

一元多项式的无平方部分

设 \$F\$ 是域, \$f \in F[x]\$ 的次数为正, 则存在 \$F\$ 上两两互不相伴的不可约多项式 \$p_1, \dots, p_k \in F[x] \setminus F\$ 和唯一的 \$m_1, \dots, m_k \in \mathbb{Z}^+\$ 使得

$$f = p_1^{m_1} \dots p_k^{m_k} \quad (1)$$

(\$F[x]\$ 是 UFD + 注解 3.12 (\$f\$ 的一个标准不可约分解))

上述 \$p_i\$ 称为 \$f\$ 的 \$m_i\$ 重因子, \$i=1, 2, \dots, k\$. 特别地, 当 \$m_i=1\$ 时, \$p_i\$ 称为单因子. 因子 \$p_1 p_2 \dots p_k\$ 称为 \$f\$ 的无平方部分, 当 \$f\$ 的不可约因子都是单因子时, \$f\$ 称为无平方的.

计算无平方部分

设 \$f = f_n x^n + f_{n-1} x^{n-1} + \dots + f_1 x + f_0 \in F[x]\$. 定义 \$f\$ 关于 \$x\$ 的导数是

$$f' = n f_n x^{n-1} + (n-1) f_{n-1} x^{n-2} + \dots + f_1$$

可验证: 对 \$\forall f, g \in F[x]\$,

① \$(f+g)' = f' + g'\$

② \$(fg)' = f'g + fg'\$

验证第②条, \$\forall f, g \in F[x]\$, 设 \$n = \max(\deg(f), \deg(g))\$;

$$f = f_n x^n + f_{n-1} x^{n-1} + \dots + f_1 x + f_0$$

$$g = g_n x^n + g_{n-1} x^{n-1} + \dots + g_1 x + g_0$$

(对子未出现幂次的系数全为 0)

$$\begin{aligned} (fg)' &= \left[\left(\sum_{i=0}^n f_i x^i \right) \cdot \left(\sum_{j=0}^n g_j x^j \right) \right]' = \left(\sum_{k=0}^{2n} \left(\sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i, j \leq n}} f_i g_j \right) x^k \right)' = \sum_{k=0}^{2n} \left(k \sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i, j \leq n}} f_i g_j \right) x^{k-1} \\ &= \sum_{k=1}^{2n} \left(\sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i, j \leq n}} (i+j) f_i g_j \right) x^{k-1} = \sum_{k=1}^{2n} \left(\sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i, j \leq n}} i f_i g_j \right) x^{k-1} + \sum_{k=1}^{2n} \left(\sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i, j \leq n}} j f_i g_j \right) x^{k-1} \\ &= \sum_{k=1}^{2n} \left(\sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i, j \leq n}} i f_i x^{i-1} \cdot g_j x^j \right) + \sum_{k=1}^{2n} \left(\sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i, j \leq n}} j g_j x^{j-1} \cdot f_i x^i \right) \\ &= f'g + fg' \end{aligned}$$

定理 设 \$F\$ 是特征为 0 的域, \$f \in F[x] \setminus F\$, 则 \$f\$ 的无平方部分在 \$F\$ 上与 \$f/\gcd(f, f')\$ 相伴.

pf: 由 (1) 可知,
$$\begin{aligned} f' &= m_1 p_1^{m_1-1} p_1' \dots p_k^{m_k} + \dots + m_k p_1^{m_1} \dots p_k^{m_k-1} p_k' \\ &= \sum_{i=1}^k m_i \left(p_1^{m_1} \dots p_{i-1}^{m_{i-1}} p_i^{m_i-1} p_i' p_{i+1}^{m_{i+1}} \dots p_k^{m_k} \right) \\ &= \underbrace{\left(p_1^{m_1-1} \dots p_k^{m_k-1} \right)}_g \cdot \sum_{i=1}^k m_i \underbrace{\left(p_1 \dots p_{i-1} p_i' p_{i+1} \dots p_k \right)}_h \end{aligned}$$

