

回忆：设  $F$  是一个域， $A \in M_n(F)$ ,  $f \in F[t]$  且  $f(A) = 0$ . 再设  $f = Pq$ , 其中  $P, q \in F[t]$  且  $\gcd(P, q) = 1$ .

则

$$\text{sol}(P(A)x=0) \oplus \text{sol}(q(A)x=0) = F^n,$$

其中  $X = (x_1, \dots, x_n)^t$  是未知向量. 特别地,

$$\text{rank}(P(A)) + \text{rank}(q(A)) = n.$$

1. Pf: 法一:  $\because f(x) = x^2 - 1 = x(x-1)$ ,  $\gcd(x, x-1) = 1$

$$\Rightarrow \text{rank}(A) + \text{rank}(A-E) = n$$

法二: 回忆:  $A \in F^{s \times n}$ ,  $B \in F^{s \times n}$ ,  $\text{rank}(A+B) \leq \text{rank}(A) + \text{rank}(B)$ . (上学期第三章第4次课讲义例13(6.13))

(矩阵的  
不等式)  $A \in F^{m \times s}$ ,  $B \in F^{s \times n}$ ,  $\text{rank}(AB) \geq \text{rank}(A) + \text{rank}(B) - s$  (上学期第三章第1次课讲义例10.9).

$$\Rightarrow \text{rank}(A) + \text{rank}(A-E) = \text{rank}(A) + \text{rank}(E-A) \geq \text{rank}(A+E-A) = \text{rank}(E) = n$$

$$\text{rank}(A) + \text{rank}(A-E) \leq \text{rank}(A(A-E)) + n = n$$

$$\Rightarrow \text{rank}(A) + \text{rank}(A-E) = n$$

设  $\phi \in \text{Hom}(F^n, F^n)$ ,  $f \in F[t]$  且  $f(\phi) = 0$ , 其中  $0$  代表从  $F^n$  到  $F^n$  的零映射, 再 (映射版) 设  $f = Pq$ , 其中  $P, q \in F[t]$  且  $\gcd(P, q) = 1$ , 由

$$\ker(P(\phi)) \oplus \ker(q(\phi)) = F^n$$

证明.

例设  $\phi$  是线性空间  $F^n$  上的幂等变换 (即  $\phi^2 = \phi$ ); 从而  $F^n = \ker(\phi) \oplus \ker(\phi - I)$

2. 证明: 法一:  $\gcd(f, h) = 1 \Leftrightarrow \exists u_1, v_1 \in F[x]$ , st  $u_1 f + v_1 h = 1$  ①

$\gcd(g, h) = 1 \Leftrightarrow \exists u_2, v_2 \in F[x]$ , st  $u_2 g + v_2 h = 1$  ②

$$\text{①} \cdot \text{②} \text{ 得, } u_1 u_2 f g + (u_1 u_2 f + u_2 v_1 g + v_1 v_2 h) h = 1.$$

$$\Rightarrow \gcd(fg, h) = 1.$$

而

法二: 假设  $\gcd(fg, h) \neq 1$ , 则存在次数为正的多项式  $a$ , 使得  $a | fg$ ,  $a | h$ .

$a | fg \Rightarrow a | f$  或者  $a | g$ , 这与  $\gcd(f, h) = 1 = \gcd(g, h)$  相矛盾.

$$\Rightarrow \gcd(fg, h) = 1.$$

法三:  $F[x]$  是 UFD, 则  $f, g, h$  有标准的不可约分解,

且

$$f = u_1 p_1^{m_1} \cdots p_s^{m_s} \quad (u_i \in U_p, p_1, \dots, p_s \text{ 为两两互不相伴的不可约元}, m_1, \dots, m_s \text{ 为正整数})$$

$$g = v_1 q_1^{n_1} \cdots q_s^{n_s} \quad (v_i \in U_q, q_1, \dots, q_s \text{ 为两两互不相伴的不可约元}, n_1, \dots, n_s \text{ 为正整数})$$

$$h = w_1 r_1^{t_1} \cdots r_e^{t_e} \quad (w_i \in U_r, r_1, \dots, r_e \text{ 为两两互不相伴的可约元}, t_1, \dots, t_e \text{ 为正整数})$$

①

注:



扫描全能王 创建

由  $\gcd(f, h) = 1 \Rightarrow \{p_1, \dots, p_r\} \cap \{r_1, \dots, r_s\} = \emptyset$

