

## 第五章 多项式和复数域

例 1.14 设  $F$  是域,  $A, B \in M_n(F)$ . 证明  $(AB)^\vee = B^\vee A^\vee$ .  
证明. 设  $A$  和  $B$  都可逆. 则  $AB$  可逆. 我们有

$$(AB)^\vee = \det(AB)(AB)^{-1} = \det(B)B^{-1} \det(A)A^{-1} = B^\vee A^\vee.$$

设  $t$  是  $F$  上的未定元. 则

$$M := tE + A \quad \text{和} \quad N := tE + B$$

是域  $F(t)$  上的矩阵.  $\det(M)$  和  $\det(N)$  都是  $F[t]$  中的  $n$  次多项式. 故它们都不等于零. 于是,  $M$  和  $N$  都可逆. 由上述结论可知

$$(MN)^\vee = N^\vee M^\vee.$$

注意到  $M^\vee, N^\vee, (MN)^\vee$  中的每个元素在  $F[t]$  中. 故对应元素相等是两个多项式相等. 于是

$$(MN)^\vee|_{t=0} = MN^\vee|_{t=0}.$$

而从  $M$  通过定义计算  $M^\vee$  的过程只需要加法和乘法. 又因为把  $t$  赋值为零是同态, 所以  $M^\vee|_{t=0} = (M|_{t=0})^\vee$ . 换言之,  $A^\vee = M^\vee|_{t=0}$ . 同理  $B^\vee = (N^\vee)|_{t=0}$ . 类似可证  $(AB)^\vee = (MN)^\vee|_{t=0}$ . 综上所述,  $(AB)^\vee = B^\vee A^\vee$ .  $\square$

## 1.4 多项式的除法

在本节中  $F$  是域.

**定理 1.15** 设  $f, g \in F[x]$  且  $g \neq 0$ . 则存在唯一的多项式  $q, r \in F[x]$  满足

$$f = qg + r \quad \text{和} \quad \deg(r) < \deg(g).$$

证明. (存在性) 当  $\deg(f) < \deg(g)$  时, 令  $q = 0$  和  $r = f$  即可. 否则, 设

$$f = f_{n+k}x^{n+k} + f_{n+k-1}x^{n+k-1} + \cdots + f_0, \quad g = g_nx^n + g_{n-1}x^{n-1} + \cdots + g_0,$$

其中  $k \geq 0, f_i, g_j \in F$  且  $g_n$  可逆.

我们对  $k$  归纳. 当  $k = 0$  时, 计算

$$\begin{aligned} f - f_n g_n^{-1} g &= (f_n - f_n g_n^{-1} g_n) x^n + (f_{n-1} - f_n g_n^{-1} g_{n-1}) x^{n-1} + \cdots + f_0 - f_n g_n^{-1} g_0 \\ &= \underbrace{(f_{n-1} - f_n g_n^{-1} g_{n-1}) x^{n-1} + \cdots + f_0 - f_n g_n^{-1} g_0}_r \end{aligned}$$

再令  $q = f_n g_n^{-1}$ . 则  $f = qg + r$  且  $\deg(r) < n$  即可.

设  $k > 0$  且存在性对小于  $k$  的值都成立. 计算

$$\begin{aligned} f - f_{n+k} g_n^{-1} x^k g &= (f_{n+k} - f_{n+k} g_n^{-1} g_n) x^{n+k} + (f_{n+k-1} - f_{n+k} g_n^{-1} g_{n-1}) x^{n+k-1} + \\ &\quad \cdots + (f_k - f_{n+k} g_n^{-1} g_0) x^k + f_{k-1} x^{k-1} + \cdots + f_0 \\ &= \underbrace{(f_{n+k-1} - f_{n+k} g_n^{-1} g_{n-1}) x^{n+k-1} + \cdots + (f_k - f_{n+k} g_n^{-1} g_0) x^k + f_{k-1} x^{k-1} + \cdots + f_0}_h. \end{aligned}$$

则  $\deg(h) < n + k$ . 由归纳假设或证明中第一段的结论可得, 存在  $\tilde{q}, r \in R[x]$  满足

$$h = \tilde{q}g + r \quad \text{和} \quad \deg(r) < n.$$

则

$$f = \underbrace{(f_n g_n^{-1} x^{n-k} + \tilde{q})}_q g + r.$$

存在性成立.

