

$$1. f = 3x^2 - 3; \text{ 利用辗转相除法可得, } \gcd(f, f') = x-1$$

$$\frac{f}{\gcd(f, f')} = \frac{x^3 - 3x + 2}{x-1} = x^2 + x - 2.$$

故  $f$  的无平方部分为  $x^2 + x - 2$ .

2. 设  $\sigma \in S_n$ ,  $\pi: R[x_1, \dots, x_n] \rightarrow R[x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)}]$  是嵌入 (满足  $\forall r \in R, \pi(r) = r$ ), 且

$$\begin{aligned}\pi_\sigma: R[x_1, \dots, x_n] &\rightarrow R[x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)}] \\ x_i &\mapsto x_{\sigma(i)}, \quad i=1, 2, \dots, n.\end{aligned}$$

且  $\pi_\sigma|_R = \pi$ . 由赋值同态定理 (定理 3.15) 可知其为环同态.

从而  $\pi_\sigma(\varphi(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n)) = \varphi(\pi_\sigma(\varepsilon_1), \dots, \pi_\sigma(\varepsilon_n))$ . ( $\pi_\sigma$  是环同态)

$$\begin{aligned}&= \varphi(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) \\ (\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n \text{ 是对称多项式})\end{aligned}$$

注:  $\varphi(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n)$  是关于  $x_1, \dots, x_n$  的对称多项式

3. 证明:  $|z_1 + z_2|^2 + |z_1 - z_2|^2 = [z_1 + z_2](\bar{z}_1 + \bar{z}_2) + (z_1 - z_2)(\bar{z}_1 - \bar{z}_2)$ .

$$\begin{aligned}&= z_1 \cdot \bar{z}_1 + z_1 \bar{z}_2 + z_2 \bar{z}_1 + z_2 \bar{z}_2 + z_1 \cdot \bar{z}_1 - z_1 \bar{z}_2 - z_2 \bar{z}_1 + z_2 \bar{z}_2 \\ &= 2|z_1|^2 + 2|z_2|^2.\end{aligned}$$

几何意义: 平行四边形四边长度的平方和等于两对角线长度的平方和.

4. 证明: (i)  $\forall z = x + \sqrt{-1}y$ , 有  $x = \frac{z + \bar{z}}{2}$ ,  $y = \frac{z - \bar{z}}{2\sqrt{-1}}$ , 将其代入到  $Ax + By + C = 0 \neq$

$$\text{设. } A \cdot \frac{z + \bar{z}}{2} + B \cdot \frac{z - \bar{z}}{2\sqrt{-1}} + C = 0$$

$$\Rightarrow \frac{A - \sqrt{-1}B}{2} \cdot z + \frac{A + \sqrt{-1}B}{2} \bar{z} + C = 0.$$

$$\text{令 } a = \frac{A + \sqrt{-1}B}{2} \neq 0, C \in R, \text{ 则 } a\bar{z} + \bar{a}z = C.$$

(ii)  $(x-a)^2 + (y-b)^2 = r^2 \Rightarrow x^2 + y^2 - 2ax - 2by + a^2 + b^2 - r^2 = 0$

$$\Rightarrow \left(\frac{z + \bar{z}}{2}\right)^2 + \left(\frac{z - \bar{z}}{2\sqrt{-1}}\right)^2 - 2a \cdot \frac{z + \bar{z}}{2} - 2b \cdot \frac{z - \bar{z}}{2\sqrt{-1}} + a^2 + b^2 - r^2 = 0$$

$$\Rightarrow \frac{z^2 + \bar{z}^2 + 2z\bar{z}}{4} + \frac{-z^2 - \bar{z}^2 + 2z\bar{z}}{4} + (-a + b\sqrt{-1})z + (-a - b\sqrt{-1})\bar{z} + a^2 + b^2 - r^2 = 0$$

$$\text{令 } A = \frac{a - b\sqrt{-1}}{\sqrt{2}}, \beta = \frac{a + b\sqrt{-1}}{\sqrt{2}}, C = a^2 + b^2 - r^2 \text{ 则}$$

$$Az\bar{z} + \bar{z}z + \beta z + \bar{\beta}\bar{z} + C = 0, \text{ 其中 } A \neq 0, A, C \text{ 为实数}, |\beta| \in \mathbb{C} \text{ 且 } |\beta|^2 > AC.$$



