

# 数理の世界 (数学の考え方) — ゲーデルの不完全性定理

## 第1不完全性定理とその波紋, (第 X 回の講義)

Sakaé Fuchino (渚野 昌)

Dept. of Computer Sciences  
Kobe University

(神戸大学大学院 システム情報学研究科)

<http://kurt.scitec.kobe-u.ac.jp/~fuchino/>

(11. Dezember 2012 (08:33 JST) version)

神戸大学 2012 年後期の講義  
於 K302 教室, 月曜 8:50 – 10:20

December 10, 2012

This presentation is typeset by p<sup>L</sup>A<sub>T</sub>E<sub>X</sub> with beamer class.

## 第 1 不完全性定理 (1/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 理論  $T$  が矛盾しない (あるいは 無矛盾 である) とは,  $T \not\vdash x \neq x$  となることである.
- ▶ 理論  $T$  が完全でないとは,  $T$  の言語での文  $\varphi$  で  $T \not\vdash \varphi$  かつ  $T \not\vdash \neg\varphi$  となるものが存在することである.  
つまり  $T$  はこの  $\varphi$  の “真偽” を決定できない.
- ▷ “ $T \not\vdash \varphi$ ” は  $T \vdash \varphi$  でない, つまり,  $T$  からの  $\varphi$  の証明が存在しないことをあらわす.
- ▶ 「PA を含み」という条件は本質的である. PA を含まない理論で, 完全であることが知られているものは存在する.  
たとえば, 初等平面幾何は完全な公理系を持つ.

## 第 1 不完全性定理 (1/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 理論  $T$  が矛盾しない (あるいは 無矛盾 である) とは,  $T \not\vdash x \neq x$  となることである.
- ▶ 理論  $T$  が完全でないとは,  $T$  の言語での文  $\varphi$  で  $T \not\vdash \varphi$  かつ  $T \not\vdash \neg\varphi$  となるものが存在することである.  
つまり  $T$  はこの  $\varphi$  の “真偽” を決定できない.
- ▷ “ $T \not\vdash \varphi$ ” は  $T \vdash \varphi$  でない, つまり,  $T$  からの  $\varphi$  の証明が存在しないことをあらわす.
- ▶ 「PA を含み」という条件は本質的である. PA を含まない理論で, 完全であることが知られているものは存在する.  
たとえば, 初等平面幾何は完全な公理系を持つ.

## 第 1 不完全性定理 (1/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 理論  $T$  が矛盾しない (あるいは 無矛盾 である) とは,  $T \not\vdash x \neq x$  となることである.
- ▶ 理論  $T$  が完全でないとは,  $T$  の言語での文  $\varphi$  で  $T \not\vdash \varphi$  かつ  $T \not\vdash \neg\varphi$  となるものが存在することである.  
つまり  $T$  はこの  $\varphi$  の “真偽” を決定できない.
- ▷ “ $T \not\vdash \varphi$ ” は  $T \vdash \varphi$  でない, つまり,  $T$  からの  $\varphi$  の証明が存在しないことをあらわす.
- ▶ 「PA を含み」という条件は本質的である. PA を含まない理論で, 完全であることが知られているものは存在する.  
たとえば, 初等平面幾何は完全な公理系を持つ.

## 第 1 不完全性定理 (1/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 理論  $T$  が矛盾しない (あるいは 無矛盾 である) とは,  $T \not\vdash x \neq x$  となることである.
- ▶ 理論  $T$  が完全でないとは,  $T$  の言語での文  $\varphi$  で  $T \not\vdash \varphi$  かつ  $T \not\vdash \neg\varphi$  となるものが存在することである.  
つまり  $T$  はこの  $\varphi$  の “真偽” を決定できない.
- ▷ “ $T \not\vdash \varphi$ ” は  $T \vdash \varphi$  でない, つまり,  $T$  からの  $\varphi$  の証明が存在しないことをあらわす.
- ▶ 「PA を含み」という条件は本質的である. PA を含まない理論で, 完全であることが知られているものは存在する.  
たとえば, 初等平面幾何は完全な公理系を持つ.

