

リーマンの写像定理

The Reman mapping theorem

金田健児¹
Kaneda Kenji

1 はじめに

リーマンの写像定理とは、「単純閉曲線で囲まれた任意の領域は、単葉な正則関数によって単位円板上に写すことができる」という主張である。この定理により、単純閉曲線で囲まれた任意の 2 つの領域を互いに等角に写すことができる。なぜならば、中間に単位円を媒介させればよい。以下にリーマンの写像定理の証明の主要部を見ていく。

2 定理 1 Vitali's convergence theorem

$f_n(z)$ は、領域 D 内で正則な関数列とする。すべての n と D 内の z で

$$|f_n(z)| \leq M$$

とする。そして、 $f_n(z)$ は、ある集合 L で収束し、 L は D 内に集積点をもつとする。このとき、 $f_n(z)$ は、 D の内部の任意の領域に一様収束する。証明は省略する。

2.1 定理 2

D 内で正則かつ有界な関数列から部分列をとり、 D の内部で一様収束するようにすることができる。

証明

$f_n(z)$ を関数列とし、 D 内で $|f_n(z)| \leq M$ とする。 z_1, z_2, \dots を D 内の集積点をもつ点列とする。点 $w_n = f_n(z_1)$ は、すべて w 平面の円 $|w| \leq M$ 内にある。従って、 $f_n(z)$ は、少なくとも 1 つ集積点をもつ。つまり、点 z_1 で収束する関数列

$$f_{n_1}(z), f_{n_2}(z), \dots \quad (1)$$

となるような n の値の列 n_1, n_2, \dots が存在する。同様に、(1) の関数列から、点 z_2 で収束する部分列

$$f_{p_1}(z), f_{p_2}(z), \dots \quad (2)$$

を取り出す。(2) から、点 z_3 で収束する部分列

$$f_{q_1}(z), f_{q_2}(z), \dots \quad (3)$$

を取り出す。以下同様に繰り返し、関数列

$$f_{n_1}(z), f_{p_2}(z), f_{q_3}(z), \dots$$

¹日大理工・院(前)・数学

を考える。これは、上記の関数列を横に並べ、対角線部分を取り出したものである。この関数列は、(1) に所属するので z_1 で収束する。次に、(2) に所属するので、 z_2 で収束する。以下同様に続く。よって、各点 z_1, z_2, \dots で関数列は収束する。よって Vitali's convergence theorem より、任意の領域 D の内部で一様収束する。

3 定理 3 Representation of any region on a circle.

3.1

a と b は D の境界上にあるとし。

$$w = \sqrt{\frac{z-a}{z-b}}$$

とおく。 D 内で関数の 1 つの枝を制限することができる。この枝は、単葉であり、値は w 平面の一部分だけを覆うようにとることができる。 w_0 は、覆われない点とすると

$$\frac{1}{w - w_0}$$

は、 D 内で単葉かつ有界。また

$$f(z) = \frac{p}{w - w_0} + q$$

は、単葉かつ有界。そして、 p と q は D 内の点 P で、 $f(z) = 0$ と $f'(z) = 1$ を与えるように選べる。そこで、 D 内で単葉かつ有界、 D 内の点 P で $f(z) = 0$ と $f'(z) = 1$ を与えるような全ての関数 $f(z)$ を考える。 $M(f)$ は、 $f(z)$ の絶対値の最大値を示す。また ρ は、 $M(f)$ の上記のような全ての関数での下限とする。関数列 f_1, f_2, \dots は、 $\lim M(f_n) = \rho$ となるように置く。

$f_n(z)$ は、 D 内で有界より、関数列の一部分を取り出すと、極限は D の内部の任意の領域において一様収束する。そこ

で, $f_{n_1}(z), f_{n_2}(z), \dots$ を取り出した関数列, $\phi(z)$ をその極限とする. $\phi(z)$ は上記の f の集合に入る. なぜならば $\phi(z)$ は有界で, 点 P で $\phi(z) = 0, \phi'(z) = 1$ そして, $\phi(z)$ は単葉. $\phi'(z) = 1$ より, $\phi(z)$ は定数ではない. ρ の定義より, $M(\phi) \geq \rho$ そして

$$M(f_{nv}) < \rho + \epsilon \quad (v > v_0)$$

つまり

$$|f_{nv}(z)| < \rho + \epsilon \quad (v > v_0)$$

$v \rightarrow \infty$ とすると, $|\phi(z)| < \rho + \epsilon$ が導かれる.

つまり, $M(\phi) \leq \rho$ である. よって, $M(\phi) = \rho$ となるような関数 $\phi(z)$ が存在する. そして, $\phi(z)$ は定数ではないので, $\rho > 0$ である.

3.2

関数 $w = \phi(z)$ は, D 内で, 円 $|w| < \rho$ に写される.

証明

$\rho = 1$ のときを考える. Δ を D 上で $w = \phi(z)$ で写した w 平面の領域とする. $M(\phi) = 1$ より, Δ は, $|w| \leq 1$ の内部, そして, 少なくとも 1 点で円周に達する. もしこの定理が, 間違いだとすると, Δ は, 境界の点 α を円の内部にもつ ($|\alpha| < 1$). 関数

$$w_1 = \sqrt{\frac{w - \alpha}{\bar{\alpha}w - 1}}$$

は, Δ 内の w で正則. また $|w| \leq 1$ のとき $|w_1| \leq 1$ そして, $w_1(0) = \sqrt{\alpha}$

$$w_2 = \frac{w_1 - \sqrt{\alpha}}{\sqrt{\alpha}w_1 - 1}$$

とする.

$|w_1| \leq 1$ のとき, $|w_2| \leq 1$ そして

$$\frac{dw_2}{dz} = \frac{dw}{dz} \cdot \frac{dw_2}{dw}$$

$$\frac{dw_2}{dw} = \frac{dw_2}{dw_1} \cdot \frac{dw_1}{dw} \cdot \frac{1}{2w_1} = \frac{|\alpha| - 1}{(\sqrt{\alpha}w_1 - 1)^2} \cdot \frac{|\alpha|^2 - 1}{(\bar{\alpha}w - 1)^2} \cdot \frac{1}{2w_1}$$

$z = P$ のとき $w = 0, \frac{dw}{dz} = 1$ より, この値を代入して

$$\frac{|\alpha| - 1}{(|\alpha| - 1)^2} \cdot \frac{|\alpha|^2 - 1}{2\sqrt{2}} = \frac{|\alpha| + 1}{2\sqrt{\alpha}}$$

この微係数は 1 より大きい. 従って

$$w_3 = \frac{2\sqrt{\alpha}}{|\alpha| + 1} w_2$$

という関数を考えると

$$M(w_3) = \frac{2\sqrt{\alpha}}{|\alpha| + 1} < 1$$

となり, 最大値が 1 より小さい関数がとれてしまう. これは矛盾である. よって定理は証明されたと言える.

Reference

- [1] The Theory of Functions E.C.TITCHMARSH
- [2] 複素解析 L.V. アールフォルス (著) 笠原乾吉 (訳)
- [3] Topics in Complex Functions Volume I, II C.L.Siegel