

Teorema (Formulele lui Newton)

Fie A anel comutativ și $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 2$. Notăm ca

s_1, \dots, s_m polinoamele simetrice fundamentale din $A[X_1, \dots, X_m]$.

Pentru fiecare $i \in \mathbb{N}^*$ notăm $p_i = X_1^i + \dots + X_n^i$, de asemenea fie $p_0 = n$. Atunci:

$$(1) \quad p_k - s_1 p_{k-1} + \dots + (-1)^n s_n p_{k-n} = 0 \text{ pentru orice } k \geq n.$$

$$(2) \quad p_k - s_1 p_{k-1} + \dots + (-1)^{k-1} s_{k-1} p_1 + (-1)^k s_k = 0 \text{ pt. orice } 1 \leq k \leq n-1.$$

Demonstrare. (1) Fie $F = (y - x_1) \dots (y - x_n) \in A[X_1, \dots, X_n][y]$, un polinom în nedeterminata y cu coeficienți din $A[X_1, \dots, X_n]$.

Ești că $F = y^n - s_1 y^{n-1} + \dots + (-1)^n s_n$. Cum orice x_j este rădăcină a lui F , rezultă că

$$x_j^n - s_1 x_j^{n-1} + \dots + (-1)^n s_n = 0 \text{ și înmulțind cu } x_j^{k-n}$$

(unde $k \geq n$) obținem

$$x_j^k - s_1 x_j^{k-1} + \dots + (-1)^n s_n x_j^{k-n} = 0, \text{ sumând } j=1, n \text{ și}$$

obținem $p_k - s_1 p_{k-1} + \dots + (-1)^n s_n p_{k-n} = 0$, ceea ce arată (1).

(2) Fie $k \in \mathbb{N} \cup \{\infty\}$ considerăm

$$G = G(X_1, \dots, X_n) = p_k - s_1 p_{k-1} + \dots + (-1)^k s_k \in A[X_1, \dots, X_n],$$

care este polinom simetric (deoarece toate p_j, s_j sunt simetrice). Pentru $X_{k+1} = \dots = X_n = 0$ (căci aplicația nu are niciună evaluare pt. aceste elemente) obținem

$$G(X_1, \dots, X_k, 0, \dots, 0) = p'_k - s'_1 p'_{k-1} + \dots + (-1)^k s'_k \in A, \text{ unde}$$

(4) (ip) (6)

Δ_i sunt polinoamele simetrice fundamentale
din $A[X_1, \dots, X_k]$, iar $p_i^i = X_1^{i_1} \cdots X_k^{i_k}$. Înțeles deea,
aceste rezultă imediat din

$$\Delta_i(X_1, \dots, X_k, 0, \dots, 0) = s_i^i \text{ și } p_i(X_1, \dots, X_k, 0, \dots, 0) = p_i^i.$$

Din (1), aplicând pentru k nedeterminate X_1, \dots, X_k ,
rezultă că $p_{k+1}^i - s_1^i p_{k+1}^1 + \cdots + (-1)^k k s_k^i = 0$, deci
 $G(X_1, \dots, X_k, 0, \dots, 0) = 0$.

Să că sănătățim că $G \neq 0$, atunci termenul
lui principal e de formă a $X_1^{i_1} \cdots X_n^{i_n}$ cu $a \neq 0$ și

$i_1 \geq \cdots \geq i_n$. Dacă produsul lui G este lăsat să fie polynom
omogen de gradul k , deci $i_1 + \cdots + i_n = k$. Atunci

$i_{k+1} = \cdots = i_n = 0$ (altfel $i_1 \geq \cdots \geq i_k \geq i_{k+1} \geq 1$, de unde
 $i_1 + \cdots + i_n \geq i_1 + \cdots + i_{k+1} \geq k+1$, contradicție), deci

termenul principal al lui G este de formă

ar $X_1^{i_1} \cdots X_k^{i_k}$. Atunci acest termen sporește în

$G(X_1, \dots, X_k, 0, \dots, 0)$, contradicție cu faptul că acest
polynom ar X_1, \dots, X_k este nul.

Rămâne că $G = 0$, ceea ce încheie demonstrația.

COMPLEMENT: Construcția înelului de polinoame într-o familie infinită de nedeterminate.

Considerăm următoarea situație generală:

- Fie (Λ, \leq) o multime ordonată cu proprietatea că pt. orice $\alpha, \beta \in \Lambda$ există $\gamma \in \Lambda$ cu $\alpha \leq \gamma \wedge \beta \leq \gamma$.
- Fie $(R_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ o familie de îneluri cu proprietatea că pt. orice $\alpha, \beta \in \Lambda$ cu $\alpha \leq \beta$, R_α este subinel al lui R_β .