于是 \$g\$ 是 \$f\$ 和 \$f'\$ 的公因子,

下面证 \$\gcd(f, h) = 1\$

假设该结论不成立, 则存在 \$i \in \{1, \dots, k\}\$, 使得 \$p_i | h\$. 不妨设 \$p_1 | h\$.

$$\Rightarrow p_1 | m_1 (p_1' p_2 \dots p_k)$$

由于 \$\gcd(p_1, p_i) = 1, i=2, \dots, k\$. 且 \$m_1\$ 在特征为 0 的域中非零, 所有 \$p_1 | p_1'\$

①



$$\Rightarrow \deg(P_i) \leq \deg(P_i') \rightarrow \leftarrow$$

$$\Rightarrow \gcd(f, h) = 1, \text{ i.e. } \gcd(f, f') = 1$$

$$\Rightarrow \frac{f}{\gcd(f, f')} = P_1 \cdots P_m$$

推论 设 F 是特征为 0 的域, $f \in F[x] \setminus F$, 则 f 是无平方的当且仅当 $\gcd(f, f') = 1$

pf: " \Rightarrow " 若 f 无平方, 则 $m_1 = \cdots = m_k = 1$, 于是 $\gcd(f, f') = P_1^{m_1-1} \cdots P_k^{m_k-1} = 1$

" \Leftarrow " 若 $\gcd(f, f') = 1$, 则由上述定理知 f 与它的无平方部分在 F 上相伴, 于是 f 是无平方的.

例 计算 $\mathbb{Z}[x]$ 中多项式 $f = x^3 - x^2 - x + 1$ 的无平方部分

解: $f = x^3 - x^2 - x + 1, f' = 3x^2 - 2x - 1 \Rightarrow \gcd(f, f') = x - 1$

$$-\frac{27}{8}x - \frac{9}{8} \left| \begin{array}{r|l} 3x^2 - 2x - 1 & x^3 - x^2 - x + 1 \\ 3x^2 - 3x & x^3 - \frac{2}{3}x^2 - \frac{x}{3} \\ \hline x - 1 & -\frac{x}{3} - \frac{2}{3}x + 1 \\ x - 1 & -\frac{x^2}{3} + \frac{2}{9}x + \frac{1}{9} \\ \hline 0 & -\frac{8}{9}x + \frac{8}{9} \end{array} \right| \frac{x}{3} - \frac{1}{9} \quad \frac{f}{\gcd(f, f')} = x^2 - 1$$

例 设 F 是分式域 \mathbb{Z}_2 , 令 $P = x^2$, 则 $P' = 2x = 0$, $\gcd(P, P') = P$. 但 P 的无平方部分显然不可解.

例 设 $f = x^n + a \in \mathbb{Q}[x]$, 其中 $n > 1, a \in \mathbb{Q}$. 证明 f 是无平方的当且仅当 $a \neq 0$.

pf: $f' = nx^{n-1}$. 注意到 $f + \frac{x}{n}f' = a$, i.e. $\frac{f}{a} + \frac{x}{na}f' = 1 \ (a \neq 0)$

当 $a \neq 0$ 时, 由 Bezout 关系可知, $\gcd(f, f') = 1$, 于是 f 是无平方的, 反之, 设 f 是无平方的.

因为 $n > 1$, 所以 x^n 不是无平方的, 于是 $a \neq 0$.

无平方分解

定义 $f \in F[x] \setminus F$, f 的无平方分解表示为

$$f = P_1 P_2^2 \cdots P_k^k$$

其中 P_1, \dots, P_k 都是无平方多项式 (可能某些 P_i 为 1) 而且两两互素

记 $f_0 = f, f_1 = \gcd(f, f') = P_2 P_3^2 \cdots P_k^{k-1}$

$$h_1 = \frac{f_0}{f_1} = P_1 P_2 \cdots P_k$$

$$f_2 = \gcd(f_1, f_1') = P_3 P_4^2 \cdots P_k^{k-2}$$



$$h_2 = \frac{f_1}{f_2} = \frac{p_2 p_3^2 \dots p_k^{k-1}}{p_3 p_4^2 \dots p_k^{k-2}} = p_2 p_3 p_4 \dots p_k$$

$$\frac{h_1}{h_2} = \frac{p_1 p_2 \dots p_k}{p_2 p_3 \dots p_k} = p_1$$

.....