## 第 1 不完全性定理 (1/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 理論  $T$  が矛盾しない (あるいは 無矛盾 である) とは,  $T \not\vdash x \neq x$  となることである.
- ▶ 理論  $T$  が完全でないとは,  $T$  の言語での文  $\varphi$  で  $T \not\vdash \varphi$  かつ  $T \not\vdash \neg\varphi$  となるものが存在することである.  
つまり  $T$  はこの  $\varphi$  の “真偽” を決定できない.
- ▷ “ $T \not\vdash \varphi$ ” は  $T \vdash \varphi$  でない, つまり,  $T$  からの  $\varphi$  の証明が存在しないことをあらわす.
- ▶ 「PA を含み」という条件は本質的である. PA を含まない理論で, 完全であることが知られているものは存在する.  
たとえば, 初等平面幾何は完全な公理系を持つ.

## 第 1 不完全性定理 (1/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 理論  $T$  が矛盾しない (あるいは 無矛盾 である) とは,  $T \not\vdash x \neq x$  となることである.
- ▶ 理論  $T$  が完全でないとは,  $T$  の言語での文  $\varphi$  で  $T \not\vdash \varphi$  かつ  $T \not\vdash \neg\varphi$  となるものが存在することである.  
つまり  $T$  はこの  $\varphi$  の “真偽” を決定できない.
- ▷ “ $T \not\vdash \varphi$ ” は  $T \vdash \varphi$  でない, つまり,  $T$  からの  $\varphi$  の証明が存在しないことをあらわす.
- ▶ 「PA を含み」という条件は本質的である. PA を含まない理論で, 完全であることが知られているものは存在する.  
たとえば, 初等平面幾何は完全な公理系を持つ.

## 第 1 不完全性定理 (1/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 理論  $T$  が矛盾しない (あるいは 無矛盾 である) とは,  $T \not\vdash x \neq x$  となることである.
- ▶ 理論  $T$  が完全でないとは,  $T$  の言語での文  $\varphi$  で  $T \not\vdash \varphi$  かつ  $T \not\vdash \neg\varphi$  となるものが存在することである.  
つまり  $T$  はこの  $\varphi$  の “真偽” を決定できない.
- ▷ “ $T \not\vdash \varphi$ ” は  $T \vdash \varphi$  でない, つまり,  $T$  からの  $\varphi$  の証明が存在しないことをあらわす.
- ▶ 「PA を含み」という条件は本質的である. PA を含まない理論で, 完全であることが知られているものは存在する.  
たとえば, 初等平面幾何は完全な公理系を持つ.



## 第 1 不完全性定理 (2/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 通常の数学は, すべて選択公理付きのツェルメロ・フレンケル公理系 (ZFC) と呼ばれる集合論の体系の中で展開できる.

特に, ZFC では, PA での議論も行なうことができるので, 第 1 不完全性定理を ZFC に適用することができる.

したがって, ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 上のような  $\varphi$  は ZFC から独立であるという.
- ▶ 上の「無限に...」は, もし  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  が ZFC から独立で,  $T = \text{ZFC} \cup \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$  が無矛盾なら,  $T$  に第 1 不完全性定理を適用すると  $T$  から独立な命題  $\varphi$  が得られるが,  $\varphi$  は, 当然 ZFC から独立で,  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  のどれとも異なるからである.

## 第 1 不完全性定理 (2/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 通常の数学は, すべて**選択公理**つきの**ツェルメロ・フレンケル公理系 (ZFC)** と呼ばれる集合論の体系の中で展開できる.

特に, ZFC では, PA での議論も行なうことができるので, 第 1 不完全性定理を ZFC に適用することができる.

したがって, ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 上のような  $\varphi$  は ZFC から **独立** であるという.
- ▶ 上の「無限に...」は, もし  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  が ZFC から独立で,  $T = \text{ZFC} \cup \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$  が無矛盾なら,  $T$  に第 1 不完全性定理を適用すると  $T$  から独立な命題  $\varphi$  が得られるが,  $\varphi$  は, 当然 ZFC から独立で,  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  のどれとも異なるからである.

## 第 1 不完全性定理 (2/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 通常の数学は, すべて**選択公理**つきの**ツェルメロ・フレンケル公理系 (ZFC)** と呼ばれる集合論の体系の中で展開できる.

特に, ZFC では, PA での議論も行なうことができるので, 第 1 不完全性定理を ZFC に適用することができる.

したがって, ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 上のような  $\varphi$  は ZFC から **独立** であるという.
- ▶ 上の「無限に...」は, もし  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  が ZFC から独立で,  $T = ZFC \cup \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$  が無矛盾なら,  $T$  に第 1 不完全性定理を適用すると  $T$  から独立な命題  $\varphi$  が得られるが,  $\varphi$  は, 当然 ZFC から独立で,  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  のどれとも異なるからである.

