}$ où

q_1, q_2, \dots, q_r sont les quotients apparaissant dans l'algorithme d'Euclide appelé avec a et b .

3. **(1 point)** Montrer que le DLP se résout en temps polynomial dans $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$.

4. **(1 point)** Donner une attaque par canaux auxiliaires sur RSA et un moyen de prévenir cette attaque.

Exercice 2 – RSA – 8 points

Les 2 parties de l'exercice sont indépendantes.

Alice et Bob souhaitent communiquer en utilisant RSA. Alice crée donc une paire de clefs dont la clef publique est (n, e) .

On s'intéresse à 2 scénarios.

1. **(Alice est naïve – 2,5 point)** Oscar a intercepté un chiffré $c = m^e \bmod n$. Dans un jour de gentillesse, Alice accepte de déchiffrer un message c' qu'Oscar choisirait si, seulement si, $c' \neq c$.

Oscar calcule $c' = 2^e c \bmod n$.

- (a) (1 point) Si $c' = c$, montrer comment Oscar peut retrouver m .
- (b) (1,5 point) Si $c' \neq c$, montrer comment Oscar peut retrouver m .

2. **(Alice est amnésique – 5,5 points)** Pour chacune des deux sous-questions, un raisonnement général est demandé avant d'effectuer les calculs correspondants.

La clef publique d'Alice est $(n, e) = (20099, 11857)$.

- (a) (2 points) Alice a oublié quels premiers p et q elle a utilisés pour obtenir n . Mais sa clef privée contient $\varphi(n) = 19800$. Retrouver p et q , sans recherche exhaustive, avec l'hypothèse que $p < q$.
On pourra utiliser le fait que $98^2 = 9604$.
- (b) (3,5 points) Vérifier que le choix de e est correct et déterminer le reste de la clef privée.

Exercice 3 – Courbes Elliptiques – 18 points

Dans tout cet exercice on s'intéresse au groupe additif E défini à partir des points rationnels de la courbe elliptique définie par l'équation $y^2 = x^3 + 2x$ sur \mathbb{F}_{257} .

En utilisant aussi bien le représentant canonique $c \bmod n$ que $n - c$ pour réduire la taille des nombres manipulés, seuls des calculs donnant lieu à des nombres à 3 chiffres maximum sont à effectuer, hormis à la question 9 où une opération a un résultat à 4 chiffres. De plus, pour les calculs les plus complexes des indications sont fournies.

1. (1 point) Vérifier que 257 est bien premier.
2. (1 point) Justifier que cette courbe est bien elliptique.
3. (2 points) Déterminer, s'ils existent, les points d'abscisse 0 de E .
Calculer 68^2 dans \mathbb{F}_{257} . En déduire que E admet au moins trois points d'ordonnée 0 dont $(68, 0)$.
4. (2 points) Montrer que E admet deux points d'abscisse 4 si, et seulement si, 72 est un carré modulo 257.
Puis déterminer si E possède de tels points.
5. (2 points) Donner une condition nécessaire et suffisante pour que E admette deux points d'abscisse 8.
Puis déterminer si E possède de tels points.
6. (1 point) On admet que E est d'ordre 256. À quels groupes $(\mathbb{Z}/d_1\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/d_2\mathbb{Z}, +)$ ($E, +$) peut-il être isomorphe ?
7. (1 point) Montrer que dans $(\mathbb{Z}/256\mathbb{Z}, +)$, il n'existe qu'un seul élément $h \neq 0$ tel que $[2]h = 0$. En déduire que $(E, +) \not\simeq (\mathbb{Z}/256\mathbb{Z}, +)$.
8. (1,5 point) On souhaite maintenant déterminer la structure de groupe exacte de E .
Soit $(G, +) = (\mathbb{Z}/d_1\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/d_2\mathbb{Z}, +)$ avec d_1 qui divise d_2 . Montrer que pour tout $h \in G$, l'ordre de h divise d_2 et montrer qu'il existe un élément g d'ordre d_2 dans G .
9. (1,75 point) On considère le point $P = (29, 17)$. On admet qu'il est dans E .
Calculer $[2]P$. On pourra utiliser les résultats suivants dans les calculs
 - $29^2 = 70 \bmod 257$;
 - $257 \times 9 - 34 \times 68 = 1$;
 - $3060 = 12 \times 257 - 24$.
10. (0,5 point) On admet que $[8]P$ est le point d'abscisse nulle de la troisième question. Quel est l'ordre de P dans E ?
11. (1,5 point) Soit $Q = (5, 69)$. Sachant que $[7]Q = (219, 214)$, montrer que $[8]Q = (68, 0)$. On pourra utiliser les résultats ou les indices suivants dans les calculs
 - $257 \times 5 - 214 \times 6 = 1$;
 - $158^2 = 35 \bmod 257$;
 - $158 \times (-63) = 69 \bmod 257$.
12. (0,25 point) Quel est l'ordre de Q ?
13. (1,5 point) On admet que l'ensemble des $[i]P + [j]Q$ sont tous distincts deux à deux pour $0 \leq i, j \leq 15$. Que peut-on en déduire sur le sous-groupe de E qu'ils engendrent ?
Montrer que ces points $[i]P + [j]Q$ sont tous d'ordre au plus 16. En déduire que $(E, +) \simeq (\mathbb{Z}/16\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/16\mathbb{Z}, +)$.
14. (1 point) Que peut-on déduire de la difficulté du DLP dans $(E, +)$ comparé à celui dans $(\mathbb{F}_{257}^*, \cdot)$?