由  $\gcd(g, h) = 1 \Rightarrow \{q_1, \dots, q_t\} \cap \{r_1, \dots, r_s\} = \emptyset$

3. Eisenstein 判别法 设  $D$  是 UFD,  $F$  是  $D$  的分式域,

$$f = f_n x^n + f_{n-1} x^{n-1} + \dots + f_0 \in D[x], n > 0, f_n \neq 0$$

设  $P$  是  $D$  中的不可约元, 如果

$$P \nmid f_n, P \nmid f_{n-1}, \dots, P \nmid f_0, P^2 \nmid f.$$

则  $f$  在  $F[x]$  中不可约.

3. 取素数 5,  $5+3$ ,  $5/15$ ,  $5/10$ ,  $5^2+10$ , 由 Eisenstein 判别法可知  $f$  在  $Q[x]$  中不可约.

注意:  $f \in \mathbb{Z}[x]$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中不可约  $\Rightarrow f$  在  $Q[x]$  中不可约.

Pf: 假设整系数多项式  $f(x)$  有分解式  $f(x) = g(x)h(x)$ , 其中  $g(x), h(x)$  是次数大于 0 的有理系数多项式, 令

$$f(x) = af_1(x), g(x) = rg_1(x), h(x) = sh_1(x), \quad (\text{即 } f \text{ 在 } Q[x] \text{ 中可约})$$

这里,  $f_1(x), g_1(x), h_1(x)$  都是本原多项式,  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $r, s \in \mathbb{Q}$  于是  $af_1(x) = rs g_1(x)h_1(x)$ .

由高斯引理,  $g_1(x)h_1(x)$  是本原的, 有  $a = \pm rs \in \mathbb{Z}$ , 从而  $f(x) = (rs g_1(x))h_1(x)$ . 在  $\mathbb{Z}[x]$  中可约.

例: 在  $\mathbb{Q}[x]$  中存在任意次数的不可约多项式.

Pf: 任取正整数  $n$ , 设  $f(x) = x^n + 3$ .  $3+1, 3/3, 3^2/3$ .

推广的 Eisenstein 判别法 设  $D$  是 UFD,  $F$  是  $D$  的分式域,

$$f = f_n x^n + f_{n-1} x^{n-1} + \dots + f_0 \in D[x], n > 0,$$

设  $P$  是  $D$  中的不可约元, 如果

$$P \nmid f_n, P \nmid f_{n-1}, \dots, P \nmid f_0, P^2 \nmid f.$$

那么  $f$  在  $F[x]$  中不可约.  $\rightarrow$  (定理 3.30)

Pf: 假设  $f$  在  $F[x]$  中可约, 则存在两个次数分别为  $n_1, n_2$  的多项式  $g_1(x), g_2(x) \in D[x]$ , 使得

$$f(x) = g_1(x)g_2(x).$$

不定元  $x$  用  $F(x)$  中的元素  $\frac{1}{x}$  代入, 从而

$$f\left(\frac{1}{x}\right) = g_1\left(\frac{1}{x}\right)g_2\left(\frac{1}{x}\right).$$

$$x^n f\left(\frac{1}{x}\right) = x^{n_1} f_1\left(\frac{1}{x}\right)x^{n_2} f_2\left(\frac{1}{x}\right). \quad (1)$$

显然,  $x^{n_i} f_i\left(\frac{1}{x}\right) \in D[x]$ , 且次数为  $n_i$ ,  $i=1, 2$ .

$$x^n f\left(\frac{1}{x}\right) = a_n + a_{n-1}x + \dots + a_1 x^{n-1} + a_0 x^n.$$

由 Eisenstein 判别法,  $x^n f\left(\frac{1}{x}\right)$  在  $F[x]$  中不可约, 这就与 (1) 式矛盾, 因此  $f(x)$  在  $F[x]$  中不可约.

②



扫描全能王 创建

4. (i) 设  $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{Z}[x]$ . 若  $\alpha = \frac{a}{b} \in \mathbb{Q}$ ,  $\gcd(a, b) = 1$  为其根, 证明:  $a | a_0, b | a_n$ .