## 第 1 不完全性定理 (2/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 通常の数学は, すべて選択公理付きのツェルメロ・フレンケル公理系 (ZFC) と呼ばれる集合論の体系の中で展開できる.

特に, ZFC では, PA での議論も行なうことができるので, 第 1 不完全性定理を ZFC に適用することができる.

したがって, ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 上のような  $\varphi$  は ZFC から独立であるという.
- ▶ 上の「無限に...」は, もし  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  が ZFC から独立で,  $T = \text{ZFC} \cup \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$  が無矛盾なら,  $T$  に第 1 不完全性定理を適用すると  $T$  から独立な命題  $\varphi$  が得られるが,  $\varphi$  は, 当然 ZFC から独立で,  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  のどれとも異なるからである.

## 第 1 不完全性定理 (2/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 通常の数学は, すべて**選択公理**つきの**ツェルメロ・フレンケル公理系 (ZFC)** と呼ばれる集合論の体系の中で展開できる.

特に, ZFC では, PA での議論も行なうことができるので, 第 1 不完全性定理を ZFC に適用することができる.

したがって, ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 上のような  $\varphi$  は ZFC から **独立** であるという.
- ▶ 上の「無限に...」は, もし  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  が ZFC から独立で,  $T = \text{ZFC} \cup \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$  が無矛盾なら,  $T$  に第 1 不完全性定理を適用すると  $T$  から独立な命題  $\varphi$  が得られるが,  $\varphi$  は, 当然 ZFC から独立で,  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  のどれとも異なるからである.

## 第 1 不完全性定理 (2/2)

定理 (第 1 不完全性定理, ゲーデル 1931(昭和 6), ロッサー 1936(昭和 11)).

PA を含み, 矛盾しない, (具体的に与えられた) どんな理論  $T$  も完全でない.

- ▶ 通常の数学は, すべて**選択公理**つきの**ツェルメロ・フレンケル公理系 (ZFC)** と呼ばれる集合論の体系の中で展開できる.

特に, ZFC では, PA での議論も行なうことができるので, 第 1 不完全性定理を ZFC に適用することができる.

したがって, ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 上のような  $\varphi$  は ZFC から **独立** であるという.
- ▶ 上の「無限に...」は, もし  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  が ZFC から独立で,  $T = ZFC \cup \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$  が無矛盾なら,  $T$  に第 1 不完全性定理を適用すると  $T$  から独立な命題  $\varphi$  が得られるが,  $\varphi$  は, 当然 ZFC から独立で,  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  のどれとも異なるからである.

- ▶ 選択公理付きのツェルメロ・フレンケルの集合論 (ZFC) という名称の「ツェルメロ」と「フレンケル」は、この理論の確立で中心的な役割をはたした 2 人の数学者の名前である: この公理系はツェルメロが1908(明治 41) 年に提案した公理系をフレンケルが拡張して、フォン・ノイマンによる公理を加えて 1940 年代 (昭和 10 ~ 20 年代) に現在の形のものになった。

- ▶ 選択公理付きのツェルメロ・フレンケルの集合論 (ZFC) という名称の「ツェルメロ」と「フレンケル」は、この理論の確立で中心的な役割をはたした 2 人の数学者の名前である: この公理系はツェルメロが1908(明治 41) 年に提案した公理系をフレンケルが拡張して、フォン・ノイマンによる公理を加えて 1940 年代 (昭和 10 ~ 20 年代) に現在の形のものになった。

- ▶ 選択公理付きのツェルメロ・フレンケルの集合論 (ZFC) という名称の「ツェルメロ」と「フレンケル」は、この理論の確立で中心的な役割をはたした 2 人の数学者の名前である: この公理系は ツェルメロが1908(明治 41)年に提案した公理系をフレンケルが拡張して、フォン・ノイマンによる公理を加えて 1940 年代 (昭和 10 ~ 20 年代) に現在の形のものになった。

- ▶ 選択公理付きのツェルメロ・フレンケルの集合論 (ZFC) という名称の「ツェルメロ」と「フレンケル」は、この理論の確立で中心的な役割をはたした2人の数学者の名前である: この公理系はツェルメロが1908(明治41)年に提案した公理系をフレンケルが拡張して、フォン・ノイマンによる公理を加えて1940年代(昭和10~20年代)に現在の形のものになった。



Ernst Zermelo  
1953(昭和28)年



Abraham Fraenkel  
1940年代の写真

- ▶ ZFC は 2 変数の関係記号  $\varepsilon$  のみからなる言語  $L_{ZF}$  での次のような文からなる公理系である .
- ▷  $x \varepsilon y$  の意図されている読み方は “集合  $x$  は集合  $y$  の要素である” である .
- ▷ 集合論ではすべての対象は集合だと思っている (ただし集合という言葉は公理系にはあらわれない)

