

可分多项式与完备域

定义 1 (形式微商). 设 $f(x) = a_nx^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_1x + a_0 \in F[x]$, 称

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

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 na_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 α 是 \mathbb{Z}_p 上的超越元, 则 $f'(x) = px^{p-1} = 0$.

性质 2. $x' = 1$.

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

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, α 是 $f'(x)$ 的 $k-1$ 重根.

2. 当 $\text{Ch}F \mid k$ 时, α 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

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

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

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

注. α 是 $f(x)$ 的单根能推出 α 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 α_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, α_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, α 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无重根.

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无重根, 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 $f'(x) = \sum_{i=0}^n pia_i x^{pi-1} = 0$. 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

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

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,

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

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 $g(x) = g_2(x^p)$, 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 α_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

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

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 θ 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 σ 是良定义的且是单射. 而 F 有限, 故 σ 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 σ 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 σ 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 α 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