

第2章 複素数と代数学の基本定理

以下では \mathbf{K} で \mathbf{R} または \mathbf{C} を表します. また $\mathbf{K}[x]$ は \mathbf{K} を係数とする多項式全体の集合を表します.

2.3 多項式

2.3.3 多項式の次数

1. $P(x) \in \mathbf{K}[x]$ が $P(x) \neq 0$ であるとします.

$$P(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0, \quad a_j \in \mathbf{K} (j = 0, \cdots, n), a_n \neq 0 \quad (2.1)$$

とします. このとき P の次数として

$$\deg(P) = n$$

と定めます.

2. $P(x) \in \mathbf{K}[x]$ が $P(x) = 0$ であるとします. このとき

$$\deg(P) = -\infty$$

と定めます.

3. $P, Q \in \mathbf{K}[x]$ のとき

$$\deg(PQ) = \deg(P) + \deg(Q)$$

が成立します. これは P が (2.1)

$$Q(x) = b_m x^m + \cdots + b_1 x + b_0, \quad b_k \in \mathbf{K} (k = 0, \cdots, m), b_m \neq 0 \quad (2.2)$$

で与えられているとき

$$(P \cdot Q)(x) = a_n b_m x^{m+n} + \cdots + c_\ell x^\ell + \cdots + c_1 x + c_0$$

$$c_\ell = \sum_{i+j=\ell} a_i b_j$$

となることから示せます.

4. (剰余定理)

定理 2.1. $P, D \in \mathbf{K}[x]$ で $\deg(D) \geq 1$ とします. このとき

$$P(x) = D(x)Q(x) + R(x)$$

$$\deg(R(x)) < \deg(D(x))$$

を満たす $Q(x), R(x) \in \mathbf{K}[x]$ がただ一つ存在します.

Proof. **(存在)** (i) $\deg(P) < \deg(D)$ の場合

$$P(x) = 0 \cdot D(x) + P(x), \quad \deg(P(x)) < \deg(D(x))$$

となりますから, $Q(x) = 0, R(x) = P(x)$ として成立します.

(ii) $n = \deg(P) \geq \deg(D) = m$ の場合を考えます. 帰納法を用いるとして, $\deg(P) \leq n-1$ の場合は定理 (存在について) が示されているとします.

$$D(x) = b_m x^m + \cdots + b_1 x + b_0, \quad b_k \in \mathbf{K} (k = 0, \dots, m), b_m \neq 0$$

$$P(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0, \quad a_j \in \mathbf{K} (j = 0, \dots, n), a_n \neq 0$$

とします. ここで

$$S(x) := P(x) - a_n b_m^{-1} x^{n-m} D(x)$$

とすると

$$\deg(S(x)) \leq n-1$$

となります. 帰納法の仮定を用いると

$$S(x) = Q_1(x)D(x) + R(x), \quad \deg(R(x)) < \deg(D(x))$$

を満たす $Q_1, R \in \mathbf{K}[x]$ が存在します. このとき

$$P(x) = (a_n b_m x^{n-m} + Q_1(x))D(x) + R(x)$$

より

$$Q(x) = a_n b_m x^{n-m} + Q_1(x)$$

として定理 (存在について) が成立することが分かります.

(一意性)

$$P(x) = Q(x)D(x) + R(x) = Q_0(x)D(x) + R_0(x)$$

$$\deg(R(x)) < \deg(D(x)), \quad \deg(R_0(x)) < \deg(D_0(x))$$

が成立するとします. このとき

$$(Q(x) - Q_0(x))D(x) = R_0(x) - R(x)$$

が成立しますが, $R \neq R_0$ とすると $Q(x) - Q_0(x) \neq 0$ が従います¹. このことから

$$\deg(D) > \deg(R_0 - R_1) = \deg(Q - Q_0) + \deg(D) \geq \deg(D)$$

から矛盾が生じます. よって $R = R_0$ が導かれます. さらに $D \neq 0$ から $Q = Q_0$ も従います. \square

定理 2.1 (剰余定理) を用いると次の定理 2.2 (因数定理) を証明できます.

定理 2.2. (因数定理) $P(x) \in \mathbf{K}[x]$, $\alpha \in K$ のとき

$$P(\alpha) = 0 \Leftrightarrow x - \alpha \text{ は } P(x) \text{ を割切ります}$$

Proof. (\Rightarrow) $P(x)$ を $x - \alpha$ で割ります. すなわち

$$P(x) = (x - \alpha)Q(x) + \beta$$

を満たす $Q(x) \in \mathbf{K}[x]$, $\beta \in \mathbf{K}$ が存在します. この両辺に $x = \alpha$ を代入すると

$$0 = P(\alpha) = 0 \cdot Q(\alpha) + \beta = \beta$$

から $\beta = 0$ が分かりますから, $P(x) = (x - \alpha)Q(x)$ が導けます.

(\Leftarrow) これは明らかでしょう. \square

定理 2.2 (因数定理) の応用として次の定理 2.3 を証明します.

定理 2.3. $P(x) \in \mathbf{K}[x]$ が n 次以下とします. そして $\alpha_1, \dots, \alpha_n, \alpha_{n+1} \in \mathbf{K}$ が条件

$$\alpha_i \neq \alpha_j \ (i \neq j), \ P(\alpha_i) = 0 \ (1 \leq i \leq n+1)$$

を満たすとします. このとき

$$P(x) = 0$$

が成立します.