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \varepsilon x \leftrightarrow z \varepsilon y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \varepsilon z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \varepsilon z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \varepsilon s \leftrightarrow \exists y (y \varepsilon x \wedge t \varepsilon y))$

⋮

- ▶ ZFC は 2 変数の関係記号  $\varepsilon$  のみからなる言語  $L_{ZF}$  での次のような文からなる公理系である .
- ▷  $x \varepsilon y$  の意図されている読み方は “集合  $x$  は集合  $y$  の要素である” である .
- ▷ 集合論ではすべての対象は集合だと思っている (ただし集合という言葉は公理系にはあられない)

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \varepsilon x \leftrightarrow z \varepsilon y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \varepsilon z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \varepsilon z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \varepsilon s \leftrightarrow \exists y (y \varepsilon x \wedge t \varepsilon y))$

⋮

- ▶ ZFC は 2 変数の関係記号  $\varepsilon$  のみからなる言語  $L_{ZF}$  での次のような文からなる公理系である .
- ▷  $x \varepsilon y$  の意図されている読み方は “集合  $x$  は集合  $y$  の要素である” である .
- ▷ 集合論ではすべての対象は集合だと思っている (ただし集合という言葉は公理系にはあらわれない)

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \varepsilon x \leftrightarrow z \varepsilon y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \varepsilon z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \varepsilon z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \varepsilon s \leftrightarrow \exists y (y \varepsilon x \wedge t \varepsilon y))$

⋮

- ▶ ZFC は 2 変数の関係記号  $\varepsilon$  のみからなる言語  $L_{ZF}$  での次のような文からなる公理系である .
- ▷  $x \varepsilon y$  の意図されている読み方は “集合  $x$  は集合  $y$  の要素である” である .
- ▷ 集合論ではすべての対象は集合だと思っている (ただし集合という言葉は公理系にはあられない)

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \varepsilon x \leftrightarrow z \varepsilon y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \varepsilon z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \varepsilon z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \varepsilon s \leftrightarrow \exists y (y \varepsilon x \wedge t \varepsilon y))$

⋮

- ▶ ZFC は 2 変数の関係記号  $\varepsilon$  のみからなる言語  $L_{ZF}$  での次のような文からなる公理系である .
- ▷  $x \varepsilon y$  の意図されている読み方は “集合  $x$  は集合  $y$  の要素である” である .
- ▷ 集合論ではすべての対象は集合だと思っている (ただし集合という言葉は公理系にはあられない)

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \varepsilon x \leftrightarrow z \varepsilon y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \varepsilon z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \varepsilon z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \varepsilon s \leftrightarrow \exists y (y \varepsilon x \wedge t \varepsilon y))$

⋮

- ▶ ZFC は 2 変数の関係記号  $\varepsilon$  のみからなる言語  $L_{ZF}$  での次のような文からなる公理系である .
- ▷  $x \varepsilon y$  の意図されている読み方は “集合  $x$  は集合  $y$  の要素である” である .
- ▷ 集合論ではすべての対象は集合だと思っている (ただし集合という言葉は公理系にはあられない)

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \varepsilon x \leftrightarrow z \varepsilon y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \varepsilon z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \varepsilon z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \varepsilon s \leftrightarrow \exists y (y \varepsilon x \wedge t \varepsilon y))$

⋮

- ▶ ZFC は 2 変数の関係記号  $\varepsilon$  のみからなる言語  $L_{ZF}$  での次のような文からなる公理系である .
- ▷  $x \varepsilon y$  の意図されている読み方は “集合  $x$  は集合  $y$  の要素である” である .
- ▷ 集合論ではすべての対象は集合だと思っている (ただし集合という言葉は公理系にはあられない)

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \varepsilon x \leftrightarrow z \varepsilon y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \varepsilon z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \varepsilon z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \varepsilon s \leftrightarrow \exists y (y \varepsilon x \wedge t \varepsilon y))$

⋮

- ▶ ZFC は 2 変数の関係記号  $\varepsilon$  のみからなる言語  $L_{ZF}$  での次のような文からなる公理系である .
- ▷  $x \varepsilon y$  の意図されている読み方は “集合  $x$  は集合  $y$  の要素である” である .
- ▷ 集合論ではすべての対象は集合だと思っている (ただし集合という言葉は公理系にはあられない)

