

4.3 条件つき収束級数

正および負の項を含む級数

$$a_1 + a_2 + a_3 + \dots + a_n + \dots \quad (4.5)$$

がある。そのうち正の項を (4.5) に含まれている

順序にとる。 p_1, p_2, p_3, \dots とし、負の項を $-q_1, -q_2, -q_3, \dots$

とする。もしこらの数列で作た二つの級数が

収束であるときには、それらの和を P すよと

すれば、(4.5) は、絶対収束である。すなはちその和は $P - q$

である。P の級数または q の級数の一方が収束し、他

方が発散する級数ならば (4.5) は、発散級数である。(iii)

しかし、P の級数がよいかの級数が共に発散級数

である。すなはち $\lim_{n \rightarrow \infty} p_n = 0, \lim_{n \rightarrow \infty} q_n = 0$ をすれば、

項の順序を変えて、(4.5) を任意の数値に等しくさせ

ることができる。これが条件つき収束という名のある

理由である。

(証明 (ii))

いま $K (\geq 0)$ をこのような場合における (4.5) の和など

← 前提条件

しめようとする数とする。P の級数は、発散するから、適当な

$$a_1 + a_2 + \dots + a_n + \dots$$

項までの和をとる。

の正の項の和 P、負の項の和 $-q$ が共に発散

$$P' = p_1 + p_2 + \dots + p_i$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} p_n = 0, \lim_{n \rightarrow \infty} q_n = 0.$$

とし、 $P' \leq K$ および $P' - K < p_i$ を満足するようにする = これが

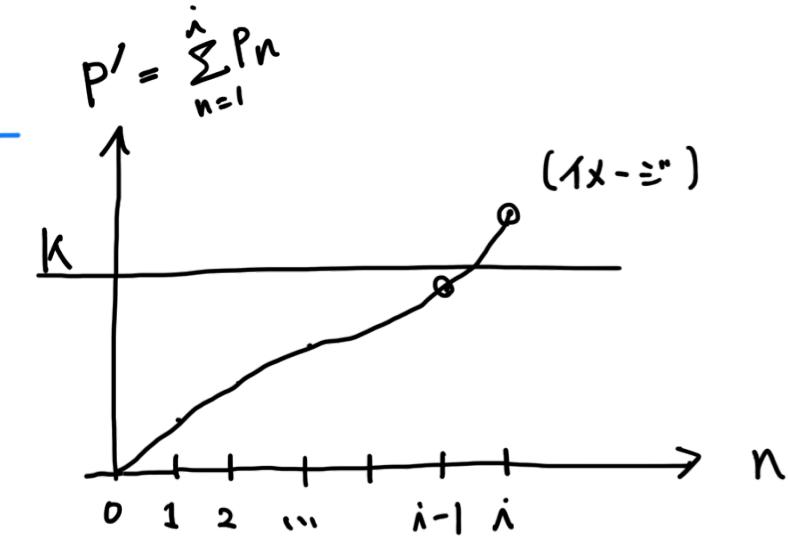
証明したいこと

できる。次に q の級数の幾つかの項をとり。

P - q を任意の値にできること

$$Q' = q_1 + q_2 + \dots + q_j$$

とし、 $P' - Q' \leq K, K - (P' - Q') < q_j$ であるように



することができる。次に、

$$P'' = p_{i+1} + p_{i+2} + \dots + p_k$$

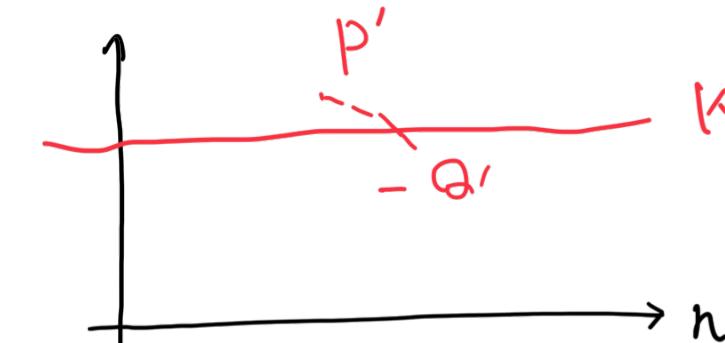
をつく、すなはち $P' - Q'$ に加え、 $P' - Q' + P'' \geq K, P' - Q' + P'' - K < p_k$

であるようにすることができる。この手続を $\lim_{n \rightarrow \infty} p_n = 0,$

$\lim_{n \rightarrow \infty} q_n = 0$ であることを使えば、上の定理が証明できる。

$$P' - Q' \leq K, K - (P' - Q') < q_j$$

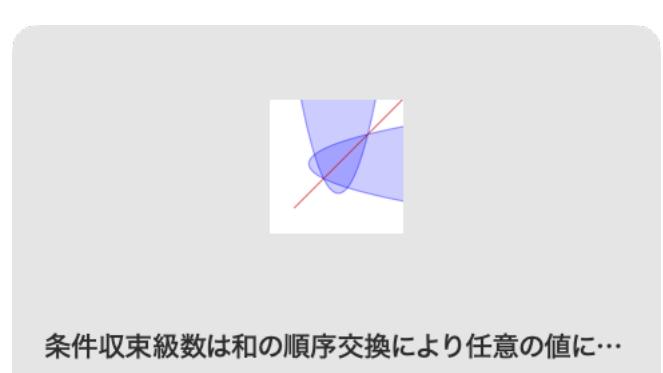
$K < 0$ のときは、 P' の代わりに Q' から出発すればよい。



$$q_j > K - (P' - Q') \geq 0$$

$$-q_j < -\{K - (P' - Q')\} \leq 0$$

Q 無限級数の収束性。
合計といふより、手続きを
くり返したときの極限(?)



条件収束級数は和の順序交換により任意の値に…

mathlandscape.com

0:15 ±

$\sum_{k=1}^{\infty} a_{\varphi(k)} > V$ のとき、

$\varphi(n) = \min Q \setminus \{\varphi(k) \mid 1 \leq k \leq n-1\}$

ただし、 $\sum_{k=1}^0 = 0$ と解釈して $\varphi(1)$ を定める。

イメージ図を描くと以下のようになる。

証明すべきは以下の2つである。

1. φ が確かに全単射であること
2. $\sum_{n=1}^{\infty} a_{\varphi(n)} = V$ となること

順番に示そう。

“
1. φ が確かに全単射であること
”

mathlandscape.com