

Université d'Évry Val d'Essonne 2011-2012

M54 algèbre et arithmétique 2

**Examen — session de janvier 2012**

Squelette de cours autorisé, calculatrice autorisée

Durée : 3h

**Exercice 1.** Résoudre les systèmes de congruences suivants.

$$(S_1) \begin{cases} 10x = 7 & \text{mod } 42 \\ 25x = 19 & \text{mod } 33 \\ 37x = 15 & \text{mod } 57 \end{cases} \quad (S_2) \begin{cases} 10x = 5 & \text{mod } 15 \\ 24x = 19 & \text{mod } 5 \\ 25x = 17 & \text{mod } 6 \end{cases}$$

**Exercice 2.** Soit  $P = X^3 + X^2 + X - 1 \in \mathbf{F}_5[X]$ . On note  $K = \mathbf{F}_5[X]/(P)$  et  $\alpha$  la classe de  $X$  dans  $K$ .

1. Montrer que  $K$  est un corps, donner sa caractéristique et son cardinal, ainsi qu'une base de  $K$  en tant que  $\mathbf{F}_5$ -espace vectoriel.
2. On pose  $x = \alpha - 1$ ; calculer  $x^4$  et  $x^{-1}$ . (Questions indépendantes.)
3. Montrer que  $x^{25} = \alpha^{25} - 1$ .
4. Donner le cardinal de  $K^\times$  et déduire du théorème de Lagrange (II.4.1) que l'ordre d'un élément de  $K^\times$  appartient forcément à  $\{1, 2, 4, 31, 62, 124\}$ .
5. Justifier que l'équation  $X^4 = 1$  a au plus 4 solutions dans  $K$ . Montrer que tous les éléments de  $\mathbf{F}_5^\times$  sont solution et en déduire que ce sont les seules.
6. En déduire les ordres possibles des éléments de  $K^\times \setminus \mathbf{F}_5^\times$ .
7. Montrer (presque) sans calculs que  $\alpha^4$  est d'ordre 31 exactement. En déduire que  $2\alpha$  est un générateur de  $K^\times$ .

**Exercice 3.** On considère l'anneau  $A = \mathbf{C}[X]$  des polynômes en une variable à coefficients complexes. Si  $E$  est un sous-ensemble de  $\mathbf{C}$ , on note

$$I(E) = \{P \in A \text{ tel que } (x \in E \implies P(x) = 0)\}$$

l'ensemble des polynômes qui s'annulent en tout point de  $E$ .

1. Calculer  $I(\emptyset)$ ,  $I(\{0\})$  et  $I(\mathbf{C})$ .
2. Plus généralement, montrer que si  $E$  est infini, alors  $I(E) = \{0\}$ , en utilisant les propriétés des polynômes.

On suppose désormais que  $E$  est fini, de cardinal  $n$ , et que  $E = \{x_1, \dots, x_n\}$ .

3. Pour chaque  $x \in \mathbf{C}$ , on introduit une application

$$\begin{aligned} ev_x: A &\rightarrow \mathbf{C} \\ P &\mapsto P(x) \end{aligned}$$

Montrer que c'est un morphisme d'anneaux, surjectif.

4. Montrer que  $I(E) = \ker ev_{x_1} \cap \dots \cap \ker ev_{x_n}$ .
5. En déduire que  $I(E)$  est un idéal de  $A$ .
6. Montrer que  $\ker ev_x = (X - x)$ .
7. En utilisant les propriétés de l'anneau  $A$ , déduire des question précédentes que :
  - (a)  $I(E)$  est engendré par  $\prod_{i=1}^n (X - x_i)$ ;
  - (b)  $I(E) \cap I(F) = I(E \cup F)$ ;
  - (c)  $I(E) + I(F) = I(E \cap F)$ ;
  - (d)  $I(E) \subset I(F) \iff F \subset E$ ;
 où  $F = \{y_1, \dots, y_m\}$  est un autre sous-ensemble fini de  $\mathbf{C}$ .

**Exercice 4.** *Attaques élémentaires sur RSA.*

1. *Petits messages.*

En utilisant le système RSA, Alice souhaite transmettre des messages à Bob, dont la clé publique est  $(5, 1112927)$ .

- (a) Alice veut transmettre le message  $m_1 = 10$  à Bob. Quel message chiffré  $c_1$  doit-elle lui envoyer? Que remarquez-vous en calculant  $c_1$ ?
- (b) Alice transmet un deuxième message  $m_2$  à Bob; vous interceptez le message chiffré  $c_2 = 32768$ , que vous reconnaissez immédiatement comme étant  $2^{15}$ . Retrouvez  $m_2$  en justifiant.
- (c) Plus généralement, expliquez pourquoi le système RSA n'est pas sûr si  $m \leq n^{1/e}$  (avec les notations du cours).

*En pratique, on évite cette attaque en modifiant  $m$  s'il est trop petit.*

2. *Attaque de Håstad (1985).*

En utilisant le système RSA, Alice souhaite envoyer un même message  $m$  à ses trois amies Bianca, Bernard et Bob. Supposons qu'ils utilisent tous le même exposant public  $e = 3$ , leurs clés publiques sont donc  $(n_1, 3)$ ,  $(n_2, 3)$  et  $(n_3, 3)$ . Supposons de plus que  $m < \min(n_1, n_2, n_3)$  et que  $n_1, n_2, n_3$  soient premiers entre eux deux à deux. On note  $c_1, c_2$  et  $c_3$  les messages chiffrés correspondants; on suppose que Ève les intercepte.

- (a) Expliquer comment, à partir de  $c_1, c_2$  et  $c_3$ , Ève peut calculer facilement un entier  $c'$  tel que  $c' = m^3 \pmod{n_1 n_2}$  puis un entier  $c''$  tel que  $c'' = m^3 \pmod{n_1 n_2 n_3}$ .
- (b) Montrer que  $m^3 < n_1 n_2 n_3$  et en déduire comment Ève peut retrouver  $m$  facilement.
- (c) Supposons maintenant que l'exposant public commun de Bianca, Bernard et Bob soit  $e = 5$  au lieu de 3. Cette méthode marche-t-elle encore en général? Pourquoi?

*En pratique, il est courant que plusieurs personnes utilisent le même exposant public, la valeur la plus courante étant 65537.*

- (d) En remarquant que  $65537 = 2^{16} + 1$ , expliquer comment, quelle que soit la valeur de  $x$ , on peut calculer  $x^{65537}$  avec seulement 17 multiplications.