Pf: 法一:  

$$f\left(\frac{a}{b}\right) = a_n \left(\frac{a}{b}\right)^n + \dots + a_1 \left(\frac{a}{b}\right) + a_0 = 0$$

$$\Rightarrow a_n a^n + a_{n-1} a^{n-1} b + \dots + a_1 a b^{n-1} + a_0 b^n = 0$$

$$\Rightarrow a_n a^n = -a_{n-1} a^{n-1} b - \dots - a_1 a b^{n-1} - a_0 b^n$$

$$\Rightarrow b | a_n a^n.$$

$$\because \gcd(a, b) = 1 \quad \therefore b | a_n.$$

同理,  $a_0 b^n = -a_n a^n - a_{n-1} a^{n-1} b - \dots - a_1 a b^{n-1}$

$$\Rightarrow a | a_0 b^n$$

$$\therefore \gcd(a, b) = 1, \quad \therefore a | a_0.$$

问题.  $b | a_n a^n, \therefore b | a^n \therefore b | a_n \quad (\times)$ .

( $b$  为不可约元 (这里为素数), 上述因果关系才成立).

法二: 若  $\alpha = \frac{a}{b} \in \mathbb{Q}$  为  $f(x) = 0$  的根, 由于  $\gcd(a, b) = 1$ , 故  $bx - a$  是  $\mathbb{Z}[x]$  中的本原多项式.

证: 设  $f(x), g(x)$  是整系数多项式, 且  $g(x)$  是本原多项式, 若  $f(x) = g(x)h(x)$ ,  $h(x) \in \mathbb{Q}[x]$ , 则  $h(x)$  必为整系数多项式.

Pf: 令  $f(x) = a f_1(x), h_1(x) = c h_1(x)$ , 其中  $a \in \mathbb{Z}, c \in \mathbb{Q}$ ,  $f_1(x), h_1(x)$  是本原多项式, 于是  $a f_1(x) = g(x) c h_1(x) = c g(x) h_1(x)$ ,  $c = \pm a \in \mathbb{Z}$ ,  $h_1(x) = ch_1(x)$  为整系数多项式.

$$\Rightarrow f(x) = (bx - a) g(x), \text{ 其中 } g(x) = g_{n-1} x^{n-1} + \dots + g_0 \in \mathbb{Z}[x]$$

$$\Rightarrow a_n = b \cdot g_{n-1}, \quad a_0 = -a g_0.$$

$$\Rightarrow b | a_n, \quad a | a_0.$$

(注意  $\gcd(a, b) = 1$ , 这里保证了  $bx - a$  是本原的, 从而  $g(x)$  是整系数多项式).

(ii) 判断:  $g(x) = x^q + 4 \in \mathbb{Q}[x]$  是否可约, 其中  $q = 2$  或  $3$  或  $4$ .

解:  $q=2$ ,  $g(x) = x^2 + 4$ , 若  $\frac{a}{b}, \gcd(a, b) = 1$  是  $g(x)$  的根, 则  $a | 4, b | 1$ .

$\Rightarrow a$  只能为  $\pm 1, \pm 2$ ,  $b$  只能为  $\pm 1$ .

$\Rightarrow g(x)$  的根只能为  $\pm 1, \pm 2$ , 显然这些都不是  $g(x)$  的有理根,

$x^2 + 4$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中可约, 则必然在  $\mathbb{Q}$  中有根, 由上述推导中  $x^2 + 4$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约.

$q=3$ ,  $g(x) = x^3 + 4$ , 若在  $\mathbb{Q}$  上可约, 则  $x^3 + 4$  只能分解成一个一次因式和二次因式之积或一次因式的三次方. 总之,  $g(x)$  在  $\mathbb{Q}$  上有根  $\alpha$ , 易得  $\alpha$  只能为  $\pm 1, \pm 2$ .

显然  $g(x)$  在  $\mathbb{Q}$  中无根, 则在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约.