(唯一性) 再设  $q', r' \in F[x]$  满足

$$f = q'g + r' \quad \text{和} \quad \deg(r') < \deg(g).$$

则

$$(q - q')g = r' - r. \tag{1}$$

因为  $\deg(r) < \deg(g)$  且  $\deg(r') < \deg(g)$ , 所以

$$\deg(r' - r) < \deg(g).$$

因为  $\text{lc}(g)$  可逆, 所以

$$\deg((q - q')g) = \deg(q - q') + \deg(g).$$

由此可知, (1) 蕴含  $q = q'$ . 进而,  $r = r'$ . 唯一性成立.  $\square$

沿用定理 1.15 的符号, 我们称  $q$  是被除式  $f$  关于除式  $g$  的商,  $r$  是余式. 记为  $\text{quo}(f, g, x)$  和  $\text{rem}(f, g, x)$ . 有时也可以省略未定元  $x$ .

**例 1.16** 设  $f = x^3 + 3x + 1$  和  $g = 2x^2 + 1$  是  $\mathbb{Q}[x]$  中的多项式. 计算  $\text{rem}(f, g, x)$ .

解. 直接计算得

$$h := f - \frac{1}{2}xg = \frac{5}{2}x + 1.$$

因为  $\deg(h) < \deg(g)$ , 所以

$$\text{rem}(f, g, x) = \frac{5}{2}x + 1 \quad \text{和} \quad \text{quo}(f, g, x) = \frac{1}{2}x.$$

**例 1.17** 设  $f = \bar{3}x^3 + \bar{2}x^2 + \bar{1}$  和  $g = \bar{2}x^2 + \bar{4}$  是  $\mathbb{Z}_5[x]$  中的多项式. 计算  $\text{quo}(f, g, x)$  和  $\text{rem}(f, g, x)$ .

解. 注意到  $\bar{2}^{-1} = \bar{3}$ . 于是

$$h_1 := f - \bar{3} \cdot \bar{3}xg = f - \bar{4}xg = \bar{2}x^2 - x + \bar{1} = \bar{2}x^2 + \bar{4}x + \bar{1}.$$

$$h_2 := h_1 - g = \bar{4}x - \bar{3} = \bar{4}x + \bar{2}.$$

于是,

$$f - \bar{4}xg - g = \bar{4}x + \bar{2} \implies f = (\bar{4}x + 1)g + (\bar{4}x + \bar{2}).$$

我们得到  $\text{quo}(f, g, x) = \bar{4}x + 1$  和  $\text{rem}(f, g, x) = \bar{4}x + \bar{2}$ .

**定理 1.18** (余式定理) 设  $a \in F$  和  $f(x) \in F[x]$ . 则

$$f(a) = \text{rem}(f, x - a).$$

证明. 根据定理 1.15, 存在  $q \in F[x]$  和  $r \in F$  使得

$$f(x) = q(x)(x - a) + r.$$

注意到把  $x$  替换为  $a$  是环同态. 于是,  $f(a) = q(a)(a - a) + r$ .

故  $f(a) = r$ .  $\square$

## 1.5 多项式的根

**定义 1.19** 设  $F$  和  $K$  是域, 且  $F$  是  $K$  的子域. 设  $f \in F[x]$  且  $\alpha \in K$ . 如果  $f(\alpha) = 0$ , 则称  $\alpha$  是  $f$  在  $K$  中的一个根(*root*), 即  $\alpha$  是方程  $f(x) = 0$  在  $K$  中的一个解.

**例 1.20** 多项式  $x^2 - 2 \in \mathbb{Q}[x]$  在  $\mathbb{R}$  中有根  $\pm\sqrt{2}$ , 但它在  $\mathbb{Q}$  中无根.

**命题 1.21** 设  $F$  是域, 且  $f \in F[x]$  且  $\deg(f) = n > 0$ . 则

(i)  $\alpha \in F$  是  $f$  的根当且仅当  $\text{rem}(f, x - \alpha) = 0$ ;

(ii)  $f$  在  $F$  中至多有  $n$  个互不相同的根.

