# 88. 多項式の剰余とユークリッドの互除法

一般に、多項式を多項式で割り切ることはできないが、整数の場合と同様に、商と余りを考えることができる。また、2個(以上の)多項式に対して最大公約数(=整数の場合と同じ役割を果たす多項式)を考えることができ、それをユークリッドの互除法の多項式版を用いて求めることができる。ここでは、これらの理論を学ぶ。

# ● 8-1:除法の定理

除法の原理の多項式版を述べよう。

定理 8-1-1 (除法の定理) ------

任意の多項式  $f,g\in\mathbb{K}[X],\ g\neq 0$  に対して、次の条件 (i)(ii) を満たす多項式  $q,r\in\mathbb{K}[X]$  が一意的に存在する。

- (i) f = gq + r.
- (ii)  $0 \le \deg r < \deg g$  または r = 0.

q を、f を g で割ったときの**商** (quotient) といい、r を、f を g で割ったときの**剰余** (remainder) または**余り**という。

# (証明)

証明の便宜上、deg0 := -1 と定める(この証明の中だけで通用する定義)。

I. *q*, *r* の存在の証明:

 $\deg f$  に関する数学的帰納法で証明する。

①  $\deg f = -1$  の場合:

f=0 であるから、q:=0, r=0 とおけばよい。

② n を 0 以上の整数とし、 $\deg f < n$  を満たすすべての多項式  $f \in \mathbb{K}[X]$  について、定理は成り立つと仮定する。

 $\deg f = n$  を満たす任意の多項式  $f \in \mathbb{K}[X]$  を考える。

- $\deg g > n$  のときには、q = 0, r = f とおけばよい。
- $\deg g \leq n$  のときには、

$$f = a_0 + a_1 X + \dots + a_n X^n$$
  $(a_n \neq 0, a_0, a_1, \dots, a_n \in \mathbb{K})$ 

と書き、 $m = \deg g$  とおいて、

$$g = b_0 + b_1 X + \dots + b_m X^m$$
  $(b_m \neq 0, b_0, b_1, \dots, b_m \in \mathbb{K})$ 

と書く。このとき、

$$f_1 := f - \frac{a_n}{b_m} X^{n-m} g \in \mathbb{K}[X]$$

とおくと、 $\deg f_1 < n$  となる。帰納法の仮定から、 $f_1 = q_1g + r_1$  かつ  $\deg r_1 < \deg g$  を満たす 多項式  $q_1, r_1 \in \mathbb{K}[X]$  が存在する。よって、

$$q := \frac{a_n}{b_m} X^{n-m} + q_1, \qquad r := r_1$$

とおけばよい。

Ⅱ. q,r の一意性の証明:

f が次のように二通りに表わされたとする。

$$f = gq + r = gq' + r', \qquad \deg r, \ \deg r' < \deg g$$

このとき、q = q'かつ r = r'となることを証明すればよい。まず、式変形して、

$$(*) g(q - q') = r' - r$$

を得る。ここで、 $q-q'\neq 0$  と仮定すると、 $r'-r=g(q-q')\neq 0$  であり、

$$\max\{\deg r, \deg r'\} \ge \deg(r'-r) = \deg g + \deg(q-q') \ge \deg g$$

を得る。これは、 $\deg r$ ,  $\deg r' < \deg g$  に矛盾する。よって、q = q' であり、したがってまた、等式 (\*) より r = r' である。

<u>例 8-1-2</u> 有理係数多項式  $f = X^5 - 3X - 2$ ,  $g = X^4 + 2X^3 + 1$  に対して、f を g で割ったときの商と剰余を求めよ。

### 解;

f-qg の次数が  $\deg g=4$  より小さくなるような多項式  $g\in\mathbb{R}[X]$  が求まればよい。

まず、f から  $X^5$  の項を消すために Xg を引く。次に、 $f-Xg=-2X^4-4X-2$  から  $X^4$  を消すために -2g を引く。すると、 $f-Xg+2g=4X^3-4X$  となる。これより、 $q=X-2,\ r=4X^3-4X$  とおけば、 $f-qg=r,\ \deg r<\deg g$  となるから、f を g で割ったときの商と剰余はそれぞれ  $q=X-2,\ r=4X^3-4X$  である。

### ● 8-2:最大公約数

2つの多項式  $f,g \in \mathbb{K}[X]$  に対して、f = gh となる  $h \in \mathbb{K}[X]$  が存在するとき、g は f の 約数 (divisor) である、あるいは、f は g で割り切れる (divisible)、あるいは、f は g の倍数 (multiple) であるといい、記号で g|f と書く。