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \varepsilon x \leftrightarrow z \varepsilon y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \varepsilon z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \varepsilon z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \varepsilon s \leftrightarrow \exists y (y \varepsilon x \wedge t \varepsilon y))$

⋮

- ▶ ZFC は 2 変数の関係記号  $\varepsilon$  のみからなる言語  $L_{ZF}$  での次のような文からなる公理系である .
- ▷  $x \varepsilon y$  の意図されている読み方は “集合  $x$  は集合  $y$  の要素である” である .
- ▷ 集合論ではすべての対象は集合だと思っている (ただし集合という言葉は公理系にはあられない)

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \varepsilon x \leftrightarrow z \varepsilon y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \varepsilon z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \varepsilon z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \varepsilon s \leftrightarrow \exists y (y \varepsilon x \wedge t \varepsilon y))$

⋮

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \in z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \in z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow \exists y (y \in x \wedge t \in y))$

⋮

無限公理:  $\exists x ( \exists y (y \in x \wedge y \equiv \emptyset) \wedge \forall t (t \in x \rightarrow \exists u (\forall v (v \in u \leftrightarrow (v \in t \vee v \equiv t)) \wedge u \in x)) )$

(ただし,  $y \equiv \emptyset$  は  $\forall t \neg t \in y$  の略記である)

⋮

各  $L_{ZF}$ -論理式  $\varphi = \varphi(y, x_1, \dots, x_n) = \varphi(y, \bar{x})$  に対し,

分出公理  $\varphi$ :  $\forall x \forall x_1 \cdots \forall x_n \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow (t \in x \wedge \varphi(t, \bar{x})))$

⋮

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \in z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \in z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow \exists y (y \in x \wedge t \in y))$

⋮

無限公理:  $\exists x ( \exists y (y \in x \wedge y \equiv \emptyset) \wedge \forall t (t \in x \rightarrow \exists u (\forall v (v \in u \leftrightarrow (v \in t \vee v \equiv t)) \wedge u \in x)) )$

(ただし,  $y \equiv \emptyset$  は  $\forall t \neg t \in y$  の略記である)

⋮

各  $L_{ZF}$ -論理式  $\varphi = \varphi(y, x_1, \dots, x_n) = \varphi(y, \bar{x})$  に対し,

分出公理  $\varphi$ :  $\forall x \forall x_1 \cdots \forall x_n \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow (t \in x \wedge \varphi(t, \bar{x})))$

⋮

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \in z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \in z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow \exists y (y \in x \wedge t \in y))$

⋮

無限公理:  $\exists x ( \exists y (y \in x \wedge y \equiv \emptyset) \wedge \forall t (t \in x \rightarrow \exists u (\forall v (v \in u \leftrightarrow (v \in t \vee v \equiv t)) \wedge u \in x)) )$

(ただし,  $y \equiv \emptyset$  は  $\forall t \neg t \in y$  の略記である)

⋮

各  $L_{ZF}$ -論理式  $\varphi = \varphi(y, x_1, \dots, x_n) = \varphi(y, \bar{x})$  に対し,

分出公理 $_{\varphi}$ :  $\forall x \forall x_1 \cdots \forall x_n \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow (t \in x \wedge \varphi(t, \bar{x})))$

⋮

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \in z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \in z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow \exists y (y \in x \wedge t \in y))$

⋮

無限公理:  $\exists x ( \exists y (y \in x \wedge y \equiv \emptyset) \wedge \forall t (t \in x \rightarrow \exists u (\forall v (v \in u \leftrightarrow (v \in t \vee v \equiv t)) \wedge u \in x)) )$

(ただし,  $y \equiv \emptyset$  は  $\forall t \neg t \in y$  の略記である)

⋮

各  $L_{ZF}$ -論理式  $\varphi = \varphi(y, x_1, \dots, x_n) = \varphi(y, \bar{x})$  に対し,

分出公理 $_{\varphi}$ :  $\forall x \forall x_1 \cdots \forall x_n \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow (t \in x \wedge \varphi(t, \bar{x})))$

⋮

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \in z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \in z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow \exists y (y \in x \wedge t \in y))$

⋮

無限公理:  $\exists x ( \exists y (y \in x \wedge y \equiv \emptyset) \wedge \forall t (t \in x \rightarrow \exists u (\forall v (v \in u \leftrightarrow (v \in t \vee v \equiv t)) \wedge u \in x)) )$

