

極限

天下のパクリ屋たか

令和 6 年 10 月 20 日

① 自己紹介

② 導入

③ 距離空間

④ 位相空間

⑤ 順序数

⑥ 圏論

- ① 自己紹介
- ② 導入
- ③ 距離空間
- ④ 位相空間
- ⑤ 順序数
- ⑥ 圏論

自己紹介

- i. Twitter: @takapad0123
- ii. 所属: 静岡大学博士 1 年
 - a. 専門: 集合論 特に, 実数上の組み合わせ論/基数不変量.

本講演に関して:

- a 聞きながらの Twitter 歓迎です. #tsudoimath1 や #集合論 でツイートしよう! (講演中にコメントを拾います.)
- b 本講演のスライドなどの写真/切り抜きツイートは OK です.
- c 講演中に F5/ctrl+R をするので, うるいかもしれませんが悪しからず.
- d 運営様にカンパをお願いします.

- ① 自己紹介
- ② 導入
- ③ 距離空間
- ④ 位相空間
- ⑤ 順序数
- ⑥ 圏論

記法 1

順序集合 $\langle \Lambda, \lambda \rangle$, 論理式 φ に対して, 次の記法を導入する:

$$1 \quad \forall^\infty \lambda \in \Lambda \varphi(\lambda) \text{ iff } \exists \lambda \in \Lambda \forall \nu \in \Lambda (\lambda <_\Lambda \nu \implies \varphi(\nu)),$$

$$2 \quad \exists^\infty \lambda \in \Lambda \varphi(\lambda) \text{ iff } \forall \lambda \in \Lambda \exists \nu \in \Lambda (\lambda <_\Lambda \nu \implies \varphi(\nu)),$$

特に, $\Lambda = \mathbb{N}$ のときは,

$$1 \quad \forall^\infty n \in \mathbb{N} \varphi(n) \text{ iff } \exists n \in \mathbb{N} \forall m \in \mathbb{N} (n < m \implies \varphi(m)),$$

$$2 \quad \exists^\infty n \in \mathbb{N} \varphi(n) \text{ iff } \forall n \in \mathbb{N} \exists m \in \mathbb{N} (n < m \implies \varphi(m)),$$

記法 2

自然数全体からなる集合を ω とかく. この時, ω は \in -に関して整列集合である.

定義 3 (ε - N)

実数上の数列 $\langle x_n; n \in \mathbb{N} \rangle$ が $x \in \mathbb{R}$ に収束 (*converges*) するとは:

$$\forall \varepsilon > 0 \exists n \in \mathbb{N} \forall m \in \mathbb{N} (m > n \implies |x - x_m| < \varepsilon)$$

定義 4 (ε - δ)

函数 $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ が点 $x \in \mathbb{R}$ で連続 (*continuous*) であるとは,

$$\forall \varepsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall y \in \mathbb{R} (|x - y| < \delta \implies |f(x) - f(y)| < \varepsilon)$$

特に, 任意の点で連続であるとき, 函数 f を連続函数であるという.

定理 5

連続函数 $f, g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ に対して, 合成函数 $g \circ f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ は連続函数である.

- ① 自己紹介
- ② 導入
- ③ 距離空間**
- ④ 位相空間
- ⑤ 順序数
- ⑥ 圏論

定義 6

組 (X, d) が距離空間であるとは, X が集合で 函数 $d: X \times X \rightarrow \mathbb{R}$ が次を満たす:

- 1 $d(x, y) \geq 0$ ($\forall x, y \in X$),
- 2 $d(x, y) = 0$ iff $x = y$ ($\forall x, y \in X$),
- 3 $d(x, y) = d(y, x)$ (for all $x, y \in X$), and
- 4 $d(x, y) + d(y, z) \geq d(x, z)$ ($\forall x, y, z \in X$),

例 7

$d_{\mathbb{R}}: \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}; \langle x, y \rangle \mapsto |x - y|$ は \mathbb{R} の距離である. またこれを実数に関する「通常の距離」といい, ユークリッド距離 (Euclidean metric) と呼ぶ.

定義 8

距離空間 (X, d_X) について, 数列 $\langle x_n \in X; n \in \mathbb{N} \rangle$ が $y \in X$ に収束するとは,

$$\forall \varepsilon >_{\mathbb{R}} 0 \forall^{\infty} n \in \mathbb{N} \ d_X(x_n, y) <_{\mathbb{R}} \varepsilon$$

定理 9

実数空間において, ε - N 論法で定義される収束と通常距離で定義される収束は同義である.

定義 10

距離空間 $(X, d_X), (Y, d_Y)$ と 関数 $f: X \rightarrow Y$ とする.

f が点 $x \in X$ で連続であるとは,

$$\forall \varepsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall x' \in X \quad d_X(x, x') < \delta \implies d_Y(f(x), f(x')) < \varepsilon$$

である.