注意 1:f が g で割り切れないことを  $g \nmid f$  によって表わす。

注意  $2: f \neq 0$  ならば  $g \neq 0$  であり、 $\deg g \leq \deg f$  となる。

注意 3: 多項式なのに約数、倍数と呼ぶのは少し変な気がするが、このような呼び方(翻訳)が 定着している。英語の"divisor""multiple"は、それぞれ"割るもの""何倍かされたもの"と いう意味であり、"数"に限らず使うことができる。

例 8-2-1 有理数係数多項式  $f=2X^4+2X^3-X^2+X-1$  は、 $\mathbb{Q}[X]$  において、 $f=(2X^2+1)(X^2+X-1)$  と書けるので、 $2X^2+1$  は f の約数である。また、 $f=(X^2+\frac{1}{2})(2X^2+2X-2)$  とも書けるので、 $X^2+\frac{1}{2}$  も f の約数である。

上の例からわかるように、一般に、 $g \in \mathbb{K}[X]$  が  $f \in \mathbb{K}[X]$  の約数であれば、g に 0 でない定数  $a \in \mathbb{K}$  を掛けて得られる多項式 ag もまた f の約数になる。通常、多項式の約数・倍数を考える際には、0 でない定数倍の違いは無視する。

#### 定理 8-2-2-----

n 個の多項式  $f_1, \ldots, f_n \in \mathbb{K}[X]$   $(f_1 \neq 0)$  に対して、次の条件 (i)(ii) を満たす多項式  $d \in \mathbb{K}[X]$  が定数倍を除いて一意的に存在する。

- (i)  $d|f_i| (i = 1, ..., n)$ .
- (ii)  $d'|f_i|$   $(i=1,\ldots,n)$  を満たす任意の  $d' \in \mathbb{K}[X]$  について  $\deg d' \leq \deg d$ .

また、このような多項式 d は  $\mathbb{K}[X]$  の部分集合

$$\{ a_1 f_1 + \dots + a_n f_n \mid a_1, \dots, a_n \in \mathbb{K}[X] \}$$

の中の0でない次数最小の元として特徴づけられる。したがって、この集合はdの倍数の全体に一致する:

$$\{ a_1 f_1 + \dots + a_n f_n \mid a_1, \dots, a_n \in \mathbb{K}[X] \} = \{ ad \mid a \in \mathbb{K}[X] \}.$$

条件 (i)(ii) を満たす多項式 d の中で最高次の係数が 1 のものを  $f_1, \ldots, f_n$  の最大公約数 (the greatest common divisor) といい、 $\gcd(f_1, \ldots, f_n)$  または、単に、 $(f_1, \ldots, f_n)$  で表わす。

# (証明)

ここでは n=2 の場合に証明する(一般の場合も全く同様に証明できる)。 以下、 $f=f_1,\ g=f_2$  とおく。

I. d の存在の証明:

$$I := \{ af + bg \mid a, b \in \mathbb{K}[X] \}$$

とおく。 $0 \neq f \in I$  であるから、I は 0 でない元を含む。したがって、I の中に、0 でない多項式  $d_0$  であって、次数最小のものが存在する(自然数の整列性)。この  $d_0$  が (i)(ii) を満たすことを示す。

- (i) は任意の  $h \in I$  に対して  $d_0|h$  となることから従う。詳細は演習問題とする (演習 8-1)。
- (ii)  $d' \in \mathbb{K}[X]$  が d'|f かつ d'|g を満たしているとする。すると、任意の  $a,b \in \mathbb{K}[X]$  に対して、d'|(af+bg) となる。したがって、任意の  $h \in I$  に対して、d'|h となる。 $d_0 \in I$  だから、 $d'|d_0$  を得る。特に、 $\deg d' \leq \deg d_0$  を得る。
- Ⅱ. d の一意性の証明:

条件 (i)(ii) を満たす  $d \in \mathbb{K}[X]$  は、I の証明の中の  $d_0$  と定数倍を除いて一致することを示せばよい。まず、d が (i) の条件を満たすことと I(ii) の証明より、 $d|d_0$  を得る。よって、

$$(*) d_0 = dq \ (q \in \mathbb{K}[X])$$

と書くことができる。一方、 $d, d_0$  は条件 (i)(ii) を満たすから、

$$(**) \deg d = \deg d_0$$

が成り立つ。(\*)(\*\*) により、 $q \in \mathbb{K}$  でなければならない  $(d_0 \neq 0$  より  $q \neq 0$  に注意)。

Ⅲ. (i)(ii) を満たす多項式が I の中の 0 でない次数最小の元として特徴づけられること:

I の中の 0 でない次数最小の元が (i)(ii) を満たすことは、I の中で証明されている。逆に、(i)(ii) を満たす多項式 d をとると、I の証明から、 $d_0=dq$   $(q\in\mathbb{K}-\{0\})$  となる。よって、 $d=q^{-1}d_0\in I$  であり、d は I の中の 0 でない次数最小の元(のうちの 1 つ)である。

