
Vinogradov の記号

$$f : X \rightarrow \mathbb{C}, \quad g : X \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0} \tag{1}$$

部分集合 $S \subset X$ とする。

$$x \in S \text{ において } f(x) \ll g(x) \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists C \geq 0 \text{ s.t. } \forall s \in S, |f(x)| \leq Cg(x)$$

定数 C のことを **implicit constant** または **implied constant** という。

Landau の記号

$$g : X \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0} \tag{2}$$

$S \subset X$ に対して $O(g(x)) \stackrel{\text{def}}{\iff}$ 範囲 $x \in S$ において $f(x) \ll g(x)$ と評価されるような項 $f(x)$ の省略

Landau の記号

$$f(x) = O(g(x)) \ (x \rightarrow a) \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists C \geq 0 \text{ s.t. } \lim_{x \rightarrow a} \left| \frac{f(x)}{g(x)} \right| \leq C \tag{3}$$

$O(g(x)) \ (x \rightarrow a)$ とは、 $x \rightarrow a$ において同じぐらの速さで収束する関数全体の集合である。

$O(g(x)) \ (x \rightarrow \infty)$ であれば、 $\deg g(x)$ と等しい次数の多項式等の集合であり、 $O(g(x)) \ (x \rightarrow 0)$ であれば、次数の低い項が同じ次数の多項式等の集合である。

正しい表記は $f(x) \in O(g(x)) \ (x \rightarrow a)$ である。

$$f(x) = o(g(x)) \ (x \rightarrow a) \stackrel{\text{def}}{\iff} \lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = 0 \tag{4}$$

$o(g(x)) \ (x \rightarrow a)$ とは、 $x \rightarrow a$ において $g(x)$ より速く 0 に収束する関数全体の集合である。

つまり、上の表記は正しくは $f(x) \in o(g(x)) \ (x \rightarrow a)$ となる。

-
1. (a) 関数 $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{C}$ と $F : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ に対して、 $f(n) \ll F(n) \ (n \in \mathbb{N})$ が成り立つとき、実数 $x \geq 1$ に対して、次が成り立つことを示せ。

$$\sum_{n \leq x} f(n) \ll \sum_{n \leq x} F(n) \tag{5}$$

.....

$\sum_{n \leq x} f(n) = \sum_{n=1}^{[x]} f(n)$ であり、 $\sum_{n \leq x} F(n) = \sum_{n=1}^{[x]} F(n)$ である。つまり、有限和である。

$f(n) \ll F(n) \quad (n \in \mathbb{N})$ が成り立つので、各自然数 k に対して、次を満たす $C \geq 0$ が存在する。

$$|f(k)| \leq CF(k) \quad (6)$$

よって、1 から $[x]$ までの和が次の不等式を満たす。

$$\sum_{n=1}^{[x]} |f(n)| \leq C \sum_{n=1}^{[x]} F(n) \quad (7)$$

左辺は三角不等式から次の関係がある。

$$\left| \sum_{n=1}^{[x]} f(n) \right| \leq \sum_{n=1}^{[x]} |f(n)| \quad (8)$$

よって、

$$\left| \sum_{n=1}^{[x]} f(n) \right| \leq C \sum_{n=1}^{[x]} F(n) \quad (9)$$

であるので、

$$\sum_{n \leq x} f(n) \ll \sum_{n \leq x} F(n) \quad (10)$$

である。

- (b) 関数 $f_i : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{C}$ と $F_i : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ ($i = 1, \dots, K$) に対して、条件 $|f_k(n)| \leq 1, f_k(n) \ll F_k(n)$ ($k \in \{1, \dots, K\}, n \in \mathbb{N}$) (但し、ここで implicit constant は絶対定数) が成立すれば、次が成り立つことを示せ。

$$\prod_{k=1}^K (1 + f_k(n)) = 1 + O_K \left(\sum_{k=1}^K F_k(n) \right) \quad (11)$$

.....

$$\prod_{k=1}^K (1 + f_k(n)) = 1 + \sum_{k=1}^K f_k(n) + \sum_{i,j(i \neq j)} f_i(n)f_j(n) + \cdots + \prod_{k=1}^K f_k(n) \quad (12)$$