定理 11

関数 $f: \mathbb{E} \rightarrow \mathbb{E}$ が連続であることは, \mathbb{E} 上の任意の数列 $\langle x_n; n \in \mathbb{N} \rangle$ と点 x に対して 次を満たすときと同値である:

$$\langle x_n; n \in \mathbb{N} \rangle \rightarrow x \implies \langle f(x_n); n \in \mathbb{N} \rangle \rightarrow f(x)$$

Proof.

「連続ならば点列連続」と「点列連続ならば連続」を示す.



Proof.

「連続ならば点列連続」と「点列連続ならば連続」を示す.

「連続ならば点列連続」を示す.

f が連続と $\langle x_n; n \in \mathbb{N} \rangle \rightarrow x$ を仮定し、次を証明すればよい.

$$\forall \varepsilon > 0 \forall \infty n \in \mathbb{N} \ d(f(x_n), f(x)) < \varepsilon \quad (*)$$

任意の $\varepsilon_{>0}$ に対して、 f は x で連続なので、次を満たす $\delta_{>0}$ が取れる

$$\forall x' \in \mathbb{E} \ d(x, x') < \delta \implies d(f(x), f(x')) < \varepsilon \quad (A)$$

また、 $\langle x_n; n \in \mathbb{N} \rangle$ は x に収束してるので、次をみたす.

$$\forall \infty n \in \mathbb{N} \ d(x, x_n) < \delta \quad (B)$$

A, B より * が得られる.

Proof.

「連続ならば点列連続」と「点列連続ならば連続」を示す.

「点列連続ならば連続」を示す.

f が点列連続を仮定し、各 x と $\varepsilon > 0$ に対して、次を証明すればよい.

$$\exists \delta > 0 \forall x' \in X \quad d(x, x') < \delta \implies d(f(x), f(x')) < \varepsilon \quad (*)$$

そうでないとする.

このとき、自然数 $n \in \mathbb{N}$ に対して、 x_n を次のように選択することができる.

$$d(x, x_n) < 1/n + 1 \text{ かつ } d(f(x), f(x_n)) \geq \varepsilon \quad (C)$$

この時、 $\langle x_n; n \in \mathbb{N} \rangle$ は x に収束してるので、点列連続より、 $\langle f(x_n); n \in \mathbb{N} \rangle$ は $f(x)$ に収束するが、これは C の後半と矛盾を孕む。□

- ① 自己紹介
- ② 導入
- ③ 距離空間
- ④ 位相空間**
- ⑤ 順序数
- ⑥ 圏論

定義 12 (開集合族)

集合 X と集合族 $\mathcal{O} \subset \mathcal{P}(X)$ について、 $\langle X, \mathcal{O} \rangle$ が位相空間であるとは:

- (a) $\emptyset \in \mathcal{O}$, (b) $X \in \mathcal{O}$,
 (c) $\bigcap \{U_i; i < n\} \in \mathcal{O}$ for all $U_i \in \mathcal{O}$, $i < n$, (d) $\bigcup \{U_\lambda; \lambda \in \Lambda\} \in \mathcal{O}$ for all nonempty $\{U_\lambda; \lambda \in \Lambda\} \subset \mathcal{O}$
 for each $n \in \mathbb{N}$,

例 13

- i. 集合 X に対して、 $\mathcal{O} = \{\emptyset, X\}$ は位相構造である,
 ii. 集合 X に対して、 $\mathcal{O} = \mathcal{P}(X) = \{A; A \subset X\}$ は位相構造である.

定理 14

距離空間 (X, d) に対して、次のように開集合族を定めると位相構造となる:

$$O \in \mathcal{O} \text{ iff } \forall x \in O \exists \varepsilon >_{\mathbb{R}} 0 B(x, \varepsilon) \subset O.$$

ここで、 $B(x, \varepsilon) = \{y \in X; d(x, y) < \varepsilon\}$ である。

Proof.

$\emptyset \in \mathcal{O}$ は定義から分かる。

$X \in \mathcal{O}$ について: 任意の $x \in X$ に対して、 $x \in B(x, \varepsilon_x)$ となる ε_x は存在する。このとき、 $X \subset \cup\{B(x, \varepsilon_x); x \in X\} \subset X$ が成立するので $X \in \mathcal{O}$ である。

$\cap\{U_i; i < n\} \in \mathcal{O}$ について: 有限個の $O_i \in \mathcal{O}$, $i < n$ を取り、 $O = \cap\{O_i; i < n\}$ とする。

$x \in O$ に対して、各 $i < n$ に対して、 ε_i が存在して、 $B(x, \varepsilon_n) \subset O_i$ を満たす。このとき、十分小さい $\varepsilon (< \varepsilon_i)$ について、 $B(x, \varepsilon) \subset B(x, \varepsilon_i) \subset O_i$ となるので、 $B(x, \varepsilon) \subset O$ を得る。