(3)



扫描全能王 创建

$$Q. 1, g(x) = x^4 + 4$$

$$\text{法一: 因式分解法, } g(x) = x^4 + 4x^2 + 4 = (x^2 + 2)^2 - 4x^2 = (x^2 + 2x + 2)(x^2 - 2x + 2)$$

$$\text{法二: (待定系数法)} \quad x^4 + 4 = (x^4 + ax^3 + bx^2 + cx + d)$$

(由于多项式有理根若存在  
只能分解成2个4次多项式  
由乘积).

$$= x^4 + (a+c)x^3 + (ac+b+d)x^2 + (\frac{ad}{b} + bc)x + d$$

$$\Rightarrow \begin{cases} a+c=0 & \text{(1)} \\ ac+b+d=0 & \text{(2)} \\ \frac{ad}{b}+bc=0 & \text{(3)} \end{cases}$$

$$\text{由 (1) 得 } c = -a, \text{ 由 (3) 得 } \frac{4a}{b} - ab = 0$$

$$(i) \quad a=0, c=0, b \neq 0$$

$$(ii) \quad b=2, \text{ 代入 (2) 得 } ac+4=0, \text{ 即 } -a^2+4=0, \text{ 即 } a=\pm 2$$

$$\begin{cases} a=2, c=-2, \\ a=-2, b=2, c=2 \end{cases} \Rightarrow x^4 + 4 = (x^2 - 2x + 2)(x^2 + 2x + 2)$$

$$(iii) \quad b=-2, \text{ 代入 (2) 得 } ac-4=0 \Rightarrow -a^2-4=0 \Rightarrow \text{无解.}$$

5. (i) 利用  $f(x) = x^p - x - 1$  在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中不可约, 其中  $p$  为素数. (证明:  $f(x) = x^p - x - 1 \Leftrightarrow g(x) = x^p + (p-1)x + (p-1)$ )

在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约.

Pf:  $f \in \mathbb{Z}[x]$ ,  $\phi: \mathbb{Z}[x] \mapsto \mathbb{Z}_p[x]$  (同余法), 注意到  $\deg(\phi(f)) \leq \deg(f)$ .

$$a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n \mapsto \bar{a}_0 + \bar{a}_1 x + \dots + \bar{a}_n x^n$$

若  $\deg(\phi(f)) = \deg(f)$ , 则  $f$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中可约  $\Rightarrow \phi(f) \in \mathbb{Z}_p[x]$  中可约.

Pf: 存在  $g, h \in \mathbb{Z}[x]$  且  $\deg(g) \geq 1, \deg(h) \geq 1$ , s.t.  $f = gh$ .

$$\Rightarrow \phi(f) = \phi(gh) = \phi(g)\phi(h)$$

$$\deg(\phi(f)) \leq \deg(f) \Rightarrow \deg(\phi(g)) = \deg(g), \deg(\phi(h)) = \deg(h).$$

$\Rightarrow \phi(f)$  在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中可约.

例:  $\phi: \mathbb{Z}[x] \rightarrow \mathbb{Z}_2[x]$

$$f = (2x+1)(x+1), \quad \phi(f) = (\bar{2}x+\bar{1})(x+\bar{1}) = \bar{x}(x+\bar{1}).$$

$f$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中可约, 但在  $\mathbb{Z}_2[x]$  中不可约.

$f(x) = x^p - x - 1 \in \mathbb{Z}[x], \phi(f(x)) = x^p - x - 1$  在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中不可约, 则  $f(x)$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中不可约.

$g(x) = x^p + (p-1)x + (p-1), \phi(g(x)) = x^p - x - 1$  在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中不可约, 则  $f(x)$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中不可约.

注意到  $f(x) \Leftrightarrow g(x)$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中是本原的, 从而  $f(x), g(x)$  在  $\mathbb{Z}[x]$  中不可约  $\Leftrightarrow f(x), g(x) \in \mathbb{Q}[x]$  中的可约性

从而  $f(x), g(x)$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约.

(4)



扫描全能王 创建

例  $f = 2(x^2+1) \in \mathbb{Z}[x]$ . 在  $\mathbb{Z}[x]$  中可约, 注意到 2 是不可约元.

但  $f$  在  $\mathbb{Q}[x]$  中不可约.

(ii) 证明:  $f(x) = x^p - x - 1$  在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中不可约.