(ただし,  $y \equiv \emptyset$  は  $\forall t \neg t \in y$  の略記である)

⋮

各  $L_{ZF}$ -論理式  $\varphi = \varphi(y, x_1, \dots, x_n) = \varphi(y, \bar{x})$  に対し,

分出公理 $_{\varphi}$ :  $\forall x \forall x_1 \cdots \forall x_n \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow (t \in x \wedge \varphi(t, \bar{x})))$

⋮

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \in z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \in z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow \exists y (y \in x \wedge t \in y))$

⋮

無限公理:  $\exists x ( \exists y (y \in x \wedge y \equiv \emptyset)$   
 $\wedge \forall t (t \in x \rightarrow \exists u (\forall v (v \in u \leftrightarrow (v \in t \vee v \equiv t)) \wedge u \in x))$

(ただし,  $y \equiv \emptyset$  は  $\forall t \neg t \in y$  の略記である)

⋮

各  $L_{ZF}$ -論理式  $\varphi = \varphi(y, x_1, \dots, x_n) = \varphi(y, \bar{x})$  に対し,

分出公理 $_{\varphi}$ :  $\forall x \forall x_1 \cdots \forall x_n \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow (t \in x \wedge \varphi(t, \bar{x})))$

⋮

外延性公理:  $\forall x \forall y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x \equiv y)$

空集合公理:  $\exists z \forall t \neg t \in z$

対の公理:  $\forall x \forall y \exists z \forall t (t \in z \leftrightarrow (t \equiv x \vee t \equiv y))$

和集の公理:  $\forall x \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow \exists y (y \in x \wedge t \in y))$

⋮

無限公理:  $\exists x ( \exists y (y \in x \wedge y \equiv \emptyset) \wedge \forall t (t \in x \rightarrow \exists u (\forall v (v \in u \leftrightarrow (v \in t \vee v \equiv t)) \wedge u \in x)) )$

(ただし,  $y \equiv \emptyset$  は  $\forall t \neg t \in y$  の略記である)

⋮

各  $L_{ZF}$ -論理式  $\varphi = \varphi(y, x_1, \dots, x_n) = \varphi(y, \bar{x})$  に対し,

分出公理 $_{\varphi}$ :  $\forall x \forall x_1 \cdots \forall x_n \exists s \forall t (t \in s \leftrightarrow (t \in x \wedge \varphi(t, \bar{x})))$

⋮

- ▶ 空集合公理は，空集合  $\emptyset$  が存在していることを主張している．
- ▶ 対の公理は，集合  $x, y$  に対し，集合  $\{x, y\}$  の存在を主張している．
- ▶ 無限公理は， $t \in x$  なら  $t \cup \{t\} \in x$  となるような集合  $x$  の存在を主張している．
- ▶ 空集合公理と 対の公理を用いて，数  $0, 1, 2, 3, \dots$  をそれぞれ集合， $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \dots$  のことと思って，数  $t$  の次の数を  $t \cup \{t\}$  のことだと思ふことで，PA を含む数論を ZFC の中で展開することができる．
- ▶ 無限公理と分出公理を使うと，自然数の全体の集合  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  の存在が証明でき，これを使って有理数の全体や実数の全体を ZFC の中で構成できる．
- ▶ このような議論によって，すべての通常の数学が ZFC の中で展開できることが示せる．

- ▶ 空集合公理は，空集合  $\emptyset$  が存在していることを主張している．
- ▶ 対の公理は，集合  $x, y$  に対し，集合  $\{x, y\}$  の存在を主張している．
- ▶ 無限公理は， $t \in x$  なら  $t \cup \{t\} \in x$  となるような集合  $x$  の存在を主張している．
- ▶ 空集合公理と 対の公理を用いて，数  $0, 1, 2, 3, \dots$  をそれぞれ集合， $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \dots$  のことと思って，数  $t$  の次の数を  $t \cup \{t\}$  のことだと思ふことで，PA を含む数論を ZFC の中で展開することができる．
- ▶ 無限公理と分出公理を使うと，自然数の全体の集合  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  の存在が証明でき，これを使って有理数の全体や実数の全体を ZFC の中で構成できる．
- ▶ このような議論によって，すべての通常の数学が ZFC の中で展開できることが示せる．