5. 证明:

$$\sum A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ \xi_0 & \xi_1 & \cdots & \xi_{n-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \xi_0^{n-1} & \xi_1^{n-1} & \cdots & \xi_{n-1}^{n-1} \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ \xi_0^{-1} & \xi_1^{-1} & \cdots & \xi_{n-1}^{-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \xi_0^{-(n-1)} & \xi_1^{-(n-1)} & \cdots & \xi_{n-1}^{-(n-1)} \end{pmatrix}$$

$$C = A \cdot B = (C_{ij})_{n \times n}. \quad A \text{ 的第 } i \text{ 行为 } (\xi_0^{i-1} \ \xi_1^{i-1} \ \cdots \ \xi_{n-1}^{i-1}), \quad B \text{ 的第 } j \text{ 列为 } \begin{pmatrix} 1 \\ \xi_{j-1}^{-1} \\ \vdots \\ \xi_{n-1}^{-(n-1)} \end{pmatrix}$$

$$C_{ij} = \xi_0^{i-1} + \xi_1^{i-1} \xi_{j-1}^{-1} + \cdots + \xi_{n-1}^{i-1} \xi_{j-1}^{-(n-1)} = \xi_0^{i-1} + \xi_1^{i-1} \xi_1^{-(j-1)} + \cdots + \xi_1^{(i-j)(n-1)} \xi_1^{-(n-1)(j-1)}$$

$$= 1 + \xi_1^{i-j} + \cdots + \xi_1^{(i-j)(n-1)}.$$

$$\textcircled{1} \quad i=j, \quad C_{ii} = 1 + 1 + \cdots + 1 = n.$$

$$\textcircled{2} \quad i \neq j, \quad C_{ij} = \frac{1 \cdot (1 - (\xi_1^{i-j})^n)}{1 - \xi_1^{i-j}} = \frac{1 - (\xi_1^n)^{i-j}}{1 - \xi_1^{i-j}} = \frac{1 - 1}{1 - \xi_1^{i-j}} = 0. \Rightarrow AB = nE$$

对称多项式的基本定理

6. (i) 证明:  $f = \underbrace{\alpha x_1^{k_1} \cdots x_n^{k_n}}_{\text{head monomial}} + \text{次数较低的项}$

$\leftarrow \underbrace{\text{hm}(f)}$ .

$$g = \underbrace{b x_1^{l_1} \cdots x_n^{l_n}}_{\text{ii}} + \text{次数较低的项.}$$

$f \cdot g$  的每个项都是  $\underbrace{\text{hm}(g)}$ .

$$\cancel{(}\underbrace{\text{hm}(f) \cdot \text{hm}(g)}_{\text{ii-级}}\cancel{)} = c x_1^{i_1} \cdots x_n^{i_n} \cdot d x_1^{j_1} \cdots x_n^{j_n} = cd x_1^{i_1+j_1} \cdots x_n^{i_n+j_n}$$

考虑下列序列

$$(k_1+i_1)-(i_1+j_1), (k_2+i_2)-(i_2+j_2), \dots, (k_n+i_n)-(i_n+j_n). \quad \text{(D)}$$

由下列表列

$$k_1-i_1, k_2-i_2, \dots, k_n-i_n;$$

$$l_1-j_1, l_2-j_2, \dots, l_n-j_n.$$

自左至右第一个非零的数为正, 故序列(D)自左至右第一个非零的数也为正.

故  $\text{hm}(fg) = \text{hm}(f) \cdot \text{hm}(g)$

(ii)  $\text{hm}(\xi_1^{i_1}) = x_1^{i_1}$

$$\text{hm}(\xi_2^{i_2}) = x_1^{i_1} x_2^{i_2}$$

$\vdots$

$$\text{hm}(\xi_n^{i_n}) = x_1^{i_1} x_2^{i_2} \cdots x_n^{i_n}.$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow \text{hm}(\alpha \xi_1^{i_1} \cdots \xi_n^{i_n}) &= \text{hm}(\xi_1^{i_1}) \text{hm}(\xi_2^{i_2} \cdots \xi_n^{i_n}) = \text{hm}(\xi_1^{i_1}) \text{hm}(\xi_2^{i_2}) \text{hm}(\xi_3^{i_3} \cdots \xi_n^{i_n}) = \cdots \\ &= \text{hm}(\xi_1^{i_1}) \text{hm}(\xi_2^{i_2}) \text{hm}(\xi_3^{i_3}) \cdots \text{hm}(\xi_n^{i_n}) \\ &= x_1^{i_1} x_2^{i_2} x_3^{i_3} \cdots x_n^{i_n} \\ &= x_1^{i_1+i_2+\cdots+i_n} x_2^{i_2+i_3+\cdots+i_n} \cdots x_n^{i_n} \end{aligned}$$

