

**Travail Pratique : Chiffrement Simplifié Elamal ECC****Travail demander**

- ☒ Programmer toutes les fonctions de base ECC.
- ☒ Tester le chiffrement et déchiffrement ElGamal ECC.
- ☒ Vérifier chaque étape et comprendre le rôle de chaque opération.
- ☒ Un rapport clair et structuré.
- ☒ Proposer un protocole de comparaison entre RSA et ElGamal ECC
- ☒ Optionnel : Interface graphique de protocole de comparaison RSA et ElGamal ECC

**1. Préparation**

- 1) Choisir un petit corps premier  $p < 1000$
- 2) Définir une courbe elliptique  $y^2 = x^3 + ax + b \bmod p$
- 3) Condition pour éviter les points singuliers :  $4a^3 + 27b^2 \not\equiv 0 \bmod p$
- 4) Choisir un point générateur  $P$  appartenant à la courbe.
- 5) Définir la clé privée  $d_A$  et calculer sa clé publique  $Q_A = d_A P$ .
- 6) Choisir un message  $M$  représenté par un point sur la courbe.

**2. Implémentation des fonctions ECC**

Programmer en C (Dev C++) les fonctions suivantes :

- 1) Vérification qu'un point appartient à la courbe : bool Is\_on\_curve(Point P, int a, int b, int p);
- 2) Addition de deux points : Point Point\_add(Point P, Point Q, int a, int p);

Formules sur un corps premier  $\mathbb{F}_p$ :

Si  $P = (x_1, y_1)$  et  $Q = (x_2, y_2)$  avec  $P \neq Q$ :

$$\begin{aligned}\lambda &= \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1} \bmod p \\ x_3 &= \lambda^2 - x_1 - x_2 \bmod p \\ y_3 &= \lambda(x_1 - x_3) - y_1 \bmod p\end{aligned}$$

- 3) Doublement d'un point : Point Point\_double(Point P, int a, int p);  
Si  $P = Q$  (doublement) :

$$\begin{aligned}\lambda &= \frac{3x_1^2 + a}{2y_1} \bmod p \\ x_3 &= \lambda^2 - 2x_1 \bmod p \\ y_3 &= \lambda(x_1 - x_3) - y_1 \bmod p\end{aligned}$$

- 4) Multiplication scalaire : Point Scalar\_mult(int k, Point P, int a, int p); C'est l'addition répétée :

$$kP = P + P + \dots + P$$

$k$  fois

**3. Chiffrement Elamal ECC**

1. Choisir un entier aléatoire  $k$ .
2. Calculer  $C_1 = kP$ .
3. Calculer  $C_2 = M + kQ_A$ .

4. Afficher le couple chiffré  $(C_1, C_2)$ .

#### 4. Déchiffrement

1. utiliser la clé privée  $d_A$  pour calculer :  $M_{dechiffre} = C_2 - d_A C_1$
2. Vérifier que  $M_{dechiffre} = M$ .
3. Afficher le résultat et un message de validation.

#### 5. Rapport et analyse

- Répondre aux questions :
  1. Quelle est la difficulté de retrouver  $k$  ou  $d_A$  à partir de  $C_1$  et  $C_2$ ?
  2. Comparer ce chiffrement ECC avec RSA en termes de **taille des clés et sécurité**.
  3. Décrire comment les opérations ECC (addition et multiplication de points) sont utilisées dans le chiffrement et le déchiffrement.

#### Exemple pédagogique

- Courbe :  $y^2 = x^3 + 2x + 3 \bmod 97$
- Générateur :  $P = (3,6)$
- Clé privée Alice :  $d_A = 7$
- Clé publique :  $Q_A = 7P = (80,10)$  (*à calculer par l'étudiant*)
- Message :  $M = (10,20)$
- Bob choisit  $k = 3$
- Chiffrement:
  - $C_1 = 3P$
  - $C_2 = M + 3Q_A$
- Déchiffrement :  $M = C_2 - 7C_1 = (10,20)$

Les étudiants doivent calculer toutes les coordonnées intermédiaires et vérifier que le message déchiffré correspond au message original.