$$f_{k-2} = p_{k-1} p_k^2$$

$$f_{k-1} = \gcd(f_{k-2}, f_{k-2}') = p_k$$

$$h_{k-1} = \frac{f_{k-2}}{f_{k-1}} = p_{k-1} p_k$$

$$f_k = \gcd(f_{k-1}, f_{k-1}') = 1$$

$$h_k = \frac{f_{k-1}}{f_k} = f_{k-1} = p_k$$

$$\frac{h_{k-1}}{h_k} = p_{k-1}$$

无平方分解算法

输入: $f \in F[x]$

输出: p_1, \dots, p_k , 无平方多项式且两两互素

1. [初始化] 令 $g_i := \gcd(f, f')$;

$$h_i := \frac{f}{g_i};$$

$$i := i + 1;$$

2. [循环] while $g_i \neq 1$ do.

$$g_{i+1} := \gcd(g_i, g_i');$$

$$h_{i+1} := \frac{g_i}{g_{i+1}};$$

$$p_i := \frac{h_i}{h_{i+1}};$$

$$i := i + 1;$$

end do;

3. [处理最后一个因式] $k := i$; $p_k := h_k$;

4. [返回] return p_1, \dots, p_k ;

例 $f = x^3 - x^2 - x + 1$ 在 $\mathbb{Q}[x]$ 中的无平方分解

解:

$$f_0 = f, \quad f' = 3x^2 - 2x - 1$$

$$g_1 = \gcd(f, f') = x - 1$$

$$h_1 = \frac{f}{g_1} = x^2 - 1$$

$$i = 1$$

$$g_2 = \gcd(g_1, g_1') = 1$$

$$h_2 = \frac{g_1}{g_2} = x - 1$$

$$p_1 = \frac{h_1}{h_2} = \frac{x^2 - 1}{x - 1} = x + 1$$

$$i = 2$$

$$k = 2, \quad p_2 = h_2 = x - 1$$

$$\Rightarrow f = (x+1)(x-1)^2$$

例 2. 设 p 为素数, $\forall a \in \mathbb{Z}$, 有 $a^p \equiv a \pmod{p}$ (Fermat 小定理)

$\forall a, b \in \mathbb{Z}$, 有 $(a+b)^p \equiv a^p + b^p \pmod{p}$ (Freshman's dream)

定理 如果 $\mathbb{Z}_p[x]$ 中的多项式 $f = a_0 + a_1x + \dots + a_mx^m$ 满足 $f' = 0$ 当且仅当存在 $g \in \mathbb{Z}_p[x]$ 使得 $f = g^p$.

Pf: " \Rightarrow " 因为 $f' = a_1 + 2a_2x + \dots + ma_mx^{m-1} = 0$, 所以 $a_i \neq 0 \Rightarrow p \mid i$

$$\Rightarrow f = a_{i_1} x^{j_1 p} + \dots + a_{i_r} x^{j_r p}, \text{ 其中 } a_{i_1}, \dots, a_{i_r} \in \mathbb{Z}_p^* \text{ 且 } i_1 = j_1 p, \dots, i_r = j_r p.$$

$$\Rightarrow f = (a_{i_1} x^{j_1})^p + \dots + (a_{i_r} x^{j_r})^p$$

$$\text{令 } g = a_{i_1} x^{j_1} + \dots + a_{i_r} x^{j_r}, \text{ 则 } f = g^p \text{ (Freshman's dream).}$$

③



扫描全能王 创建

$$\Leftarrow f = g^p, f' = p g^{p-1} g' = 0$$

考虑 $\mathbb{Z}_p[x]$ 中的无平方因子分解, 设 $f \in \mathbb{Z}_p[x]$ 的无平方因子分解为

$$f = p_1 p_2^2 \cdots p_k^k$$

如果 $f' \neq 0$, 那么使用特征为 0 的情况下方法可以得到 f 的所有 p_i 的因子 g_i ,

如果 $f' = 0$ 或对 p_i 的非平凡因子 g_i , 我们可以利用上述定理将问题化为求更低次多项式的无平方因子分解.

