

Polynômes symétriques
28/01/2021

Notations A anneau commutatif
 $A[X_1, \dots, X_n] = A$ -algèbre des polynômes en n indéterminées

Le groupe \mathfrak{S}_n agit sur $A[X_1, \dots, X_n]$ par
 $\sigma \cdot P(X_1, \dots, X_n) = P(X_{\sigma(1)}, \dots, X_{\sigma(n)}) \quad (\sigma \in \mathfrak{S}_n)$

But. Déterminer $A[X_1, \dots, X_n]^{\mathfrak{S}_n}$ polynômes symétriques.
 (→ générateurs, et relations)

Rq. $A[X_1, \dots, X_n]^{\mathfrak{S}_n}$ est une sous-A-algèbre de $A[X_1, \dots, X_n]$.

Déf (Polynômes symétriques élémentaires)

Pour $1 \leq k \leq n$, on pose $\Sigma_k = \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} X_{i_1} \dots X_{i_k}$

Σ_k est un polynôme symétrique.

Ex. $\Sigma_1 = X_1 + \dots + X_n$, $\Sigma_2 = X_1 X_2 + X_1 X_3 + \dots + X_{n-1} X_n$
 $\Sigma_n = X_1 \dots X_n$.

Rq. Ces polynômes apparaissent dans les relations coefficients-racines :

Dans $A[X_1, \dots, X_n, T]$, on a $\prod_{i=1}^n (T - X_i) = T^n + \sum_{k=1}^n (-1)^k \Sigma_k T^{n-k}$

(On peut spécialiser, i.e. appliquer le morphisme de A-algèbres
 $(X_1, \dots, X_n) \mapsto (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ avec $\alpha_i \in A$)

Thm. Tout polynôme symétrique de $A[X_1, \dots, X_n]$ s'écrit de manière unique comme polynôme en les polynômes symétriques élémentaires.

i.e.
 (1) $A[X_1, \dots, X_n]^{\mathfrak{S}_n} = A[\Sigma_1, \dots, \Sigma_n]$ (générateurs)
 (2) Si $R \in A[\Sigma_1, \dots, \Sigma_n]$ vérifie $R(\Sigma_1, \dots, \Sigma_n) = 0$,
 alors $R = 0$. (pas de relation entre les générateurs)

Reformulation:
 Le morphisme de A-algèbres $A[\Sigma_1, \dots, \Sigma_n] \rightarrow A[X_1, \dots, X_n]^{\mathfrak{S}_n}$
 $\Sigma_i \mapsto \Sigma_i$
 est un isomorphisme
 (1) = surjectivité, (2) = injectivité

Dans la suite, on prendra $A = K$ corps (mais le démo. marche en toute généralité).

Déf. On munit \mathbb{N}^n de l'ordre lexicographique

$k = (k_1, \dots, k_n)$, $l = (l_1, \dots, l_n) \in \mathbb{N}^n$
 $k \leq l \stackrel{\text{def}}{\iff} k_1 < l_1$ ou $(k_1 = l_1 \text{ et } (k_2, \dots, k_n) \leq (l_2, \dots, l_n))$
 (def. inductive)
 C'est l'ordre du dictionnaire. C'est un ordre total.

On a déduit un ordre sur les monômes $X_1^{k_1} \dots X_n^{k_n} =: X^k$

$X^k \leq X^l \stackrel{\text{def}}{\iff} k \leq l$.

Déf. $\deg(X_1^{k_1} \dots X_n^{k_n}) = (k_1, \dots, k_n)$ (\neq deg usual !)

• Pour $P \in K[X_1, \dots, X_n]$, $P \neq 0$, $P = \sum_{k \in \mathbb{N}^n} a_k X^k$ (somme finie)
 on pose $\deg(P) = \max \{ k, a_k \neq 0 \}$.

Exercice. (1) Calculer $\deg(\Sigma_k)$
 (2) Soit $P \in K[X_1, \dots, X_n]$ de degré $d = (d_1, \dots, d_n)$
 Mg. si P est symétrique, alors $d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_n$
 (3) Mg. $\forall P, Q \in K[X_1, \dots, X_n]$, $\deg(PQ) = \deg(P) + \deg(Q)$.

