

変数変換による Taylor 級数の収束の加速

東大理 高橋秀俊
京大数研 森正武

§1 Taylor 級数の変数変換

原点の近くで正則な関数の Taylor 展開を

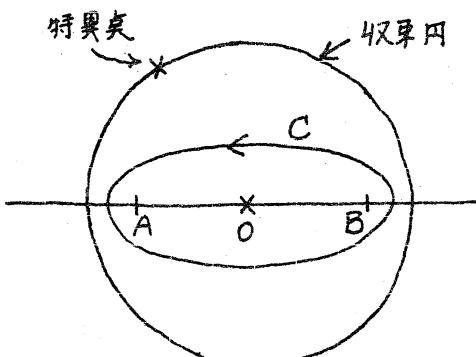
$$f(x) = f(0) + xf'(0) + \frac{1}{2!}x^2f''(0) + \cdots + \frac{1}{(n-1)!}x^{n-1}f^{(n-1)}(0) + R_n(x) \quad (1-1)$$

とする。 $R_n(x)$ は次式で与えられる。¹⁾

$$R_n(x) = \frac{1}{2\pi i} \oint_C \Phi_n(z, x) f(z) dz \quad (1-2)$$

$$\Phi_n(z, x) = \frac{x^n}{(z-x) z^n} \quad (1-3)$$

級数 (1-1) は実際にはこれが収束するような原点を含む実軸上のある区间 $[A, B]$ で使われることが多いので、積分路 C としてはその区间 $[A, B]$ を反時計まわりに囲む右図のような閉曲線をとておく。



級数 (1-1) の独立変数に原点不動の変換

$$x = g(u), \quad o = g(0) \quad (1-4)$$

を行ってみよう。その結果を

$$g(u) = f(g(u)) \quad (1-5)$$

とおく。ただし $g(u)$ は原点の近くで正則で

$$g(u) = u g'(0) + \frac{1}{2!} u^2 g''(0) + \dots \quad (1-6)$$

と Taylor 展開できるものとする。このとき $g(u)$ は原点の近くで正則になり Taylor 級数に展開することができる。

$$g(u) = g(0) + ug'(0) + \frac{1}{2!} u^2 g''(0) + \dots + \frac{1}{(n-1)!} u^{n-1} g^{(n-1)}(0) + \hat{R}_n(u) \quad (1-7)$$

$$\hat{R}_n(u) = \frac{1}{2\pi i} \oint_C \hat{\Phi}_n(w, u) g(w) dw \quad (1-8)$$

$$\hat{\Phi}_n(w, u) = \frac{u^n}{(w-u) w^n} \quad (1-9)$$

誤差式 $\hat{R}_n(u)$ は w -平面内の複素積分で表わされているが、

(1-2) と比較するためにはこれを (1-4) の逆変換

$$w = g^{-1}(z) \quad (1-10)$$

によつて z -平面内の積分に直すと次のようになる。

$$\tilde{R}_n(z) = \frac{1}{2\pi i} \oint_C \tilde{\Phi}_n(z, z) f(z) dz \quad (1-11)$$

$$\tilde{\Phi}_n(z, z) = \frac{\{g^{-1}(z)\}^n}{\{g^{-1}(z) - g^{-1}(z)\} \{g^{-1}(z)\}^n} \{g'^{-1}(z)\} \quad (1-12)$$

x の値を固定したとき、同一の n に対してもし

$$|\tilde{R}_n(x)| < |R_n(x)| \quad (1-13)$$

が成立すれば、はじめの級数 (1-1) よりも変換後の級数 (1-7) の方が同一項で誤差が少くなっているから変数変換 $x = g(u)$ は有効である。この不等式を満足するよう変換を、与えられた関数 $f(x)$ の解析的性質を考慮しながら見出すことができれば Taylor 級数の収束を加速することができる。

2.2 変数変換のアルゴリズム

関数 $f(x)$ の定義式が比較的簡単な算術式などで与えられていれば変換 $x = g(u)$ により直接 $g(u)$ の展開形を導くことも可能であろう。しかし、 $f(x)$ がはじめから級数で定義されている場合でも次のようにこの変換を実行することができる。

$f(x)$ が Taylor 級数に限らず一般に次の形の級数で与えられているとする。

$$f(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \cdots + a_m x^m + \cdots \quad (2-1)$$

また変換の関数 $g(u)$ は $g(0) = 0$ を満足していて

$$x = g(u) = b_1 u + b_2 u^2 + \cdots + b_k u^k + \cdots \quad (2-2)$$

のように展開されるとしよう。このとき (2-2) を (2-1) に代入すると

$$f(x) = a_0 + a_1 (b_1 u + b_2 u^2 + \cdots) + a_2 (b_1 u + b_2 u^2 + \cdots)^2 + \cdots$$

$$= \sum_{m=0}^{\infty} C_m u^m \quad (2-3)$$

となる。ここで展開の係数 C_m は次のように与え。

$$\left\{ \begin{array}{l} C_0 = a_0 \\ C_1 = a_1 b_1 \\ C_2 = a_1 b_2 + a_2 b_1^2 \\ C_3 = a_1 b_3 + a_2 (b_1 b_2 + b_2 b_1) + a_3 b_1^3 \\ \cdots \end{array} \right. \quad (2-4)$$