- ▶ 空集合公理は，空集合  $\emptyset$  が存在していることを主張している．
- ▶ 対の公理は，集合  $x, y$  に対し，集合  $\{x, y\}$  の存在を主張している．
- ▶ 無限公理は， $t \in x$  なら  $t \cup \{t\} \in x$  となるような集合  $x$  の存在を主張している．
- ▶ 空集合公理と 対の公理を用いて，数  $0, 1, 2, 3, \dots$  をそれぞれ集合， $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \dots$  のことと思って，数  $t$  の次の数を  $t \cup \{t\}$  のことだと思ふことで，PA を含む数論を ZFC の中で展開することができる．
- ▶ 無限公理と分出公理を使うと，自然数の全体の集合  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  の存在が証明でき，これを使って有理数の全体や実数の全体を ZFC の中で構成できる．
- ▶ このような議論によって，すべての通常の数学が ZFC の中で展開できることが示せる．

- ▶ 空集合公理は，空集合  $\emptyset$  が存在していることを主張している．
- ▶ 対の公理は，集合  $x, y$  に対し，集合  $\{x, y\}$  の存在を主張している．
- ▶ 無限公理は， $t \in x$  なら  $t \cup \{t\} \in x$  となるような集合  $x$  の存在を主張している．
- ▶ 空集合公理と 対の公理を用いて，数  $0, 1, 2, 3, \dots$  をそれぞれ集合， $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \dots$  のことと思って，数  $t$  の次の数を  $t \cup \{t\}$  のことだと思ふことで，PA を含む数論を ZFC の中で展開することができる．
- ▶ 無限公理と分出公理を使うと，自然数の全体の集合  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  の存在が証明でき，これを使って有理数の全体や実数の全体を ZFC の中で構成できる．
- ▶ このような議論によって，すべての通常の数学が ZFC の中で展開できることが示せる．

- ▶ 空集合公理は，空集合  $\emptyset$  が存在していることを主張している．
- ▶ 対の公理は，集合  $x, y$  に対し，集合  $\{x, y\}$  の存在を主張している．
- ▶ 無限公理は， $t \in x$  なら  $t \cup \{t\} \in x$  となるような集合  $x$  の存在を主張している．
- ▶ 空集合公理と 対の公理を用いて，数  $0, 1, 2, 3, \dots$  をそれぞれ集合， $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \dots$  のことと置いて，数  $t$  の次の数を  $t \cup \{t\}$  のことだと思ふことで，PA を含む数論を ZFC の中で展開することができる．
- ▶ 無限公理と分出公理を使うと，自然数の全体の集合  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  の存在が証明でき，これを使って有理数の全体や実数の全体を ZFC の中で構成できる．
- ▶ このような議論によって，すべての通常の数学が ZFC の中で展開できることが示せる．

- ▶ 空集合公理は，空集合  $\emptyset$  が存在していることを主張している．
- ▶ 対の公理は，集合  $x, y$  に対し，集合  $\{x, y\}$  の存在を主張している．
- ▶ 無限公理は， $t \in x$  なら  $t \cup \{t\} \in x$  となるような集合  $x$  の存在を主張している．
- ▶ 空集合公理と 対の公理を用いて，数  $0, 1, 2, 3, \dots$  をそれぞれ集合， $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \dots$  のことと思って，数  $t$  の次の数を  $t \cup \{t\}$  のことだと思ふことで，PA を含む数論を ZFC の中で展開することができる．
- ▶ 無限公理と分出公理を使うと，自然数の全体の集合  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  の存在が証明でき，これを使って有理数の全体や実数の全体を ZFC の中で構成できる．
- ▶ このような議論によって，すべての通常の数学が ZFC の中で展開できることが示せる．

- ▶ 空集合公理は，空集合  $\emptyset$  が存在していることを主張している．
- ▶ 対の公理は，集合  $x, y$  に対し，集合  $\{x, y\}$  の存在を主張している．
- ▶ 無限公理は， $t \in x$  なら  $t \cup \{t\} \in x$  となるような集合  $x$  の存在を主張している．
- ▶ 空集合公理と 対の公理を用いて，数  $0, 1, 2, 3, \dots$  をそれぞれ集合， $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \dots$  のことと思って，数  $t$  の次の数を  $t \cup \{t\}$  のことだと思ふことで，PA を含む数論を ZFC の中で展開することができる．
- ▶ 無限公理と分出公理を使うと，自然数の全体の集合  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  の存在が証明でき，これを使って有理数の全体や実数の全体を ZFC の中で構成できる．
- ▶ このような議論によって，すべての通常の数学が ZFC の中で展開できることが示せる．

ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 第 1 不完全性定理の証明は, このような  $\varphi$  の構成法を与えるが, そこで構成される  $\varphi$  は人工的なもので, 自然な数学的命題とは言いがたい.