Soluti (1) $X_1 > X_2 > \dots > X_n$

$\Sigma_1 = X_1 + \dots + X_n \quad \deg(\Sigma_1) = \deg(X_1) = (1, 0, \dots, 0)$

$\Sigma_2 = X_1 X_2 + \dots \quad \deg(\Sigma_2) = \deg(X_1 X_2) = (1, 1, 0, \dots, 0)$

$\deg(\Sigma_k) = (\underbrace{1, \dots, 1}_{k \text{ fois}}, 0, \dots, 0)$
 (le monôme de plus haut degré dans Σ_k est $X_1 \dots X_k$)

(2) le monôme $X_1^{d_1} \dots X_n^{d_n}$ apparaît dans P. Comme P est symétrique, $X_1^{d_{\sigma(1)}} \dots X_n^{d_{\sigma(n)}}$ apparaît aussi dans P, $\forall \sigma \in \mathfrak{S}_n$

Donc $(d_{\sigma(1)}, \dots, d_{\sigma(n)}) \leq (d_1, \dots, d_n) \quad \forall \sigma \in \mathfrak{S}_n$
 Cela entraîne $d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_n$. (sinon on pourrait permuter les d_i pour obtenir un degré plus grand)

(3) L'ordre lex est compatible à l'addition

(*) $k \leq l, k' \leq l' \implies k+k' \leq l+l'$

(**) $k \leq l, k' < l' \implies k+k' < l+l'$

On écrit $P = a X^d + \sum_{k < d} a_k X^k$ et $Q = b X^e + \sum_{l < e} b_l X^l$

On développe $PQ = ab X^{d+e} +$ termes de plus bas degré (grâce à (*)) \square

Dém. du thm.

(1) Existence

Récurrence sur $\deg(P)$ (à un sens car l'ordre est total).
 Soit $P \in K[X_1, \dots, X_n]^{\mathfrak{S}_n}$, $P \neq 0$, $\deg P = d = (d_1, \dots, d_n)$

$P = a X^d + R, \quad \deg(R) < d$

On a vu que $d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_n$.

$P = a X_1^{d_1} \dots X_n^{d_n} + R$
 $= a X_2^{d_1-d_2} (X_1 X_2)^{d_1-d_2} (X_1 X_2 X_3)^{d_1-d_3} \dots (X_1 \dots X_n)^{d_n} + R$

On remarque que $X_1 \dots X_k$ est le terme de plus haut degré de Σ_k .
 Cela nous amène à poser $Q = a \Sigma_1^{d_1-d_2} \Sigma_2^{d_1-d_3} \dots \Sigma_n^{d_n}$.

• $Q \in K[\Sigma_1, \dots, \Sigma_n]$
 • $\deg(Q) = (d_1-d_2) \deg(\Sigma_1) + (d_1-d_3) \deg(\Sigma_2) + \dots + d_n \deg(\Sigma_n)$
 $= (d_1-d_2) + (d_1-d_3) + \dots + (d_{n-1}-d_n) + d_n = (d_1, d_2, \dots, d_n) = \deg(P)$.

Donc P et Q ont les mêmes termes de plus haut degré.

$P = Q + (P-Q)$, on a $\deg(P-Q) < \deg(P)$ et P-Q symétrique

Par hypothèse de récurrence, $P-Q \in K[\Sigma_1, \dots, \Sigma_n]$

Rq importante. Cette preuve fournit un algorithme pour décomposer P.
 (méthode de Waring)

Exercice. Décomposer les pl. sym. suivant.

(1) $P = X^2 + Y^2 + Z^2$ puis $P = \sum_{i=1}^2 X_i^2$

(2) $P = X^2(Y+Z) + Y^2(Z+X) + Z^2(X+Y)$

Soluti (1) Terme dominant $X^2 \rightsquigarrow \Sigma_1^2$

$\Sigma_1^2 = (X+Y+Z)^2 = P + 2(XY+XZ+YZ) = P + 2\Sigma_2$
 D'où $P = \Sigma_1^2 - 2\Sigma_2$

$P = \sum_{i=1}^2 X_i^2$ marche pareil, $P = \Sigma_1^2 - 2\Sigma_2$

(2) Terme dominant $X^2 Y \rightsquigarrow \Sigma_1 \Sigma_2$

$\Sigma_1 \Sigma_2 = (X+Y+Z)(XY+YZ+ZX)$
 $= X^2 Y + XY^2 + X^2 Z + XZ^2 + XY^2 + Y^2 Z + XYZ$
 $+ XYZ + YZ^2 + XZ^2$
 $= P + 3XYZ$

D'où $P = \Sigma_1 \Sigma_2 - 3\Sigma_3$.

