

The background of the slide features a blue gradient. On the left side, there are several lines of binary code (0s and 1s) in a light blue, slightly blurred font. On the right side, there is a faint, white wireframe globe showing latitude and longitude lines.

§ 2 多项式I:整除性

1.1 多项式定义

定义：一个数域 \mathbb{F} 是指复数集 \mathbb{C} 的一个子集，满足： \mathbb{F} 至少包含两个不同的数，且 \mathbb{F} 中任意两个数的加、减、乘和除(除数不为0)还属于 \mathbb{F} .

例如： \mathbb{C} , \mathbb{R} , \mathbb{Q} 是数域， \mathbb{Z} 不是数域

更多细节参看《高等代数学》3.1节

1.1 多项式定义

定义：设 \mathbb{F} 是一个数域, x 是一个形式符号(称为未定元), 设 $a_0, a_1, \dots, a_n \in \mathbb{F}$, 其中 n 是非负整数. 形式表达式

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

称为数域 \mathbb{F} 上的关于 x 的一元多项式, 数域 \mathbb{F} 上的全体一元多项式集合记作 $\mathbb{F}[x]$.

$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ 的次数(记作 $\deg f(x)$):

若 $a_n \neq 0$, $\deg f(x)=n$. $a_n x^n$ 称为首项.

若 $f(x) = 0$ (称为零多项式), 不定义次数.

注：零多项式与零次多项式的区别

1.1 多项式定义

两多项式相等： 设

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0,$$

$$g(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + b_1 x + b_0$$

是 $\mathbb{F}[x]$ 中两个多项式，则 $f(x) = g(x)$ 当且仅当

$$m = n, a_i = b_i, i = 0, 1, \cdots, n.$$

1.2 多项式的运算

设

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0,$$

$$g(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \cdots + b_1 x + b_0$$

是 $\mathbb{F}[x]$ 中两个多项式, 且 $n \geq m$, 则

$$f(x) \pm g(x) = a_n x^n + \cdots + a_{m+1} x^{m+1} + (a_m \pm b_m) x^m + \cdots + (a_1 \pm b_1) x + (a_0 \pm b_0).$$

$$f(x)g(x) = h(x) = c_{n+m} x^{n+m} + \cdots + c_1 x + c_0,$$

其中, $c_{n+m} = a_n b_m$, $c_{n+m-1} = a_{n-1} b_m + a_n b_{m-1}$, \cdots , $c_k = a_0 b_k + a_1 b_{k-1} + \cdots + a_k b_0$,
 $c_0 = a_0 b_0$.

1.2 多项式的运算

基本性质：1. 设 $f(x) \neq 0, g(x) \neq 0 \in \mathbb{F}[x]$, 则 $f(x)g(x) \neq 0$ 且

$$\deg(f(x)g(x)) = \deg(f(x)) + \deg(g(x)).$$

$$2. \deg(f(x) \pm g(x)) \leq \max\{\deg f(x), \deg(g(x))\}.$$

3. 设 $f(x) \neq 0, g(x), h(x) \in \mathbb{F}[x]$, 且 $f(x)g(x) = f(x)h(x)$, 则 $g(x) = h(x)$.

运算规律：加法和乘法交换律，加法和乘法结合律，乘法关于加法的分配律

1.3 带余除法和整除

定理 设 $f(x), g(x) \in \mathbb{F}[x], g(x) \neq 0$, 则存在唯一的 $q(x), r(x) \in \mathbb{F}[x]$, 使得

$$f(x) = q(x)g(x) + r(x),$$

其中 $r(x) = 0$ 或 $\deg r(x) < \deg g(x)$.

$q(x)$ 称为商式, $r(x)$ 称为余式。若 $r(x) = 0, f(x) = q(x)g(x)$. 我们说 $g(x)$ 整除 $f(x)$, $g(x)$ 是 $f(x)$ 的因式, 记作 $g(x) \mid f(x)$. 任意多项式是零多项式的因式.

证明方法: 关于次数归纳, 长除法。见8.1.2节

性质: 若 $f(x), g(x) \neq 0 \in \mathbb{F}[x]$, 且 $f(x) \mid g(x), g(x) \mid f(x)$, 则存在 $c \in \mathbb{F}, f(x) = cg(x)$.

1.3 带余除法和整除

特殊情形: $g(x) = x - a, a \in \mathbb{F}$. 则

1. $r(x) = f(a)$, (余数定理)
2. $q(x)$ 可以通过公式计算 (综合除法).

定义: 设 $f(x) \in \mathbb{F}[x], a \in \mathbb{F}$, 若 $f(a) = 0$, 则 a 是 $f(x) = 0$ 的一个零点或根.

性质: 1. a 是 $f(x) = 0$ 的一个零点当且仅当 $(x - a) \mid f(x)$. (零点定理)

2. 若 $\deg f(x) = n$, 则 $f(x)$ 在包含 \mathbb{F} 的数域中最多有 n 个不同的零点.

3. 若 $f(x), g(x)$ 次数 $\geq n$, 且它们在 \mathbb{F} 中 $n + 1$ 个不同的数取值相同, 则 $f(x) = g(x)$.

1.4 Lagrange插值多项式

插值问题： 给定 $n + 1$ 个不同的点 $(a_1, b_1), \dots, (a_{n+1}, b_{n+1})$, 求次数小于等于 n 的多项式 $f(x) \in \mathbb{F}[x]$ 满足 $y = f(x)$ 经过这 $n + 1$ 个点.

唯一性:

定理 若 $f(x), g(x)$ 次数 $\leq n$, 且它们在 \mathbb{F} 中 $n + 1$ 个不同的数取值相同, 则 $f(x) = g(x)$.

存在性:

定理 设 $a_1, \dots, a_{n+1} \in \mathbb{F}$ 互不相同, $b_1, \dots, b_{n+1} \in \mathbb{F}$, 则存在唯一的一个多项式 $L(x)$, 满足 $\deg L(x) \leq n$, $L(a_i) = b_i$, $i = 1, 2, \dots, n + 1$.

1.5 最大公因式I

定义 设 $f(x), g(x)$, 若存在 $d(x) \in \mathbb{F}[x]$ 满足: $d(x) \mid f(x), d(x) \mid g(x)$, 则 $d(x)$ 称为 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的公因式. 次数最大的公因式称为最大公因式. 首项系数为1的最大公因式记作 $(f(x), g(x))$.

定理 (辗转相除法) 设 $f(x), g(x) \in \mathbb{F}[x]$ 不全为0, 则存在 $u(x), v(x) \in \mathbb{F}[x]$ 使得

$$(f(x), g(x)) = u(x)f(x) + v(x)g(x).$$

性质: 1. 若 $d(x)$ 是 $f(x), g(x)$ 的公因式, 则任意 $c \in \mathbb{F}$, $cd(x)$ 也是公因式.

2. 设 $d(x)$ 是 $f(x), g(x)$ 的最大公因式, $d_1(x)$ 是 $f(x), g(x)$ 的公因式, 则 $d_1(x) \mid d(x)$.