$\cup\{U_\lambda; \lambda \in \Lambda\} \in \mathcal{O}$ について: 任意個 $O_\lambda \in \mathcal{O}$, $\lambda \in \Lambda \neq \emptyset$, を取り、 $O = \cup\{O_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ とする。任意の $x \in O$ に対して、 $x \in O_\lambda$ を満たす λ が取れるので、ある ε が存在して、 $x \in B(x, \varepsilon) \subset O_\lambda \subset O$ を満たす。

定義 15

$\langle \Lambda, <_{\Lambda} \rangle$ が有向集合 (*(up-)directed set*) であるとは,

- i. $<_{\Lambda} \subset \Lambda \times \Lambda$,
- ii. $x <_{\Lambda} y$ かつ $y <_{\Lambda} z$ ならば $x <_{\Lambda} z$ がすべての $x, y, z \in \Lambda$ で成立する,
- iii. 任意の $x, y \in \Lambda$ に対して, $x <_{\Lambda} z$ かつ $y <_{\Lambda} z$ を満たす $z \in \Lambda$ が存在する.

定義 16

位相空間 X に対して, $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ がネット (net) であるとは, Λ が有向集合かつ $x_\lambda \in X$ である. 特に $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ が次を満たすとき超ネット (ultranet) という.

$$\exists \lambda \in \Lambda \forall \lambda' > \lambda \ x_{\lambda'} \in A$$

がすべての部分集合 $C \subset X$ に対して, $A = C$ または $A = X \setminus C$ で成り立つ.

定義 17

2つの有向集合 $\langle M, <_M \rangle$ と $\langle \Lambda, <_\Lambda \rangle$ に対して, 函数 $\varphi: M \rightarrow \Lambda$ が:

- i. 単調増加 (increasing) であるとは, $\mu <_M \mu' \implies \varphi(\mu) <_\Lambda \varphi(\mu')$ for all $\mu, \mu' \in M$,
- ii. 共終的 (cofinal) であるとは, $\forall \lambda \in \Lambda \exists \mu \in M \ \lambda <_\Lambda \varphi(\mu)$.

位相空間 X 上で定義されたネット $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ と単調増加共終函数 φ に対して定まるネット $\{x_{\varphi(\mu)}; \mu \in M\}$ を部分ネットという.

定義 18

位相空間 X , ネット $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ と点 x に対して次を定義する.

i. x が $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ の極限点 (limit points) であるとは,

$$\forall U \in \mathcal{O} (x \in U \implies \forall^\infty \lambda > \lambda \ x_\lambda \in U)$$

ii. x が $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ の集積点 (cluster points) であるとは,

$$\forall U \in \mathcal{O} (x \in U \implies \exists^\infty \lambda \in \Lambda \ x_\lambda \in U)$$

系 19

x が $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ の集積点であるとき, ある有向点列 M と増加共終函数 $\varphi: M \rightarrow \Lambda$ が存在して, 部分ネット $\{x_{\varphi(\mu)}; \mu \in M\}$ は x を極限点としてもつ.

系

x が $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ の集積点であるとき, ある有向点列 M と増加共終函数 $\varphi: M \rightarrow \Lambda$ が存在して, 部分ネット $\{x_{\varphi(\mu)}; \mu \in M\}$ は x を極限点としてもつ.

系

x が $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ の集積点であるとき, ある有向点列 M と増加共終関数 $\varphi: M \rightarrow \Lambda$ が存在して, 部分ネット $\{x_{\varphi(\mu)}; \mu \in M\}$ は x を極限点としてもつ.

Proof.

$\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ をネットとし, $x \in X$ をその集積点とする.

有向集合 $(M, <_M)$ と増加共終関数 φ を次のように定める:

- i $M = \{(\lambda, U); \lambda \in \Lambda \wedge x_\lambda \in U \in \mathcal{O}\},$
- ii $(\lambda, U) <_M (\lambda', U')$ iff $\lambda <_\Lambda \lambda'$ かつ $U \supset U',$
- iii $\varphi: M \rightarrow \Lambda; (\lambda, U) \mapsto \lambda.$

$\{x_{\varphi(\lambda, U)}; (\lambda, U) \in M\}$ が x に収束することを示す.

$U \ni x$ を開集合とし, $\lambda \in \Lambda$ を $x_\lambda \in U$ となるように取る.

このとき, 任意の $(\lambda', U') >_M (\lambda, U)$ に対して, $x_{\lambda'} \in U' \subset U$ が成立する. □

定義 20 (ハウスドルフ (Hausdorff))

位相空間 X が T_2 であるとは、任意 2 点 $x, y \in X$ に対して、開集合 $U, V \in \mathcal{O}$ が存在し、 $x \in U \wedge y \in V \wedge U \cap V = \emptyset$ である。

定理 21

位相空間 X に対して次は同値:

イ. T_2 ,

ロ. 任意の収束するネットの収束先が一意.