数学的に意味のある命題で, ZFC から独立なものは存在するだろうか?

YES. 現在ではそのようなものが沢山知られている.

- ▶ カントルの連続体仮説 と呼ばれる命題はそのようなものの 1 つである.  
次回の講義でこれについて詳しく見てみることにする.

ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 第 1 不完全性定理の証明は, このような  $\varphi$  の構成法を与えるが, そこで構成される  $\varphi$  は人工的なもので, 自然な数学的命題とは言いがたい.

数学的に意味のある命題で, ZFC から独立なものは存在するだろうか?

YES. 現在ではそのようなものが沢山知られている.

- ▶ カントルの連続体仮説 と呼ばれる命題はそのようなものの 1 つである.  
次回の講義でこれについて詳しく見てみることにする.

ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 第 1 不完全性定理の証明は, このような  $\varphi$  の構成法を与えるが, そこで構成される  $\varphi$  は人工的なもので, 自然な数学的命題とは言いがたい.

数学的に意味のある命題で, ZFC から独立なものは存在するだろうか?

YES. 現在ではそのようなものが沢山知られている.

- ▶ カントルの連続体仮説 と呼ばれる命題はそのようなものの 1 つである.  
次回の講義でこれについて詳しく見てみることにする.

ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 第 1 不完全性定理の証明は, このような  $\varphi$  の構成法を与えるが, そこで構成される  $\varphi$  は人工的なもので, 自然な数学的命題とは言いがたい.

数学的に意味のある命題で, ZFC から独立なものは存在するだろうか?

YES. 現在ではそのようなものが沢山知られている.

- ▶ カントルの連続体仮説 と呼ばれる命題はそのようなものの 1 つである.  
次回の講義でこれについて詳しく見てみることにする.

ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 第 1 不完全性定理の証明は, このような  $\varphi$  の構成法を与えるが, そこで構成される  $\varphi$  は人工的なもので, 自然な数学的命題とは言いがたい.

数学的に意味のある命題で, ZFC から独立なものは存在するだろうか?

**YES.** 現在ではそのようなものが沢山知られている.

- ▶ カントルの連続体仮説 と呼ばれる命題はそのようなものの 1 つである.  
次回の講義でこれについて詳しく見てみることにする.

ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 第 1 不完全性定理の証明は, このような  $\varphi$  の構成法を与えるが, そこで構成される  $\varphi$  は人工的なもので, 自然な数学的命題とは言いがたい.

数学的に意味のある命題で, ZFC から独立なものは存在するだろうか?

**YES.** 現在ではそのようなものが沢山知られている.

- ▶ カントルの連続体仮説 と呼ばれる命題はそのようなものの 1 つである.  
次回の講義でこれについて詳しく見てみることにする.

ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 第 1 不完全性定理の証明は, このような  $\varphi$  の構成法を与えるが, そこで構成される  $\varphi$  は人工的なもので, 自然な数学的命題とは言いがたい.

数学的に意味のある命題で, ZFC から独立なものは存在するだろうか?

YES. 現在ではそのようなものが沢山知られている.

- ▶ カントルの連続体仮説 と呼ばれる命題はそのようなものの 1 つである.  
次回の講義でこれについて詳しく見てみることにする.

ZFC から (特に通常の数学から) 証明できないし, 否定も証明できないような命題  $\varphi$  が無限に存在する.

- ▶ 第 1 不完全性定理の証明は, このような  $\varphi$  の構成法を与えるが, そこで構成される  $\varphi$  は人工的なもので, 自然な数学的命題とは言いがたい.

数学的に意味のある命題で, ZFC から独立なものは存在するだろうか?

YES. 現在ではそのようなものが沢山知られている.

- ▶ カントルの連続体仮説 と呼ばれる命題はそのようなものの 1 つである.  
次回の講義でこれについて詳しく見てみることにする.

- ▶ カントルの連続体仮説
- ▶ 第 1 不完全性定理の証明のアイデア
- ▶ 第 2 不完全性定理とその意味

- ▶ カントルの連続体仮説
- ▶ 第 1 不完全性定理の証明のアイデア
- ▶ 第 2 不完全性定理とその意味

- ▶ カントルの連続体仮説
- ▶ 第 1 不完全性定理の証明のアイデア
- ▶ 第 2 不完全性定理とその意味

- ▶ カントルの連続体仮説
- ▶ 第 1 不完全性定理の証明のアイデア
- ▶ 第 2 不完全性定理とその意味