一般に係数 C_m において a_k に掛けられるものは b_k の k 次多項式であって、その多項式の形を

$$b_{k_1}, b_{k_2}, b_{k_3}, \dots, b_{k_n} \quad (2-5)$$

とすると添字の満足する関係は

$$k_1 + k_2 + \dots + k_n = m \quad (2-6)$$

である。このように原点不動の変数変換は有限の操作で実行することができる。

§ 3 1次変換

変数変換の実用的実例として原点を不動に保つ1次変換を考えてよう。

$$x = g(u) = \frac{bu}{u-a} \quad ; \quad a, b \neq 0 \quad (3-1)$$

これを逆に u について解けば対称に

$$u = g^{-1}(x) = \frac{ax}{x-a} \quad (3-2)$$

となる。このとき (1-12) は次のようになる。

$$\tilde{\Phi}_n(z, x) = \frac{(z-\alpha)^{n-1} x^n}{(x-\alpha)^{n-1} (z-x) z^n} = \left(\frac{z-\alpha}{x-\alpha} \right)^{n-1} \Phi_n(z, x) \quad (3-3)$$

いま最も単純な場合を考へ、関数 $f(z)$ が単に $z=\eta$ に 1 つの極を持つ有理関数であると仮定する。このとき η における $f(z)$ の留数を R とおくと、積分 (1-2), (1-11) に留数定理を適用すれば次の関係を得る。

$$R_n(x) = -R \Phi_n(\eta, x) \quad (3-4)$$

$$\tilde{R}_n(x) = -R \tilde{\Phi}_n(\eta, x) \quad (3-5)$$

したがってこの場合不等式 (1-13) が満足されるためには

$$|\tilde{\Phi}_n(\eta, x)| < |\Phi_n(\eta, x)| \quad (3-6)$$

すなわち (3-3) より

$$|\eta - \alpha| < |x - \alpha| \quad (3-7)$$

が満足されなければならぬ。区间 $[A, B]$ 内の任意の x の値に対して不等式 (3-7) を満足する α の値を選べば変数変換 (3-1) によって Taylor 級数の収束を加速度することができる。

ここで (3-7) の関係が α が現れていないが、実際変換 (3-1) による効率は α に依存しない。なぜなら、変換 $w = az/(z-\alpha)$ によってはじめの級数の特異点 η は $\zeta = a\eta / (\eta - \alpha)$ へ写像さ

れる。したがってはじめ大きさ $|n|$ であった収束半径は $|z|=|\alpha\eta/(n-\alpha)|$ にある。そして実 $x=x_0$ における $f(x)$ の値を計算するための値 $u_0=\alpha x_0/(x_0-\alpha)$ を級数 (1-7) に代入する。このとき級数 (1-7) の収束の速さを決めるのは比 $|u_0|/|\beta| = \{|x_0| \cdot |n-\alpha|\} / \{|x_0-\alpha| \cdot |n|\}$ でありこれは α に依存しない。

$f(z)$ が有理関数でなくとも、積分 (1-2) あるいは (1-11) において誤差に大きく寄与するような代表点を z としてとることができるは、同じようにして (3-7) を満足する z を選ぶことができる。例えば対数分歧点あるいは代数的分歧点は多くの場合このような代表点となり得る。また超越有理関数の場合でも、有限な領域に存在している特異点が誤差 (1-2) あるいは (1-11) に大きく寄与して上と同じ扱いが可能になることが多い。

不等式 (3-7) は一般にかなり広い範囲の z の値に対して成立する。したがってその選択は、不等式 (3-7) を満足させると同時に、変換後の級数 (1-7) 自身の収束半径が最大になるなど、場合に応じて他の条件を考慮に入れて行うべきである。

§ 4 记数变换の例 (i) 対数関数

対数関数の Taylor 展開

$$f(x) = \log(1+x) = x - \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{3}x^3 - \dots, |x| \leq 1, x \neq -1 \quad (4-1)$$

に対して変数変換

$$x = g(u) = \frac{bu}{u-1} \quad (4-2)$$

を考えよう。ここで $a = 1$ とした。このとき (4-1) は

$$g(u) = \log \left(1 + \frac{bu}{u-1} \right) = \log \frac{1-(b+1)u}{1-u} \quad (4-3)$$

