

日期: /

1、Vieta 定理, 对称多项式基本定理

$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0$ 有根 $x_1, x_2, \dots, x_n$,

则 $f(x) = a_n (x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_n)$

展开对比系数得

$$-\frac{a_{n-1}}{a_n} = \sum_{i=1}^n x_i$$

$$\frac{a_{n-2}}{a_n} = \sum_{1 \leq j < k \leq n} x_j x_k$$

...

$$(-1)^n \frac{a_0}{a_n} = \prod_{i=1}^n x_i$$

2、多项式计算 行列式

① Vandermonde 矩阵

$$\textcircled{2} ((i+j)^{50} + 2024)_{100 \times 100}$$

余数定理

$$uf + vg = d$$

$$\textcircled{2} d = \gcd(f, g)$$

两个多项式 Bézout

$$(f, g) = 1$$

$$\Rightarrow (f(x^m), g(x^m)) = 1$$

中国剩余定理

3、相伴与互相整除关系

4、A 在一组基下矩阵为 $\begin{pmatrix} B & C \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ 其中 B 可逆, C 为零

唯一分解应用

日期: /

② Vandermonde 行列式

$$\det A, \text{ 其中 } A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ a_1 & a_2 & \cdots & a_n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_1^{n-1} & a_2^{n-1} & \cdots & a_n^{n-1} \end{pmatrix}$$

法一: 不妨设 $a_1, \dots, a_n$ 互不相同

$$\text{设 } f(x) = \det \begin{pmatrix} x & a_2 & \cdots & a_n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ x^{n-1} & a_2^{n-1} & \cdots & a_n^{n-1} \end{pmatrix}$$

则 $f(x) \in \mathbb{F}[x]$ 且 $\deg f(x) \leq n-1$, 原式 $= f(a_1)$

而 $f(a_2) = \cdots = f(a_n) = 0$

故 $f(x) \approx (x-a_2) \cdots (x-a_n)$

$$\text{首项系数为 } (-1)^{n-1} \det \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ a_2 & a_3 & \cdots & a_n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_2^{n-2} & a_3^{n-2} & \cdots & a_n^{n-2} \end{pmatrix}$$

为 $n-1$ 阶 Vandermonde 行列式

$$\text{递推得 } \det A = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (a_j - a_i)$$

法二: 将 $a_1, \dots, a_n$ 看作未定元, 从而 $\det A \in \mathbb{F}[a_1, \dots, a_n]$

由 $a_i = a_j$ 时 $\det A = 0$ 知 $a_i - a_j \mid \det A$

$(1 \leq i < j \leq n)$

又由 $a_i - a_j$ 两两互素知 $\prod_{1 \leq i < j \leq n} (a_j - a_i) \mid \det A$

对比次数得 $\det A \approx \prod_{1 \leq i < j \leq n} (a_j - a_i)$

$$\text{而 } a_1 = 0 \text{ 时 } \det A = \prod_{i=2}^n a_i \det \begin{pmatrix} a_2 & a_3 & \cdots & a_n \\ a_2^{n-2} & a_3^{n-2} & \cdots & a_n^{n-2} \end{pmatrix}$$

$$\text{递推得 } \det A = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (a_j - a_i)$$

3. Bézout 定理的推广

① 设 d 为 f, g 的首-公因式, 其中 $f, g \in \mathbb{F}[x]$

$$\text{则 } d = \gcd(f, g) \Leftrightarrow \exists u, v \in \mathbb{F}[x], \text{ s.t. } uf + vg = d$$

