

## Calculs avec Sagemath

Se connecter sur <https://jupyter.math.upmc.fr/>. Commencer par se mettre sur son répertoire. Ouvrir un nouveau fichier notebook, choisir Sagemath 9.4. A la fin de la session, sauver le fichier. On peut aussi l'exporter au format .ipynb ou .pdf.

### Exercice 8.1. — Ordre des éléments

SAGE sait calculer l'ordre d'un élément dans un groupe multiplicatif (`multiplicative_order()`).

1. Tester avec l'anneau  $A = \mathbf{Z}/n\mathbf{Z}$  (en SAGE : `IntegerModRing(n)`) et des entiers quelconques dans  $A$ .
2. Calculer l'ordre de 2 dans  $(\mathbf{Z}/n\mathbf{Z})^*$ , pour  $n$  impair entre 3 et 200.
3. Soit  $n = p$  un nombre premier. Trouver le plus petit entier  $1 < a < p$  d'ordre  $p - 1$  dans  $(\mathbf{Z}/p\mathbf{Z})^*$ . On pourra essayer avec des petites valeurs de  $p$ .

### Exercice 8.2. — Élément primitif

SAGE sait trouver des éléments primitifs de  $\mathbf{F}_p$ . voir `unit_gens()`.

1. Méthode directe :
  - (a) Factoriser  $p - 1 = \prod p_i^{n_i}$ .  $a$  est primitif si  $a^{(p-1)/p_i} \neq 1$  pour tout  $i$ .
  - (b) Tirer des nombres  $x$  au hasard (`random`) dans  $[0, \dots, p - 1]$ . Tester si  $x_i = x^{(p-1)/p_i} \neq 1$ . Dans ce cas  $x_i$  est d'ordre  $d_i$  un multiple  $p_i^{n_i}$ . En déduire  $z_i$  d'ordre  $p_i^{n_i}$ . A la fin on obtient un élément primitif en calculant  $a = z_1 \cdots z_k$ .
2. Soit  $p = 89637484042681$ . Trouver un élément primitif de  $\mathbf{F}_p$ .
3. Comparer votre algorithme avec la méthode classique du logiciel (`unit_gens()`) en répétant plusieurs fois la méthode et calculant le temps moyen.
4. Recommencer avec  $n = p^k$ .
5. Soit  $n = M_{127} = 2^{127} - 1$ . Montrer que  $(\mathbf{Z}/n\mathbf{Z})^*$  admet un élément d'ordre  $n - 1$ . En déduire que  $n$  est premier.

### Exercice 8.3. — Nombres premiers

SAGE peut fournir des nombres premiers. Commandes `is_prime`, `next_prime`

1. Obtenir la liste des nombres premiers entre 100 et 200.
2. Vérifier quel est le nombre de premiers inférieurs à  $n$ , pour  $n$  entre 2 et  $10^5$ . Le comparer à la valeur théorique.
3. Prendre un premier  $p$  de l'ordre de  $10^{40}$ . Vérifier qu'il est premier en trouvant un élément de  $(\mathbf{Z}/p\mathbf{Z})^*$  d'ordre  $p - 1$ .

### Exercice 8.4. — RSA

1. Choisir deux nombres premiers  $p = 37$  et  $q = 41$ . Et considérer  $n = pq$ .
  - (a) Choisir  $e$  un entier premier à  $\varphi(n)$ . Calculer  $d$  tel que  $ed \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$ . On pourra utiliser les commandes `euler_phi`, `xgcd`.
  - (b) Vérifier que pour tout  $x \in \mathbf{Z}/n\mathbf{Z}$ , on a bien  $(x^e)^d = x$ .
2. Du point de vue de Bob, prendre deux nombres premiers  $p$  et  $q$  (au hasard entre  $10^N$  et  $10^{N+1}$ ). Recommencer tous les calculs précédents. Est-ce que  $n = pq$  est facile à factoriser? Pour quelles valeurs de  $N$ ?
3. Du point de vue Bob, comparer le temps de calcul de  $z = x^d \pmod{n}$  et du calcul du couple  $(a, b) = (x^d \pmod{p}, x^d \pmod{q})$  suivi de la résolution de la congruence  $z \equiv a \pmod{p}$ ,  $z \equiv b \pmod{q}$ . On pourra utiliser la commande `crt`.

