

第3回講義：指数関数 e^x を無限級数で定義する（教科書 1.3）.

- （定義）各項が非負の級数を正項級数とよぶ.
- （補題）仮定：2つの正項級数 $\sum_{n=0}^{\infty} a_n, \sum_{n=0}^{\infty} b_n$ が収束する.
結論：数列 $\{c_n\}$ を

$$c_n := a_0 b_n + a_1 b_{n-1} + \cdots + a_n b_0$$

によって定めると

$$\sum_{n=0}^{\infty} c_n = \left(\sum_{n=0}^{\infty} a_n \right) \left(\sum_{n=0}^{\infty} b_n \right)$$

が成り立つ.

$$\text{証明：} S = \sum_{n=0}^{\infty} a_n, T = \sum_{n=0}^{\infty} b_n,$$

$S_n = \sum_{k=0}^n a_k, T_n = \sum_{k=0}^n b_k, U_n = \sum_{k=0}^n c_k$ とおく. 横軸に目盛 $1, 2, \dots, n, \dots$, 縦軸に目盛 $1, 2, \dots, m, \dots$ を導入し, 第一象限にの座標 (i, j) ($i, j = 1, 2, \dots$) の点上に $a_i b_j$ を置く. すると $S_n T_n$ はすべての $1 \leq i, j \leq n$ に対する $a_i b_j$ の和であり, U_n は $1 \leq i, j, i+j \leq n$ を満たすようなすべての (i, j) に対する $a_i b_j$ の和である. 各 a_i, b_j は非負だから

$$S_{[n/2]} T_{[n/2]} \leq U_n \leq S_n T_n$$

が成り立つ（図を描いて考えると判りやすい）. この設定で

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} S_{[n/2]} T_{[n/2]} &= ST, \\ \lim_{n \rightarrow \infty} S_n T_n &= ST \end{aligned}$$

だから, はさみうちの原理から

$$\lim_{n \rightarrow \infty} U_n = ST$$

が成り立つ. \square

- （定理-定義）任意の $x \in \mathbb{R}$ に対し, 無限級数 $\sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$ は絶対値収束する. **指数関数** e^x を

$$e^x := \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!} = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^n}{n!} + \cdots$$

で定義する.

定理の証明： $M \geq 2|x|$ となる自然数 M をとる. もし $n > M$ ならば

$$\begin{aligned} |x|^n / n! &= (|x|^M / M!) (|x|^{n-M} / (M+1) \cdots n) \\ &\leq (|x|^M / M!) (1/2)^{n-M} \end{aligned}$$

だから, n が $|x|$ に較べて十分大きければ $|x|^n / n!$ は n によらない量に $(1/2)^n$ に掛けた量

$$(|2x|^M / M!) \cdot (1/2)^n$$

を超えない. したがって, 収束する等比級数 $\sum_{n=0}^{\infty} (1/2)^n$ と比較することにより, $\sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$ は絶対値収束することがわかる. \square

メリット：収束は速いので, e^x の数値計算に適している.

- （指数関数の加法定理または指数法則）

$$e^{x+y} = e^x e^y \quad (\forall x, y \in \mathbb{R}).$$

証明：Step1. 補題で

$$S_n = \sum_{k=0}^n \frac{|x|^k}{k!}, \quad T_n = \sum_{k=0}^n \frac{|y|^k}{k!}$$

とおくと、2 項定理により

$$U_n = \sum_{k=0}^n \frac{(|x| + |y|)^k}{k!}$$

である。したがって、補題から

$$e^{|x|+|y|} = e^{|x|}e^{|y|}$$

が成り立つ。

Step 2. $|U_n - S_n T_n|$ の評価。

$$\begin{aligned} |U_n - S_n T_n| &= \sum_{k+l \geq n, 0 \leq k \leq n, 0 \leq l \leq n} \frac{|x|^k}{k!} \frac{|y|^l}{l!} \\ &\geq \left| \sum_{k+l \geq n, 0 \leq k \leq n, 0 \leq l \leq n} \frac{x^k}{k!} \frac{y^l}{l!} \right| \end{aligned}$$

が成り立つ。最右辺は $U_n - S_n T_n$ の定義で $|x|, |y|$ を x, y に置き換えたものである。したがって、新たに

$$S'_n = \sum_{k=0}^n \frac{x^k}{k!}, \quad T'_n = \sum_{k=0}^n \frac{y^k}{k!}, \quad U'_n = \sum_{k=0}^n \frac{(x+y)^k}{k!}$$

とおくと

$$|U'_n - S'_n T'_n| \leq |U_n - S_n T_n|$$

である。

Step3. Step 2 より

$$0 \leq |U'_n - S'_n T'_n| \leq |U_n - S_n T_n|$$

である。Step 1 より $\lim_{n \rightarrow \infty} |U_n - S_n T_n| = 0$ である。

$$\lim_{n \rightarrow \infty} S'_n = e^x, \quad \lim_{n \rightarrow \infty} T'_n = e^y, \quad \lim_{n \rightarrow \infty} U'_n = e^{x+y}$$

だから、はさみうちの原理により

$$e^{x+y} = e^x e^y$$

である。□

● 自然対数の底 e を

$$e := e^1 = 1 + \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} + \cdots + \frac{1}{n!} + \cdots$$