证明: " $\Rightarrow$ " 设 $f = d \cdot f_1, g = d \cdot g_1$

$$\text{其中 } \gcd(f_1, g_1) = 1$$

则由 Bézout 定理, $\exists u, v \in \mathbb{F}[x]$

$$\text{s.t. } uf_1 + vg_1 = 1$$

$$\text{从而 } d = d(uf_1 + vg_1) = u(df_1) + v(dg_1) = uf + vg$$

" $\Leftarrow$ ": 若 h 为 f 与 g 的公因式

$$\text{即 } h|f \text{ 且 } h|g$$

$$\text{则 } h|uf + vg \Rightarrow h|d$$

又由 d 首 1

$$\text{故 } d = \gcd(f, g) \quad \square$$

日期: /

② 设 $f_1, f_2, \dots, f_n \in F[x]$

$$\gcd(f_1, \dots, f_n) = d$$

则 $\exists u_1, \dots, u_n \in F[x]$

$$\text{s.t. } \sum_{i=1}^n u_i f_i = d$$

证明: 对 n 归纳, $n=2$ 时已知,

若 $n=k$ 时成立, 则 $n=k+1$ 时

$$\text{设 } d_1 = \gcd(f_1, \dots, f_k)$$

则由归纳假设, $\exists u_1, \dots, u_k \in F[x]$

$$\text{s.t. } u_1 f_1 + \dots + u_k f_k = d_1$$

$$\text{且 } \gcd(d_1, f_{k+1}) = d$$

由 Bézout 定理, $\exists u, v \in F[x]$

$$\text{s.t. } u d_1 + v f_{k+1} = d$$

$$\Rightarrow u(u_1 f_1 + \dots + u_k f_k) + v f_{k+1} = d$$

$$\text{取 } u_i = \begin{cases} u v_i & 1 \leq i \leq k \\ v & i = k+1 \end{cases}$$

$$\text{则 } u_1 f_1 + \dots + u_{k+1} f_{k+1} = d \quad \square$$

日期:

/

4. Bézout 定理判断互素

设 $f, g \in F[x]$ 互素, 那么是否 $\forall m \in \mathbb{N}_+$, $f(x^m)$ 与 $g(x^m)$ 互素?

是, 证明: $\gcd(f, g) = 1 \Rightarrow \exists u, v \in F[x] \text{ s.t. } uf + vg = 1$

$$\text{从而 } u(x^m)f(x^m) + v(x^m)g(x^m) = 1$$

$$\Rightarrow \gcd(f(x^m), g(x^m)) = 1 \quad \square$$

5. 中国剩余定理

设 $f_1, f_2, \dots, f_n \in F[x]$ 两两互素, $a_1, \dots, a_n \in F[x]$

则 $\exists g \in F[x], \deg g < \deg(\prod_{i=1}^n f_i)$ 且 $g \equiv a_i \pmod{f_i} \ (i=1, 2, \dots, n)$

证明: 由 Bézout 定理, $\exists u_i, v_i \in F[x]$

$$\text{s.t. } u_i f_i + v_i \prod_{j \neq i} f_j = 1 \quad (i=1, 2, \dots, n)$$

$$\text{取 } g_i = v_i \prod_{j \neq i} f_j$$

$$\text{则 } g_i \equiv 1 \pmod{f_i}$$

$$g_i \equiv 0 \pmod{f_j} \quad (j \neq i)$$

$$\text{取 } g_0 = \sum_{i=1}^n a_i g_i$$

$$\text{则 } g_0 \equiv a_i \pmod{f_i}$$

$$\text{作带余除法 } g_0 = q \prod_{i=1}^n f_i + r$$

$$\text{取 } g = r \text{ 则 } \deg g < \deg(\prod_{i=1}^n f_i) \text{ 且 } g \equiv a_i \pmod{f_i} \ (i=1, 2, \dots, n)$$

日期: /

下证唯一性, 若 h 满足 $\deg h < \deg(\prod_{i=1}^n f_i)$ 且 $h \equiv \alpha_i \pmod{f_i} \ (i=1, 2, \dots, n)$

则 $f_i \mid h - g$ 且 $\deg(h - g) \leq \max\{\deg h, \deg g\} < \deg(\prod_{i=1}^n f_i)$

而由 f_i 两两互素知 $\prod_{i=1}^n f_i \mid h - g$, 从而 $h - g = 0$

故唯一.



6. 直接推论: Lagrange 插值

设 $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in F$ 互不相同, $\beta_1, \dots, \beta_n \in F$

则 $\exists! g \in F[x]$ s.t. $\deg g < n$ 且 $g(\alpha_i) = \beta_i$

在中国剩余定理中取 $f_i = (x - \alpha_i)$, $\alpha_i = \beta_i$ 即可

另一证法: 线性方程组

设 $f(x) = C_{n-1}x^{n-1} + C_{n-2}x^{n-2} + \dots + C_0$

则 $f(\alpha_i) = \beta_i \ (i=1, 2, \dots, n)$

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} \alpha_1^{n-1} & \alpha_1^{n-2} & \dots & \alpha_1^1 & 1 \\ \alpha_2^{n-1} & \alpha_2^{n-2} & \dots & \alpha_2^1 & 1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \alpha_n^{n-1} & \alpha_n^{n-2} & \dots & \alpha_n^1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} C_{n-1} \\ C_{n-2} \\ \vdots \\ C_0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \beta_2 \\ \vdots \\ \beta_n \end{pmatrix}$$

经初等列变换系数矩阵为 Vandermonde 矩阵

从而存在唯一解