

令和元年6月1日(土)

一を聞いて十を知る 百を識って一を教える
わかってる・知ってる でも説明できる？

第109回数学教育実践研究会

数実研会員 安田富久一

《 実数解・虚数解の個数 》

【 Descartes の符号律・その準備 】

実数係数の n 次方程式

$$a_0x^n + a_1x^{n-1} + \cdots + a_n = 0 \cdots \cdots \cdots \textcircled{1}$$

の正の解の個数と虚数解の個数（重解はその重複度を数えるものとする）に関する情報で、簡単に手に入るものがある。それを紹介する。デカルトの符号律と命題を紹介する。

<定義：符号の変わりの数>

①の係数の列 a_0, a_1, \cdots, a_n について、左から順に右へ見ていく（但し 0 は無視する）、符号が + から - または - から + に変わる数を、①の符号の変わりの数と言う。

【 Descartes の符号律 ・ その準備 】

実数係数の n 次方程式

$$a_0x^n + a_1x^{n-1} + \cdots + a_n = 0 \cdots \cdots \cdots \textcircled{1}$$

の正の解の個数と虚数解の個数（重解はその重複度を数えるものとする）に関する情報で、簡単に手に入るものがある。それを紹介する。

次のことが成り立つ。

【 デカルトの符号律 】

方程式 $\textcircled{1}$ の正の解の個数は、符号の変わりの数に等しいか、またはそれよりも偶数個少ない。

【 デカルトの符号律 】

方程式 ① の正の解の個数は、符号の変わりの数に等しいか、またはそれよりも偶数個少ない。

【 例 】

(1) 3次方程式 $x^3 - x^2 - x - 1 = 0$ や $x^3 + x^2 - x - 1 = 0$ や $x^3 + x^2 + x - 1 = 0$ は、どれも正の解は唯一つである。

(2) 一般に、 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$ が実数で、 $a_0 > 0, a_n < 0$ とする。 $0 < k < n$ を満たす自然数 k があり、 $0 \leq i < k$ であれば $a_i \geq 0$ かつ $k \leq i \leq n$ であれば $a_i \leq 0$ となっているとき、方程式

$$a_0x^n + a_1x^{n-1} + a_2x^{n-2} + \dots + a_{n-1}x + a_n = 0$$

は正の解を持ち、その個数は1個である。

【 デカルトの符号律を利用する問題 】

デカルトの符号律を利用する問題として、解の限界に関する話題が『代数学講義』高木貞治(著)共立出版 に書かれている。

【 解の限界 】

全ての解が絶対値において r を越えないとき、 r を解の限界という。

【 命題 】

方程式 $x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_n = 0$ の一つの限界が、

$$r^n - |a_1|r^{n-1} - |a_2|r^{n-2} - \dots - |a_n| = 0 \dots\dots\dots \textcircled{2}$$

の唯一つの正の解 r_0 により与えられる。

デカルトの符号律は次のフーリエ (Fourier) の定理からすぐ示される。

【 フーリエ (**Fourier**) の定理 】

$f(x)$ を実数係数の多項式とする。区間 $a < x \leq b$ での方程式 $f(x) = 0$ の解の個数を N とする。また、 $f(x)$ 及びその導関数 $f(x), f'(x), f''(x), \dots, f^{(n)}(x)$ における符号の変わりの数を V で表すことにすると、次の式が成り立つ。

$$N = V(a) - V(b) - 2h$$

(但し、 $2h$ は 0 または正の偶数を表す)

【 証明 】

$x = x_0$ を $f(x) = 0$ の k 重解とする。 x が x_0 を通過するとき、

$$f(x)f'(x), f'(x)f''(x), \dots, f^{(k-1)}(x), f^{(k)}(x)$$

の符号は $-$ から $+$ に変わるから、 x_0 の直前で f, f', f'', \dots, f^k の間に符号の変わりが k 個あり、 x_0 の直後で、符号の変わりがなくなる。そのため、 $V(x)$ が k 個減少する。

次に、 $x = x_0$ が $f(x) = 0$ の解ではなく、ある導関数 $f^{(h)}(x)$ の解である場合を考える。

x_0 が k 重解で、 k が偶数のとき、 $f^{(h+k)}(x_0)$ の符号を σ とすると、 x_0 の直前と直後とにおける $f^{(h-1)}$ から $f^{(h+k)}$ までの間の符号の配置が次のようになる。

	$f^{(h-1)}$	$f^{(h)}$	$f^{(h+1)}$	\dots	$f^{(h+k-1)}$	$f^{(h+k)}$
直前	±	σ	$-\sigma$	\dots	$-\sigma$	σ
x_0	±	0	0	\dots	0	σ
直後	±	σ	σ	\dots	σ	σ

$f^{(h-1)}$ の符号に関係なく、 x が x_0 を通過するとき、符号の変わりが k 個減少する。

x_0 が k' 重解で、 k' が奇数のとき、

	$f^{(h-1)}$	$f^{(h)}$	$f^{(h+1)}$	\dots	$f^{(h+k'-1)}$	$f^{(h+k')}$
直前	\pm	$-\sigma$	σ	\dots	$-\sigma$	σ
x_0	\pm	0	0	\dots	0	σ
直後	\pm	σ	σ	\dots	σ	σ

よって、 $f^{(h-1)}(x_0)$ と $f^{(h+k')}(x_0)$ との符号（ \pm と σ ）が同じときには $k' + 1$ 、反対のときには $k' - 1$ だけ符号の変わりが減少する。

よって、 x が a から b まで増大する間に、符号の変わりの減少は

$$V(a) - V(b) = N + \sum k + \sum (k' \pm 1)$$

(但し、 \sum は導関数のみの解に関する和を示す)

【 デカルトの符号律 】

方程式 ① の正の解の個数 N は、符号の変わりの数に等しいか、またはそれよりも偶数個少ない。

【 証明 】

フーリエ (Fourier) の定理 を利用する。

符号の変わりの数 = $V(0)$, $V(\infty) = 0$ なので、

符号の変わりの数

$$= V(0) - V(\infty)$$

$$= N + \sum k + \sum (k' \pm 1) \quad k: \text{偶数}, k': \text{奇数}$$

より、成り立つ。

フーリエ (Fourier) の定理からは次の命題もわかる。

【 命題 】

係数 a_0, a_1, \dots, a_{n-1} の中に k 個引き続いて 0 になる所がある場合、
虚数解の個数について次のことがわかる。

$$\geq k \quad (k : \text{偶数 のとき})$$

$$\geq k + 1 \quad (k : \text{奇数、0 を挟む両端の符号が同符号 のとき})$$

$$\geq k - 1 \quad (k : \text{奇数、0 を挟む両端の符号が異符号 のとき})$$