

Leçon 142. PGCD et PPCM, algorithmes de calcul. Applications.

Devs :

- Critère d'Eisenstein
- Décomposition de Dunford

Références :

1. Gourdon, Algèbre
2. Perrin, Cours d'algèbre
3. Combes, Algèbre et géométrie
4. Saux-Picart, Cours de calcul formel : algorithmes fondamentaux
5. Colmez, Eléments d'analyse et d'algèbre
6. Objectif Agrégation

On se donne un anneau A unitaire, commutatif et intègre, et k un corps.

1 PGCD et PPCM dans un anneau factoriel

1.1 Généralités

Définition 1. On note A^\times le groupe des inversibles de A , aussi appelés unités.

Définition 2. Soit $a, b \in A$. On dit que a divise b si il existe $r \in A$ tel que $b = ar$.

Un élément $d \in A$ est appelé diviseur commun de $n_1, \dots, n_m \in A$ si d divise n_i pour tout i .

Un élément $m \in A$ est appelé multiple commun de $n_1, \dots, n_m \in A$ si n_i divise m pour tout i .

Définition 3. Un élément $p \in A$ est dit irréductible si p n'est ni nul ni inversible et si $p|ab \implies p|a$ ou $p|b$ pour tout $a, b \in A$.

Définition 4. On dit que $a, b \in A$ sont associés s'il existe $u \in A^\times$ tel que $a = ub$.

On montre que a et b sont associés si et seulement si $(a) = (b)$.

Définition 5. Soit A un anneau intègre. On dit que A est factoriel si tout élément $a \in A$ peut s'écrire, de manière unique à permutation de facteurs près, de la forme :

$$a = up_1^{\alpha_1} \dots p_\ell^{\alpha_\ell}$$

Où $u \in A^\times$ et $p_1, \dots, p_\ell \in A$ sont irréductibles et $\alpha_1, \dots, \alpha_\ell \in \mathbb{N}$.

Exemple 6. $\mathbb{Z}[i]$ est factoriel. $\mathbb{Z}[i\sqrt{5}]$ n'est pas factoriel car $3 \times 3 = (2 + i\sqrt{5})(2 - i\sqrt{5})$.

Dans ce qui suit, on suppose que A est factoriel.

Définition 7. Soit $a, b \in A$, écrit sous la forme $a = u \prod p^{v_p(a)}$ et $b = v \prod p^{v_p(b)}$.

- On appelle plus petit multiple commun de a et b l'élément $\text{ppcm}(a, b) := \prod p^{\sup(v_p(a), v_p(b))}$.
- On appelle plus grand diviseur commun de a et b l'élément $\text{pgcd}(a, b) := \prod p^{\inf(v_p(a), v_p(b))}$.

Le ppcm et le pgcd sont définis à un inversible près.

Remarque 8. Le ppcm et le pgcd peuvent ne pas exister si l'anneau n'est pas factoriel. Par exemple, dans $\mathbb{Z}[i\sqrt{5}]$, 3 et $2 + i\sqrt{5}$ n'ont pas de ppcm tandis que 9 et $3(2 + i\sqrt{5})$ n'ont pas de pgcd .

1.2 Contenu d'un polynôme

Définition 9. Pour $P \in A[X]$ non nul, on appelle contenu de P , noté $c(P)$ le plus grand diviseur commun de ses coefficients. L'élément $c(P)$ est défini modulo A^\times (à un inversible près).

Un polynôme est dit primitif si $c(P) = 1$.

Lemme 10. (Gauss)

On a $c(PQ) = c(P)c(Q)$ modulo A^\times .

Théorème 11. Si A est factoriel, $A[X]$ est factoriel.

Développement 1 :

Théorème 12. (Critère d'Eisenstein). Soit A un anneau factoriel. On note $K = \text{Frac}(A)$. Les polynômes de $A[X]$ irréductibles sont :

- Les constantes $p \in A$ irréductibles dans A
- Les polynômes de degré plus grand que 1 primitifs et irréductibles dans $K[X]$

Soit $P = \sum_{i=1}^n a_i X^i \in A[X]$, et p un élément irréductible de A tel que $p \nmid a_n$, $p^2 \nmid a_0$ et $p|a_i$ pour tout $i \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$. Alors P est irréductible dans $K[X]$.