**证明.** (i) 由余式定理可知,  $f(\alpha) = 0 \Leftrightarrow \text{rem}(f, x - \alpha) = 0$ .

(ii) 对  $n$  归纳. 当  $n = 1$  时,  $f = f_1x + f_0$ ,  $f_1, f_0 \in F$  且  $f_1 \neq 0$ . 于是,  $f$  有唯一的根  $-f_0f_1^{-1}$ . 结论成立. 设结论对  $F[x]$  次数等于  $n - 1$  次的多项式成立, 其中  $n > 0$ . 如果  $f$  在  $F$  中没有根, 则结论显然成立. 假设  $\alpha \in F$  是  $f$  的一个根. 根据 (i),  $f(x) = g(x)(x - \alpha)$ , 其中  $g \in F[x]$  且  $\deg(g) = n - 1$ . 由归纳假设  $g$  在  $F$  中至多有  $n - 1$  个不同的根, 故  $f$  在  $F$  中至多有  $n$  个不同的根.  $\square$

**推论 1.22** 设  $F, K$  是域且  $F$  是  $K$  的子域. 设  $f \in F[x]$  且  $\deg(f) = n > 0$ . 则

(i)  $\alpha \in K$  是  $f$  的根当且仅当  $\text{rem}(f, x - \alpha) = 0$ ;

(ii)  $f$  在  $K$  中至多有  $n$  个互不相同的根.

证明. 因为  $F \subset K$ , 所以  $F[x] \subset K[x]$ . 故推论可由上述命题直接得到(把系数域  $F$  换为  $K$ ).  $\square$

**例 1.23** 设  $f(x) \in F[x]$  的次数为  $n > 0$ ,  $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in F$  是  $f(x)$  的  $n$  个互不相同的根. 证明:

$$f(x) = \text{lc}(f)(x - \alpha_1) \cdots (x - \alpha_n).$$

证明. 对  $n$  归纳. 当  $n = 1$  时,  $f(x) = q(x - \alpha_1)$  (命题 1.21 (i)) 且  $q \in F$ . 故  $q = \text{lc}(f)$ . 设  $n - 1$  时结论成立. 当  $n$  时, 再利用命题 1.21 (i), 我们有

$$f(x) = q(x)(x - \alpha_1),$$

其中  $q(x)$  是  $F[x]$  中的  $n - 1$  次多项式. 对  $i = 2, \dots, n$ ,

$$0 = f(\alpha_i) = q(\alpha_i)(\alpha_i - \alpha_1).$$

因为  $\alpha_i \neq \alpha_1$ , 所以  $q(\alpha_i) = 0$ . 由归纳假设可知

$$q(x) = \text{lc}(q)(x - \alpha_2) \cdots (x - \alpha_n).$$

于是,

$$f(x) = \text{lc}(q)(x - \alpha_1)(x - \alpha_2) \cdots (x - \alpha_n).$$

而  $\text{lc}(q) = \text{lc}(f)$  是显然的.  $\square$

**例 1.24** 设  $p$  是素数. 证明: 在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中,

$$x^p - x = x(x - \bar{1})(x - \bar{2}) \cdots (x - \overline{p-1}).$$

证明. 根据上周讲义例 4.12, 对任意  $\bar{k} \in \mathbb{Z}_p$ ,  $\bar{k}^p - \bar{k} = \bar{0}$ . 故多项式  $x^p - x$  在  $\mathbb{Z}_p$  中有  $p$  个不同的根. 由上例可知:

$$x^p - x = x(x - \bar{1})(x - \bar{2}) \cdots (x - \overline{p-1}). \quad \square$$

## 2 多元多项式环

### 2.1 单项式与分布式表示

**定义 2.1** 设  $R$  是交换环. 交换环  $R[x_1][x_2] \cdots [x_n]$  称为  $R$  上的  $n$  元多项式环, 记为  $R[x_1, \dots, x_n]$ .

**定理 2.2** 当  $R$  是整环时,  $R[x_1, \dots, x_n]$  是整环.

证明. 设  $R$  是整环. 当  $n = 1$  时  $R[x_1]$  是整环(上一讲定理 1.8). 对  $n$  归纳可直接得出  $R[x_1, \dots, x_n]$  也是整环.  $\square$

**定义 2.3** 设  $R[x_1, \dots, x_n]$  是交换环  $R$  上的多项式环. 令

$$X_n = \left\{ x_1^{d_1} \cdots x_n^{d_n} \mid d_1, \dots, d_n \in \mathbb{N} \right\},$$

其中元素  $M = x_1^{d_1} \cdots x_n^{d_n}$  称为单项式,  $d_1 + \cdots + d_n$  称为  $M$  的(总)次数, 记为  $\deg(M)$ . 而  $d_i$  称为  $M$  关于  $x_i$  的次数, 记为  $\deg_{x_i}(M)$ ,  $i = 1, \dots, n$ .

