

- 多项式
 - 前面几节
 - 复系数多项式
 - 实系数多项式
 - 有理系数多项式

多项式

用书是复旦的那本

这一章在代数课程中, 显得十分突兀, 在前面矩阵以及线性空间的理论中, 多项式似乎格格不入, 所以我一开始没用心学, 到后面才发现很重要. 其实高等代数后面几章会反复用前面的知识, 每一章都很重要 🍷

前面几节

前面几节非常简单, 就是多项式的定义, deg, 整除, 互素, 最大公因式, 因式分解等等, 然后就推一点小结论. 过渡的一节是多项式函数, 在这一节之后到这一章结束之前, 不区分多项式与多项式函数.

复系数多项式

复系数多项式这一节最重要的就是代数基本定理

代数基本定理

每一个次数大于0的复数域上的多项式至少有一个复数根.

有这个代数基本定理, 就可以有一系列的推论:

推论

- 任意一个n次多项式在复数域内有n个根
- 任意一个n次多项式在复数域内可以分解为n个一次因子的积
- 复数域上的不可约多项式都是一次多项式

由以上的定理和推论还可以推广初中中学的韦达定理

Vieta定理

$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0$, 在复数域上有n个根, 所以可以分解为:

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

对比系数可以发现:

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n x_i &= -\frac{a_{n-1}}{a_n} \\ \sum_{0 \leq i < j \leq n} x_i x_j &= \frac{a_{n-2}}{a_n} \\ &\vdots \\ x_1 x_2 \cdots x_n &= (-1)^n \frac{a_0}{a_n} \end{aligned}$$

实系数多项式

研究多项式主要研究怎么因式分解

由前面的余数定理, 找到根就可以因式分解了, 下面是对实系数多项式根的一些讨论

定理

对于实系数多项式 $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0$, 如果虚数 $a + bi$ 是根, 那么 $a - bi$ 也是根

证明

利用共轭复数的性质: $\overline{z_1 + z_2} = \overline{z_1} + \overline{z_2}$

推论

实数域上的不可约多项式只能是:

1. 一次因式
2. 二次因式: $ax^2 + bx + c$ 且满足 $b^2 - 4ac < 0$

有理系数多项式

有理数和实数虽然都是数域, 但是经过后面讨论可以看到: 它的性质也太烂了, 那些定理长的都很丑, 远不如复数域和实数域优美. 这一节是有理系数多项式, 但是会讨论很多整系数多项式的内容, 原因是多项式只有有限项, 有限项的分母肯定有公倍数, 乘以公倍数之后就变成整系数多项式了, 而整数只成为环, 所以性质没有前面的好. 不过要记住: **这一节讲的是有理系数多项式, 不是整系数多项式!!!** 下面给出整系数多项式有有理根的**必要条件** (前面两节大多数是充要条件, 从这里开始性质都比较差)

定理

整系数多项式: $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$, 有理数 q/p (pq互素) 是其根的必要条件: $p|a_n, q|a_0$

证明

假设 q/p 是根, 代进去多项式中, 然后两边同时乘以 p^n , 对比一下就可以得到结论.

这个定理本身是讨论整系数多项式的, 不是本节的标题: 有理系数多项式. 下面引入一个概念(还是和整系数多项式有关), 用这个概念结合上面这个定理, 可以证明一些有理系数多项式的定理.

本原多项式

本原多项式是一个整系数多项式: $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$, 并且它的系数 $a_n, a_{n-1}, \dots, a_1, a_0$ 的最大公约数为1

下面的引理揭示了本原多项式的代数结构(乘法下称为么半群??, 其实我不太懂, 不过应该也可以说成: 加法是abel群, 乘法是么半群 -> 是一个环)

Gauss引理

本原多项式之积仍是本原多项式.

接下来终于轮到有理数登场了:

定理

整系数多项式: $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ 在有理数域上可约, 则在整数环上也可约

证明

先把整系数多项式 $f(x)$ 分解为两个有理系数多项式之积

$$f(x) = g(x)h(x)$$

把有理系数多项式 $g(x)$ 先搞得很像整系数多项式: $g(x) = \frac{1}{c}cg(x)$, 其中 $cg(x)$ 是整系数多项式. 再整成本原多项式:

$$g(x) = \frac{d}{c} \frac{c}{d} g(x)$$

其中 $\frac{c}{d}g(x)$ 是本原多项式, 对 $h(x)$ 也做对应的处理, 可以得到:

$$h(x) = \frac{b}{a} \frac{a}{b} h(x)$$

令 $g_1(x) = \frac{c}{d}g(x)$, $h_1(x) = \frac{a}{b}h(x)$, 则 $g_1(x)h_1(x)$ 仍是本原多项式.

因为本原多项式没有公因子了, 且 $f(x)$ 是整系数多项式, 所以 $\frac{d}{c}\frac{b}{a}$ 是整数.

因此, $f(x)$ 在整数环上也可约.

上面这个定理主要的作用是它的逆否命题:

定理

整系数多项式 $f(x)$ 在整数环上不可约, 则在有理数域上也不可约.

根据这个逆否命题, 可以证明下面的判别法

Eisenstein判别法

整系数多项式: $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0$, 若有素数 p , 使得 $p \mid a_i, (i = 0, 1, \dots, n-1), p \nmid a_n, p^2 \nmid a_0$, 则在有理数域上不可约.

证明

假设可约, 接下来引出矛盾:

$$f(x) = (b_m x^m + \cdots + b_0)(c_t x^t + \cdots + c_0)$$

则有 $m + t = n, a_0 = b_0 c_0, a_n = b_m c_t$,

根据 $p \nmid a_0, p^2 \nmid a_0$, 有 $p \mid b_0$ 或 $p \mid c_0$, 不妨设 $p \mid b_0, p \nmid c_0$,

根据 $p \nmid a_n$, 有 $p \nmid b_m$ 且 $p \nmid c_t$,

因此存在 k , 使得 $p \mid b_0, p \mid b_1, \dots, p \mid b_{k-1}$, 但 $p \nmid b_k$, 而

$$a_k = b_0 c_k + b_1 c_{k-1} + \cdots + b_k c_0$$

根据假设, $p \mid a_k$, 这与 $p \nmid b_k$ 矛盾.

因此假设不成立, 原多项式不可约.