

# Séance 8 - Travaux Dirigés et Pratiques

## Arithmétique et Programmation

Yann ROTELLA

2026

### Partie 1 - Théorie rappels

**Exercice 1.** *Calculs modulaires rappels.*

Calculer :

- (1)  $24000 \bmod 24$
- (2)  $38 \bmod 13$
- (3)  $14 \cdot 17 \bmod 15$
- (4)  $3 \cdot (1 + 22) \bmod 11$

**Exercice 2.** *Algorithme d'Euclide étendu.*

Soient  $a = 1234$  et  $b = 357$ .

- (1) Calculer le  $\text{pgcd}(a, b)$  en utilisant l'algorithme d'Euclide.
- (2) Calculer  $u, v \in \mathbb{Z}$  tels que  $u \cdot a + v \cdot b = \text{pgcd}(a, b)$ .
- (3) Calculer l'inverse de  $b$  modulo  $a$ .

**Exercice 3.** *Diffie-Hellman - algorithmique.*

L'objectif de cet exercice consiste à regarder la *complexité* des calculs réalisés lors de l'échange de clefs Diffie-Hellman. On se place dans  $\mathbb{Z}_p$  avec  $\log_2(p) = n$ .

- (1) On suppose que l'on a un entier  $M$  de  $\ell$  bits et un entier  $N$  de  $k$  bits, avec  $k < \ell$ . Combien coûte la réduction modulaire, algorithmiquement de  $M$  par  $N$  ?
- (2) Combien coûte la multiplication de deux entiers algorithmiquement ?
- (3) Comment calculer efficacement  $X^t \bmod p$  ? Détaillez votre réponse.
- (4) Donner alors la complexité totale du coût de l'algorithme d'échange de clefs Diffie-Hellman.
- (5) Même question pour ElGamal.

### Partie 2 - Programmation

L'avantage de Python est sa gestion native des entiers de taille arbitraire. Pour comprendre la complexité et l'intérêt des différents algorithmes cryptographiques, nous allons, au fur et à mesure des différents TDs, réimplémenter les différents cryptosystèmes.

**Dans toute cette partie, on n'utilise pas de librairie, on recode tout avec des fonctions arithmétiques élémentaires**

**Exercice 4.** *Algorithme d'euclide étendu.*

But de l'exercice :

- (1) On s'échauffe : implémenter l'algorithme d'Euclide étendu. Testez sur des petites valeurs.

---

**Algorithm 1** Euclide étendu

---

**Input:**  $a, b$  deux entiers naturels

**Output:**  $r, u, v$  tels que  $r = \text{pgcd}(a, b)$  et  $r = au + bv$

$r = a, r' = b, u = 1, v = 0, u' = 0, v' = 1$

**while**  $r' \neq 0$  **do**

$q = r / r'$

$r_s = r, u_s = u, v_s = v$

$r = r', u = u', v = v'$

$r' = r_s - qr', u' = u_s - qu', v' = v_s - qv'$

**end while**

**return**  $(r, u, v)$

---

- (2) Implémenter une fonction inverse, qui prend deux entiers  $(x, n)$  et renvoie  $y$  le plus petit entier positif tel que  $yx = 1 \pmod n$  si un tel  $y$  existe et  $-1$  sinon.

**Exercice 5.** *L'échange de clefs Diffie-Hellman.*

Programmez l'échange de clefs de Diffie et Hellman sur  $\mathbb{Z}_p$  avec  $p$  premier. Vérifier que les calculs des deux parties donnent à la fin le même résultat. Testez sur des petits entiers premiers.

**Exercice 6.** *ElGamal.*

Programmez les fonctions de chiffrement et de déchiffrement du cryptosystème d'ElGamal.

## Exercices complémentaires

**Exercice 7.** *Diffie-Hellman.*

Alice et Bob souhaitent échanger une clé secrète en utilisant le protocole d'échange de clés Diffie-Hellman. Ils se mettent d'accord sur le nombre premier  $p = 17$ . Afin d'exécuter le protocole, Alice et Bob ont également besoin de se mettre d'accord sur un élément générateur de  $\mathbb{Z}_{17}^*$ , qu'on notera  $\alpha$ .

- (1) Calculer le plus petit élément générateur de  $\mathbb{Z}_{17}^*$ .
- (2) Alice choisit comme clé secrète  $a = 5$  tandis que Bob choisit comme clé secrète  $b = 7$ . Calculer la clé publique  $A$  d'Alice et la clé publique  $B$  de Bob, en utilisant l'élément générateur  $\alpha$  calculé dans la question précédente.
- (3) Calculer la clé secrète commune  $k_{AB}$  qu'établissent Alice et Bob après l'exécution du protocole.

**Exercice 8.** *Diffie-Hellman, valeurs faibles.*

Pour l'échange de clés Diffie-Hellman, les clés privées sont choisies dans l'ensemble  $\{2, \dots, p-2\}$ . Pourquoi, sont les valeurs 1 et  $p-1$  exclues? Décrire leur faiblesse.