**注解 2.4** 设  $M, N \in X_n$ . 则  $MN \in X_n$  且

$$\deg(MN) = \deg(M) + \deg(N).$$

下面我们研究如何用单项式表示多项式. 由分配律可知, 通过  $R[x_1, \dots, x_n]$  中的运算,  $R[x_1, \dots, x_n]$  中的任何元素  $f$  可以写成

$$f = \alpha_1 M_1 + \dots + \alpha_k M_k, \quad (2)$$

其中  $k \in \mathbb{Z}^+$ ,  $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in R$ ,  $M_1, \dots, M_k \in X_n$ . 通过合并同类项, 我们可进一步假设上式中  $M_1, \dots, M_k$  两两不同.

**引理 2.5** 设 (2) 中  $M_1, \dots, M_k$  两两不同且  $f = 0$ . 则

$$\alpha_1 = \dots = \alpha_k = 0.$$

**证明.** 对  $n$  归纳. 当  $n = 1$  时, 结论成立(见定理 2.1 (i)). 设  $n > 1$  且结论在  $n - 1$  时成立. 设

$$d = \max(\deg_{x_n}(M_1), \dots, \deg_{x_n}(M_k)).$$

如果  $d = 0$ , 则  $x_n$  在  $M_1, \dots, M_k$  中都不出现. 由归纳假设  $\alpha_1 = \dots = \alpha_k = 0$ .

考虑  $d > 0$  的情形. 假设  $\alpha_1, \dots, \alpha_k$  都不等于零. 再设  $i \in \{1, \dots, n\}$  使得  $M_1, \dots, M_{i-1}$  关于  $x_n$  的次数都小于  $d$ , 而  $\deg_{x_n}(M_i) = \deg_{x_n}(M_{i+1}) = \dots = \deg_{x_n}(M_k) = d$ . 则

$M_i = N_i x_n^d, \dots, M_k = N_k x_n^d$ , 其中  $N_i, \dots, N_k \in X_{n-1}$ . 于是

$$0 = \underbrace{\alpha_1 M_1 + \dots + \alpha_{i-1} M_{i-1}}_P + \underbrace{(\alpha_i N_i + \dots + \alpha_k N_k)}_Q x_n^d.$$

注意到  $P$  作为关于  $x_n$  的多项式有  $\deg_{x_n}(P) < d$ . 根据定理 2.1,  $Q = 0$ . 根据归纳假设,  $\alpha_i = \dots = \alpha_k = 0$ , 矛盾.  $\square$

**定理 2.6** 设  $p \in R[x_1, \dots, x_n]$  且  $p \neq 0$ . 则存在唯一的  $k \in \mathbb{Z}^+$ ,  $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in R \setminus \{0\}$  和两两不同的单项式  $M_1, \dots, M_k \in X_n$  使得

$$p = \alpha_1 M_1 + \dots + \alpha_k M_k. \quad (3)$$

(有时称上述表达式为  $p$  的“分布式”.)

**证明.** 存在性由交换环的运算规律直接可得.

下面证明唯一性. 设

$$p = \beta_1 N_1 + \dots + \beta_\ell N_\ell,$$

其中  $\beta_1, \dots, \beta_\ell \in R \setminus \{0\}$  and  $N_1, \dots, N_\ell \in X_n$  两两不同. 再设  $i \in \{1, 2, \dots, \min(k, \ell)\}$  使得  $M_1 = N_1, \dots, M_i = N_i$ , 且对任意的  $s, t \in \{i+1, \dots, \max(k, \ell)\}$ ,  $M_s \neq N_t$ . 则:

$$\begin{aligned} p - p &= (\alpha_1 - \beta_1)M_1 + \dots + (\alpha_i - \beta_i)M_i \\ &\quad + \alpha_{i+1}M_{i+1} + \dots + \alpha_k M_k + (-\beta_{i+1})N_{i+1} + \dots + (-\beta_\ell)N_\ell = 0. \end{aligned}$$