定義 20 (ハウスドルフ (Hausdorff))

位相空間 X が T_2 であるとは、任意 2 点 $x, y \in X$ に対して、開集合 $U, V \in \mathcal{O}$ が存在し、 $x \in U \wedge y \in V \wedge U \cap V = \emptyset$ である。

定理 21

位相空間 X に対して次は同値:

イ. T_2 ,

ロ. 任意の収束するネットの収束先が一意.

Proof.

イ \rightarrow ロ: $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ を X 上のネットとし、 x_0, x_1 を極限点とする。

もし、 $x_0 \neq x_1$ であるとする、 $x_i \in U_i$ $U_0 \cap U_1 = \emptyset$ を満たす $U_i \in \mathcal{O}$ for $i < 2$, が存在する。

x_i に収束するので、 $x_\nu \in U_i$ for all $\nu >_\Lambda \lambda_i$ を満たす $\lambda_i \in \Lambda$ が取れる ($i < 2$)。

このとき、 $\lambda > \lambda_0, \lambda_1$ に対して、 $x_\lambda \in U$ かつ $x_\lambda \in V$ を満たすので、矛盾を孕む。

□

定義 20 (ハウスドルフ (Hausdorff))

位相空間 X が T_2 であるとは、任意 2 点 $x, y \in X$ に対して、開集合 $U, V \in \mathcal{O}$ が存在し、 $x \in U \wedge y \in V \wedge U \cap V = \emptyset$ である。

定理 21

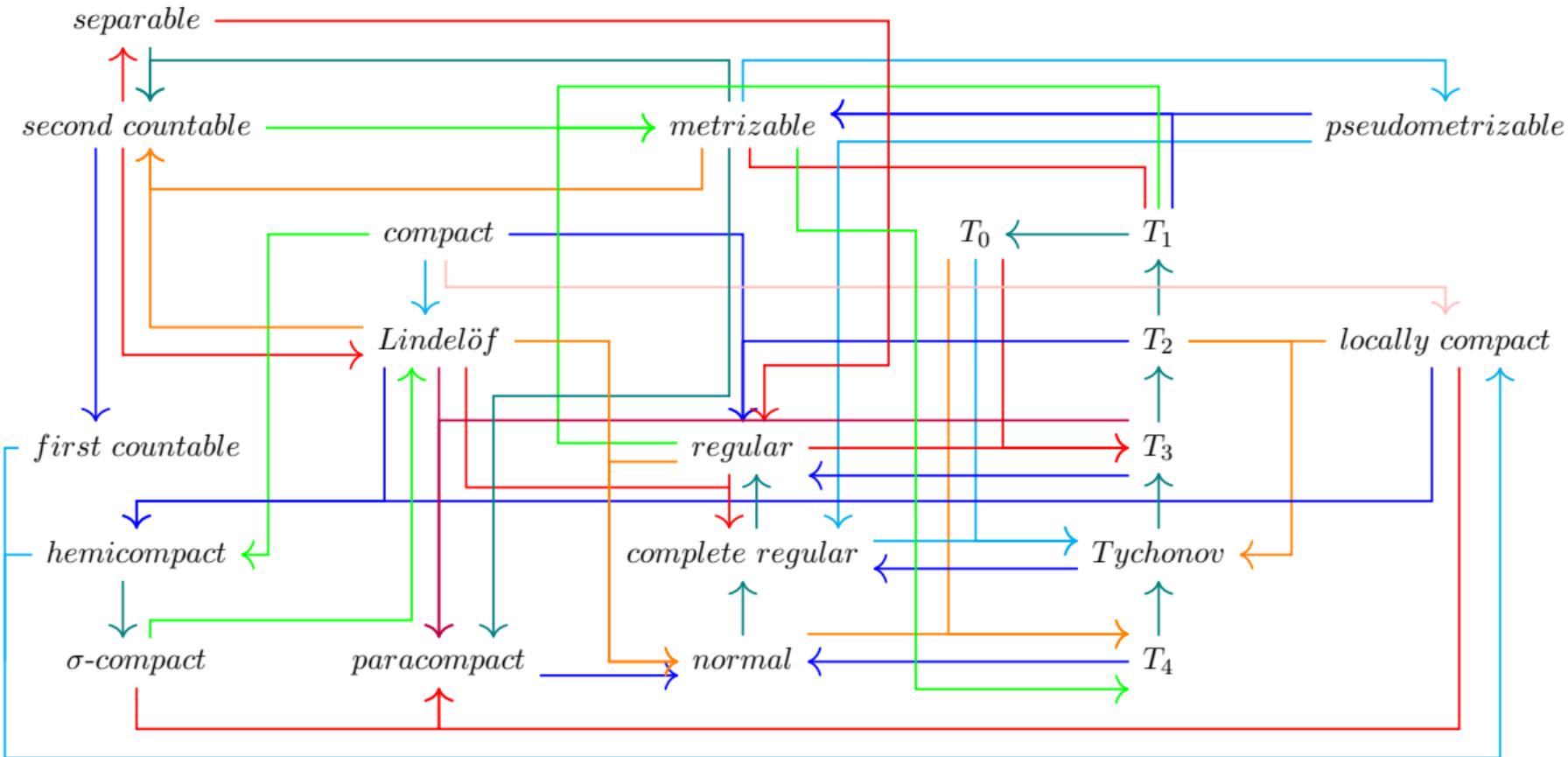
位相空間 X に対して次は同値:

イ. T_2 ,

ロ. 任意の収束するネットの収束先が一意.

Proof.

2 点 $x_0, x_1 \in X$ が存在し、任意の開集合 $U \in \mathcal{O}$ に対して、 $x_0 \in U$ iff $x_1 \in U$.
このとき、 x_0 に収束するネットは x_1 にも収束するので、矛盾を孕む。 □



定義 22

X を位相空間, A を部分集合とする. A がコンパクト集合 (*compact set*) であるとは, 任意の開集合族 \mathcal{F} に対して, 次を満たすときである.

$$A \subset \cup \mathcal{F} \implies \exists \mathcal{F}' \subset \mathcal{F} \quad |\mathcal{F}'| < \aleph_0 \wedge A \subset \cup \mathcal{F}'$$

特に, X がコンパクト集合のとき, X をコンパクト空間という.

定理 23

X を位相空間とし, A をその部分集合とする. このとき, 次の 3つは同値である:

- (a) A がコンパクトである,
- (b) A 上の任意のネット $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\} \subset A$ は集積点を A の中に持つ,
- (c) A 上の任意の超ネットは収束点を A の中に持つ.

Proof.

(a) \implies (b). $\{x_\lambda; \lambda \in \Lambda\}$ を A 上のネットとする. 集積点全体の集まりは次のように表せる.
(非常に非自明)

$$\cap\{\text{Cl } X_\lambda; \lambda \in \Lambda\} \quad \text{where } X_\lambda = \{x_{\lambda'}; \lambda < \lambda' \wedge \lambda' \in \Lambda\} \subset A$$

もし, 集積点を持たないとすると, $\cup\{X \setminus \text{Cl } X_\lambda; \lambda \in \Lambda\} = A$ となる. よって, コンパクト性より, 有限個の $\lambda_i, i \in n$, が存在して次を満たす.

$$X \setminus \text{Cl}(\cap\{X_{\lambda_i}; i \in n\}) = \cup\{X \setminus \text{Cl } X_{\lambda_i}; i \in n\} = A$$

さらに, Λ は有向集合であったので, $\lambda_i < \lambda$ を満たす $\lambda \in \Lambda$ に対して, $\cap\{X_{\lambda_i}; i \in n\} \supset X_\lambda$ を満たすので,

$$X_\lambda \subset \text{Cl } X_\lambda \subset X \setminus A$$

となり, 矛盾を孕む.

Proof.

(b) \implies (a). $\{U_i; i \in I\}$ を A の開被覆とする. 有向集合 Λ を次のように定める:

$$(1) \Lambda = \{J; J \subset I \wedge |J| < \aleph_0\}, \text{ and}$$

$$(2) J <_\lambda J' \text{ iff } J \subset J'$$

ここで, もし A がコンパクトでないとするれば, 各 $A \setminus \cup\{U_j; j \in J\}$, $J \in \Lambda$, は空集合ではないので, ネットが取れる.

$$\langle x_J \in A \setminus \cup\{U_j; j \in J\}; J \in \Lambda \rangle$$

仮定より, 集積点 $x \in A$ が存在し, $i \in I$ を $x \in U_i$ となるように取る. この時, J, J' を次のように取れる:

$$(i) \{i\} = J <_\Lambda J',$$

$$(ii) x_{J'} \in U_i.$$

このとき, $x_{J'} \in A \setminus \cup\{U_j; j \in J'\}$ と $i \in J'$ を満たすので, 矛盾を孕む.



定理 24

X をコンパクト集合とし, $f: X \rightarrow \mathbb{R}$ を連続写像とする. このとき, $f[X]$ は最大値と最小値を持つ.

Proof.

最大値を持つことを示す.

もし最大値も持たないと仮定する.

順序集合 $(\Lambda, <)$ を $\Lambda = X$ かつ $x <_{\Lambda} y$ iff $f(x) <_{\mathbb{R}} f(y)$ と定義する.