で定義する。これは収束が非常に速く、数値計算向きである。実際

$$\begin{aligned} 0 &< e - \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!} \\ &= \sum_{k=n+1}^{\infty} \frac{1}{k!} = \frac{1}{n!} \left(\frac{1}{n+1} + \frac{1}{(n+1)(n+2)} \right. \\ &\quad \left. + \frac{1}{(n+1)(n+2)(n+3)} + \cdots \right) \\ &< \frac{1}{n!} \left(\frac{1}{n+1} + \frac{1}{(n+1)^2} + \frac{1}{(n+1)^3} + \cdots \right) \\ &= \frac{1}{n!} \frac{1}{n+1} \frac{1}{1 - \frac{1}{n+1}} = \frac{1}{nn!} \end{aligned}$$

だから、 e を有限和

$$\sum_{k=0}^n \frac{1}{k!}$$

で近似したときの誤差は高々

$$\frac{1}{nn!}$$

である。伝統的な e の定義 $e = \lim_{n \rightarrow \infty} (1 + \frac{1}{n})^n$ では誤差のオーダーは

$$O(1/n)$$

だったから、 $e = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!}$ は格段に収束が速い。

- (例) $n = 10$ のときの誤差は

$$\frac{1}{10 \cdot 10!} \approx 0.000000002756$$

である。

- (例) e の値を手計算で小数第 5 位まで求めてみる。

$$\sum_{k=0}^{10} \frac{1}{k!}$$

を各 $1/k!$ を小数第 7 位まで 4 捨 5 入して計算して和をとると 2.7182819 を得る。上で計算した誤差と 4 捨 5 入による誤差を合わせても小数第 5 位に影響がないから

$$e \doteq 2.71828$$

である。

- (例-命題) e は無理数である。

理由：もし e が有理数なら、ある正の整数 n であって $n!e$ は整数になる。すると

$$\begin{aligned} n!e &= n! \left\{ 1 + 1 + \frac{1}{2!} + \cdots + \frac{1}{n!} + \frac{1}{(n+1)!} + \cdots \right\} \\ &= (\text{整数}) + \left\{ \frac{1}{n+1} + \frac{1}{(n+1)(n+2)} + \frac{1}{(n+1)(n+2)(n+3)} + \cdots \right\} \\ &< (\text{整数}) + \left\{ \frac{1}{n+1} + \frac{1}{(n+1)^2} + \frac{1}{(n+1)^3} + \cdots \right\} \\ &= (\text{整数}) + \frac{1}{n+1} \frac{1}{1 - \frac{1}{n+1}} = (\text{整数}) + \frac{1}{n} \end{aligned}$$

である。すると

$$(\text{整数}) = n!e < (\text{より小さい整数}) + \frac{1}{n}$$

となって矛盾に陥る。よって e は無理数でないといけない。

指数関数の性質

- 指数関数は値 0 を取らない。もっと強く、指数関数は正值、すなわち、任意の $x \in \mathbb{R}$ に対し $e^x > 0$ である。

理由： $1 = e^x e^{-x}$ ゆえ任意の x に対し $e^x \neq 0$ 。したがって、任意の x に対し

$$e^x = e^{\frac{x}{2}} e^{\frac{x}{2}} = (e^{\frac{x}{2}})^2 > 0$$

である。

- 指数関数は狭義単調増加関数である.

理由: $x > 0$ なら

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^n}{n!} + \cdots > 1$$

である. したがって, もし $x < y$ なら $y - x > 0$ だから $e^{y-x} > 1$ であり, $e^x > 0$ はいつも成り立つから, 結局

$$e^y = e^x \cdot e^{y-x} > e^x \quad (y > x)$$

である.

- 指数関数 $y = e^x$ のグラフの概形を描く.
- 対数関数の定義: 指数関数 e^x は狭義単調増加だから, 逆関数が存在する.

$$y = e^x \iff x = \log y$$

すなわち与えられた $y > 0$ に対し $e^x = y$ を満たす $x \in \mathbb{R}$ が一意に存在する. このような x を $x = \log y$ と表す. 関数 $y = \log x$ を**対数関数**とよぶ. 対数関数グラフと指数関数 $y = e^x$ のグラフは, 直線 $y = x$ に関して対称である. 対数関数 $y = \log x$ のグラフの概形を描く.

- 指数関数の増大度について. $x \rightarrow \infty$ のとき, e^x と x^n (n は正の整数) の増大の速さを比較しよう. $x > 0$ なら

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \cdots + \frac{x^{n+1}}{(n+1)!} + \cdots > \frac{x^{n+1}}{(n+1)!}$$

だから

$$0 < \frac{x^n}{e^x} < \frac{x^n}{\frac{x^{n+1}}{(n+1)!}} = \frac{(n+1)!}{x} \rightarrow 0 \quad (x \rightarrow \infty)$$

である. よって挟み撃ちの原理により

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x^n}{e^x} = 0$$

すなわち, 指数関数はいかなる冪関数よりも速く増大する! これは世の中でよく言われる「ねずみ算式の増大度の速さ」を警告する事実である.

- 課題

1. 教科書の問 3.1, 3.2, 3.3.