

# 唯一析因环上多项式环

本节总假定  $R$  是 UFD. 约定对任意  $a \in R$ , 有  $a \mid 0$ , 最大公因子  $(a, 0) = a$ .

**定义 1** (容度). 设  $0 \neq f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k \in R[x]$ , 称  $(a_0, a_1, \dots, a_n)$  为  $f(x)$  的容度, 记作  $c(f(x))$ .

**注.** 容度在相伴意义下唯一.

**定义 2** (本原多项式). 设  $0 \neq f(x) \in R[x]$ , 若  $c(f(x)) \sim 1$ , 则称  $f(x)$  为本原多项式.

**引理 1.** 设  $R[x]$  是唯一析因环  $R$  上的多项式环, 记  $S$  为  $R[x]$  中本原多项式的集合, 则

1. 对任意非零多项式  $f(x) \in R[x]$ , 存在  $f_1(x) \in S$  使得

$$f(x) = c(f)f_1(x).$$

且分解在相伴意义下唯一.

2. 次数大于零的不可约多项式是本原多项式.

3. (Gauss 引理) 本原多项式的积仍为本原多项式.

**证明.** 1. 设  $f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k \neq 0$ , 记  $d = c(f) = (a_0, a_1, \dots, a_n)$ , 于是对任意  $k = 0, 1, \dots, n$ ,

存在  $a'_k$  使得  $a_k = da'_k$ , 且  $(a'_0, a'_1, \dots, a'_n) \sim 1$ , 于是多项式  $f_1(x) = \sum_{k=0}^n a'_k x^k \in S$ , 且满足  $f(x) = c(f)f_1(x)$ .

设另有  $d' \in R^*, f_2(x) \in S$  使得  $f(x) = d'f_2(x)$ , 则  $c(f_2) \sim 1$ , 于是  $d'c(f_2) \sim c(f) = d$ , 即  $d' \sim d$ . 于是存在  $u \in U$  使得  $d' = ud$ , 则  $d'f_2(x) = udf_2(x) = df_1(x)$ , 于是由消去律, 有  $f_1(x) \sim f_2(x)$ . 故分解在相伴意义下是唯一的.

2. 设  $f(x) \in R[x]$  不可约且  $\deg f(x) > 0$ , 则由结论 1, 存在  $f_1(x) \in S$  使得  $f(x) = c(f)f_1(x)$ , 由于  $f(x)$  不可约, 于是  $c(f) \in U$ , 则  $c(f) \sim 1$ , 故  $f(x) \in S$ .

3. 设  $f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$ ,  $g(x) = \sum_{k=0}^m b_k x^k$ , 则

$$h(x) = f(x)g(x) = \sum_{k=0}^{m+n} c_k x^k, \quad c_k = \sum_{i+j=k} a_i b_j.$$

假设  $h(x) \notin S$ , 则存在素元素  $p \in R$  使得  $p \mid c_k$ , 对任意  $k = 0, 1, \dots, m+n$ . 而  $f(x), g(x) \in S$ , 于是存在  $r, s$  使得

$$p \mid a_i, \quad i = 0, 1, \dots, r-1, \quad p \nmid a_r,$$

$$p \mid b_j, j = 0, 1, \dots, s-1, p \nmid b_s,$$

对于第  $r+s$  项, 有

$$c_{r+s} = \sum_{i+j=r+s} a_i b_j = a_r b_s + \sum_{\substack{i < r \\ i+j=r+s}} a_i b_j + \sum_{\substack{j < s \\ i+j=r+s}} a_i b_j,$$

由于

$$p \mid c_{r+s} \quad p \nmid \sum_{\substack{i < r \\ i+j=r+s}} a_i b_j, \quad p \nmid \sum_{\substack{j < s \\ i+j=r+s}} a_i b_j,$$

推出  $p \mid a_r b_s$ , 这就导出矛盾. 故  $h(x) \in S$ . □

注. 本原多项式未必是不可约多项式, 例如  $x^2 - 1 \in \mathbb{Z}[x]$  是可约的本原多项式. Gauss 引理的证明与高等代数中几乎完全一致.

**引理 2.** 设  $F$  是唯一析因环  $R$  的分式域, 于是  $R[x] \subset F[x]$ . 设  $S$  是  $R[x]$  中本原多项式的集合, 记  $R[x]$  中的相伴关系为  $\sim^R$ ,  $F[x]$  中的相伴关系为  $\sim^F$ , 则

1. 对任意非零多项式  $f(x) \in F[x]$ , 存在  $g(x) \in S$  使得  $f(x) \sim^F g(x)$  且  $g(x)$  在  $\sim^R$  下唯一.
2. 设  $f_1(x), f_2(x) \in F[x]$ ,  $g(x), g_1(x), g_2(x) \in S$  且

$$f_1(x) \sim^F g_1(x), \quad f_2(x) \sim^F g_2(x), \quad f_1(x)f_2(x) \sim^F g(x),$$

则  $g_1(x)g_2(x) \sim^R g(x)$ .