このとき, Λ は有向集合である.

X 上のネット $\{x_x; x \in \Lambda\}$ に対して, $\{x_{\mu}; \mu \in M\}$ を部分超ネットとする.

X はコンパクト集合であるので, 収束点を x とする.

このとき, f は連続なので,

$$\{f(x_{\mu}); \mu \in M\} \rightarrow f(x)$$

であるが, これはネットが増大列であることに反するので矛盾を孕む.

□

- ① 自己紹介
- ② 導入
- ③ 距離空間
- ④ 位相空間
- ⑤ 順序数**
- ⑥ 圏論

事実 25

自然数全体の集合 \mathbb{N} は通常順序に関して整列集合である。すなわち、「全順序」かつ「任意の空でない部分集合は最小値を持つ」。

特に、自然数全体の集まり \mathbb{N} は \in が通常順序となっている。

事実 25

自然数全体の集合 \mathbb{N} は通常順序に関して整列集合である。すなわち、「全順序」かつ「任意の空でない部分集合は最小値を持つ」。

特に、自然数全体の集まり \mathbb{N} は \in が通常順序となっている。

真実 26

- i. $0 := \emptyset$,
- ii. $1 := \{0\}$,
- iii. $2 := \{0, 1\} = 1 \cup \{1\}$,
- iv. $n + 1 := n \cup \{n\}$,
- v. $\mathbb{N} = \omega$.

つまり、 $0 \in 1 \in 2 \cdots \in n \in \cdots \in \omega$ となっている。

定義 27

順序数集合 A が順序数 (ordinal) であるとは、「 A が \in -整列集合」かつ「 $x \in y$ かつ $y \in A$ ならば $x \in A$ 」である。

例 28

次は順序数である:

a. $1 = \{0\} = \{\emptyset\}$,

b. $2 = \{0, 1\}$,

c. $\langle \mathbb{N}, \in \rangle =: \omega$,

d. $\omega + 1 = \omega \cup \{\omega\}$.

事実 29

順序数全体の集まり (クラス) を ON と書く. このとき 次の性質を持つ:

- イ. ON は真クラスである (集合ではない),
- ロ. $\alpha \in ON$ ならば, 任意の $\beta \in \alpha$ は順序数である.
- ハ. $\alpha \in ON$ ならば $\alpha \in S(\alpha) = \alpha \cup \{\alpha\} \in ON$ である,
- ニ. 順序数からなる集合 A に対して, $\min A = \cap A$ は順序数である,
- ホ. 順序数からなる集合 A に対して, $\sup A = \cup A$ は順序数である,
- ヘ. ON は \in -整列である. すなわち, 「 \in -に関して全順序」かつ「任意の空でない部分集合は最小値を持つ」,
- ト. すべての順序数 $\alpha \in ON$ は次のタイプにわけられる:
 - $g-i$ $\alpha = 0 = \emptyset$,
 - $g-ii$ $\alpha = S(\beta) = \beta \cup \{\beta\}$ for some $\beta \in ON$, (後続順序数)
 - $g-iii$ それ以外. (極限順序数)
- チ. 順序数 $\alpha \in ON$ に対して, $\alpha = \cup\{\beta \in ON; \beta \in \alpha\}$ を満たす.

定義 30

順序数 α が基数 (cardinal) であるとは, 任意の $\beta \in \alpha$ に対して, 単射 $f: \alpha \rightarrow \beta$ が存在しないことである.

例 31

- a. 任意の自然数は基数である,
- b. ω は基数である,
- c. $\omega + 1$ は基数ではない.

事実 32

任意の集合 A に対して, ある基数 α と函数 $f: A \rightarrow \alpha$ が存在して, f は全単射である. この時, 存在する基数は一意的であり $|A|$ と書き, A にサイズ (濃度) と呼ぶ.

特に 順序数 α に対して, $|\alpha| = \alpha$ または $|\alpha| \in \alpha$ である.

定理 33 (Cantor)

すべて集合 A に対して, $|A| \in |\mathcal{P}(A)|$.

定理 33 (Cantor)

すべて集合 A に対して, $|A| \in |\mathcal{P}(A)|$.

Proof.

A を集合とし, もし $\mathcal{P}(A)$ から $|A|$ への単射 f が存在したとする.
次のような集合を考える:

$$D = \{x \in A; \exists Y (x = f(Y) \wedge Y \in \mathcal{P}(A) \wedge f(Y) \notin Y)\}$$

このとき,

$$\begin{aligned} f(D) \in D &\Leftrightarrow f(Y) \notin Y \wedge f(Y) = f(D) \quad \text{for some } Y \in \mathcal{P}(A) \\ &\Leftrightarrow f(D) \notin D. \end{aligned}$$

が成立し, 矛盾を孕む. □

事実 34

基数全体からなる集まり (クラス) を Card と書く. このとき次の性質を持つ:

- イ. 真クラスである (集合ではない),
- ロ. $\alpha \in \text{Card}$ ならば $\alpha \in \beta$ となる $\beta \in \text{Card}$ が存在する,
- ハ. Card は \in -整列である,
- ニ. ω は可算無限基数である,
- ホ. すべての無限基数は極限順序数である.

