

第一章 多项式.

复数 $a+bi$. a, b 为实数. $i=\sqrt{-1}$ 为虚数单位. $i^2=-1$

特别当 $a=0, b \neq 0$ 时. bi 为虚数.
 $b=0$ 实数.

复数 $a+bi$ $\left\{ \begin{array}{l} \text{实数 } (b=0) \left\{ \begin{array}{l} \text{有理数 } \left\{ \begin{array}{l} \text{整数} \\ \text{分数} \end{array} \right\} \frac{p}{q} \quad p \neq 0, \quad p, q \text{ 均为整数.} \\ \text{(有限小数或无限循环小数)} \\ \text{无理数 (无限不循环小数).} \end{array} \right. \\ \text{纯虚数 } (a=0, b \neq 0) \end{array} \right.$

§1. 数域.

定义. 设 P 是由一些复数组成的集合. 其中包含 0 和 1 . 且 P 中任意两个数的和. 差. 积. 商 (除数不为 0) 仍是 P 中的数 (对数的加. 减. 乘. 除的四则运算是封闭的). 那么 P 是一个数域.

复数域 C .

实数域 R .

有理数域 Q .

全体整数组成的集合不构成数域.

例1. 所有具有形式 $a+b\sqrt{2}$ 的数 (a, b 是任何有理数) 能构成一个数域. 记为 $\mathbb{Q}(\sqrt{2})$.

②

证明: 显然 $\mathbb{Q}(\sqrt{2})$ 包含数 0 和 1.

设 $a+b\sqrt{2}, c+d\sqrt{2}$ 为 $\mathbb{Q}(\sqrt{2})$ 中的任意两个数.

$$a+b\sqrt{2}+(c+d\sqrt{2})=(a+c)+(b+d)\sqrt{2} \in \mathbb{Q}(\sqrt{2}).$$

$$a+b\sqrt{2}-(c+d\sqrt{2})=(a-c)+(b-d)\sqrt{2} \in \mathbb{Q}(\sqrt{2}).$$

$$(a+b\sqrt{2})(c+d\sqrt{2})$$

$$=(ac+2bd)+(bc+ad)\sqrt{2} \in \mathbb{Q}(\sqrt{2}).$$

设 $a+b\sqrt{2} \neq 0$. 于是 $a-b\sqrt{2} \neq 0$?

$$\frac{c+d\sqrt{2}}{a+b\sqrt{2}} = \frac{(c+d\sqrt{2})(a-b\sqrt{2})}{(a+b\sqrt{2})(a-b\sqrt{2})}$$

$$= \frac{ac-2bd+(ad-bc)\sqrt{2}}{a^2-2b^2} = \frac{ac-2bd}{a^2-2b^2} + \frac{ad-bc}{a^2-2b^2}\sqrt{2} \in \mathbb{Q}(\sqrt{2})$$

$\Rightarrow \mathbb{Q}(\sqrt{2})$ 对加、减、乘、除的运算封闭.

$\Rightarrow \mathbb{Q}(\sqrt{2})$ 就构成数域.

设 $a+b\sqrt{2} \neq 0$. ~~$a+b\sqrt{2} \neq 0$~~

若 $a-b\sqrt{2}=0$. $a=b\sqrt{2}$. $2b\sqrt{2} \neq 0$. $a=0, b=0$.

例2. 所有可表成形式 $\frac{a_0+a_1\pi+\dots+a_n\pi^n}{b_0+b_1\pi+\dots+b_m\pi^m}$ 的数构成一个

数域. 其 m, n 是任意非负整数. $a_i, b_j \in \mathbb{Z}, i=0, 1, \dots, n, j=0, 1, \dots, m$ 是整数.

例3. (结论). 所有数域都包含有理数域作为它的一部分 ③

证明: 设 P 是一个数域. P 中包含 0 和 1 .

由于 P 对加法封闭.

$$\therefore 1+1=2 \quad 2+1=3. \quad 3+1=4, \dots, n-1+1=n, \dots$$

即所有的自然数均在 P 中.

又由于 P 对减法也是封闭的.

$$0-1=-1, \quad -1-1=-2, \quad -2-1=-3, \dots, -n-1=-(n+1), \dots$$

也都在 P 中.

P 对除法封闭. 且任何一个有理数都可以表示为两个整数的商

($\frac{p}{q}$ $p \neq 0$. p, q 均为整数).

\therefore 任何有理数均在 P 中. ■

例. 所有偶数组成的集合不构成数域.

且所有素数倍数的全体不构成数域.

§2. 一元多项式.

一. 多项式的定义.

1. 定义. 设 n 为一个非负整数. x 是一个符号. 形式表达式

$$a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 \quad \text{其中 } a_0, a_1, \dots, a_n \in P (P \text{ 是数域})$$

称为系数在数域 P 上的一元多项式. 简称为数域 P 上的一元多项式.

其中 $a_i x^k$ 称为多项式的 k 次项.

a_i 称为多项式 k 次项的系数.

多项式一般用 $f(x)$, $g(x)$, ... 或 f , g , ... 表示.

2. 定义. 在多项式 $a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0$ 中, 若 $a_n \neq 0$, $a_n x^n$ 称为这多项式的首项. a_n 称为这多项式的首项系数. ~~四~~
 n 称为多项式的次数, 记为 $\alpha(f(x))$ 此时, 总假定 $f(x) \neq 0$.

