一元多项式的 Delta 判别式

《高等代数 11》对称多项式研讨课讲稿

sun123zxy

2023-10-18

目录

1 1. e-基、m-基与 p-基

2 2. Delta 判别式

目录

1 1. e-基、m-基与 p-基

2 2. Delta 判别式



整数分拆

设非负整数数列 $\lambda:=(\lambda_1,\lambda_2,\dots)$ 只有有限项非零且(不严格)单调递减. 定义长度 $\mathcal{L}(\lambda)$ 为其非零项元素个数; 定义 $\mathcal{S}(\lambda)$ 为其非零项元素之和. 此时称 λ 是整数 $\mathcal{S}(\lambda)$ 的一个长度为 $\mathcal{L}(\lambda)$ 的分拆.

由于分拆只有有限项非零,对大于等于 $\mathcal{L}(\lambda)$ 的非负整数 k,我们 也常省略从第 k+1 项开始的全为 0 的项,将 λ 直接记为长度为 k 的非负整数数组 $(\lambda_1,\lambda_2,\ldots,\lambda_k)$.

Ferrers diagram 和 Young diagram 是图示分拆的常见方法.

通过沿主对角线翻转分拆的 Ferrers diagram 或 Young diagram,可以定义分拆的转置。分拆 λ 的转置记为 $\lambda^{\rm T}$ 转置后分拆的长度变为原分拆的首项,而首项变为原分拆的长度。

单项对称多项式

设 n 是正整数,K 是一个域。记 $\mathbf{x} := (x_1, \dots, x_n)$. 设 $\boldsymbol{\lambda} := (\lambda_1, \lambda_2, \dots \lambda_n)$ 是长度不超过 n 的一个分拆.

定义 n 元多项式环 K[x] 上的关于分拆 λ 的单项对称多项式 (monomial symmetric polynomial) $m_{\lambda}(x)$ 为各项系数为 1 的含有单项式 $x^{\lambda}:=x_1^{\lambda_1}x_2^{\lambda_2}\dots x_n^{\lambda_n}$ 的项数最少的对称多项式.

- $m_{(2,1,0)}(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 x_2^2 + x_1^2 x_3^2 + x_1 x_2^2 + x_1 x_3^2 + x_2^2 x_3 + x_2 x_3^2$
- $m_{(2,2,1)}(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 x_2^2 x_3 + x_1^2 x_2 x_3^2 + x_1 x_2^2 x_3^2$

易见 $m_\lambda(\mathbf{x})$ 是次数为 $\mathcal{S}(\lambda)$ 的齐次(homogeneous)多项式. 全体单项对称多项式构成 n 元对称多项式环 $\Lambda_n\subset K[\mathbf{x}]$ 作为 K 上线性空间的一组基底.

单项对称多项式

习题 1.1

对一给定的长度不超过 n 的分拆 $\lambda:=(\lambda_1,\lambda_2,\dots\lambda_n)$, n 元单项对称多项式 $m_\lambda(\mathbf{x})$ 共有多少项?

在计数时根据分拆中重复项的分布情况进行消序.

习题 1.2

n 元 d 次单项对称多项式共有多少种可能的构型?设 $\Lambda_n^{(d)}\subset \Lambda_n$ 由全体至多 d 次的 n 元对称多项式构成,其作为 K 上线性空间的维数是多少?

该问题等价于求满足 $S(\lambda)=d$, $\mathcal{L}(\lambda)\leq n$ 的所有可能分拆 λ 的数量, 也即 "将 d 个无标号球放入 n 个可空置的无标号盒" 的可行方案数.

基本对称多项式

n 元多项式环 K[x] 上的 n 个基本对称多项式(elementary symmetric polynomial)定义为

$$e_k(x_1, \dots, x_n) := \sum_{1 \le i_1 < i_2 \dots < i_k \le n} x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_k}, \quad k = 1, 2, \dots, n$$

使用单项对称多项式的记号,也可记为

$$e_k(\mathbf{x}) := m_{\lambda_k}(\mathbf{x})$$

其中分拆 $\lambda_k := (1, \ldots, 1, 0, \ldots)$ 的前 k 项为 1,其余项皆为 0. 设分拆 $\lambda := (\lambda_1, \lambda_2, \ldots)$ 满足 $\lambda_i \leq n$, $\forall i \in \mathbb{N}_+$. 我们记 $e_{\lambda}(\mathbf{x}) := e_{\lambda_1}(\mathbf{x})e_{\lambda_2}(\mathbf{x}) \ldots e_{\lambda_{\mathcal{L}(\lambda)}}(\mathbf{x})$.