となる。この変換により二つの対数分岐点 u_1, u_2 が現れる。

$$u_1 = 1, \quad u_2 = \frac{1}{b+1} \quad (4-4)$$

$g(u)$ を原点 $u=0$ を中心とする Taylor 級数に展開すると、実用上はこれらの特異点が左右対称に位置していることが望ましいであろう。したがって $u_2 = \frac{1}{b+1} = -u_1 = -1$ とおくとこれから

$$b = -2 \quad (4-5)$$

を得る。

与えられた関数 $f(z) = \log(1+z)$ は $z = -1$ に対数分岐点を持つ。誤差の積分 (1-2) あるいは (1-11) においてこの点からの寄与が大きく、したがって (3-7) において $\eta = -1$ とすることができる。このようにすると、 $b = -2$ のとき不等式 (3-7) は

$$1 < |x+2| \quad (4-6)$$

となり、これは $-1 < x \leq 1$ のすべての x に対して満足される。したがって変数変換

$$x = \frac{2u}{1-u} , \quad u = \frac{x}{x+2} \quad (4-7)$$

は有効で、特に x が大きいほどその効果は大である。このとき $g(u)$ は次のようになる。

$$g(u) = \log \frac{1+u}{1-u} = 2 \left(u + \frac{1}{3} u^3 + \frac{1}{5} u^5 + \dots \right) \quad (4-8)$$

§5 変数変換の例 (ii) Euler 変換

級数

$$f(x) = - \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^{k+1} \quad (5-1)$$

今、 $b=1, a=-1$ とおいた 1 次変換

$$x = g(u) = \frac{u}{1+u} , \quad u = \frac{x}{1-x} \quad (5-2)$$

を行ふと

$$g(u) = - \sum_{j=0}^{\infty} (\Delta^j a_0) u^{j+1} \quad (5-3)$$

が得られる。²⁾ ただし $\Delta^j a_0$ は右図のように計算される係数の階差である。この変換を一般 Euler 変換といふ。

特に (5-1) で $x=-1$ とおいて

級数

$$\begin{array}{ccccccccc} a_0 & & \Delta a_0 & & & & & & \\ a_1 & \Delta a_1 & \Delta^2 a_0 & & & & & & \\ a_2 & \Delta a_2 & \Delta^2 a_1 & \Delta^3 a_0 & & & & & \\ a_3 & \Delta a_3 & \Delta^2 a_2 & \Delta^3 a_1 & \ddots & & & & \\ a_4 & \Delta a_4 & \Delta^2 a_3 & \Delta^3 a_2 & & & & & \\ a_5 & \Delta a_5 & \Delta^2 a_4 & \Delta^3 a_3 & & & & & \\ \vdots & & & & & & & & \end{array}$$

$$f(-1) = \sum_{k=0}^{\infty} (-1)^k a_k \quad (5-4)$$

にに対して、変換された式

$$f(-1) = g\left(-\frac{1}{2}\right) = \frac{1}{2} \sum_{j=0}^{\infty} \frac{(-1)^j}{2^j} \Delta^j a_0 \quad (5-5)$$

を Euler 変換といふ。

簡単な例として等比級数

$$f(-1) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{p^k} \quad (5-6)$$

を考え、どのような η に対して Euler 変換が有効であるかをみよう。この級数は変数 x に関する Taylor 展開

$$f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \left(\frac{x}{p}\right)^k \quad (5-7)$$

において $x=-1$ とおいたものとみることができる。Taylor 展開 (5-7) は

$$|x| < |p| \quad (5-8)$$

のとき収束し、それは $z=p$ に極を持つ有理関数

$$f(z) = \frac{p}{p-z} \quad (5-9)$$

を表わす。

ここで Euler 変換が有効であるための条件 (3-7) に $\eta=p$, $\ell=1$, $x=-1$ を代入すると

$$|p-1| < 2 \quad (5-10)$$

を得る。これにはじめの級数が収束するための (5-8) の条件

$$1 < |p| \quad (5-11)$$

を併せれば、結局 p が右図の実線をつけた領域の値のとき Euler 変換が有効であることが結論される。

例えば $p=2$ として

$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{2^k} \quad (5-12)$$

1=Euler 変換を行うと

$$\frac{1}{2} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{4^k} \quad (5-13)$$

となり収束は速くある。収束の加速の度合は (5-10) より比

$$r = \frac{|p-1|}{2} = \frac{1}{2} \quad (5-14)$$

で与えられるが、いまの場合確かに 2 倍に加速される。これを
1=対して $p=4$ として

$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{4^k} \quad (5-15)$$

1=Euler 変換を行うと

$$\frac{1}{2} \sum_{k=0}^{\infty} \left(\frac{3}{8}\right)^k \quad (5-16)$$

となり収束はかえって悪くある。 r は (5-14) より $3/2$ である。

[参考文献]

1) 森口他：数学公式 II：岩波全書：p.126

2) R.Hamming : Numerical Methods for Scientist and Engineers : McGraw-Hill : p.50.