3. 定义. 系数全为 0 的多项式称为零多项式, 记为 0.

注意 ① 零多项式及零次多项式不同.

一般地说, 零次多项式是恒不为 0 的常数.

② 零多项式是唯一不定义次数的多项式.

例 $f(x) = 2x^3 + 3x - 2$, $\alpha(f(x)) = 3$.

二. 多项式的相等.

定义. 如果在多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 中, 除去系数为 0 的项外, 同次项系数全相等. 那么记作 $f(x)$ 与 $g(x)$ 相等. 记为 $f(x) = g(x)$.

三. 多项式的运算.

$$\text{设 } f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0 = \sum_{i=0}^n a_i x^i$$

$$g(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \dots + b_0 = \sum_{j=0}^m b_j x^j.$$

是数域 P 上的两个多项式. $a_n \neq 0$. $b_m \neq 0$

1. 加法. 当 $n \geq m$ 时. 在 $g(x)$ 中令 $b_{m+1} = b_{m+2} = \dots = b_n = 0$.

$$\begin{aligned} f(x) + g(x) &= (a_n + b_n)x^n + (a_{n-1} + b_{n-1})x^{n-1} + \dots + (a_1 + b_1)x + (a_0 + b_0) \\ &= \sum_{i=0}^n (a_i + b_i)x^i. \end{aligned}$$

$$\text{例. } \begin{aligned} f(x) &= x^3 + x^2 + x + 1 \\ g(x) &= 3x^2 + 2 \end{aligned}$$

$$f(x) + g(x) = x^3 + 4x^2 + x + 3.$$

$$\boxed{2. \text{ 减法. } f(x) - g(x) = f(x) + (-g(x))}$$

2. 乘法.

$$\begin{aligned} f(x)g(x) &= a_n b_m x^{n+m} + (a_n b_{m-1} + a_{n-1} b_m) x^{n+m-1} \\ &\quad + \dots + (a_1 b_0 + a_0 b_1) x + a_0 b_0 \\ &= \sum_{s=0}^{m+n} \left(\sum_{i+j=s} a_i b_j \right) x^s. \end{aligned}$$

$$3. \text{ 减法. } f(x) - g(x) = f(x) + (-g(x)).$$

显然, 数域 P 上两个多项式相加. 相减. 相乘后所得的结果仍然是数域 P 上的多项式.

且显然有 $\partial(f(x) \pm g(x)) \leq \max(\partial(f(x)), \partial(g(x)))$. ⑥

$\partial(f(x)g(x)) = \partial(f(x)) + \partial(g(x))$. $f(x)g(x) \neq 0$.

证上. 证

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0 \quad a_n \neq 0$$

$$g(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \dots + b_0 \quad b_m \neq 0$$

$\Rightarrow f(x)g(x)$ 的首项为 $a_n b_m x^{m+n}$.

$\because a_n \neq 0, b_m \neq 0 \Rightarrow a_n b_m \neq 0 \Rightarrow \partial(f(x)g(x)) = m+n$ ■

四. 多项式加、乘运算律 (可推广到有限个).

1. $f(x) + g(x) = g(x) + f(x)$. } 加、乘交换律.

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

2. $[f(x) + g(x)] + h(x) = f(x) + [g(x) + h(x)]$. } 结合律.

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

3. $f(x)[g(x) + h(x)] = f(x)g(x) + f(x)h(x)$. } 分配律.

下证 $[f(x)g(x)]h(x) = f(x)[g(x)h(x)]$.

证明: 设 $f(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$, $g(x) = \sum_{j=0}^m b_j x^j$.

$h(x) = \sum_{k=0}^l c_k x^k$, $a_n \neq 0, b_m \neq 0, c_l \neq 0$.

$[f(x)g(x)]h(x)$ 中 $[f(x)g(x)]$ 的 s 次项的系数为 $\sum_{i+j=s} a_i b_j$

$\Rightarrow [f(x)g(x)]h(x)$ 的 t 次项的系数为

$$\sum_{s+k=t} \left(\sum_{i+j=s} a_i b_j \right) c_k = \sum_{i+j+k=t} a_i b_j c_k$$

而式右边 $f(x)[g(x)h(x)]$ 中 $[g(x)h(x)]$ 中的 r 次项的系数

为 $\sum_{j+k=r} b_j c_k$

$\Rightarrow f(x)[g(x)h(x)]$ 的 t 次项的系数为

$$\sum_{i+r=t} a_i \left(\sum_{j+k=r} b_j c_k \right) = \sum_{i+j+k=t} a_i b_j c_k.$$

$$\therefore [f(x)g(x)]h(x) = f(x)[g(x)h(x)] \quad \blacksquare$$

4. 乘法消去律.

若 $f(x)g(x) = f(x)h(x)$. 且 $f(x) \neq 0$. 则 $g(x) = h(x)$.

这是因为 若 $f(x)g(x) = f(x)h(x)$.

$$\Rightarrow f(x)[g(x) - h(x)] = 0.$$

$$\text{而 } f(x) \neq 0. \Rightarrow g(x) - h(x) = 0 \Rightarrow g(x) = h(x) \quad \blacksquare$$

五. 定义. 所有数域 P 上的一元多项式的全体, 称为数域 P 上的一元多项式环, 记为 $P[x]$. 而 P 为 $P[x]$ 的系数域.