事実 34

基数全体からなる集まり (クラス) を Card と書く. このとき次の性質を持つ:

- イ. 真クラスである (集合ではない),
- ロ. $\alpha \in \text{Card}$ ならば $\alpha \in \beta$ となる $\beta \in \text{Card}$ が存在する,
- ハ. Card は \in -整列である,
- ニ. ω は可算無限基数である,
- ホ. すべての無限基数は極限順序数である.

定義 35

Card は \in -整列であるので, 次が定義出来る:

- i. ω_1 は最小の不可算基数である, $\omega_1 = \min\{\alpha \in \text{Card}; \alpha \ni \omega\}$,
- ii. ω_{n+1} は最小の ω_n より大きい基数である ($n \in \omega$).

定義 36

無限順序数 α に対して, 共終数 (cofinality) $\text{cf}(\alpha)$ は次を満たす順序数の中で最小の基数 κ である:

函数 $f: \kappa \rightarrow \alpha$ が存在して, $\sup\{f(\xi); \xi \in \kappa\} = \alpha$ である.

基数 α が $\text{cf}(\alpha) = \alpha$ のとき 正則 (regular) といい, $\text{cf}(\alpha) \in \alpha$ のとき 特異基数 (singular) という.

定義 36

無限順序数 α に対して, 共終数 (cofinality) $\text{cf}(\alpha)$ は次を満たす順序数の中で最小の基数 κ である:

函数 $f: \kappa \rightarrow \alpha$ が存在して, $\sup\{f(\xi); \xi \in \kappa\} = \alpha$ である.

基数 α が $\text{cf}(\alpha) = \alpha$ のとき 正則 (regular) といい, $\text{cf}(\alpha) \in \alpha$ のとき 特異基数 (singular) という.

事実 37

α を無限順序数とする.

- $\text{cf}(\text{cf}(\alpha)) = \text{cf}(\alpha)$ が成立する,
- $\omega \leq \text{cf}(\alpha) \leq |\alpha| \leq \alpha$ が成立する.

定理 38

鳩ノ巣原理有限個の集合 A_0, \dots, A_{n-1} に対して, $A = \cup\{A_i; i < n\}$ が無限集合であるとき, 少なくとも一つの A_i は無限集合である.

定理 39

κ を正則基数とする. 集合族 \mathcal{A} が次を満たすとき,

i 任意の $A \in \mathcal{A}$ に対して, $|A| \in \kappa$,

ii $|\mathcal{A}| \in \kappa$.

このとき, $|\cup \mathcal{A}| \in \kappa$.

定義 40

順序数 γ に対して, 次を定める:

- i. $\aleph_0 = \omega$ ($\gamma = 0$ のとき),
- ii. $\aleph_{\alpha+1} = \min\{\beta; \aleph_\alpha \in \beta\}$ ($\alpha = \gamma + 1$ が後続順序数であるとき),
- iii. $\aleph_\gamma = \bigcup\{\aleph_\beta; \beta \in \gamma\}$ (γ が極限順序数のとき).

定理 41

順序数 α に対して, $\text{cf}(\aleph_{\alpha+1}) = \aleph_{\alpha+1}$ が成立し, 極限順序数 γ に対して, $\text{cf}(\aleph_\gamma) = \text{cf}(\gamma)$ が成立する.

Proof.

ここでは, 極限順序数 γ のときを証明する.

定義と主張

$\text{cf}(\alpha) \leq \kappa$ ならば, $\langle \alpha_\xi \in \alpha; \xi \in \kappa \rangle$ が存在して, $\alpha = \bigcup \{\alpha_\xi; \xi \in \kappa\}$.

$$\aleph_\gamma = \bigcup \{\aleph_\beta; \beta \in \gamma\},$$

$$\text{cf}(\aleph_\gamma) = \text{cf}(\gamma)$$

つづき.

$\text{cf}(\aleph_\gamma) \leq \text{cf}(\gamma) =: \kappa$ を示す.

列 $\langle \beta_\xi \in \aleph_\gamma; \xi \in \kappa \rangle$ を $\bigcup \{\beta_\xi; \xi \in \kappa\} = \aleph_\gamma$ を満たすように取る.

このとき, $\bigcup \{\aleph_{\beta_\xi}; \xi \in \kappa\} = \aleph_\gamma$ が成立するので, \leq が示せる.