3. 设  $f(x) \in R[x]$ ,  $\deg f(x) \geq 1$  且  $f(x)$  在  $R[x]$  中不可约, 则  $f(x)$  在  $F[x]$  中也不可约.

证明. 1. 设  $f(x) = \sum_{k=0}^n d_k x^k \in F[x]$ , 即  $d_k \in F$ , 则存在  $a_k, b_k \in R$  且  $b_k \neq 0$  使得  $d_k = \frac{a_k}{b_k}$ . 令  $b = b_0 b_1 \cdots b_n$ , 则

$$d_k b = a_k \prod_{i \neq k} b_i \in R, \quad k = 0, 1, \dots, n,$$

再令  $d = (d_0 b, d_1 b, \dots, d_n b)$ , 则有  $c_k = \frac{d_k b}{d} \in R$  且  $(c_0, c_1, \dots, c_n) \sim^R 1$ . 而

$$f(x) = \frac{d}{b} \sum_{k=0}^n c_k x^k = \frac{d}{b} g(x),$$

其中,  $0 \neq \frac{d}{b} \in F$ ,  $g(x) = \sum_{k=0}^n c_k x^k \in R[x]$ , 又  $(c_0, c_1, \dots, c_n) \sim^R 1$ , 于是  $g(x) \in S$ , 有  $f(x) \sim^F g(x)$ .

设  $f(x) \stackrel{F}{\sim} g_1(x)$ ,  $g_1(x) \in S$ . 因为  $f(x) \stackrel{F}{\sim} g(x)$ , 于是由传递性,  $g_1(x) \stackrel{F}{\sim} g(x)$ , 存在  $u \in F^*$  使得  $g_1(x) = ug(x)$ . 存在  $p, q \in R$  使得  $u = \frac{p}{q}$ , 于是令  $\tilde{f}(x) = pg(x) = qg_1(x) \in R$ , 由引理1的结论 1 可知  $g_1(x) \stackrel{R}{\sim} g(x)$ .

2. 由于相伴是同余关系, 于是

$$f_1(x)f_2(x) \stackrel{F}{\sim} g_1(x)g_2(x) \stackrel{F}{\sim} g(x).$$

由于本原多项式的积仍是本原多项式, 于是  $g_1(x)g_2(x) \in S$ . 由结论 1,  $g_1(x)g_2(x) \stackrel{R}{\sim} g(x)$ .

3. 反设  $f(x)$  在  $F(x)$  中可约, 由于  $F^*$  中元素都是单位, 即  $f(x)$  的平凡真因子, 于是存在  $f_1(x), f_2(x)$  使得  $f(x) = f_1(x)f_2(x)$  且  $\deg f_1(x), \deg f_2(x) \geq 1$ . 由结论 1, 存在  $g_1(x), g_2(x) \in S$  使得  $f_1(x) \stackrel{F}{\sim} g_1(x)$ ,  $f_2(x) \stackrel{F}{\sim} g_2(x)$ . 由相伴关系是同余关系, 有

$$f(x) = f_1(x)f_2(x) \stackrel{F}{\sim} g_1(x)g_2(x).$$

由于  $f(x)$  是  $R[x]$  上的不可约多项式, 由引理1的结论 2 得  $f(x) \in S$ . 再由本引理的结论 2, 因为  $f_1(x), f_2(x) \in F$ ,  $f(x), g_1(x), g_2(x) \in S$  且

$$f_1(x) \stackrel{F}{\sim} g_1(x), \quad f_2(x) \stackrel{F}{\sim} g_2(x), \quad f_1(x)f_2(x) \stackrel{F}{\sim} f(x),$$

于是有  $g_1(x)g_2(x) \stackrel{R}{\sim} f(x)$ , 这与条件  $f(x)$  在  $R$  上不可约矛盾. □

**定理 1.** 唯一析因环上的一元多项式环是唯一析因环.

证明. 设  $f(x)$  是唯一析因环  $R$  中的多项式环, 不妨设  $\deg f(x) > 0$ . 由引理1的结论 1, 存在  $d \in R, g(x) \in S$  使得  $f(x) = dg(x)$ . 因为  $R$  是 UFD, 于是存在不可约元  $p_1, p_2, \dots, p_t$  使得  $d = p_1p_2 \cdots p_t$ . 这些  $p_i$  在  $R[x]$  中也不可约.

因为  $d \in R$ , 于是  $\deg f(x) = \deg g(x)$ . 设  $F$  是  $R$  的分式域, 则  $g(x) \in F[x]$  有分解

$$g(x) = g_1(x)g_2(x) \cdots g_r(x).$$

其中  $g_i(x)$  为  $F[x]$  中不可约多项式. 由引理2的结论 1, 存在  $p_i(x) \in S$  使得  $g_i(x) \stackrel{F}{\sim} p_i(x)$ , 于是

$$g(x) \stackrel{F}{\sim} p_1(x)p_2(x) \cdots p_r(x).$$

又因为  $g(x), p_i(x) \in S$ , 于是

$$g(x) \stackrel{R}{\sim} p_1(x)p_2(x) \cdots p_r(x).$$

不妨设  $g(x) = p_1(x)p_2(x) \cdots p_r(x)$ , 由于  $p_i(x)$  在  $F[x]$  中不可约且  $p_i \in S$ , 于是  $p_i(x)$  在  $R[x]$  中也不可约. 于是  $f(x)$  有分解

$$f(x) = p_1p_2 \cdots p_t p_1(x)p_2(x) \cdots p_r(x).$$

满足有限析因条件.