假设  $f(x) = x^p - x - 1$  在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中可约, 则存在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中不可约元  $g_1, \dots, g_s$ , 使得

$$f(x) = g_1(x) \cdots g_s(x).$$

首先注意到  $g_1, \dots, g_s$  不可能为一次因式, 若存在  $g_i$ , 使得  $g_i$  为一次因式, 则  $x$  在  $\mathbb{Z}_p$  中有根,

$$\forall \bar{a} \in \mathbb{Z}_p, \text{ 则 } f(\bar{a}) = \underbrace{\bar{a}^p}_{\bar{a}^p \equiv \bar{a} \pmod p} - \bar{a} - 1 = -1 \neq 0.$$

$$\text{从而 } 0 < s < p.$$

$$f(x+i) = (x+i)^p - (x+i) - 1 = x^p + i^p - x - i - 1 = x^p - x - i^p - 1$$

$$f(x) = g_1(x) \cdots g_s(x).$$

$$f(x+i) = g_1(x+i) \cdots g_s(x+i)$$

注意到这些多项式都是首一的,

$$f(x+\bar{z}) = g_1(x+\bar{z}) \cdots g_s(x+\bar{z})$$

由 UFD 定义中的第 (ii) 条可知,  $g_i(x) = g_{m_i}(x+\bar{i}) = g_{m_2}(x+\bar{z}) = \dots$

$$= g_{m_{p-1}}(x+\bar{p-1})$$

$$\vdots$$

$\# 0 < s < p$  且  $\exists i, j, i \neq j$ , s.t.  $m_i = m_j$ ,

$$f(x+\bar{p-i}) = g_1(x+\bar{p-i}) \cdots g_s(x+\bar{p-i}). \quad \text{即 } g_{m_i}(x+\bar{i}) = g_{m_j}(x+\bar{j}).$$

$$\Rightarrow g_{m_i}(x) = g_{m_j}(x-\underbrace{\bar{i}+\bar{j}}_{\bar{n}})$$

$$\text{设 } g_{m_i}(x) = x^m + a_{m-1}x^{m-1} + \dots + a_0, \quad 1 \leq m < p$$

$$g_{m_i}(x+\bar{n}) = (x+\bar{n})^m + a_{m-1}(x+\bar{n})^{m-1} + \dots + a_0 = x^m + (m\bar{n} + a_{m-1})x^{m-1} + \dots$$

$$\Rightarrow a_{m-1} = m\bar{n} + a_{m-1} \quad \Rightarrow m\bar{n} = 0, \quad m \neq 0 \quad \Rightarrow \bar{n} = 0. \quad \Rightarrow i = j \rightarrow \Leftarrow$$

$\Rightarrow f(x)$  在  $\mathbb{Z}_p[x]$  中不可约.

6. 设  $R$  是整环. 如果存在  $d: R \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{N}$  满足: 对任意  $a, b \in R$ , 存在  $q, r \in R$  满足  $a = qb + r$ ,  $r = 0$  或  $d(r) < d(b)$ ,

则称  $R$  为欧几里得整环.

(i) 令  $R = \mathbb{Z}[i] = \{m+ni \mid m, n \in \mathbb{Z}, i^2 = -1\}$ , 证明:  $d: m+ni \mapsto m^2+n^2$  使得  $R$  成为欧几里得整环.

(ii) 尽可能多的列举你知道的欧几里得整环.

(5)



扫描全能王 创建

$$\mathbb{Z}[i] = \{m+ni \mid m, n \in \mathbb{Z}, i^2 = -1\}. \quad \forall m_1+n_1i, m_2+n_2i \in \mathbb{Z}[i]$$

$$+: m_1+n_1i + m_2+n_2i = (m_1+m_2) + (n_1+n_2)i$$

$$\cdot: (m_1+n_1i)(m_2+n_2i) = (m_1m_2-n_1n_2) + (m_1n_2+m_2n_1)i$$

$\mathbb{Z}[i]$  关于“+”和“.” 构成一个整环.

$$\text{验证: } \forall a_1, a_2 \in R, d(a_1 a_2) = d(a_1) d(a_2)$$

$$a_1 = m_1+n_1i, \quad a_2 = m_2+n_2i, \quad d(a_1) = m_1^2+n_1^2 \quad d(a_2) = m_2^2+n_2^2$$

$$a_1 a_2 = (m_1m_2 - n_1n_2) + (m_1n_2 + m_2n_1)i$$

$$\begin{aligned} d(a_1 a_2) &= (m_1m_2 - n_1n_2)^2 + (m_1n_2 + m_2n_1)^2 = m_1^2m_2^2 + n_1^2n_2^2 - 2m_1m_2n_1n_2 + m_1^2n_2^2 + m_2^2n_1^2 + 2m_1m_2n_1n_2 \\ &\stackrel{m_1m_2}{=} m_1^2(m_2^2 + n_2^2) + n_1^2(n_2^2 + m_2^2) = (m_1^2 + n_1^2)(n_2^2 + m_2^2) \\ &= d(a_1) d(a_2). \end{aligned}$$