Proof. 因数定理によって $P(\alpha_1) = 0$ から

$$P(x) = (x - \alpha_1)P_1(x)$$

を満たす $P_1(x) \in \mathbf{K}[x]$ が存在します. さらに $P(\alpha_2) = 0$ と $\alpha_1 \neq \alpha_2$ が成立しますから

$$0 = P(\alpha_2) = (\alpha_2 - \alpha_1)P_1(\alpha_2)$$

¹ $P_1, P_2 \in \mathbf{K}[x]$ において $P_1 P_2 = 0$ ならば $P_1 = 0$ または $P_2 = 0$ となることを用いています.

から $P_1(\alpha_2) = 0$ が従います. よって因数定理を用いると

$$P_1(x) = (x - \alpha_2)P_2(x), \text{ 従って } P(x) = (x - \alpha_1)(x - \alpha_2)P_2(x)$$

を満たす $P_2(x) \in \mathbf{K}[x]$ が存在することが分かります. このプロセスを繰り返します. すなわち, いま $i \leq n - 1$ を満たす i に対して

$$P(x) = (x - \alpha_1) \cdots (x - \alpha_i)P_i(x)$$

を満たす $P_i(x) \in \mathbf{K}[x]$ が存在するとします. $x = \alpha_{i+1}$ を代入すると

$$0 = P(\alpha_{i+1}) = (\alpha_{i+1} - \alpha_1) \cdots (\alpha_{i+1} - \alpha_i)P_i(\alpha_{i+1})$$

が従います. さらに $\alpha_{i+1} \neq \alpha_k$ ($k = 1, \dots, i$) から

$$P_i(\alpha_{i+1}) = 0$$

を得ます. よって因数定理から

$$P_i(x) = (x - \alpha_{i+1})P_{i+1}(x) \text{ 従って } P(x) = (x - \alpha_1) \cdots (x - \alpha_{i+1})P_{i+1}(x)$$

を満たす $P_{i+1}(x) \in \mathbf{K}[x]$ が存在することが分かります. 特に $i = n - 1$ のとき

$$P(x) = (x - \alpha_1) \cdots (x - \alpha_n)P_n(x)$$

となります. この両辺の次数を考えると

$$n \geq \deg(P) = n + \deg(P_n)$$

から

$$\deg(P_n) \leq 0$$

が分かります. すなわち $P_n(x) = \alpha \in \mathbf{K}$ であることが導かれました.

$$P(x) = (x - \alpha_1) \cdots (x - \alpha_n)\alpha$$

に $x = \alpha_{n+1}$ を代入すると

$$0 = P(\alpha_{n+1}) = (\alpha_{n+1} - \alpha_1) \cdots (\alpha_{n+1} - \alpha_n)\alpha$$

から $\alpha = 0$ であることが結論できます. 以上で $P(x) = 0$ であることが証明できました.

□

2.4 ユークリッドの互除法

定理 2.1 (剰余定理) の応用として, 2つの多項式 $f(x), g(x) \in \mathbf{K}[x]$ の最大次数の共通因子を求めるユークリッドの互除法を解説します. 以下のように割り算を繰り返します.

$$\begin{array}{ll}
 f(x) \text{ を } g(x) \text{ で割るとき} & \text{商: } q_1(x) \quad \text{剰余: } r_1(x) \\
 g(x) \text{ を } r_1(x) \text{ で割るとき} & \text{商: } q_2(x) \quad \text{剰余: } r_2(x) \\
 r_1(x) \text{ を } r_2(x) \text{ で割るとき} & \text{商: } q_3(x) \quad \text{剰余: } r_3(x) \\
 r_2(x) \text{ を } r_3(x) \text{ で割るとき} & \text{商: } q_4(x) \quad \text{剰余: } r_4(x) \\
 & \vdots \\
 r_{k-2}(x) \text{ を } r_{k-1}(x) \text{ で割るとき} & \text{商: } q_k(x) \quad \text{剰余: } r_k(x) \\
 & \vdots
 \end{array}$$

とします. このとき

$$\begin{array}{l}
 f(x) = q_1(x)g(x) + r_1(x) \\
 g(x) = q_2(x)r_1(x) + r_2(x) \\
 r_1(x) = q_3(x)r_2(x) + r_3(x) \\
 \vdots \\
 r_{k-2}(x) = q_k(x)r_{k-1}(x) + r_k(x) \\
 \vdots
 \end{array}$$

となります. 剰余の次数に着目すると

$$\deg(r_1) > \deg(r_2) > \deg(r_3) > \dots$$

と 1 以上小さくなっていきますから, ある時点で

$$\deg(r_k) = 0 \quad \text{または} \quad \deg(r_k) = -\infty$$

となります.

$\deg(r_k) = 0$ のときは, $r_k = c \neq 0$ と $c \in \mathbf{K}$ が最大次数の共通因子となりますから f と g は互いに素であることが分かります.

$\deg(r_k) = -\infty$ のときは, $r_k = 0$ となりますから $r_{k-1}(x)$ が f と g の最大次数の共通因子となります.