注意 1: 条件 (i)(ii) を満たす多項式 d のことを  $f_1, \ldots, f_n$  の最大公約数と呼ぶのが一般的であるが、この授業では一意性を重視して、最高次の係数が 1 のものだけを最大公約数と呼ぶ。

注意 2: 定理 (の証明) より、 $d \in \mathbb{K}[X]$  を  $f_1, \ldots, f_n$  の最大公約数とするとき、d は  $d'|f_i$  ( $i=1,\ldots,n$ ) を満たす任意の  $d' \in \mathbb{K}[X]$  によって割り切れることがわかる。

演習 8-1 上の定理の証明中の下線部分を証明せよ。

**ヒント**:h を  $d_0$  で割った余りが 0 となることを示す。

0 でない多項式  $f_1, \ldots, f_n \in \mathbb{K}[X]$  の最大公約数が 1 のとき、 $f_1, \ldots, f_n$  は**互いに素** (relatively prime) であるという。[定理 8-2-2] から直ちに次が導かれる。

系 8-2-3----

0 でない多項式  $f_1, \ldots, f_n \in \mathbb{K}[X]$  に対して

$$f_1, \ldots, f_n$$
 が互いに素

$$\iff$$
  $a_1f_1+\cdots+a_nf_n=1$  を満たす多項式  $a_1,\ldots,a_n\in\mathbb{K}[X]$  が存在する

### ● 8-3: ユークリッドの互除法

最大公約数はユークリッドの互除法を用いて求めることができる。

命題 8-3-1

0 でない多項式  $f,g \in \mathbb{K}[X]$  に対して、f=gq+r  $(0 \leq \deg r < \deg g$  または r=0) を満たす  $q,r \in \mathbb{K}[X]$  をとる。このとき、次が成り立つ:

$$\gcd(f,g) = \gcd(g,r).$$

(証明)

[定理 8-2-2] により  $I=\{af+bg\mid a,b\in\mathbb{K}[X]\},\ J=\{pg+qr\mid p,q\in\mathbb{K}[X]\}$  とおくとき、I=J であることを証明すればよい。

- $I\subset J$  の証明:f=gq+r と表わされるから  $f\in J$  であり、 $g=1\cdot g+0\cdot r$  と表わされるから  $f\in J$  である。これより、任意の  $a,b\in\mathbb{K}[X]$  に対して af+bg は pg+qr  $(p,q\in\mathbb{K}[X])$  の形に表わされるから  $af+bg\in J$  である。こうして、 $I\subset J$  が示された。
- $I \supset J$  の証明: $g = 0 \cdot f + 1 \cdot g$  と表わされるから  $g \in I$  である。r = -f + gq と表わされるから  $r \in I$  である。先と同じ議論により  $J \subset I$  であることがわかる。

以上より、
$$I=J$$
 が証明された。

[命題 8-3-1] を  $\deg f \geq \deg g$  の場合に適用することにより、f と g の最大公約数を求める問題が、より次数の小さい多項式 g と r の最大公約数を求める問題に帰着されることがわかる。したがって、[命題 8-3-1] を繰り返し適用していけば、最後には割り切れる状態になり、最大公約数が求まる。このようにして最大公約数を求めるアルゴリズムをユークリッドの互除法 (Euclidean algorithm) という。

例 8-3-2  $f = X^5 - 3X - 2$ ,  $g = X^4 + 2X^3 + 1 \in \mathbb{R}[X]$  の最大公約数を求めよ。解;

$$f = (X - 2)g + 4X^3 - 4X$$

$$g = (\frac{1}{4}X + \frac{1}{2})(4X^3 - 4X) + X^2 + 2X + 1$$

$$4X^3 - 4X = (4X - 8)(X^2 + 2X + 1) + 12X - 8$$

$$X^2 + 2X + 1 = (\frac{1}{12}X + \frac{2}{9})(12X - 8) + \frac{25}{9}$$

より、f と g の最大公約数は

$$\gcd(f,g)=\gcd(g,4X^3-4X)=\cdots=\gcd(12X-8,\tfrac{25}{9})=1$$
 である。

演習 8-2\*  $f=X^4-12X^2-13X-12,\ g=X^3-4X^2-9X+36,\ h=X^3+2X^2-2X+3\in\mathbb{Q}[X]$ の最大公約数をユークリッドの互除法により求めよ。

**ヒント**:0 でない任意の  $f,g,h \in \mathbb{K}[X]$  について、 $\gcd(f,g,h) = \gcd(\gcd(f,g),h)$ .