设  $f(x)$  还有分解

$$f(x) = q_1 q_2 \cdots q_{t'} q_1(x) q_2(x) \cdots q_s(x),$$

其中  $q_i$  是  $R$  中不可约元,  $q_j(x)$  是  $R[x]$  中不可约多项式且  $\deg q_j(x) > 0$ , 由引理1的结论 2 有  $q_j(x) \in S$ , 由引理1的结论 3, 有  $q_1 q_2 \cdots q_{t'} \in S$ . 由引理1的结论 1, 有

$$p_1 p_2 \cdots p_t \stackrel{R}{\sim} q_1 q_2 \cdots q_{t'},$$

$$p_1(x) p_2(x) \cdots p_r(x) \stackrel{R}{\sim} q_1(x) q_2(x) \cdots q_s(x).$$

不妨设  $p_1 p_2 \cdots p_t = q_1 q_2 \cdots q_{t'}$ . 由于  $R$  是 UFD, 于是  $t = t'$  且存在  $\pi_1 \in S_t$  使得  $p_i = q_{\pi_1(i)}$ . 由引理2的结论 3 知,  $p_i(x), q_i(x)$  均为  $F[x]$  中的不可约多项式. 而  $F[x]$  是 Euclid 环, 进而是 UFD, 于是  $r = s$  且存在  $\pi_2 \in S_r$  使得  $p_i(x) = q_{\pi_2(i)}(x)$ . 又由引理2的结论 1 可得  $p_i(x) \stackrel{R}{\sim} q_{\pi_2(i)}(x)$ , 于是在相伴意义下分解唯一, 故  $R[x]$  是唯一析因环.  $\square$

**推论 1.** 唯一析因环上  $n$  元多项式环是唯一析因环.

证明. 对  $n$  作归纳法. 有  $R[x_1, x_2, \cdots, x_n] = R[x_1, x_2, \cdots, x_{n-1}][x_n]$  归结为一元多项式环.  $\square$

**定理 2** (Eisenstein 判别法). 设  $F$  是唯一析因环  $R$  的分式域,  $f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k \in R[x]$ ,  $n > 1$  且  $a_n \neq 0$ . 若有素元素  $p \in R$  满足

1.  $p \nmid a_n$ ;
2.  $p \mid a_k, k = 0, 1, \cdots, n-1$ ;
3.  $p^2 \nmid a_0$ ,

则  $f(x)$  是  $F[x]$  中不可约元素.

证明. 由引理2的结论 3, 只需证明  $f(x)$  在  $R[x]$  中不可约即可. 反设  $f(x) = g(x)h(x)$ , 其中  $g(x) = \sum_{k=0}^r b_k x^k, h(x) = \sum_{k=0}^s c_k x^k$  是次数大于零的  $R[x]$  中多项式, 则

$$r + s = n, \quad a_k = \sum_{i+j=k} b_i c_j, \quad p \mid a_0, \quad p^2 \nmid a_0.$$

设  $p \mid b_0, p \nmid c_0$ . 又  $p \nmid a_n$ , 故  $p \nmid b_r$  且  $p \nmid c_s$ . 于是存在  $t$ , 使得  $p \mid b_i, i = 0, 1, \cdots, t-1$  但  $p \nmid b_t$ . 而

$$a_t = \sum_{i+j=t} b_i c_j = b_t c_0 + \sum_{\substack{i < t \\ i+j=t}} b_i c_j.$$

由于  $p \mid \sum_{\substack{i < t \\ i+j=t}} b_i c_j$  但  $p \nmid b_t c_0$ , 于是  $p \nmid a_t$ . 这与条件 2 矛盾.  $\square$

例 1. 设  $p$  是素数, 则  $f(x) = x^{p-1} + x^{p-2} + \cdots + 1 \in \mathbb{Q}[x]$  是不可约多项式.

证明. 令  $g(x) = f(x+1)$ , 则

$$g(x) = \frac{(x+1)^p - 1}{(x+1) - 1} = \sum_{k=1}^p \binom{p}{k} x^{k-1}.$$

其中最高项系数为 1,  $p \mid \binom{p}{k}$ ,  $k = 1, 2, \cdots, p-1$ , 常数项为  $p$  满足  $p^2 \nmid p$ . 于是由 Eisenstein 判别法可知  $g(x)$  在  $\mathbb{Q}[x]$  上不可约, 进而  $f(x)$  不可约.  $\square$