$$\forall a, b \in R, b^{-1} \in Q[i] = \{q_1+q_2i \mid q_1, q_2 \in Q, i^2 = -1\}.$$

$$\exists ab^{-1} = q_1 + q_2i, \quad q_1, q_2 \in Q$$

我们取  $u, v \in \mathbb{Z}$ , 使得  $\varepsilon = q_1 - u$  和  $\eta = q_2 - v$  满足  $|\varepsilon| \leq \frac{1}{2}$ ,  $|\eta| \leq \frac{1}{2}$ , 于是

$$a = b(q_1 + q_2i) = b((\varepsilon + u) + (\eta + v)i) = b(u + vi) + b(\varepsilon + \eta i)$$

$$\exists r = b(\varepsilon + \eta i) \quad r = a - b(u + vi) \in R.$$

$$d(r) = d(b)d(\varepsilon + \eta i) = (\varepsilon^2 + \eta^2)d(b) \leq \frac{1}{2}d(b) < d(b).$$

(i) ① 整数环  $\mathbb{Z}$ ,  $d(a) = |a|$ ,  $\forall a \in \mathbb{Z}$ .

( $\forall a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $a = qb+r$ ,  $r=0$  或  $|r| < |b|$ ).

② 域  $F$  上一元多项式环  $[f(x)]$  是一个欧几里得整环,  $d(f(x)) = \deg(f(x))$ .



扫描全能王 创建

环 R 的素数理想或 R 的理想，是指满足如下两个条件：

- (1) 如果  $a, b \in S$ ,  $r | a \pm b \in S$
- (2) 如果  $y \in R$ ,  $a \in S$ , 则  $ay, ya \in S$

例 整数环  $\mathbb{Z}$  的子环也有形式  $m\mathbb{Z} (m \geq 0)$ , 但也是  $\mathbb{Z}$  的全部理想.

由一个元素  $x \in R$  生成的理想  $(x)$  叫做环 R 的主理想，如果 R 是整环，并且 R 的每个理想都是主理  
想  $(x) = xR$ , 则 R 叫做主理想整环.

若 R 为 UFD, 则 R 具有下面性质：

- 性质 1. R 中不存在无限的元素序列  $a_1, a_2, \dots, a_t, \dots$ , 使得每个  $a_{i+1}$  都是  $a_i$  的真因子.
- 性质 2. R 中任何元必为素元.

性质 3. R 中任意两个非零元素 a 和 b 都有最大公约子.

pf: 设  $a_1$  为 Y 个不可约元素之积:  $a_1 = p_1 \cdots p_Y$ , 由于  $a_2$  是  $a_1$  的真因子, 则  $p_1 | a_2 = q_1 x$ ,  $x \neq 0$ ,  $x \in U(R)$ .  
令  $a_2$  和  $x$  分别是 t 和入个不可约元素积,  $a_2 = q_1 \cdots q_t$ ,  $x = l_1 \cdots l_n$ , 则入  $\geq 1$ , 并且,

$$p_1 \cdots p_Y = q_1 \cdots q_t l_1 \cdots l_n.$$

由分解唯一性可知:

$$Y = t + n > t$$

即  $a_2$  分解成不可约因子个数 t 要小于  $a_1$  的不可约因子个数 Y, 这样过程显然不能无休止地进行下去, 从而  
证明了性质 1.

注: 对于 R 中每个无限序列  $a_1, a_2, \dots, a_t, \dots$ , 如果  $a_{i+1} | a_i (i=1, 2, \dots)$  均成立, 则有正整数 N 使得  
 $a_N \sim a_{N+1} \sim \cdots$  (性质 1')

设 R 为整环, 则下列三个命题彼此等价:

- (1) R 为 UFD;
- (2) R 满足性质 1 和 3;
- (3) R 满足性质 1 和 2.

pf: (1)  $\Rightarrow$  (2) 已证

(2)  $\Rightarrow$  (3) 若 R 中任意两个非零元素 a 和 b 也存在最大公约子, 则每个不可约元素为素元, 设 P 为不可约元,

如果  $P | a, P | b, a, b \in R$ , 易证  $\gcd(P, a) \approx 1, \gcd(P, b) \approx 1$ , 从而  $\gcd(P, ab) \approx 1$ . 于是

$P | ab$ .

