厦门大学高等代数 网站 IP 地址: 59.77.1.116; 域名: gdjpkc.xmu.edu.cn

§5.8 多元多项式

思考一个多元多项式按照字典排列法,首项系数的次数是否最大?末项的次数是否最小?

解未必. 如 $f(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 x^2 x_3 + x_2^6 + x_2 x_3^4$

习题

1. 写出三元三次多项式的一般形式.

解 按照字典排序法, 所求多项式一般形式为

$$\begin{split} f(x_1,x_2,x_3) &= a_{300}x_1^3 + a_{210}x_1^2x_2 + a_{201}x_1^2x_3 + a_{120}x_1x_2^2 + a_{111}x_1x_2x_3 + a_{102}x_1x_3^2 + \\ a_{030}x_2^3 + a_{021}x_2^2x_3 + a_{012}x_2x_3^2 + a_{003}x_3^3 + a_{200}x_1^2 + a_{110}x_1x_2 + a_{101}x_1x_3 + a_{020}x_2^2 + a_{011}x_2x_3 + \\ a_{002}x_3^2 + a_{100}x_1 + a_{010}x_2 + a_{001}x_3 + a_{000}. \end{split}$$

其中三次项系数不全为零.

2. 设 $f(x_1, x_2, \dots, x_n), g(x_1, x_2, \dots, x_n) \in F[x_1, x_2, \dots, x_n],$ 且 $g(x_1, x_2, \dots, x_n) \neq 0$, 若对一切使 $g(a_1, a_2, \dots, a_n) \neq 0$ 的 $(a_1, a_2, \dots, a_n)^T \in F^n$, 均有 $f(a_1, a_2, \dots, a_n) = 0$, 则 $f(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$.

证明令

$$h(x_1, x_2, \dots, x_n) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)g(x_1, x_2, \dots, x_n).$$

由已知条件知对任意的 $a_1, a_2, \dots, a_n \in F$, 均有

$$h(a_1, a_2, \dots, a_n) = f(a_1, a_2, \dots, a_n)g(a_1, a_2, \dots, a_n) = 0.$$

故 $h(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$. 而 $g(x_1, x_2, \dots, x_n) \neq 0$, 由多元多项式乘法的消去律知 $f(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$.

3. 设 $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 是 r 次齐次多项式, $c \in F$. 求证

$$f(cx_1, cx_2, \cdots, cx_n) = c^r f(x_1, x_2, \cdots, x_n).$$

证明 不妨设

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum a_{i_1 i_2 \dots i_n} x_1^{i_1} x_2^{i_2} \dots x_n^{i_n},$$

其中 $i_1 + i_2 + \cdots + i_n = r$. 那么

$$f(cx_1, cx_2, \dots, cx_n) = \sum a_{i_1 i_2 \dots i_n} (cx_1)^{i_1} (cx_2)^{i_2} \dots (cx_n)^{i_n}$$

$$= \sum c^{i_1 + i_2 + \dots + i_n} a_{i_1 i_2 \dots i_n} x_1^{i_1} x_2^{i_2} \dots x_n^{i_n} = c^r \sum a_{i_1 i_2 \dots i_n} x_1^{i_1} x_2^{i_2} \dots x_n^{i_n} = c^r f(x_1, x_2, \dots, x_n).$$

4. 设 $f(x_1, x_2, \dots, x_n), g(x_1, x_2, \dots, x_n) \in F[x_1, x_2, \dots, x_n]$. 若 $f(x_1, x_2, \dots, x_n)g(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 是齐次的,证明 $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 和 $g(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 都是齐次的.

证明 设 f, g 的次数分别为 s 和 t. 把 f 与 g 写成齐次多项式之和,

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = f_0(x_1, x_2, \dots, x_n) + f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) + \dots + f_s(x_1, x_2, \dots, x_n),$$

$$g(x_1, x_2, \dots, x_n) = g_0(x_1, x_2, \dots, x_n) + g_1(x_1, x_2, \dots, x_n) + \dots + g_t(x_1, x_2, \dots, x_n).$$

其中 $f_k(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 为 $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 中所有 k 次单项的和, $0 \le k \le s$; $g_l(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 为 $g(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 中所有 l 次单项的和, $0 \le l \le t$. 设 f 中齐 次成份中最低次数为 i, 即

$$f_0(x_1, x_2, \dots, x_n) = f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = \dots = f_{i-1}(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0,$$

 $f_i(x_1, x_2, \dots, x_n) \neq 0$; g 的齐次成份中最低次数为 j. 如果 i < s, j < t 两式中至少有一式成立,那么 i + j < s + t,且

$$f(x_1, x_2, \cdots, x_n)g(x_1, x_2, \cdots, x_n)$$

=
$$(f_i(x_1, x_2, \dots, x_n)g_j(x_1, x_2, \dots, x_n)) + (f_{i+1}(x_1, x_2, \dots, x_n)g_j(x_1, x_2, \dots, x_n))$$

$$+f_i(x_1, x_2, \dots, x_n)g_{j+1}(x_1, x_2, \dots, x_n) + \dots + (f_s(x_1, x_2, \dots, x_n) g_t(x_1, x_2, \dots, x_n))$$

次数为 i+j 的部分恰由且只由 $f_i(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ 与 $g_j(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ 之积得到. 因 $f_i(x_1,x_2,\cdots,x_n)$, $g_j(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ 均为齐次非零多项式,因此 $f_i(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ $g_j(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ 为 i+j 次齐次多项式。同理 $f_s(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ $g_t(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ 是 s+t 次齐次多项式。从而 $f(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ $g(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ 不是齐次多项式,与设矛盾。因此 i=s,j=t,即 $f(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ 与 $g(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ 是齐次多项式。