**Exercice 8.5.** — Dans un cryptosystème utilisant la méthode RSA, déterminer la clé secrète  $(\varphi(n), d)$  et le message envoyé  $M \in (\mathbf{Z}/n\mathbf{Z})^*$  pour les les clés publiques  $(n, e)$  et les cryptogrammes  $C = M^e$  suivants :

- i)  $n = 35, e = 5, C = 10$       ii)  $n = 265, e = 139, C = 10$       iii)  $n = 667, e = 493, C = 10$   
 iv)  $n = 1763, e = 611, C = 2$       v)  $n = 3599, e = 31, C = 60$

**Exercice 8.6.** — **Méthode de Héron pour le calcul de la racine carrée**

Soit à calculer une approximation de  $\sqrt{n}$ , où  $n \in \mathbf{N}$ .

- On utilise la méthode de Héron.  $x_0 = \frac{1}{2}(n+1)$ ,  $x_{k+1} = \frac{1}{2}\left(x_k + \frac{n}{x_k}\right)$ .
  - Montrer que  $(x_k)_k$  est décroissante et converge vers  $\sqrt{n}$ .
  - Montrer que  $\frac{x_{k+1} - \sqrt{a}}{\sqrt{a}} \leq \frac{1}{2} \left(\frac{x_k - \sqrt{a}}{\sqrt{a}}\right)^2$  et finalement,  $x_k \leq \sqrt{a} + \frac{1}{2} \left(\frac{\sqrt{a}-1}{2\sqrt{a}}\right)^{2^k}$ .
  - Ecrire une boucle SAGEMATH permettant de calculer rapidement  $E(\sqrt{n})$ . Tester la rapidité de convergence et comparer avec la borne théorique. *Attention aux erreurs d'arrondi.*
- On considère une variante qui calcule  $\lfloor \sqrt{n} \rfloor$ . Pour cela, on part de  $y_0 > \sqrt{n}$ , par exemple  $y_0 = \lfloor \frac{1}{2}(n+1) \rfloor$ , puis  $y_{k+1} = \lfloor \frac{1}{2}(y_k + \frac{n}{y_k}) \rfloor$ .
  - Montrer que si  $x \in \mathbf{N}$ , alors  $\lfloor \frac{1}{2}(x + \frac{n}{x}) \rfloor = \lfloor \frac{1}{2}(x + \lfloor \frac{n}{x} \rfloor) \rfloor$ .
  - Montrer que la suite  $y_k$  est strictement décroissante puis, si  $y_r \leq \sqrt{n}$ , on a  $y_{r+1} \geq y_r$ . Montrer alors que  $y_r = \lfloor \sqrt{n} \rfloor$ .
  - Implanter cette méthode et tester avec  $n = (10^{10} + 10^5 + 1)^2 + m$ ,  $m$  petit.

**Exercice 8.7.** — **Recherche d'une racine carrée de  $-1$**

Soit  $p$  un nombre premier.  $-1$  est un carré dans  $(\mathbf{Z}/p\mathbf{Z})^*$  si et seulement si  $p \equiv 1 \pmod{4}$ . On rappelle le théorème de Wilson :  $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$ . Dans toute la suite, on suppose  $p \equiv 1 \pmod{4}$ .

- Montrer que  $\left(\frac{p-1}{2}\right)!$  est une racine carrée de  $-1$ .
- On écrit  $p-1 = 2^s m$  où  $m$  est impair et  $s \geq 2$ .
  - Soit  $a \in \mathbf{Z}/p\mathbf{Z}$  et  $b = a^m$ . Montrer que l'ordre de  $b$  est  $2^k$  où  $k \leq s$ .
  - En déduire que  $b^{2^{k-1}} = -1$  et en déduire une racine carrée de  $-1$  lorsque  $k \geq 2$ .
  - En déduire que méthode (probabiliste) pour trouver une racine de  $-1$ .
  - Comparer avec la méthode précédente.

**Exercice 8.8.** — **Recherche de racines carrées dans  $\mathbf{F}_p$**

Soit  $a \in \mathbf{F}_p^*$ . On suppose que  $a$  est un carré (en calculant  $a^{(p-1)/2} \pmod{p}$ ).

- Montrer que si  $p \equiv 3 \pmod{4}$ , alors  $b = a^{(p+1)/4}$  est une racine de  $a$ .
- Montrer qu'il y a exactement  $(p-1)/2$  valeurs de  $t$  telles que  $P = X^2 - tX + a$  soit irréductible dans  $\mathbf{Z}/p\mathbf{Z}$ .
  - Montrer que si  $\alpha$  est une racine de  $X^2 - tX + a$  irréductible, alors  $b = \alpha^{(p+1)/2} \in \mathbf{Z}/p\mathbf{Z}$  vérifie  $b^2 = a$ .
  - Tester cette méthode pour  $p$  un grand nombre premier et  $a$  pris au hasard. *On prendra  $t$  au hasard et on vérifiera que  $P$  est irréductible. Comment ?*