Așteptăm că pe multimea $R = \bigcup_{\lambda \in \Lambda} R_\lambda$ se poate introduce o structură de înel astfel încât R_λ este subinel al lui R pt. orice $\lambda \in \Lambda$.

Vom nota cu \oplus_λ și 0_λ adunarea și înmulțirea din R_λ , iar cu 1_λ elementul neutru la înmulțire din R_λ .

Definim + și : pe R astfel:

Fie $x, y \in R$. Atunci există $\gamma \in \Lambda$ cu $x, y \in R_\gamma$.

În consecință, dacă $x \in R_\alpha$ și $y \in R_\beta$, atunci există

$\gamma \in \Lambda$ cu $\alpha \leq \gamma \wedge \beta \leq \gamma$. Cum $R_\alpha \subset R_\gamma$ și $R_\beta \subset R_\gamma$ obținem

că $x, y \in R_\gamma$. Definim acum

$$x+y \stackrel{\text{def}}{=} x \oplus_\gamma y \text{ și } x \cdot y \stackrel{\text{def}}{=} x \odot_\gamma y.$$

Astăzi că definitia lui $x+y$ și $x \cdot y$ nu depinde de alegerea lui γ . Într-adevăr, deci vă este un alt element din Δ cu $x, y \in R_\gamma$, atunci există $\lambda \in \Delta$ cu $\gamma \leq \lambda$ și $\nu \leq \lambda$, și atunci cum $R_\lambda \times R_\nu$ sunt submembre în R_λ , avem

$$x \oplus_\gamma y = x \oplus_\lambda y = x \oplus_\nu y \text{ și}$$

$$x \odot_\gamma y = x \odot_\lambda y = x \odot_\nu y.$$

Asadar operațiile $+$ și \cdot pe R sunt bine definite.

Observăm că $1_\alpha = 1_\beta$ pt. orice $\alpha, \beta \in \Delta$; într-adevăr, fie γ cu $\alpha \leq \gamma$ și $\beta \leq \gamma$. Atunci $R_\alpha \times R_\beta$ sunt submembre în R_γ , deci $1_\alpha = 1_\beta (= 1_\gamma)$. Vom nota $1 = 1_\alpha$ (nu depinde de α).

Astăzi acum că $(R, +, \cdot)$ este mul. Verificarea fiecărei axiome a mulțimii se reduce la faptul că proprietățile respective sunt verificate într-un R_λ . De exemplu, pt. a verifica că $(x+y)+z = x+(y+z)$ pt. $x, y, z \in R$, fie $\alpha, \beta, \gamma \in \Delta$ cu $x \in R_\alpha, y \in R_\beta, z \in R_\gamma$ și fie $\lambda \in \Delta$ cu $\alpha \leq \lambda, \beta \leq \lambda, \gamma \leq \lambda$. Atunci $x, y, z \in R_\lambda$, deci și $x+y = x \oplus_\lambda y, y+z = y \oplus_\lambda z \in R_\lambda$ și cum R_λ este mul. avem $(x+y)+z = (x \oplus_\lambda y) \oplus_\lambda z = x \oplus_\lambda (y \oplus_\lambda z) = x+y+z$.

La fel se verifică celelalte axiome.

Observăm că 1 este element neutru la înmulțire. În concluzie, R este mul. și fiecare R_λ este submul. în R .

Aplicăm acum construcție precedență în următorul context particular:

fie A un inel comutativ, I o mulțime subunită și $(X_i)_{i \in I}$ o familie de nedeterminate indeterminate de I .

Eie $\Delta = \{ F \mid F \text{ submulțime finită nevidică a lui } I \}$. Atunci Δ este o mulțime ordonată cu inclusiunea și pt. orice $F_1, F_2 \in \Delta$ există $F \in \Delta$ cu $F_1 \subset F$ și $F_2 \subset F$ (nuem luna $F = F_1 \cup F_2$).

Acum pt. fiecare $F \in \Delta$, $\exists F = \{i_1, \dots, i_p\}$, fie

$R_F = A[X_{i_1}, \dots, X_{i_p}]$, inelul de polinoame în nedeterminatele X_{i_1}, \dots, X_{i_p} cu coeficienți din A .

E clar că atunci $F_1 \subset F_2$ sunt din Δ , atunci

R_{F_1} este subinel al R_{F_2} .

Construcția generală arată că

$R = \bigcup_{F \in \Delta} R_F$ este inel a.i. fiecare R_F este subinel

din R . Inelul R se notează cu $A[X_i : i \in I]$ și se numește inelul de polinoame în familie de nedeterminate $(X_i)_{i \in I}$ cu coeficienți din A .