② Unicité

On note $\phi_n: K[\Sigma_1, \dots, \Sigma_n] \rightarrow K[X_1, \dots, X_n]$
 $\Sigma_i \mapsto \Sigma_i$

On montre ϕ_n injectif par récurrence sur n.

n=1. ok

n>2 Par l'absurde, supposons $\phi_n(Q) = 0$ avec $Q \neq 0$
 On choisit Q de degré minimal.

On a donc $Q(\Sigma_1, \dots, \Sigma_n) = 0$

On applique le morphisme de K-aly
 $\alpha: K[X_1, \dots, X_n] \rightarrow K[X_1, \dots, X_{n-1}]$
 $P \mapsto P(X_1, \dots, X_{n-1}, 0)$

On a: $0 = \alpha(Q(\Sigma_1, \dots, \Sigma_n)) = Q(\alpha(\Sigma_1), \dots, \alpha(\Sigma_n))$
 $\alpha(\Sigma_n) = 0$

Et les $\alpha(\Sigma_1), \dots, \alpha(\Sigma_{n-1})$ sont les pl. sym. de degré en X_1, \dots, X_{n-1}

Donc $\phi_{n-1}(Q_0) = 0$ avec $Q_0 = Q(\Sigma_1, \dots, \Sigma_{n-1}, 0)$

Par hyp. de récurrence, $Q_0 = 0$ i.e. Q est divisible par Σ_n .
 Puis $Q = \Sigma_n Q_1$, $\deg(Q_1) < \deg(Q)$

Et $0 = \phi_n(Q) = \phi_n(\Sigma_n) \phi_n(Q_1) = \Sigma_n \times \phi_n(Q_1)$

Comme l'anneau est intègre, $\phi_n(Q_1) = 0$, absurde. \square

Somme de Newton

Pour $k \geq 1$, on pose $S_k = \sum_{i=1}^n X_i^k \in \mathbb{Z}[X_1, \dots, X_n]^{\mathfrak{S}_n}$

On cherche à exprimer S_k en termes des $\Sigma_1, \dots, \Sigma_n$.

Pour $A = \mathbb{Z}[X_1, \dots, X_n]$.

Soit $P(T) = \prod_{i=1}^n (1 - X_i T) = 1 - \Sigma_1 T + \Sigma_2 T^2 - \dots + (-1)^n \Sigma_n T^n$
 $\in A[T]$

On calcule la dérivée logarithmique de P.

$-\frac{TP'(T)}{P(T)} = \sum_{i=1}^n \frac{X_i T}{1 - X_i T} = \sum_{k \geq 1} S_k T^k \in A[[T]]$
 (série formelle à coefficients dans A)

" $\frac{d}{dT} \log P(T)$ "

On multiplie les deux membres par P(T) et on identifie les coefficients. Après calculs, on obtient

(*) $\forall k \geq 1, S_k - \Sigma_1 S_{k-1} + \Sigma_2 S_{k-2} - \dots + (-1)^{k-1} \Sigma_{k-1} S_1 + (-1)^k k \Sigma_k = 0$

avec la convention $\Sigma_k = 0$ pour $k > n$.

(*) permet de déterminer, par récurrence, S_k en fonction des Σ_i .

Exercice (1) Avec cette formule calcule S_2 et S_3 en fonction des Σ_i .

(2) Montre qu' inversement, Σ_k est un polynôme à coefficients dans \mathbb{Q} en S_1, \dots, S_k .

Compléments

• Si P symétrique, $P = Q(\Sigma_1, \dots, \Sigma_n)$, alors il n'y a pas de relation simple entre les degrés usuels de P et Q.
 (sauf si on attribue des poids aux Σ_i , en posant $\text{poids}(\Sigma_i) = i$)

• Si P est homogène et symétrique, $P = Q(\Sigma_1, \dots, \Sigma_n)$
 alors Q n'est pas homogène en général.

• Si G est un sous-groupe de \mathfrak{S}_n , on peut s'intéresser aussi à
 $K[X_1, \dots, X_n]^G$ (alg. des invariants)

La théorie des invariants a pour but de trouver des générateurs et relations pour cette algèbre.

Ex. $G = A_n, S = K[X_1, \dots, X_n]^{A_n}$

On peut mtq. $K[X_1, \dots, X_n]^{A_n} = S \oplus S \cdot \Delta$

avec $\Delta = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (X_i - X_j)$ (pl. anti-symétrique)

Générateurs: $\Sigma_1, \dots, \Sigma_n, \Delta$

Relation: $\Delta^2 \in S$.