

# 可分多项式与完备域

定义 1 (形式微商). 设  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0 \in F[x]$ , 称

$$f'(x) = n a_n x^{n-1} + (n-1) a_{n-1} x^{n-2} + \cdots + a_1$$

为  $f(x)$  的形式微商.

注. 这里只是形式的定义, 没有用到极限, 但很多性质与分析中相同.

注. 不一定有  $\deg f'(x) = \deg f(x) - 1$ , 因为  $n a_n$  可能为零. 当  $\text{Ch}F = 0$  时, 上式成立.

性质 1. 对任意  $a \in F$ , 有  $a' = 0$ , 但反之不一定, 只有当  $\text{Ch}F = 0$  时条件充要.

例 1. 设  $p$  为素数,  $f(x) = x^p - \alpha \in \mathbb{Z}_p(\alpha)[x]$ , 其中  $\alpha$  是  $\mathbb{Z}_p$  上的超越元, 则  $f'(x) = p x^{p-1} = 0$ .

性质 2.  $x' = 1$ .

性质 3.  $(cf(x))' = c f'(x)$ ,  $\forall c \in F$ .

性质 4.  $(f(x) + g(x))' = f'(x) + g'(x)$ .

性质 5.  $(f(x)g(x))' = f'(x)g(x) + f(x)g'(x)$ .

性质 6.  $\deg f'(x) \leq \deg f(x)$ .

引理 1. 设  $K$  是  $f(x) \in F[x]$  的分裂域,  $\alpha \in K$  是  $f(x)$  的一个  $k$  重根, 则

1. 当  $\text{Ch}F \nmid k$  时,  $\alpha$  是  $f'(x)$  的  $k-1$  重根.

2. 当  $\text{Ch}F \mid k$  时,  $\alpha$  至少是  $f'(x)$  的  $k$  重根.

证明. 在  $K[x]$  中, 记  $f(x) = (x - \alpha)^k g(x)$ ,  $g(\alpha) \neq 0$ . 则由微商的乘法法则, 有

$$f'(x) = (x - \alpha)^{k-1} [k g(x) + (x - \alpha) g'(x)].$$

当  $\text{Ch}F \nmid k$  时,  $k g(\alpha) \neq 0$ , 故  $\alpha$  是  $f'(x)$  的  $k-1$  重根.

当  $\text{Ch}F \mid k$  时,  $k g(\alpha) = 0$  且  $(\alpha - \alpha) g'(\alpha) = 0$ , 故  $\alpha$  至少是  $f'(x)$  的  $k$  重根.  $\square$

注.  $\alpha$  是  $f(x)$  的单根能推出  $\alpha$  不是  $f'(x)$  的根, 因为任何特征都不能整除 1. 那反过来呢?

注. 设  $f(x)$  在分裂域中的所有根  $\alpha_i$ ,  $i = 1, 2, \dots, s$  分别是  $f(x)$  的  $k_i$  重根, 且  $\text{Ch}F \mid k_i$ , 则由上述引理,  $\alpha_i$  至少是  $f'(\alpha)$  的  $k_i$  重根, 这与 “ $\deg f'(x) \leq \deg f(x)$ ” 是否矛盾?

**定理 1.** 设  $K$  是  $f(x) \in F[x]$  的分裂域, 则  $f(x)$  在  $K$  中无重根当且仅当  $(f(x), f'(x)) = 1$ .

证明.  $f(x)$  有重根  $\iff f(x)$  与  $f'(x)$  有公根  $\iff f(x)$  与  $f'(x)$  有次数大于等于 1 的公因式  $\iff (f(x), f'(x)) \neq 1$ .  $\square$

**定理 2.** 设不可约多项式  $p(x) \in F[x]$ , 则  $p(x)$  在其分裂域  $K$  中无重根当且仅当  $p'(x) \neq 0$ .

证明.  $p(x)$  无重根  $\iff (p(x), p'(x)) = 1 \iff (p(x), p'(x)) \neq p(x) \iff p(x) \nmid p'(x) \iff p'(x) \neq 0$ .  $\square$

**例 2.** 设  $p$  是素数,  $\alpha$  是  $\mathbb{Z}_p$  上的超越元. 多项式  $x^p - \alpha \in \mathbb{Z}_p(\alpha)[x]$  有重根, 因为  $(x^p - \alpha)' = px^{p-1} = 0$ .