定義と主張

$\text{cf}(\alpha) \leq \kappa$ ならば, $\langle \alpha_\xi \in \alpha; \xi \in \kappa \rangle$ が存在して, $\alpha = \bigcup \{ \alpha_\xi; \xi \in \kappa \}$.

$$\aleph_\gamma = \bigcup \{ \aleph_\beta; \beta \in \gamma \},$$

$$\text{cf}(\aleph_\gamma) = \text{cf}(\gamma)$$

つづき.

$\text{cf}(\aleph_\gamma) \leq \text{cf}(\gamma) =: \kappa$ を示す.

列 $\langle \beta_\xi \in \xi; \beta \in \kappa \rangle$ を $\bigcup \{ \beta_\xi; \xi \in \kappa \} = \gamma$ を満たすように取る.

このとき, $\bigcup \{ \aleph_{\beta_\xi}; \xi \in \kappa \} = \aleph_\gamma$ が成立するので, \leq が示せる.

$\kappa := \text{cf}(\aleph_\gamma) \geq \text{cf}(\gamma)$ を示す.

列 $\langle \beta_\xi \in \aleph_\gamma; \xi \in \kappa \rangle$ を $\bigcup \{ \beta_\xi; \xi \in \kappa \} = \aleph_\gamma$ を満たすように取る.

各 $\xi \in \kappa$ に対して, $\gamma_\xi \in \gamma$ を $\xi \in \aleph_{\gamma_\xi}$ となるように選択する.

このとき, $\bigcup \{ \gamma_\xi; \xi \in \kappa \} = \gamma$ が成立するので, \geq が示せる. □

- ① 自己紹介
- ② 導入
- ③ 距離空間
- ④ 位相空間
- ⑤ 順序数
- ⑥ 圏論

定義 42

群 $G_0 = \langle G_0, \cdot_{G_0}, \text{id}_{G_0} \rangle, G_1 = \langle G_1, \cdot_{G_1}, \text{id}_{G_1} \rangle$ と 群準同型写像 $\varphi: G_0 \rightarrow G_1$ とする. 核 (kernel) とは,

$$\text{Ker}(\varphi) = \{g \in G_0; \varphi(g) = \text{id}_{G_1}\}$$

さらに, 写像 $\ker \varphi: \text{Ker} \varphi \rightarrow G_0$ を $g \mapsto g$ で定める.

事実 43

任意の群 H と群準同型写像 $\psi: H \rightarrow G_0$ に対して, $\varphi \circ \psi = 0$ ならば, 一意的な $\psi': H \rightarrow \text{ker} \varphi$ が存在し, $\text{ker} \varphi \circ \psi' = \psi$ を満たす:

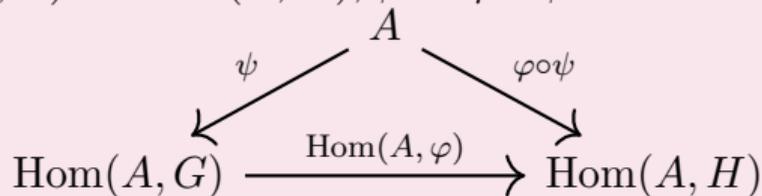
$$\begin{array}{ccc} \text{Ker} \varphi & \xrightarrow{\text{ker} \varphi} & G_0 \xrightarrow{\varphi} G_1 \\ \psi' \uparrow \text{---} & \nearrow \psi & \\ \text{---} & & \\ H & & \end{array}$$

また, $\langle \text{Ker} \varphi, \text{ker} \varphi \rangle$ は上の性質を満たす群および準同型写像である.

定義 44 (Hom-functor)

A を群とする. 群 G と群準同型写像 $\varphi: G \rightarrow H$ に対して, 次を定める:

1. $\text{Hom}(A, G) = \{\psi: A \rightarrow G; \text{「}\psi \text{ は群準同型」}\},$
2. $\text{Hom}(A, \varphi): \text{Hom}(A, G) \rightarrow \text{Hom}(A, H); \psi \mapsto \varphi \circ \psi.$



定理 45

$\text{Hom}(A, -)$ 関手は核を保存する. すなわち, 群準同型写像 $\varphi: G_0 \rightarrow G_1$ に対して,

$$\text{Ker Hom}(A, \varphi) = \text{Hom}(A, \text{ker } \varphi)$$

を満たす.

- [Kun11] Kenneth Kunen.
Set theory, volume 34 of *Studies in Logic (London)*.
College Publications, London, 2011.
- [Mac71] Saunders MacLane.
Categories for the working mathematician, volume Vol. 5 of *Graduate Texts in Mathematics*.
Springer-Verlag, New York-Berlin, 1971.
- [Wil04] Stephen Willard.
General topology.
Dover Publications, Inc., Mineola, NY, 2004.
Reprint of the 1970 original [Addison-Wesley, Reading, MA; MR0264581].