$|f_k(n)| \leq 1$ より $f_k(n)$ を複数かけた方がより 0 に近い値となる。

$$0 \leq \cdots \leq |f_k(n)f_i(n)| \leq |f_k(n)| \leq 1 \quad (13)$$

$f_k(n) \ll F_k(n)$ より、 $k = 1, \dots, K$ に対して $C_k > 0$ が存在する。

$$|f_k(n)| \leq C_k F_k(n) \quad (14)$$

$C_M = \max\{C_1, \dots, C_K\}$ とおけば、

$$\left| \sum_{k=1}^K f_k(n) \right| \leq \sum_{k=1}^K |f_k(n)| \leq \sum_{k=1}^K C_k F_k(n) \leq \sum_{k=1}^K C_M F_k(n) = C_M \sum_{k=1}^K F_k(n) \quad (15)$$

より、 $\sum_{k=1}^K f_k(n) \ll \sum_{k=1}^K F_k(n)$ であることがわかる。

—要確認—

後ろの項が小さいので次が成り立つ。

$$\sum_{k=1}^K f_k(n) + \sum_{i,j(i \neq j)} f_i(n) f_j(n) + \dots + \prod_{k=1}^K f_k(n) \ll \sum_{k=1}^K F_k(n) \quad (16)$$

—要確認—

$$\prod_{k=1}^K (1 + f_k(n)) = 1 + O_K \left(\sum_{k=1}^K F_k(n) \right) \quad (17)$$

2. 集合 X 上の関数 $f, g : X \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ に対して関係 \asymp を次のように定義する。

$$F(x) \asymp G(x) \quad (x \in X) \stackrel{\text{def}}{\iff} F(x) \ll G(x) \text{ かつ } G(x) \ll F(x) \quad (x \in X) \quad (18)$$

(a) 集合 X 上の関数 $f, g : X \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ に対して次が成り立つことを示せ。

$$f(x) + g(x) \asymp \max(f(x), g(x)) \quad (x \in X) \quad (19)$$

(b) 集合 X 上の関数 $f, g : X \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ に対して次が成り立つことを示せ。

$$(f(x) + g(x))^{\frac{1}{2}} \asymp f(x)^{\frac{1}{2}} + g(x)^{\frac{1}{2}} \quad (x \in X) \quad (20)$$

3. 実数 $x \in \mathbb{R}$ に対して、 $\exp(ix) = 1 + O(|x|)$ が成立することを示せ。

4. 関数 $\Phi : [1, +\infty) \rightarrow \mathbb{C}$ と $F : [1, +\infty) \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ に対して次の式が成立するとする。

$$\Phi(x) = 1 + O(F(x)) \quad (x \geq 1) \quad (21)$$

このとき、次を示せ。

(a) もし、 $\lim_{x \rightarrow \infty} F(x) = 0$ だったなら、ある $x_0 = x_0(\Phi)$ が存在して次が成立する。

$$\frac{1}{\Phi(x)} = 1 + O(F(x)) \quad (x \geq x_0) \quad (22)$$

(b) もし、 $\frac{1}{\Phi(x)} \ll 1$ ($x \geq 1$) だったなら次が成立する。

$$\frac{1}{\Phi(x)} = 1 + O(F(x)) \quad (x \geq 1) \quad (23)$$

但し、ここで implicit constant は $\frac{1}{\Phi(x)} \ll 1$ ($x \geq 1$) の implicit constant に依存する。

5. 実数 $x \geq 1$ に対して、次が成立することを示せ。

$$\sum_{n \leq x} \sum_{d|n} (-1)^d = (-\log 2) \cdot x + O(x^{\frac{1}{2}}) \quad (24)$$

(Hint: hyperbola method を用いる)

6. 数論的関数 $\chi_4 : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{R}$, $r : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ を次のように定める。

$$\chi_4(n) = \begin{cases} +1 & (n \equiv 1 \pmod{4}) \\ 0 & (n \equiv 0 \pmod{2}) \\ -1 & (n \equiv 3 \pmod{4}) \end{cases}, \quad r(n) = 4 \sum_{d|n} \chi_4(d) \quad (25)$$

このとき、 $x \geq 1$ に対して、次が成り立つことを示せ。

$$\sum_{n \leq x} r(n) = \pi x + O(x^{\frac{1}{2}}) \quad (26)$$

(Hint: hyperbola method を用いる)

(補足：実は、 $n \in \mathbb{N}$ に対して、 $r(n) = \#\{(u, v) \in \mathbb{Z}^2 \mid u^2 + v^2 = n\}$ となることが知られている。格子点の数え上げと上記の結果を比較してみると良い)