**推论 1.** 若  $\text{Ch}F = 0$ , 则  $F[x]$  中任一不可约多项式在分裂域中都没有重根.

证明. 因为  $\deg p'(x) = \deg p(x) - 1 \geq 0$ , 故  $p'(x) \neq 0$ , 即  $p(x)$  无重根.  $\square$

**定义 2** (可分多项式). 设  $F$  是域, 若  $f(x) \in F[x]$  的每个不可约因式在分裂域中都没有重根, 则称  $f(x)$  是  $F$  上的可分多项式.

注. 可分多项式与基域  $F$  有关, 因为在不同的基域下, 不可约因式会改变.

由上述定义可以简化一些命题的叙述.

**命题 1.** 设  $f(x) \in F[x]$  的分裂域为  $E$ , 则  $E$  的  $F$ -自同构的个数不超过  $[E : F]$ , 等号成立当且仅当  $f(x)$  是  $F$  上的可分多项式.

**命题 2.** 不可约多项式  $p(x) \in F[x]$  在  $F$  上可分当且仅当  $p'(x) \neq 0$ .

**命题 3.** 若  $\text{Ch}F = 0$ , 则  $F[x]$  中任一多项式均可分.

**引理 2.** 设  $\text{Ch}F = p \neq 0$ ,  $f(x) \in F[x]$  不可约, 则  $f(x)$  在  $F$  上不可分当且仅当存在不可约多项式  $g(x) \in F[x]$  使  $f(x) = g(x^p)$ .

证明. “ $\Leftarrow$ ”: 记  $g(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ , 则  $f(x) = \sum_{i=0}^n a_i (x^p)^i = \sum_{i=0}^n a_i x^{pi}$ , 则  $f'(x) = \sum_{i=0}^n p i a_i x^{pi-1} = 0$ .

0. 由于  $f(x)$  不可约, 故  $f(x)$  不可分.

“ $\Rightarrow$ ”: 记  $f(x) = \sum_{j=0}^n a_j x^j$ , 因为  $f(x)$  不可分不可约, 故

$$f'(x) = \sum_{j=0}^n j a_j x^{j-1} = 0 \Rightarrow j a_j = 0.$$

若  $a_j \neq 0$ , 则  $p \mid j$ , 即只有  $a_0, a_p, a_{2p}, \dots, a_{mp}$  可能不为零, 其中  $m$  满足  $n = mp + r, 0 \leq r < p$ . 所以

$$f(x) = \sum_{i=0}^m a_{ip} x^{ip} = \sum_{i=0}^m a_{ip} (x^p)^i.$$

令  $g(x) = \sum_{i=0}^m a_{ip} x^i$ , 则  $f(x) = g(x^p)$ .

反设  $g(x)$  可约, 有  $g(x) = g_1(x)g_2(x)$ , 则  $f(x) = g(x^p) = g_1(x^p)g_2(x^p)$ , 这与  $f(x)$  不可约矛盾, 故  $g(x)$  不可约.  $\square$

**定理 3.** 设  $\text{Ch}F = p \neq 0$ ,  $f(x)$  是  $F[x]$  中不可分不可约多项式,  $K$  是  $f(x) \in F[x]$  的分裂域, 则在  $K[x]$  中,

$$f(x) = c(x - \alpha_1)^{p^e} (x - \alpha_2)^{p^e} \cdots (x - \alpha_r)^{p^e}, \quad \alpha_i \neq \alpha_j, \forall i \neq j, \quad e \in \mathbb{N}.$$

且有  $F[x]$  中可分的不可约多项式

$$h(x) = c(x - \alpha^{p^e})(x - \alpha_2^{p^e}) \cdots (x - \alpha_r^{p^e})$$

使  $f(x) = h(x^{p^e})$ .

