第三讲 多项式的最高公因式

一、公因式与最高公因式的定义

二、最高公因式的存在性与求法

三、思考题

一、公因式、最高公因式

1. 公因式: $f(x), g(x) \in P[x]$, 若 $\varphi(x) \in P[x]$,

满足: $\varphi(x)|f(x)$ 且 $\varphi(x)|g(x)$,

则称 $\varphi(x)$ 为 f(x)、 g(x) 的公因式.

- 2. 最高公因式: f(x)、 $g(x) \in P[x]$, 若 $d(x) \in P[x]$
- 满足: i) d(x)|f(x), d(x)|g(x);
 - ii) 若 $\varphi(x) \in P[x]$, $\varphi(x) | f(x) \perp \varphi(x) | g(x)$, 则 $\varphi(x)|d(x)$.

则称 d(x) 为 f(x)、g(x)的最高公因式(也称为最大公 2

- 注: ① f(x)、g(x)的首项系数为1的最高公因式记作: (f(x), g(x)).
 - ② $\forall f(x) \in P[x]$, f(x)是 f(x)与零多项式0的最高公因式.
 - ③ 两个零多项式的最高公因式为0. 若 f(x), g(x)不全为零,则(f(x), g(x)) $\neq 0$.
 - ④ 最高公因式不是唯一的,但首项系数为1的最大公因式是唯一的. (若 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 为f(x)、g(x) 的最大公因式,则 $d_1(x)=cd_2(x)$, c为非零常数.)

二、最高公因式的存在性与求法

引理: 若等式 f(x) = q(x)g(x) + r(x)成立,则 f(x)、g(x)与 g(x)、r(x)有相同的公因式,从而 (f(x),g(x)) = (g(x),f(x))

定理2 对 $\forall f(x), g(x) \in P[x]$, 在 P[x]中存在

一个最大公因式 d(x),且 d(x)可表成 f(x)、g(x)

的一个组合,即 $\exists u(x), v(x) \in P[x]$,使

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

证: 若 f(x)、g(x)有一为0, 如 g(x) = 0, 则 f(x)

就是一个最大公因式. 且 $f(x) = 1 \cdot f(x) + 0 \cdot g(x)$.

考虑一般情形: $f(x) \neq 0$, $g(x) \neq 0$,

用 g(x) 除 f(x) 得:

$$f(x) = q_1(x)g(x) + r_1(x)$$

其中 $\partial(r_1(x)) < \partial(g(x))$ 或 $r_1(x) = 0$.

若 $r_1(x) \neq 0$,用 $r_1(x)$ 除 g(x) ,得:

$$g(x) = q_2(x)r_1(x) + r_2(x)$$

其中 $\partial(r_2(x)) < \partial(r_1(x))$ 或 $r_2(x) = 0$.

若 $r_2(x) \neq 0$, 用 $r_2(x)$ 除 $r_1(x)$, 得

$$r_1(x) = q_3(x)r_2(x) + r_3(x),$$

如此辗转下去,显然,所得余式的次数不断降低,

即
$$\partial(g(x)) > \partial(r_1(x)) > \partial(r_2(x)) > \cdots$$

因此,有限次后,必然有余式为0.设

$$r_{s+1}(x)=0.$$

于是我们有一串等式

$$f(x) = q_1(x)g(x) + r_1(x)$$

$$g(x) = q_2(x)r_1(x) + r_2(x)$$

$$r_1(x) = q_3(x)r_2(x) + r_3(x)$$

$$r_{i-2}(x) = q_i(x)r_{i-1}(x) + r_i(x)$$

• • • • • • • • • • • • • • •

$$r_{s-3}(x) = q_{s-1}(x)r_{s-2}(x) + r_{s-1}(x)$$

$$r_{s-2}(x) = q_s(x)r_{s-1}(x) + r_s(x)$$

$$r_{s-1}(x) = q_{s+1}(x)r_s(x) + 0$$

从而有
$$(f(x), g(x)) = (g(x), r_1(x))$$

 $= (r_1(x), r_2(x))$
 $= \cdots$
 $= (r_{s-1}(x), r_s(x))$
 $= (r_s(x), 0)$

再由上面倒数第二个式子开始往回迭代,逐个消去

$$r_{s-1}(x), \dots, r_1(x)$$
 再并项就得到

$$r_{s}(x)=u(x)f(x)+v(x)g(x).$$

说明:

- ① 定理 2 中用来求最大公因式的方法,通常称为 辗转相除法(也称欧几里德算法).
- ② 定理 2 中最大公因式 d(x)=u(x)f(x)+v(x)g(x)中的 u(x)、v(x)不唯一.
- ③ 对于 $d(x), f(x), g(x) \in P[x], \exists u(x), v(x) \in P[x]$ 使 d(x) = u(x) f(x) + v(x) g(x),但是 d(x)未必是 f(x), g(x)的最大公因式.

如: $f(x)=x^2-1$, g(x)=1, 则 (f(x), g(x))=1.

取 u(x)=-1, $v(x)=x^2$, 有 u(x)f(x)+v(x)g(x)=1,

取 u(x)=0, v(x)=1 , 也有 u(x)f(x)+v(x)g(x)=1,

取 $u(x)=-2, v(x)=2x^2-1$, 也有u(x)f(x)+v(x)g(x)=1.

事实上, 若u(x)f(x)+v(x)g(x)=d(x), 则对 $\forall h(x)$,

[u(x)-h(x)g(x)]f(x)+[v(x)+h(x)f(x)]g(x)=d(x)

成立.

④ 若 d(x)=u(x)f(x)+v(x)g(x), 且 d(x)|f(x), d(x)|g(x)

则 d(x)为 f(x)、g(x) 的最公因式.

证: 设 $\varphi(x)$ 为f(x)、g(x)的任一公因式,则 $\varphi(x)|f(x), \varphi(x)|g(x),$

从而 $\varphi(x)|(u(x)f(x)+v(x)g(x),$ 即 $\varphi(x)|d(x).$

 \therefore d(x)为 f(x)、g(x) 的最大公因式.

例1
$$f(x) = x^4 + 2x^3 - x^2 - 4x - 2$$
,
$$g(x) = x^4 + x^3 - x^2 - 2x - 2$$
, 求 $(f(x), g(x)),$ 并求 $u(x), v(x)$ 使

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

$$\therefore (f(x),g(x)) = x^2 - 2$$

且由
$$\begin{cases} f(x) = g(x) + r_1(x) \\ g(x) = (x+1)r_1(x) + r_2(x) \end{cases}$$
, 得

$$x^{2}-2=-(x+1)f(x)+(x+2)g(x)$$
.

注:

若仅求 (f(x), g(x)),为了避免辗转相除时出现分数运算,可用一个数乘以除式或被除式(从一开始就可以),这是因为 f(x)和 cf(x) 具有完全相同的因式,即

$$(f(x),g(x)) = (c_1f(x),g(x))$$

$$= (f(x),c_2g(x)) = (c_1f(x),c_2g(x)),$$

 c_1, c_2 为非零常数.

思考题

求
$$(f(x), g(x))$$
, 并求 $u(x),v(x)$ 使

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

2.
$$\Re f(x) = x^3 + (1+t)x^2 + 2x + 2u$$
, $g(x) = x^3 + tx + u$

的最高公因式是一个2次多项式,求t,u 的值。