根据引理 2.5,  $i = k = \ell$  且  $\alpha_1 = \beta_1, \dots, \alpha_k = \beta_k$ .  $\square$

**定义 2.7** 设  $p \in R[x_1, \dots, x_n] \setminus \{0\}$  的分布式表示为 (3).  
 多项式  $p$  的(总)次数定义为

$$\max(\deg(M_1), \dots, \deg(M_k)),$$

记为  $\deg(p)$ . 此外,  $0$  的次数定义为  $-\infty$ .

**注解 2.8** 设  $p \in R[x_1, \dots, x_n]$  和  $i \in \{1, \dots, n\}$ . 我们把看成  $p$  在系数环  $R[x_1, \dots, x_{i-1}, x_{i+1}, \dots, x_n]$  上关于  $x_i$  的元多项式. 多项式  $p$  关于  $x_i$  的次数记为  $\deg_{x_i}(p)$ .

**例 2.9** 设:  $f=2(x-y)(x+y)+3y^2-5xyz-(y+z)^2-2y^3 \in \mathbb{Z}[x, y, z]$ .  
 求  $\deg_x(f)$ ,  $\deg_y(f)$ ,  $\deg_z(f)$  和  $\deg(f)$ .

**解.** 利用交换环中的计算规则可知

$$\begin{aligned} f &= 2x^2 - (5yz)x - 2yz - z^2 - 2y^3 && \text{(看成关于 } x \text{ 的元多项式)} \\ &= -2y^3 - (2xz + 2z)y + 2x^2 - z^2 && \text{(看成关于 } y \text{ 的元多项式)} \\ &= -z^2 - (5xy + 2y)z + 2x^2 - 2y^3 && \text{(看成关于 } z \text{ 的元多项式)} \\ &= -(2y^3 + 5xyz) + (2x^2 - 2yz - z^2) && \text{(分布式表示).} \end{aligned}$$

于是  $\deg_x(p) = 2$ ,  $\deg_y(p) = 3$ ,  $\deg_z(p) = 2$  和  $\deg(p) = 3$ .

## 2.2 齐次(homogeneous)多项式与齐次分解

为了研究多元多项式的加法和乘法, 我们引入齐次多项式的概念.

**定义 2.10** 设  $h \in R[x_1, \dots, x_n]$ . 如果存在  $\beta_1, \dots, \beta_\ell \in R$  和  $d$  次的单项式  $N_1, \dots, N_\ell \in X_n$  使得

$$h = \beta_1 N_1 + \dots + \beta_\ell N_\ell,$$

则称  $h$  是齐  $d$  次的. 特别地,  $0$  认为是齐任意次的多项式.

如果多项式  $h$  非零, 则它是齐  $d$  次的当且仅当在它的分布表达式中出现的单项式都是  $d$  次的. 任何一个非零的  $d$  次多项式  $p$  都可以唯一地写成

$$p = h_d + h_{d-1} + \dots + h_0,$$

其中  $h_i$  是齐  $i$  次的多项式且  $h_d \neq 0$ . 我们称上式为  $p$  的齐次 (加法) 分解.

**例 2.11** 例 2.9 中的多项式  $f = h_3 + h_2 + h_1 + h_0$ , 其中

$$h_3 = -(2y^3 + 5xyz), \quad h_2 = 2x^2 - 2yz - z^2, \quad h_1 = h_0 = 0.$$

**引理 2.12** 设  $h_d$  和  $h_e$  分别是  $R[x_1, \dots, x_n]$  中齐  $d$  次和齐  $e$  次多项式. 则

(i)  $\deg(h_d + h_e) \leq \max(d, e)$ , 且当  $d \neq e$  时等式成立.

(ii)  $\deg(h_d h_e) \leq d + e$ , 且当  $R$  是整环时等式成立.

**证明.** (i) 当  $d > e$  时,  $h_d$  中出现的单项式不可能与  $h_e$  中的单项式相等. 由引理 2.5,  $\deg(h_d + h_e) = d$ . 当  $d = e$  时,  $\deg(h_d + h_e) = d$  或  $0$ . 结论成立.

