

数学基礎論ノート

anko9801

1. 公理的集合論

1.1. 論理

1.1.1. 論理式

1.1.2. ZFC 公理系

Axiom 1 (外延性). $\forall x \forall y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x = y)$

Axiom 3 (内包性図式). 変数 y を自由変数として用いない任意の論理式 φ を用いて次のように表せられる. $\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow x \in z \wedge \varphi)$. つまり $\{x \in z : \varphi\}$ は存在する.

Theorem 1.1.1 $\exists y \forall x (x \notin y)$

Proof. 内包性より $\{x \in z : x \neq x\}$ が存在, つまり $\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow x \in z \wedge x \neq x)$ ■

上の集合 y を空集合 0 と呼ぶ. 多分これは真のクラスも含まれる.

Theorem 1.1.2 $\neg \exists z \forall x (x \in z)$

Proof. $\forall x (x \in z)$ となる z が存在すると仮定すると, 内包性より $\{x \in z : x \notin x\} = \{x : x \notin x\}$ が存在, つまり $\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow x \notin x)$ となる. しかし x に y を代入することで $y \in y \leftrightarrow y \notin y$. よって矛盾. ■

Axiom 4 (対). $\forall x \forall y \exists z (x \in z \wedge y \in z)$

Axiom 5 (和集合). $\forall \mathcal{F} \exists A \forall Y \forall x (x \in Y \wedge Y \in \mathcal{F} \rightarrow x \in A)$

Axiom 6 (置換図式). $\forall x \in A \exists ! y \varphi(x, y) \rightarrow \exists Y \forall x \in A \exists y \in Y \varphi(x, y)$

Definition 1.1.3 (順序対). $\langle x, y \rangle := \{\{x\}, \{x, y\}\}$

Definition 1.1.4 (和集合). $\bigcup \mathcal{F} := \{x : \exists Y \in \mathcal{F} (x \in Y)\}$

Definition 1.1.5 (共通部分). $\bigcap \mathcal{F} := \{x : \forall Y \in \mathcal{F} (x \in Y)\}$

Definition 1.1.6 (直積集合). $A \times B := \{\langle x, y \rangle : x \in A \wedge y \in B\}$

Proof. 置換公理と内包性公理より, 各 $y \in B$ に対し,

$$\forall x \in A \exists! z (z = \langle x, y \rangle) \quad (1)$$

$$\text{prod}(A, y) := \{z : \exists x \in A (z = \langle x, y \rangle)\} \quad (2)$$

また, 次のように定義できる.

$$\forall y \in B \exists! z (z = \text{prod}(A, y)) \quad (3)$$

$$\text{prod}'(A, B) := \{\text{prod}(A, y) : y \in B\} \quad (4)$$

$A \times B := \bigcup \text{prod}'(A, B)$ と置くことで定義の正当性が分かる. ■

Definition 1.1.7 (関係). 任意の要素が順序対となる集合.

Definition 1.1.8 (定義域, 値域). 関係 R に対し, 定義域 $\text{dom}(R)$ と値域 $\text{ran}(R)$ は次のように定義する.

$$\text{dom}(R) = \{x : \exists y (\langle x, y \rangle \in R)\} \quad (5)$$

$$\text{ran}(R) = \{y : \exists x (\langle x, y \rangle \in R)\} \quad (6)$$

Definition 1.1.9 (関数). 関係 f が $\forall x \in \text{dom}(f), \exists! y \in \text{ran}(f) (\langle x, y \rangle \in f)$ を満たすとき f を関数と呼ぶ. また, 関数 f について $A = \text{dom}(f), B \supset \text{ran}(f)$ を満たすとき, $f : A \rightarrow B$ と書く.

Definition 1.1.10 (関数の制限).

Definition 1.1.11 (狭義全順序). 集合 A 関係 R に対し, 次を満たす組 $\langle A, R \rangle$ を狭義全順序と呼ぶ.

$$\text{推移律} \quad \forall x, y, z \in A (xRy \wedge yRz \rightarrow xRz) \quad (7)$$

$$\text{三分律} \quad \forall x, y \in A (x = y \vee xRy \vee yRx) \quad (8)$$

$$\text{非反射律} \quad \forall x \in A (\neg(xRx)) \quad (9)$$

Theorem 1.1.12 $\langle A, R \rangle$ が狭義全順序ならば, 任意の $B \subset A$ について $\langle B, R \rangle$ は狭義全順序となる.

Definition 1.1.13 (同型写像). 集合と関係の対 $\langle A, R \rangle, \langle B, S \rangle$ について全単射 $f : A \rightarrow B$ が存在し $\forall x, y \in A (xRy \leftrightarrow f(x)Sf(y))$ となるとき $\langle A, R \rangle \cong \langle B, S \rangle$ と書き, f を同型写像

と呼ぶ.