例 求 $f = x^3 - x^2 - x + 1 \in \mathbb{Z}_2[x]$ 的无平方因子分解

$$f_0 = f, f' = 3x^2 - 2x - 1 = x^2 - 1$$

$$g_1 = \gcd(f, f') = \gcd(x^3 - x^2 - x + 1, x^2 - 1) = x^2 - 1$$

$$h_1 = \frac{f}{g_1} = \frac{x^3 - x^2 - x + 1}{x^2 - 1} = x + 1$$

$$\text{对于 } g_1, g_1' = 2x = 0$$

$$\Rightarrow g_1 = (x-1)^2$$

$$\Rightarrow f = h_1 g_1 = (x+1)(x-1)^2 = (x-1)^3$$



中国剩余定理

整数版本

引理 设 $m_1, \dots, m_k \in \mathbb{Z}^+ \setminus \{1\}$ 两两互素, 则

(i) m_1, \dots, m_{k-1} 与 m_k 互素

(ii) $\text{lcm}(m_1, \dots, m_k) = m_1 \cdots m_k$.

pf: (i) 因为 $\forall i \in \{1, \dots, k-1\}$, $\text{gcd}(m_i, m_k) = 1$, 所以 $\exists u_i, v_i \in \mathbb{Z}$, s.t.
 $u_i m_i + v_i m_k = 1$.

于是

$$1 = \prod_{i=1}^{k-1} (u_i m_i + v_i m_k) = u(m_1 \cdots m_{k-1}) + v m_k,$$

其中 $u = u_1 \cdots u_{k-1}$ 且 v 是整数. 从而 $m_1 \cdots m_{k-1}$ 与 m_k 互素.

(ii) 对 k 归纳. 当 $k=2$ 时, $\text{lcm}(m_1, m_2) = \frac{m_1 m_2}{\text{gcd}(m_1, m_2)} = m_1 m_2$ (基础讲义命题 7.18)

假设 $k-1$ 时结论成立, 证

$$l = \text{lcm}(m_1, m_2, \dots, m_k)$$

则 l 是 m_1, \dots, m_{k-1} 的公倍数, 由归纳假设知 $\text{lcm}(m_1, \dots, m_{k-1}) = m_1 \cdots m_{k-1} \mid l$,

又因为 $m_k \mid l$, 于是

$$\text{lcm}(m_1 \cdots m_{k-1}, m_k) \mid l$$

由(i)可知, $\text{gcd}(m_1 \cdots m_{k-1}, m_k) = 1$. 从而

$$\text{lcm}(m_1 \cdots m_{k-1}, m_k) = m_1 \cdots m_{k-1} m_k \mid l.$$

显然 $m_1 m_2 \cdots m_k$ 是 m_1, m_2, \dots, m_k 的公倍数, 从而 $l \mid m_1 \cdots m_{k-1} m_k$. 故 $l = m_1 \cdots m_k$.

定理 设 $m_1, \dots, m_k \in \mathbb{Z}^+ \setminus \{1\}$, 两两互素, $\gamma_1, \dots, \gamma_k \in \mathbb{Z}$. 则存在唯一的 $\gamma \in \mathbb{N}$ 满足

$$\begin{cases} \gamma \equiv \gamma_1 \pmod{m_1} \\ \gamma \equiv \gamma_2 \pmod{m_2} \\ \vdots \\ \gamma \equiv \gamma_k \pmod{m_k} \end{cases} \quad (*)$$

且 $\gamma < m_1 \cdots m_k$.

证明: (存在性). 对 k 归纳. 当 $k=1$ 时, 取 $\gamma = \text{rem}(\gamma_1, m_1)$ 即可.

设 x' 满足 $x' \equiv \gamma_i \pmod{m_i}, \dots, x' \equiv \gamma_{k-1} \pmod{m_{k-1}}$.