(ii) 由注释 2.8 可知,  $h_d h_e$  或者等于零或者是齐  $d + e$  次多项式. 当  $R$  整环时,  $R[x_1, \dots, x_n]$  也是整环. 于是当  $h_d$  和  $h_e$  都非零时,  $h_d h_e$  也不等于零. 故  $\deg(h_d h_e) = d + e$ .  $\square$

**定理 2.13** 设  $p$  和  $q$  分别是  $R[x_1, \dots, x_n]$  中  $d$  次和  $e$  次多项式. 则

(i)  $\deg(p + q) \leq \max(d, e)$ , 且当  $d \neq e$  时整等式成立.

(ii)  $\deg(pq) \leq d + e$ , 且当  $R$  是整环时等式成立.

**证明.** 当  $p$  或  $q$  等于零时, 结论显然成立. 设  $p$  和  $q$  都不等于零. 令

$$p = g_d + \cdots + g_1 + g_0 \quad \text{和} \quad q = h_e + \cdots + h_1 + h_0,$$

其中  $g_i$  是齐  $i$  次的,  $h_j$  是齐  $j$  次的, 且  $h_d$  和  $g_e$  都非零.

(i) 当  $d > e$  时,  $g_d$  是出现在  $p + q$  的齐次加法分解中次数最高的齐次多项式, 于是  $\deg(p + q) = d$ . 当  $d = e$  时, 由引理 2.16 (i) 可知,  $\deg(p + q) \leq d$ .

(ii) 由引理 2.16 (ii) 可知,  $pq = g_d h_e + r$ , 其中  $r$  的齐次分解中出现的齐次多项式的次数小于  $d + e$ . 于是,  $\deg(pq) \leq d + e$ . 当  $R$  是整环时,  $\deg(g_d h_e) = d + e$ . 这也是  $pq$  的次数.  $\square$

## 2.3 注记

例 2.14 求  $X_n$  中次数不高于  $d$  次的单项式的个数.

解. 当  $n = 1$  时, 这些单项式是  $1, x, x^2, \dots, x^d$ , 共  $d + 1$  个.

下面我们用一个精彩的组合学技巧来处理一般情形.

设单项式  $M = x_1^{i_1} \cdots x_n^{i_n}$ .

$$\deg(M) \leq d \iff i_1 + \cdots + i_n \leq d,$$

$$i_1, \dots, i_n \in \mathbb{N},$$

$$\iff i_0 + i_1 + \cdots + i_n = d,$$

$$i_0, i_1, \dots, i_n \in \mathbb{N},$$

$$\iff \underbrace{(i_0 + 1)}_{j_0} + \underbrace{(i_1 + 1)}_{j_1} \cdots + \underbrace{(i_n + 1)}_{j_n} = d + n + 1,$$

$$i_1, \dots, i_n \in \mathbb{N},$$

$$\iff j_0 + j_1 + \cdots + j_n = d + n + 1,$$

$$j_1, \dots, j_n \in \mathbb{Z}^+.$$

于是, 次数小于等于  $d$  的单项式的个数等于方程

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

的正整数解的个数. 相当于把  $d + n + 1$  个球排成一排, 然后把它们分成  $n + 1$  个非空组, 一共有多少种不同的分法.

$$\underbrace{\bullet \cdots \bullet}_{z_0} \mid \underbrace{\bullet \cdots \bullet}_{z_1} \mid \cdots \mid \underbrace{\bullet \cdots \bullet}_{z_n},$$

其中有  $d + n + 1$  个 “ $\bullet$ ”,  $n$  个 “ $|$ ”. 因为这些球之间共有  $d + n$  个空隙, 所以总数等于

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

**定理 2.15** 设  $R$  和  $S$  是两个交换环,  $\phi : R \rightarrow S$  是环同态. 对任意的  $s_1, \dots, s_n \in S$ , 存在唯一的环同态  $\phi_{s_1, \dots, s_n} : R[x_1, \dots, x_n] \rightarrow S$  使得

$$\phi_{s_1, \dots, s_n}(x_i) = s_i, \quad i = 1, \dots, n \quad \text{且} \quad \phi_{s_1, \dots, s_n}|_R = \phi.$$