Definition 1.1.14 (整列順序). 全順序 $\langle A, R \rangle$ について A の空でない任意の部分集合に必ず R - 最小の要素があるとき, $\langle A, R \rangle$ が整列順序であるという.

Definition 1.1.15 (切片). $\text{pred}(A, x, R) := \{y \in A : yRx\}$

Theorem 1.1.16 次の 3 つの命題は互いに背反である.

$$(a) \quad \langle A, R \rangle \cong \langle B, S \rangle \quad (10)$$

$$(b) \quad \exists y \in B (\langle A, R \rangle \cong \langle \text{pred}(B, y, S), S \rangle) \quad (11)$$

$$(c) \quad \exists x \in A (\langle \text{pred}(A, x, R), R \rangle \cong \langle B, S \rangle) \quad (12)$$

Proof. 次のように f を定める.

$$f = \{\langle v, w \rangle : v \in A \wedge w \in B \wedge \langle \text{pred}(A, v, R), R \rangle \cong \langle \text{pred}(B, w, S), S \rangle\} \quad (13)$$

わからず

■

Axiom 9 (選択公理). $\forall A \exists R (R \text{ は } A \text{ を整列順序づけする})$

1.1.3. 順序数

Definition 1.1.17 (推移的). 集合 x の任意の要素が同時に x の部分集合でもあるとき x が推移的であると呼ぶ.

Definition 1.1.18 (順序数). 推移的な集合 x が \in によって整列順序づけされるとき, x を順序数と呼ぶ.

Theorem 1.1.19

1. x が順序数で $y \in x$ なら, y も順序数で $y = \text{pred}(x, y)$.
2. x と y が順序数で $y \cong x$ なら, $x = y$.
3. x と y が順序数なら, $x \in y, y \in x, y = x$ のどれか 1 つだけが成立する.
4. x と y と z が順序数で $x \in y, y \in z$ であれば, $x \in z$ である.
5. C が順序数の空でない集合であれば, $\exists x \in C \forall y \in C (x \in y \vee x = y)$.

Proof.

■

1.1.4. クラスと再帰的定義

やろうと思ったけどかなり骨折れる．重要な部分だけ証明する．

1.1.5. 基数

Definition 1.1.20 (集合のサイズの比較).

1. $A \preceq B$ とは A から B への 1 対 1 関数があるということである．
2. $A \approx B$ とは A から B の上への 1 対 1 関数があるということである．
3. $A \prec B$ とは $A \preceq B$ かつ $B \not\preceq A$ ということである．

Theorem 1.1.21 (シュレーダーとベルンシュタインの定理).

$$A \preceq B, B \preceq A \rightarrow A \approx B \quad (14)$$

Proof. $A \preceq B, B \preceq A$ より 1 対 1 関数 $f : A \rightarrow B$ と $g : B \rightarrow A$ が存在する．
 $A_0 = A, B_0 = B, A_{n+1} = g''B_n, B_{n+1} = f''A_n, A' = \bigcap_n A_n \cup \bigcup_n A_{2n} \setminus A_{2n+1}$ とおく．このとき次のように $h : A \rightarrow B$ を定義する．

$$h(x) = \begin{cases} f(x) & (x \in A') \\ g^{-1}(x) & (\text{else}) \end{cases} \quad (15)$$

関数 $h(x)$ が全単射であることを示す．まず $h(x)$ の単射性 $\forall x, y. h(x) = h(y) \implies x = y$ を示す． $x, y \in A'$ のとき， f の単射性より成り立つ． $x, y \notin A'$ のとき， g^{-1} の単射性より成り立つ．また $x \in A', y \notin A'$ と仮定すると，前提より $f(x) = g^{-1}(y) \iff (g \circ f)(x) = y$ ．ここで $x \in \bigcap_n A_n$ とすると， $y = (g \circ f)(x) \in \bigcap_n A_n$ より矛盾． $x \in A_{2n} \setminus A_{2n+1}$ とすると， $y = (g \circ f)(x) \in A_{2n+2} \setminus A_{2n+3}$ ■

1.1.6. 実数

1.1.7. 実数

1.1.8. メタ理論の形式化

2. 圏論

2.1.

2.1.1. a

Definition 2.1.22 (圏 (category)). 圏 C とは対象 (object) の集まり $\text{Ob}(C)$ と射 (morphism) の集まり $\text{Mor}(C)$ の組であって次を満たすものをいう .

1. 各 $f \in \text{Mor}(C)$ に対し , ドメイン (domain) とコドメイン (codomain)
2. 射の合成についてモノイドを成している .

Definition 2.1.23 (関手 (functor)). 圏 C, D に対し , 関手 $F: C \rightarrow D$ とは $\text{Ob}(C) \ni a \mapsto F(a) \in \text{Ob}(D)$, $\text{Mor}(C) \ni f \mapsto F(f) \in \text{Mor}(D)$ とし , 射の合成についてモノイド準同型を成すものである .

3.