由引理知, $\exists u, v \in \mathbb{Z}$, 使得

$$u(m_1 \cdots m_{k-1}) + v m_k = 1 \quad (**)$$

$$\text{令 } \boxed{\gamma = x' + u(m_1 \cdots m_{k-1})(\gamma_k - x')}$$

则 $\gamma \equiv \gamma_i \pmod{m_i}, i=1, 2, \dots, k-1$

由(**)可知, $\gamma = x' + (1 - v m_k)(\gamma_k - x') = \gamma_k - v m_k (\gamma_k - x')$

$$\Rightarrow \gamma \equiv \gamma_k \pmod{m_k}$$

再令 $\gamma = \text{rem}(\gamma, m_1 \cdots m_k)$, 则 $0 \leq \gamma < m_1 \cdots m_{k-1} m_k$ 且 γ 满足定理中的同余关系. 我们

证明存在性

(5)



扫描全能王 创建

(唯一性) 设 \tilde{Y} 也满足定理中同余关系且 $0 \leq \tilde{Y} < m_1 \cdots m_{k-1} m_k$. 不妨设 $Y \geq \tilde{Y}$, 则 $Y - \tilde{Y} \equiv 0 \pmod{m_i}$, $i=1, \dots, k-1, k$. 于是, $Y - \tilde{Y}$ 是 m_1, \dots, m_{k-1}, m_k 的公倍式且 $0 \leq Y - \tilde{Y} < m_1 \cdots m_{k-1} m_k$.

由引理 (ii) 可知 $Y = \tilde{Y}$.

例 有物不知其数, 三三数之剩二, 五五数之剩三, 七七数之剩二. 问物几何.

解: 求解同余方程组
$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 2 \pmod{7} \end{cases}$$

$$m_1=3, m_2=5, m_3=7, r_1=2, r_2=3, r_3=2$$

$$x_1=r_1=2, 2 \cdot 3 - 5 = 1, u_1=2$$

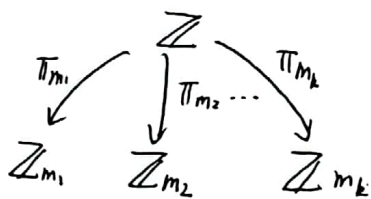
$$x_2 = r_1 + u_1 m_1 (r_2 - x_1) = 2 + 2 \cdot 3 \cdot (3 - 2) = 8$$

$$1 \cdot (3 \cdot 5) - 2 \cdot 7 = 1, u_2 = 1$$

$$x_3 = x_2 + u_2 (m_1 \cdot m_2) (r_3 - x_2) = 8 + 1 \cdot (3 \cdot 5) (2 - 8) = 8 - 90 = -82$$

$$Y = \text{rem}(-82, 105) = 23$$

环同态的观点.



当 m_1, m_2, \dots, m_k 互素时, $\forall \bar{r}_1 \in \mathbb{Z}_{m_1}, \dots, \bar{r}_k \in \mathbb{Z}_{m_k}, \exists x \in \mathbb{Z}$ 是 $\bar{r}_1 \in \mathbb{Z}_{m_1}, \dots, \bar{r}_k \in \mathbb{Z}_{m_k}$ 关于自然投影 $\pi_{m_1}, \dots, \pi_{m_k}$ 的公共原像.

多项式版本.

定义同余关系: 设 F 是域, $P \in F[X] \setminus F$, 设 $a, b \in F[X]$, 如果 $P \mid a-b$, 则称 a 和 b 关于 P 同余, 记为 $a \equiv b \pmod{P}$.

引理 设 $f_1, \dots, f_k \in F[X]^*$, 两两互素.

(i) f_1, \dots, f_{k-1} 和 f_k 互素

(ii) $\text{lcm}(f_1, \dots, f_{k-1}, f_k) = f_1 \cdots f_{k-1} f_k$.

定理 设 $f_1, \dots, f_k \in F[X] \setminus F$, 两两互素, $r_1, \dots, r_k \in F[X]$, 则存在唯一的 $Y \in F[X]$ 满足

$$\begin{cases} Y \equiv r_1 \pmod{f_1} \\ \vdots \\ Y \equiv r_k \pmod{f_k} \end{cases}$$

且 $\deg(Y) < \deg(f_1) + \dots + \deg(f_k)$.