(3)  $\Rightarrow$  (1) 由性质 1 证明 R 中每个非零元素  $a \notin U_R$  均可分解成有限个不可约元之积. 如果 a 不可约则  
证毕, 否则  $a = a_1 b_1$ ,  $a_1$  和  $b_1$  均是 a 的真因子. 如果  $a_1$  和  $b_1$  均不可约则完毕, 否则  $a_1$  或  
 $b_1$  又要有真因子, 根据性质 1 该操作也不可能无休止地进行下去, 因此 a 必可分解成  
有限个不可约元之积.



扫描全能王 创建

再由性质2证明分解的唯一性：设  $a = p_1 \cdots p_s = q_1 \cdots q_t$ , 其中  $p_i, q_j$  均为  $R$  中不可约元.

根据性质2, 它们也是素元, 由于  $p_i | a = q_1 \cdots q_t$ , 由素元定义可知  $p_i | q_j$ . 不妨设  $p_i | q_1$ , 则  $q_1 = p_i u$ .  
由  $q_1$  不可约可知  $u \in U_R$ . 因此  $p_i \sim q_1$ , 从而  $p_2 \cdots p_s = u q_2 \cdots q_t \sim q_2 \cdots q_t$ . 这样继续下去  
可知  $s=t$ , 并且存在  $\{1, 2, \dots, s\}$  的一个置换  $\sigma$ , 使得  $p_i \sim q_{\sigma(i)}$  ( $1 \leq i \leq s$ ). 这就证明分解  
的唯一性.

由题每个主理想整环都是 UFD

若  $\exists$ : 我们证明每个主理想整环  $R$  都有归一'制'性质3. 设  $a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$  是  $R$  中元素的无限序列,  
且  $a_{i+1} | a_i$  ( $i=1, 2, 3, \dots$ ). 则为  $(a_1) \subseteq (a_2) \subseteq \dots \subseteq (a_n) \subseteq \dots$ . 又  $I = \bigcup_{n=1}^{\infty} (a_n)$ ,  
则  $I$  是  $R$  的理想, 由于  $R$  为整环, 从而  $I = (a)$ ,  $a \in R$ . 由于  $a \in I$ , 从而  $a$  必属于  
某个  $(a_k)$ , 由此推出  $(a) \subseteq (a_k) \subseteq (a_{k+1}) \subseteq \dots \subseteq I = (a)$

于是  $(a_k) = (a_{k+1}) = \dots$ , 即  $a_k \sim a_{k+1} \sim \dots$ .

再证性质3. 设  $a, b \in R \setminus \{0\}$ . 令  $I$  为理想  $(a)+(b)$ . 由于  $R$  为整环, 从  $\cap I = (ab)$ ,  $d \in R$   
下证  $d = \gcd(a, b)$ . 由于  $a = a + 0 \in (a)+(b) = (ab)$ , 从而  $d | a$ , 同样  $d | b$ , 即  $d$  是  $a$  和  $b$   
的公因子. 如果  $d'$  也是  $a$  和  $b$  的公因子, 则  $d' | a, d' | b$ . 于是  $a \in (d')$ ,  $b \in (d')$ , 从  $\cap I = (ab) \subseteq (a)+(b) \subseteq (d')$ , 于是  $d' | ab$ . 这就表明  $d$  是  $a$  和  $b$  的最大公因子.

证 定理 每个欧几里得整环  $R$  为主理想整环

若  $\exists$ :  $\forall I \subseteq R$  为理想, 下证  $I$  为主理想,

若  $I \neq \{0\}$ , 则  $\exists 0 \neq a \in I$ , s.t.  $d(a) = \min \{d(r) \mid r \in R\}$ .

$\forall b \in I$ ,  $\exists q, r$  s.t.  $b = q \cdot a + r$ ,  $d(r) < d(a)$ , or  $r = 0$

若  $r \neq 0$ , 则  $d(r) < d(a) \leq d(r)$  矛盾, 从而  $r = 0$

故对  $\forall b \in I$ ,  $b \in (a)$ , 由  $I \subseteq (a)$

$(a) \subseteq I$  显然.

$\Rightarrow I = (a)$ .



扫描全能王 创建