Application 13. Le polynôme cyclotomique $\Phi_{\mathbb{Q}, p}(X) = \prod_{\zeta \in \mu_p^*} (X - \zeta) = \sum_{i=1}^{p-1} X^i$ est irréductible sur \mathbb{Q} , où p est un nombre premier et μ_p^* désigne l'ensemble des racines primitives $p^{\text{èmes}}$ de l'unité.

1.3 Cas des anneaux principaux

Définition 14. On dit que A est principal si tout idéal de A est principal, c'est-à-dire engendré par un seul élément.

Exemple 15. \mathbb{Z} et $k[X]$ sont des anneaux principaux.

Théorème 16. (Théorème de Bézout)

Soit A un anneau principal et $a, b \in A$. On note $d = \text{pgcd}(a, b)$. Alors $(a) + (b) = (d)$. Autrement dit, il existe $u, v \in A$ tels que $au + bv = d$.

Corollaire 17. Soit A un anneau principal et $a, b \in A \setminus \{0\}$ premiers entre eux. Alors $(a) + (b) = (1)$, i.e il existe $u, v \in A$ tels que $au + bv = 1$.

Remarque 18. Le théorème de Bézout est mit en défaut dans un anneau factoriel non principal. Par exemple, l'anneau $k[X, Y]$ est factoriel et X et Y sont premiers entre eux, mais on a $(X) + (Y) = (X, Y) \neq (1)$.

Exemple 19. (Lemme des noyaux)

Soit E un k -espace vectoriel de dimension finie et $f \in \mathcal{L}(E)$. Soit $P_1, \dots, P_r \in K[X]$ deux à deux premiers entre eux. Alors $\text{Ker } P(f) = \text{Ker } P_1(f) \oplus \dots \oplus \text{Ker } P_r(f)$.

Développement 2 :

Proposition 20. Soit $f \in \mathcal{L}(E)$ et $F \in k[X]$ un polynôme annulateur de f . Soit $f = \beta M_1^{\alpha_1} \dots M_s^{\alpha_s}$ la décomposition en facteurs irréductibles de $k[X]$ du polynôme F .

Pour $i \in \llbracket 1, s \rrbracket$, on note $N_i = \text{Ker } M_i^{\alpha_i}(f)$. On a alors $E = N_1 \oplus \dots \oplus N_s$, et pour tout $i \in \llbracket 1, s \rrbracket$, la projection sur N_i parallèlement à $\bigoplus_{\substack{1 \leq j \leq s \\ j \neq i}} N_j$ est un polynôme en f .

Théorème 21. (Réduction de Dunford)

Soit $f \in \mathcal{L}(E)$ un endomorphisme dont le polynôme caractéristique χ_f est scindé sur k . Alors il existe un unique couple $(d, n) \in \mathcal{L}(E)^2$ tel que

1. Les endomorphismes d et n commutent et $d + n = f$.
2. L'endomorphisme d est diagonalisable et l'endomorphisme n est nilpotent.

De plus, les endomorphismes d et n sont des polynômes en f .

2 Algorithmes de calcul dans un anneau euclidien

2.1 Obtention du PGCD et des relations de Bézout

Définition 22. Un anneau intègre A est dit euclidien si il existe une application $f: A \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{N}$ telle que pour tout $(a, b) \in A \times A \setminus \{0\}$, il existe un couple $(q, r) \in A^2$ vérifiant $a = bq + r$ et $(r = 0 \text{ ou } f(r) < f(b))$.

Proposition 23. Si A est euclidien, le couple (q, r) obtenu pour tout $(a, b) \in A \times A \setminus \{0\}$ ci-dessus est unique.

Exemple 24. L'anneau \mathbb{Z} muni de l'application $f(n) = |n|$ est euclidien. L'anneau $k[X]$ muni de l'application $f(P) = \text{deg}(P)$ est euclidien.

Théorème 25. (Algorithme d'Euclide)

Soit a et b deux éléments non nuls d'un anneau euclidien A , soit $(r_i)_i$ la suite d'éléments définie par $r_0 = a$, $r_1 = b$, puis, pour $r \geq 2$, $r_i = \text{rem}(r_{i-2}, r_{i-1})$, où $\text{rem}(x, y)$ désigne la fonction qui à (x, y) associe le reste dans la division de x par y dans A .