②



扫描全能王 创建

(iii) 证明:  $f \neq g \Leftrightarrow (i_1, \dots, i_n) \neq (j_1, \dots, j_n)$

对  $\forall \sigma \in S_n$ ,  $f_\sigma = X_{\sigma(1)}^{i_1} \cdots X_{\sigma(n)}^{i_n}$ ,  $g_\sigma = X_{\sigma(1)}^{j_1} \cdots X_{\sigma(n)}^{j_n}$   
再次由  $(i_1, i_2, \dots, i_n) \neq (j_1, j_2, \dots, j_n)$  可得  $f_\sigma \neq g_\sigma$

(iv) 证明: 设  $f \in R[x_1, \dots, x_n] \setminus 0$ , 则存在唯一的  $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in R \setminus \{0\}$  和  $M_1, \dots, M_k \in X$  使得

$$f = \alpha_1 M_1 + \cdots + \alpha_k M_k \leftarrow f \text{ 的分布式}$$

设  $\sigma \in S_n$ . 由于  $f_\sigma = f$ , 故  $X_{\sigma(1)}^{i_1} X_{\sigma(2)}^{i_2} \cdots X_{\sigma(n)}^{i_n}$  出现在  $f$  的分布式中且不高于  $h_m(f)$ .

由  $\sigma$  的任意性可知  $i_1 \geq \max(i_2, \dots, i_n)$ .

否则  $\exists \tau \in S_n, h_m(f_\tau) \neq h_m(f)$ . 这与  $f$  的对称性矛盾.

同理可证

$$i_j \geq \max(i_{j+1}, \dots, i_n), \quad j=2, 3, \dots, n-1$$

从而  $i_1 \geq i_2 \geq \cdots \geq i_n$  (按次序).

(v) 我们不妨设  $f$  是  $d$  次的, 全  $\rightarrow (f = h_d + h_{d-1} + \cdots + h_0)$

$$h_m(f) = X_1^{i_1} X_2^{i_2} \cdots X_n^{i_n}, \quad (\text{这里 } i_1 + i_2 + \cdots + i_n = d.)$$

且该项对应的系数是  $a_0 \in R \setminus \{0\}$ . 全

$$P_0 = X_1^{i_1-i_2} X_2^{i_2-i_3} \cdots X_{n-1}^{i_{n-1}-i_n} X_n^{i_n}.$$

由(iv)知,  $P_0 \in R[x_1, \dots, x_n]$ . 再由(iii)知

$$h_m(P_0(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n)) = X_1^{i_1-i_2+i_2-i_3+\cdots+i_{n-1}-i_n+i_n} \cdots X_n^{i_n} = h_m(f)$$

容易看出,  $P_0(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n)$  是关于  $x_1, \dots, x_n$  对称的齐  $d$  次多项式且其最高项系数为 1.

故  $f - a_0 P_0$  仍是对称的齐  $d$  次多项式, 但  $h_m(f - a_0 P_0) < h_m(f)$ .

对于  $f - a_0 P_0$  重复上述操作, 我们必然能在有限步内得到 0.

( $(X_1^{i_1} X_2^{i_2} \cdots X_n^{i_n}) \triangleq (i_1, i_2, \dots, i_n)$  -- 对应, 并且  $i_1 + i_2 + \cdots + i_n \leq d$  的取法.

(不超过  $d^n$  个, 即次数为  $d$  的单次项只有有限个)

② 每次操作, 应降低 )

综上所述, 存在  $a_0, a_1, \dots, a_k \in R$ ,  $P_1, \dots, P_k \in R[x_1, \dots, x_n]$ , 使得

$$f = a_0 P_0(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) + a_1 P_1(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) + \cdots + a_k P_k(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n)$$

令  $\varphi = a_0 P_0 + a_1 P_1 + \cdots + a_k P_k$ , 即为所求.

③



扫描全能王 创建

(Vii). 若存在  $\varphi, \varphi'$  满足  $f(x_1, \dots, x_n) = \varphi(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) = \varphi'(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n)$ .

但  $\varphi(x_1, \dots, x_n) \neq \varphi'(x_1, \dots, x_n)$ .

令  $g = \varphi(x_1, \dots, x_n) - \varphi'(x_1, \dots, x_n)$ , 则  $g \neq 0$ . 设  $g$  的分布式为

$$g = \beta_1 N_1 + \dots + \beta_s N_s.$$

其中  $\beta_1, \dots, \beta_s \in \mathbb{R}$  且  $N_1, \dots, N_s$  是关于  $y_1, \dots, y_n$  的单项式，两两不同，则

$$0 = g(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) = \beta_1 N_1(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) + \dots + \beta_s N_s(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n).$$

由 (ii) 可知  $N_1(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n), \dots, N_s(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n)$  为  $s$  个首项两两不同.