◆ロト ◆部ト ◆恵ト ◆恵ト ・恵 ・ 釣へ○

基本对称多项式

定理 1.1 (对称多项式基本定理)

设 $f(\mathbf{x})$ 是域 K 上的 n 元对称多项式,则存在唯一的 $g(\mathbf{x}) \in K[\mathbf{x}]$,使得

$$f(\mathbf{x}) = g(e_1(\mathbf{x}), \dots, e_n(\mathbf{x}))$$

该定理对交换环上的对称多项式仍然成立. 这意味着若 f 是整系数对称多项式,则 g 也是整系数多项式.

在定理的存在性证明中,为消去首项对应的单项对称多项式 $m_{\lambda}(\mathbf{x})$,我们构造的若干个基本对称多项式的乘积恰为 $e_{\lambda^{\mathrm{T}}}$.

考察全体满足 $\lambda_i \leq n$, $\forall i \in \mathbb{N}_+$ 的分拆 λ 对应的 $e_{\lambda}(\mathbf{x})$, 它们构成了 n 元对称多项式环 Λ_n 作为 K 上线性空间的另一组基底.

幂和对称多项式

n 元多项式环 $K[\mathbf{x}]$ 上的幂和对称多项式(power sum symmetric polynomial)定义为

$$p_k(x_1, \dots, x_n) := x_1^k + x_2^k + \dots + x_n^k, \quad k \in \mathbb{N}$$

使用单项对称多项式的记号,也可记为

$$p_k(\mathbf{x}) := m_{(k,0,0,\dots)}$$

特别的, $p_0(\mathbf{x}) = n$.

定理 1.2

设 $\mathbb{Q}\subset K\subset\mathbb{C}$ 是数域,设 $f(\mathbf{x})$ 是域 K 上的 n 元对称多项式,则存在唯一的 $g(\mathbf{x})\in K[\mathbf{x}]$,使得 $f(\mathbf{x})=g(p_1(\mathbf{x}),\ldots,p_n(\mathbf{x}))$.

一般地,结论对特征为 0 的域 K 也成立.

幂和对称多项式

以下定理递推地给出了幂和对称多项式 p_1, \ldots, p_n 与基本对称多项式 e_1, \ldots, e_n 间的关系. 定理 1.2 的存在性部分可由这一定理给出.

定理 1.3 (Newton's Identities)

$$p_k = \sum_{i=1}^{k-1} (-1)^{i-1} e_i p_{k-i} + (-1)^{k-1} k e_k \quad k = 1, 2, \dots, n$$

$$p_k = \sum_{i=1}^n (-1)^{i-1} e_i p_{k-i} \qquad k > n$$

$$k e_k = \sum_{i=1}^k (-1)^{i-1} p_i e_{k-i} \qquad k = 1, 2, \dots, n$$

$$0 = \sum_{i=1}^n (-1)^{i-1} p_i e_{k-i} \qquad k > n$$

其它基底

完全齐次对称多项式(Complete homogeneous symmetric polynomials)、Schur 多项式……

本节主要参考 [1]-[4].

目录

11. e-基、m-基与 p-基

2. Delta 判别式

Vieta's formulas

定理 2.1 (Vieta's formulas)

设数域 $K \subset \mathbb{C}$ 上 n 次首一多项式(monic polynomial)

$$A(x) := x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_0 = (x - c_1)(x - c_2)\dots(x - c_n)$$

其 n 个复根分别为 $\mathbf{c} := (c_1, c_2, \dots, c_n)$,则 A(x) 的系数可由关于根的 n 个 n 元基本对称多项式表示

$$a_{n-k} = e_k(-\mathbf{c}) = (-1)^k \sum_{1 \le i_1 < \dots < i_k \le n} c_{i_1} c_{i_2} \dots c_{i_k}$$

其中 k = 1, 2, ..., n. 特别的

$$a_0 = e_n(-\mathbf{c}) = (-1)^n c_1 c_2 \dots c_n$$

 $a_{n-1} = e_1(-\mathbf{c}) = -(c_1 + c_2 + \dots + c_n)$

◆□▶ ◆□▶ ◆壹▶ ◆壹▶ · 壹 · 夕久○·

Vieta 定理与对称多项式基本定理

- 即使尚未获知多项式 n 个复根 c_1,\ldots,c_n 的具体取值,我们也能通过已知的多项式系数 a_0,\ldots,a_{n-1} 获知 n 个 n 元基本对称多项式在根处的取值.
- 对称多项式基本定理指出,任何对称多项式都可被(唯一)表示为 关于 n 个基本对称多项式的一个多项式。
- 仅需知晓多项式的系数,就可获得任意给定对称多项式在根处的取值。
- 目标:构造一个(数域 $K\subset\mathbb{C}$ 上的)n 元对称多项式,使得能通过代入求值的方式,快速检测 n 个复数是否两两不同.

Vandermonde 行列式

考察作为(数域 $K \subset \mathbb{C}$ 上)n 元多项式的 Vandermonde 行列式

$$\det V := \det \left(x_j^{i-1} \right)_{i=1,j=1}^{n,n}$$

$$= \det \begin{pmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ x_1 & x_2 & \dots & x_n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_1^{n-1} & x_2^{n-1} & \dots & x_n^{n-1} \end{pmatrix} = \prod_{1 \le i < j \le n} (x_j - x_i)$$

它是否可用于判定重根?它是对称多项式吗?