Alors la suite $(r_i)_i$ est finie : il existe un entier $n + 1$ pour lequel $r_{n+1} = 0$ et $\text{pgcd}(a, b) = r_n$.

Proposition 26. En gardant les mêmes notations, on a $n \leq 2 \log_2(a) + 1$. En particulier, le nombre de divisions à réaliser pour calculer $\text{pgcd}(a, b)$ est majoré par $2 \log_2(a)$.

Proposition 27. Le calcul du pgcd de a et b par l'algorithme d'Euclide a une complexité de $O(\log(a) \log(b))$ opérations binaires, dans le pire des cas.

Exemple 28. $\text{pgcd}(X^m - 1, X^k - 1) = X^{\text{pgcd}(m, k)} - 1$.

Théorème 29. (Algorithme d'Euclide étendu)

Si $a, b \in A \setminus \{0\}$, on définit :

$$W_0 = \begin{pmatrix} a \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, W_1 = \begin{pmatrix} b \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, W_i = \begin{pmatrix} r_i \\ u_i \\ v_i \end{pmatrix}$$

Où pour $i \geq 2$, r_i est le reste de la division euclidienne (q_i, r_i) de r_{i-2} par r_{i-1} , u_i et v_i étant définis par $u_i = u_{i-2} - q_i u_{i-1}$ et $v_i = v_{i-2} - q_i v_{i-1}$.

Alors pour tout i , $r_i = a u_i + b v_i$: en particulier, $\text{pgcd}(a, b) = a u_n + b v_n$, où n est le plus petit indice pour lequel $r_{n+1} = 0$.

2.2 Théorème chinois et résolution effective

Théorème 30. (Théorème chinois)

Soit I et J des idéaux de A tels que $I + J = A$. L'application $\varphi: \begin{cases} A/I \cap J & \rightarrow (A/I) \times (A/J) \\ \hat{x} & \mapsto (\bar{x}, \check{x}) \end{cases}$ est un isomorphisme d'anneau.

Corollaire 31. Soit A un anneau principal, $m \in A$ et $n \in A$ premiers entre eux. Considérons $u \in A$, $v \in A$ tels que $1 = um + vn$. L'application $\psi: \begin{cases} A/mnA & \rightarrow (A/mA) \times (A/nA) \\ \hat{x} & \mapsto (\bar{x}, \check{x}) \end{cases}$ est un isomorphisme d'anneau.

L'isomorphisme réciproque associe à $(\bar{a}, \bar{b}) \in (A/mA) \times (A/nA)$ la classe $\hat{x} \in A/mnA$ de $x = vna + umb$.

Remarque 32. Si m et n sont premiers entre eux, le corollaire montre que le système

$$\begin{cases} k \equiv a \pmod{mA} \\ k \equiv b \pmod{nA} \end{cases}$$

a une unique solution modulo mnA . Si A est euclidien, on peut déterminer une relation de Bézout via l'algorithme d'Euclide pour obtenir une solution x . Les autres solutions s'obtiennent en ajoutant à x un multiple de mn .

Exemple 33. Le système de congruences dans \mathbb{Z} $\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{4} \\ x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 1 \pmod{9} \end{cases}$ a pour solutions $x = 838 + 180k$ et $x = 118 + 180k'$ pour $k, k' \in \mathbb{Z}$.

3 Applications

3.1 Résolution d'équations diophantiennes

Proposition 34. Soit $a, b \in \mathbb{Z}$. L'équation $ax = b$ admet des solutions si et seulement si $a|b$, et dans ce cas, l'unique solution est donnée par $x = \frac{b}{a}$.

Proposition 35. Soit $a, b \geq 2$ deux entiers premiers entre eux. L'équation $ua - vb = 1$ admet pour uniques solutions les couples $(u + kb, v + ka)$ où le couple (u, v) est donné par le théorème de Bézout et k est un entier relatif.

Remarque 36. En pratique, on obtient u et v grâce à l'algorithme d'Euclide.