**证明.** 对  $n$  归纳. 当  $n = 1$  时, 定理即为一元多项式的赋值同态定理 (见定理 2.3). 设  $n - 1$  时定理成立. 即存在唯一的环同态  $\phi_{s_1, \dots, s_{n-1}} : R[x_1, \dots, x_{n-1}] \rightarrow S$  满足

$$\phi_{s_1, \dots, s_{n-1}}(x_i) = x_i, \quad i = 1, \dots, n - 1 \quad \text{且} \quad \phi_{s_1, \dots, s_{n-1}}|_R = \phi.$$

令  $\psi = \phi_{s_1, \dots, s_{n-1}}$ . 对  $\psi$ ,  $R[x_1, \dots, x_{n-1}][x_n]$  和  $s_n$  再次用定理 2.3 得到唯一的环同态:  $\psi_{s_n} : R[x_1, \dots, x_{n-1}][x_n] \rightarrow S$  满足  $\psi_{s_n}(x_n) = s_n$  且  $\psi_{s_n}|_{R[x_1, \dots, x_{n-1}]} = \psi$ . 可直接看出  $\psi_{s_n}$  就是所要求的同态  $\phi_{s_1, \dots, s_n}$ .  $\square$

### 3 对称多项式

设  $\sigma \in S_n$ ,  $\phi : R \rightarrow R[x_1, \dots, x_n]$  是嵌入 (满足  $\forall r \in R, \phi(r) = r$ ). 则  $\phi_\sigma : R[x_1, \dots, x_n] \rightarrow R[x_1, \dots, x_n]$  满

足

$$\phi_\sigma(x_i) = x_{\sigma(i)}, \quad i = 1, \dots, n \quad \text{且} \quad \phi_\sigma|_R = \phi$$

是环同态. 事实上,  $\phi_\sigma$  的逆映射是  $\phi_{\sigma^{-1}}$ . 于是  $\phi_\sigma$  是同构.

如果  $\sigma = (12)$ , 则

$$\phi_\sigma(x_1 + 2x_2^2 - x_3) = x_{\sigma(1)} + 2x_{\sigma(2)}^2 - x_{\sigma(3)} = x_2 + 2x_1^2 - x_3.$$

**定义 3.1** 设  $p \in R[x_1, \dots, x_n]$ . 如果对于任意的  $\sigma \in S_n$ ,  $\phi_\sigma(p) = p$ , 则称  $p$  是关于  $x_1, \dots, x_n$  的对称多项式.

系数环  $R$  中的元素都是对称多项式. 对任意  $i \in \mathbb{Z}^+$ ,

$$x_1^i + \cdots + x_n^i$$

是对称多项式.

由对称多项式的定义可知, 两个对称多项式的和与积仍是对称多项式. 进一步可以验证所有  $R[x_1, \dots, x_n]$  中的对称多项式构成一个子环. 在该环中有一类重要的对称多项式. 设

$$p = (x_{n+1} - x_1) \cdots (x_{n+1} - x_n) \in R[x_1, \dots, x_n, x_{n+1}].$$

把它看成关于  $x_{n+1}$  的一元多项式, 展开得到:

$$p = x_{n+1}^n - \epsilon_1 x_{n+1}^{n-1} + \cdots + (-1)^{n-1} \epsilon_{n-1} x_{n+1} + (-1)^n \epsilon_n,$$

其中, 其中  $\epsilon_1, \dots, \epsilon_{n-1}, \epsilon_n \in R[x_1, \dots, x_n]$ . 直接计算可得

$$\epsilon_1 = x_1 + \cdots + x_n \quad \text{and} \quad \epsilon_n = x_1 \cdots x_n$$

它们都是关于  $x_1, \dots, x_n$  的对称多项式.