提它们中序最高的首项不可能被消去，故推矛盾. 故  $g=0$ ,  $\varphi$  唯一.

claim: 若  $x_1^{i_1} x_2^{i_2} \dots x_n^{i_n} \neq x_1^{\bar{j}_1} x_2^{\bar{j}_2} \dots x_n^{\bar{j}_n}$ , 则  $hm(x_1^{i_1} \dots x_n^{i_n}) \neq hm(x_1^{\bar{j}_1} \dots x_n^{\bar{j}_n})$ .

Pf:  $x_1^{i_1} x_2^{i_2} \dots x_n^{i_n} \neq x_1^{\bar{j}_1} x_2^{\bar{j}_2} \dots x_n^{\bar{j}_n} \Leftrightarrow (i_1, i_2, \dots, i_n) \neq (\bar{j}_1, \bar{j}_2, \dots, \bar{j}_n)$ .

$$hm(x_1^{i_1} \dots x_n^{i_n}) = \underbrace{x_1^{i_1+i_2+\dots+i_n}}_{\text{系数}} x_2^{i_2+\dots+i_n} \dots x_n^{i_n} = A$$

$$hm(x_1^{\bar{j}_1} \dots x_n^{\bar{j}_n}) = \underbrace{x_1^{\bar{j}_1+\bar{j}_2+\dots+\bar{j}_n}}_{\text{系数}} x_2^{\bar{j}_2+\dots+\bar{j}_n} \dots x_n^{\bar{j}_n} = B$$

由  $(i_1, i_2, \dots, i_n) \neq (\bar{j}_1, \dots, \bar{j}_n)$ , 从右往左数, 设  $k$  为最大的角标差.

$$i_n = \bar{j}_n, i_{n-1} = \bar{j}_{n-1}, \dots, i_{k+1} = \bar{j}_{k+1}, i_k \neq \bar{j}_k.$$

$$\Rightarrow i_n + i_{n-1} + \dots + i_k \neq \bar{j}_n + \bar{j}_{n-1} + \dots + \bar{j}_{k+1} + \bar{j}_k.$$

故  $A$  与  $B$  对应的  $x_k$  处的幂也不同, 从而  $A \neq B$ .

隔板法求单项式的个数:  $X_n := \{x_1^{i_1} x_2^{i_2} \dots x_n^{i_n} \mid i_1, i_2, \dots, i_n \in \mathbb{N}\}$ .

设  $d \in \mathbb{N}$ . 求  $X_n$  中次数不高于  $d$  次的单项式的个数.

解: 当  $n=1$  时, 共  $d+1$  个 ( $1, x_1, x_1^2, \dots, x_1^d$ )

当  $n=2$  时,  $x_1^i x_2^j$ ,  $i+j \leq d$ . 且  $i, j \in \mathbb{N}$ .

$$\begin{array}{ll} i+j=0 & 1 \\ i+j=1 & 2 \\ \vdots & \vdots \\ i+j=d & d+1 \end{array} \quad \text{确定之后, } j \text{ 唯一确定下来, 共有 } 1+2+\dots+d+1 = \frac{(1+d+1)(d+1)}{2} = \frac{(d+1)(d+2)}{2}$$

$$i+j=d+1$$

- 一般情况:

(4)



扫描全能王 创建

$$i_1 + i_2 + \dots + i_n \leq d, \quad i_1, i_2, \dots, i_n \in \mathbb{N}.$$

$$\Leftrightarrow \underline{i_0} + i_1 + i_2 + \dots + i_n = d, \quad i_0, i_1, \dots, i_n \in \mathbb{N}.$$

$$\Leftrightarrow (\overset{\text{"}}{i_0} + 1) + (\overset{\text{"}}{i_1} + 1) + (\overset{\text{"}}{i_2} + 1) + \dots + (\overset{\text{"}}{i_n} + 1) = d + n + 1, \quad \overset{\text{"}}{i_i}$$

$$\Leftrightarrow \overset{\text{"}}{j_0} + \overset{\text{"}}{j_1} + \overset{\text{"}}{j_2} + \dots + \overset{\text{"}}{j_n} = d + n + 1, \quad \overset{\text{"}}{j_0}, \dots, \overset{\text{"}}{j_n} \in \mathbb{N}$$

从而次数小于等于  $d$  的单尾式两个数等于方程

$$z_0 + z_1 + \dots + z_n = d + n + 1$$

的正整数解。



组合解释： $d+n+1$  个球，分成  $n+1$  份，一共的分法数。

$d+n+1$  个球有  $n+1$  “1”， $d+n$  个空隙，故总类为

$$\binom{n+d}{n}.$$



扫描全能王 创建