注记

 $\det V$ 是一个斜对称多项式. 事实上, $\det V$ 与所有对称多项式的乘积构成了全体斜对称多项式 (alternating polynomials).

◆ロト ◆個ト ◆差ト ◆差ト を めなべ

判别式

设(数域 $K \subset \mathbb{C}$ 上的)n 元对称多项式

$$D(x_1, ..., x_n) := (\det V)^2 = \prod_{1 \le i < j \le n} (x_j - x_i)^2$$

称其为 (数域 K 上) 一元 n 次首一多项式的判别式 (Discriminant). 当 代入的 $\mathbf{x} := (x_1, \dots, x_n) \subset \mathbb{C}$ 互不相同时, $D(\mathbf{x}) \neq 0$;否则 $D(\mathbf{x}) = 0$.

根据对称多项式基本定理,存在唯一数域 K 上的 n 元多项式 d . 使 得 $d(e_1(\mathbf{x}), \ldots, e_n(\mathbf{x})) = D(\mathbf{x}).$

命题 2.1

数域 $K \subset \mathbb{C}$ 上的 n 次首一多项式 $f(x) := x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_0$ 在复数域中有重根的充分必要条件是 $d(a_{n-1},\ldots,a_0)=0$.

这是因为 f(x) 的 n 个复根 $\mathbf{c} := (c_1, \ldots, c_n)$ 满足

$$D(-\mathbf{c}) = d(e_1(-\mathbf{c}), \dots, e_n(-\mathbf{c})) = d(a_{n-1}, \dots, a_0)$$

判别式

习题 2.1

写出数域 $K \subset \mathbb{C}$ 上一元二次多项式 $x^2 + bx + c$ 的判别式.

对次数更高的方程,直接使用消首项方法求解判别式 $D(\mathbf{x})$ 在基本对称多项式下的表示 $d(e_1,\ldots,e_n)$ 将变得相当繁琐. 下面利用判别式与 Vandermonde 行列式的关系得到另一种分解方法.

另一分解方法

$$D(\mathbf{x}) = (\det V)^{2} = \det(VV^{T})$$

$$= \det\begin{pmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ x_{1} & x_{2} & \dots & x_{n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_{1}^{n-1} & x_{2}^{n-1} & \dots & x_{n}^{n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & x_{1} & \dots & x_{1}^{n-1} \\ 1 & x_{2} & \dots & x_{2}^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_{n} & \dots & x_{n}^{n-1} \end{pmatrix})$$

$$= \det\begin{pmatrix} n & p_{1}(\mathbf{x}) & \dots & p_{n-1}(\mathbf{x}) \\ p_{1}(\mathbf{x}) & p_{2}(\mathbf{x}) & \dots & p_{n}(\mathbf{x}) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ p_{n-1}(\mathbf{x}) & p_{n}(\mathbf{x}) & \dots & p_{2n-2}(\mathbf{x}) \end{pmatrix} = \det(p_{i+j-2}(\mathbf{x}))_{i=1,j=1}^{n,n}$$

而由 Newton's Identities,幂和对称多项式 $p_k(\mathbf{x})$ 可较容易地递推分解为基本对称多项式的多项式组合,故我们找到了分解 $D(\mathbf{x})$ 的一种更易操作的方法.

18 / 21

另一分解方法

习题 2.2

写出数域 $K \subset \mathbb{C}$ 上不完全三次多项式 $x^3 + bx + c$ 的判别式.

本节主要参考 [5]-[8].

参考文献丨

- [1] Wikipedia, Symmetric polynomial, https://en.wikipedia.org/wiki/Symmetric_polynomial.
- [2] Wikipedia, Elementary symmetric polynomial, https: //en.wikipedia.org/wiki/Elementary_symmetric_polynomial.
- [3] Wikipedia, *Power sum symmetric polynomial*, https: //en.wikipedia.org/wiki/Power_sum_symmetric_polynomial.
- [4] Wikipedia, Newton's identities, https://en.wikipedia.org/wiki/Newton%27s_identities.
- [5] 丘维声, "高等代数 下册," in 3rd ed. 北京: 高等教育出版社, 2015, ch. 多项式环, pp. 57-66, ISBN: 978-7-04-042235-1.
- [6] 蓝以中, "高等代数简明教程 (下册)," in 2nd ed. 北京: 北京大学出版社, 2007, ch. 多元多项式环, pp. 213-217, ISBN: 978-7-301-05579-3.

参考文献 ||

- [7] Wikipedia, Partition (number theory), https://en.wikipedia.org/wiki/Partition_(number_theory).
- [8] Wikipedia, Alternating polynomial, https://en.wikipedia.org/wiki/Alternating_polynomial.