证明. 因为  $f(x)$  不可分, 由引理2, 存在不可约多项式  $g_1(x) \in F[x]$  使得  $f(x) = g_1(x^p)$ .

若  $g_1(x)$  可分, 取  $h(x) = g_1(x)$ . 否则, 由引理2, 存在不可约多项式  $g_2(x) \in F[x]$  使  $g_1(x) = g_2(x^p)$ , 则  $f(x) = g_1(x^p) = g_2(x^{p^2})$ . 以此类推, 由于

$$\deg f(x) > \deg g_1(x) > \deg g_2(x) > \cdots,$$

经有限步后总能得到可分的不可约多项式  $g_e(x)$  使  $f(x) = g_e(x^{p^e})$ , 取  $h(x) = g_e(x)$ .

因为  $h(x)$  可分, 故在其分裂域中,

$$h(x) = c(x - \beta_1)(x - \beta_2) \cdots (x - \beta_r), \quad \beta_i \neq \beta_j, \forall i \neq j.$$

于是  $f(x) = c(x^{p^e} - \beta_1)(x^{p^e} - \beta_2) \cdots (x^{p^e} - \beta_r)$ .

记  $\alpha_i$  是  $x^{p^e} - \beta_i$  在分裂域中的一个根, 则  $\alpha_i^{p^e} - \beta_i = 0$ ,  $\beta_i = \alpha_i^{p^e}$ . 于是

$$x^{p^e} - \beta_i = x^{p^e} - \alpha_i^{p^e} = (x - \alpha_i)^{p^e},$$

故

$$f(x) = c(x - \alpha_1)^{p^e} (x - \alpha_2)^{p^e} \cdots (x - \alpha_r)^{p^e}, \quad e \in \mathbb{N}.$$

对任意  $i \neq j$ , 若  $\alpha_i = \alpha_j$ , 则  $\alpha_i^{p^e} = \alpha_j^{p^e}$ , 与  $\beta_i \neq \beta_j$  矛盾.  $\square$

**注.**  $f(x) = c(x - \alpha_1)^{p^e} (x - \alpha_2)^{p^e} \cdots (x - \alpha_r)^{p^e} = c[(x - \alpha_1)(x - \alpha_2) \cdots (x - \alpha_r)]^{p^e}$ .

注. 称  $f(x)$  不同根的个数  $r$  为  $f(x)$  的简约次数, 记为  $\text{red}f(x)$ . 有  $\text{red}f(x) = \deg h(x)$ .

注.  $\deg f(x) = \text{red}f(x) \cdot p^e$ , 即  $p^e = \frac{\deg f(x)}{\text{red}f(x)}$ .

注. 不可约多项式  $f(x) \in F[x]$  可分当且仅当  $\deg f(x) = \text{red}f(x)$ .

**定义 3** (完备域). 设  $F$  是域, 若  $F[x]$  中任一多项式都是可分多项式, 则称  $F$  为完备域.

注. 由可分多项式的定义, 完备域只需任一不可约多项式可分即可. 由推论 1, 特征为 0 的域都是完备域.

**定理 4.** 设  $F$  是域,  $\text{Ch}F = p \neq 0$ , 则  $F$  是完备域的充要条件是

$$F^p = F, \quad F^p = \{a^p \mid a \in F\}.$$

证明. " $\Leftarrow$ ": 反设  $F[x]$  中存在不可分不可约多项式  $f(x)$ , 由引理 2, 存在不可约多项式  $g(x) \in F[x]$  使  $f(x) = g(x^p)$ . 记  $g(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ ,  $b_i^p = a_i$ , 则

$$f(x) = \sum_{i=0}^n a_i (x^p)^i = \sum_{i=0}^n b_i^p x^{pi} = \left( \sum_{i=0}^n b_i x^i \right)^p.$$

这与  $f(x)$  不可约矛盾.