Exemple 37. L'équation $47u + 111v = 1$ a pour solutions $(26 + 111k, -11 + 47k)$ pour $k \in \mathbb{Z}$.

Cadre 38. Soit $n, m \in \mathbb{N}$, $A \in \mathcal{M}_{m,n}(\mathbb{Z})$ et $B \in \mathcal{M}_{m,1}(\mathbb{Z})$. On souhaite résoudre l'équation $AX = B$.

Proposition 39. On suppose que $A = \text{diag}(d_1, \dots, d_r, 0, \dots, 0)$ avec $d_1, \dots, d_r \in \mathbb{Z}$. Alors l'équation $AX = B$ a des solutions si et seulement si $d_i|b_i$ pour tout $i \in \llbracket 1, r \rrbracket$ et $b_{r+1} = \dots = b_m = 0$, et dans ce cas, les solutions sont les n -uplets $(\frac{b_1}{d_1}, \dots, \frac{b_r}{d_r}, k_{r+1}, \dots, k_n)$ avec $k_{r+1}, \dots, k_n \in \mathbb{Z}$.

Théorème 40. (Invariants de similitude). Soit $A \in \mathcal{M}_{m,n}(\mathbb{Z})$. Il existe une famille (d_1, \dots, d_r) d'entiers non nuls tels que $d_1|\dots|d_r$ telle que A soit équivalente à $\text{diag}(d_1, \dots, d_r, 0, \dots, 0)$.

Remarque 41. On obtient les invariants de similitude de A de manière algorithmique, sur une méthode similaire au pivot de Gauss, en utilisant des divisions euclidiennes successives.

Proposition 42. Soit $P \in \text{GL}_m(\mathbb{Z})$ et $Q \in \text{GL}_n(\mathbb{Z})$ tels que $PAQ = D$, où D est de la forme du théorème 8. Alors X est solution de $AX = B$ si et seulement si $Q^{-1}X$ est solution de $DQ^{-1}X = PB$.

Remarque 43. Ceci donne une méthode de résolution pour les équations diophantiennes linéaires à n variables.

3.2 Une application en théorie des groupes

On considère G un groupe abélien fini.

Définition 44. On appelle ordre d'un élément $g \in G$ et on note $\text{ord}(g)$ le plus petit entier $d \in \mathbb{N}^*$ tel que $g^d = 1$.

Proposition 45. Pour $g \in G$, on a $\text{ord}(g) = d \iff g^d = 1$ et $\forall k \in \mathbb{N}^* \quad g^k = 1 \implies d|k$.

Proposition 46.

1. Si $x \in G$ est d'ordre a et si $y \in G$ est d'ordre b , et si $\text{pgcd}(a, b) = 1$, alors xy est d'ordre ab .
2. Si $a, b \in \mathbb{N}^*$ et si G contient des éléments d'ordre a et b , alors il contient un élément d'ordre $\text{ppcm}(a, b)$.
3. Soit N le maximum des ordres des éléments de G . Alors on a $x^N = 1$ pour tout $x \in G$. On dit que N est l'exposant du groupe G .

Définition 47. On appelle caractère linéaire de G un morphisme de groupes $\chi: G \rightarrow \mathbb{C}^*$, et on note \hat{G} l'ensemble des caractères linéaires de G .

Proposition 48. Muni du produit $(\chi_1 \chi_2)(g) := \chi_1(g) \chi_2(g)$, l'ensemble \hat{G} des caractères linéaires de G est un groupe commutatif. On l'appelle le groupe dual de G .

Lemme 49. Soit G un groupe abélien fini. Alors G est isomorphe à $\hat{\hat{G}}$.

Lemme 50. Soit G un groupe abélien fini. Alors G et \hat{G} ont le même exposant.

Théorème 51. (Théorème de structure des groupes abéliens finis, existence)

Soit G un groupe abélien fini. Alors il existe $r \in \mathbb{N}$ et des entiers N_1, \dots, N_r , où N_1 est l'exposant de G et qui vérifient $N_{i+1}|N_i$ pour tout $i \leq r-1$, et qui sont tels que

$$G \simeq \prod_{i=1}^r \mathbb{Z}/N_i\mathbb{Z}.$$