下面我们来证明每个  $\epsilon_i$  都是对称多项式. 设  $\sigma \in S_n$ . 我们可以把  $\sigma$  看成  $S_{n+1}$  中满足  $\sigma(n+1) = n+1$  的元素. 设  $\phi_\sigma : R[x_1, \dots, x_n, x_{n+1}] \rightarrow R[x_1, \dots, x_n, x_{n+1}]$  是同构. 则

$$\phi_\sigma(p) = (x_{n+1} - x_{\sigma(1)}) \cdots (x_{n+1} - x_{\sigma(n)}) = p.$$

另一方面,

$$\phi_\sigma(p) = x_{n+1}^n - \phi_\sigma(\epsilon_1)x_{n+1}^{n-1} + \cdots + (-1)^{n-1}\phi_\sigma(\epsilon_{n-1})x_{n+1} + (-1)^n\phi_\sigma(\epsilon_n).$$

根据定理 2.1,  $\phi_\sigma(\epsilon_1) = \epsilon_1, \dots, \phi_\sigma(\epsilon_{n-1}) = \epsilon_{n-1}$  和  $\phi_\sigma(\epsilon_n) = \epsilon_n$ . 于是,  $\epsilon_1, \dots, \epsilon_{n-1}, \epsilon_n$  都是关于  $x_1, \dots, x_n$  的对称多项式.

再设  $\epsilon_0 = 1$ . 我们称  $\epsilon_0, \epsilon_1, \dots, \epsilon_n$  是关于  $x_1, \dots, x_n$  的初等对称多项式.

**例 3.2** 通过直接计算可得, 当  $n = 2$  时,  $\epsilon_1 = x_1 + x_2, \epsilon_2 = x_1x_2$ ; 当  $n = 3$  时,

$$\epsilon_1 = x_1 + x_2 + x_3, \quad \epsilon_2 = x_1x_2 + x_2x_3 + x_1x_3, \quad \epsilon_3 = x_1x_2x_3.$$

一般来讲

$$\epsilon_k = \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} x_{i_1}x_{i_2} \cdots x_{i_k}, \quad k = 1, 2, \dots, n.$$

注意到  $\epsilon_k$  是  $k$  齐次的.

利用初等对称多项式, 我们可以把关于二次多项式的 Vieta 定理推广到一般情形.

**定理 3.3** 设  $F$  是域,  $f \in F[x]$ ,  $\deg(f) = n > 0$ ,  $\text{lc}(f) = a_n$ . 令

$$f = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_0 = a_n (x - \alpha_1) \cdots (x - \alpha_n).$$

其中  $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in F$ , 不必两两不同. 则

$$\frac{a_i}{a_n} = (-1)^{n-i} \epsilon_{n-i}(\alpha_1, \dots, \alpha_n),$$

其中  $\epsilon_{n-i}$  是第  $n-i$  个  $n$  元初等对称多项式,  $i = 0, 1, \dots, n$ .

**证明.** 由定理 2.15 可知, 存在赋值同态

$$\phi : F[x_1, \dots, x_n, x_{n+1}] \longrightarrow F[x]$$

满足:  $\phi|_F$  是恒同映射,  $\phi(x_i) = \alpha_i, i = 1, 2, \dots, n$  和  $\phi(x_{n+1}) = x$ . 令  $g = (x_{n+1} - x_1) \cdots (x_{n+1} - x_n)$  和  $h = a_n g$ . 则  $\phi(h) = a_n \phi(g) = a_n (x - \alpha_1) \cdots (x - \alpha_n) = f$ . 由初等对称多项式的定义可知:

$$\begin{aligned} & a_n (x^n - \phi(\epsilon_1) x^{n-1} + \cdots + (-1)^{n-1} \phi(\epsilon_{n-1}) x + (-1)^n \phi(\epsilon_n)) \\ & = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_0. \end{aligned}$$

根据定理 2.1 可知,  $a_n (-1)^{n-i} \epsilon_{n-i}(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = a_i, i = 0, 1, \dots, n$ .  $\square$

**例 3.4** 设  $f = ax^2 + bx + c \in \mathbb{R}[x]$  且  $a \neq 0$ ,  $\alpha, \beta \in \mathbb{C}$  是  $f$  的两个根. 则

$$\alpha + \beta = -\frac{b}{a} \quad \text{且} \quad \alpha\beta = \frac{c}{a}.$$

这就是二次方程的 *Vieta* 定理.

设  $f = ax^3 + bx^2 + cx + s \in \mathbb{R}[x]$  且  $a \neq 0$ ,  $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{C}$  是  $f$  的三个根. 则

$$\alpha + \beta + \gamma = -\frac{b}{a}, \quad \alpha\beta + \beta\gamma + \gamma\alpha = \frac{c}{a} \quad \text{且} \quad \alpha\beta\gamma = -\frac{d}{a}.$$