" $\Rightarrow$ ": 即证对任意  $b \in F$ , 存在  $a \in F$  使得  $b = a^p$ . 令  $f(x) = x^p - b \in F[x]$ , 则  $f'(x) = px^{p-1} = 0$ ,  $f(x)$  有重根, 而  $F$  是完备域, 故  $f(x)$  在  $F$  中可约.

设  $f(x) = g(x)h(x)$ ,  $0 < \deg g(x), \deg h(x) < p$ ,  $g(x), h(x) \in F[x]$ . 记  $\theta$  是  $f(x) = x^p - b$  在扩域中的一个根, 则  $\theta^p - b = 0$ ,  $b = \theta^p$ . 于是

$$f(x) = x^p - b = x^p - \theta^p = (x - \theta)^p.$$

故在  $f(x) \in F[x]$  的分裂域中, 记  $\deg g(x) = r$ , 则  $g(x) = (x - \theta)^r \in F[x]$ , 故  $\theta^r \in F$ . 又  $\theta^p = b \in F$ ,  $p$  是素数, 于是  $(r, p) = 1$ . 存在  $u, v$  使得  $ur + vp = 1$ . 于是

$$\theta = \theta^{ur+vp} = (\theta^r)^u (\theta^p)^v \in F.$$

令  $a = \theta$  便完成证明. □

注. 定理的条件即为  $F$  中任一元素可在自身  $F$  中开  $p$  次方.

注. 事实上, 特征为素数  $p$  的域  $F$  上, 若  $a \in F$  能开  $p$  次方, 则  $p$  次方根是唯一的. 因为对  $b_1^p = b_2^p = a$ , 有  $b_1^p - b_2^p = (b_1 - b_2)^p = 0$ , 于是  $b_1 = b_2$ .

**定理 5.** 有限域是完备域.

证明. 不妨设  $\text{Ch}F = p \neq 0$ , 令  $\sigma : F \rightarrow F, a \mapsto a^p$ , 可以证明  $\sigma$  是良定义的且是单射. 而  $F$  有限, 故  $\sigma$  也是满射. 故  $\sigma(F) = F$ , 即  $F^p = F$ , 故  $F$  是完备域.  $\square$

注. 事实上, 对任意  $a, b \in F$ , 有

$$\sigma(a + b) = (a + b)^p = a^p + b^p = \sigma(a) + \sigma(b),$$

$$\sigma(ab) = (ab)^p = a^p b^p = \sigma(a)\sigma(b),$$

于是  $\sigma$  是  $F$ -自同构, 称为 **Frobenius** 自同构.

**定理 6.** 完备域  $F$  的代数扩张  $K$  是完备域.

证明. 不妨设  $\text{Ch}F = p \neq 0$ , 即证对任意  $\alpha \in K$ , 存在  $\beta \in K$  使得  $\beta^p = \alpha$ . 令  $\sigma : K \rightarrow K, a \mapsto a^p$ , 可以证明  $\sigma$  是单同态. 记  $E = F(\alpha)$ , 则  $\sigma|_E : E \rightarrow \sigma(E)$  是同构. 有

$$E \cong \sigma(E) = E^p \subset E.$$

下证  $\sigma(E) = E$ . 因为

$$\sigma(E) = \sigma(F(\alpha)) = \sigma(F)(\sigma(\alpha)) = F^p(\sigma(\alpha)) = F(\sigma(\alpha)),$$

于是  $F \subset \sigma(E) \subset E$ . 由于  $\alpha$  是  $F$  上的代数元, 故  $[E : F]$  的有限扩张. 有

$$[E : F] = [E : \sigma(E)][\sigma(E) : F].$$

又  $E \cong \sigma(E)$ , 故  $[E : F] = [\sigma(E) : F]$ , 于是  $[E : \sigma(E)] = 1$ , 故  $E = \sigma(E)$ .  $\square$