# 20世紀数学基礎論の成果と展望

## 1°数学基礎論とは

倉 田 令二朗

(1) 証明論 (Proof Theory) (2) モデルの理論 (Model Theory) (3) 帰納的関数論 (Recursion Theory) (4) 公理的集合論 (Axiomatic Set Theory)

## (1) 証明論

(A) 成立の背景.

集合論の成果 (Cantor, Dedekind) → Paradox (基礎の危機) → 形式主義的公理 主義の成立

Zermelo 集合論の公理化 Z (1908), 自然数論の公理化 N (Peano, 1889)

- (B) 問題点
  - (i) Z の分出公理の性質 A(a), N の数学的帰納法の性質 A(a) とは何か?
  - (ii) N の  $0,1,+,\cdot,=$ , Z の  $\in$ ,= とは何か? ヒルベルトは (i) に対しては Z ないし N の論理式 (formula) であると答える. (ii) に対しては無定義であると答える. (すべての記号に対して)
- (C) 項と論理式

はじめに記号ありき.

- 数学の特定分野に固有の言語 L (記号としての定数  $c_{\alpha}$ , 述語  $p_{\beta}$ , 関数  $f_{\gamma}$  の あつまり).
- すべての分野に共通な (i) 論理記号  $\neg$ ,  $\lor$ ,  $\land$ ,  $\rightarrow$ ,  $\forall$ ,  $\exists$ , (ii) 変数記号, (iii) カッコ. 言語 L が与えられると L 上の項 (term), 論理式 (formula) が定まり、論理式の集合として公理系 T が選ばれる. T は文からなるとしてよい. 数学とはペア  $\langle L, T \rangle$  のことである.
- (D) 論理式 A が T で証明可能  $T \vdash A$  とは何か?



- (E)  $\langle L,T\rangle$  が無矛盾  $\iff$  論理式 A に対し  $T\vdash A$  かつ  $T\vdash \neg A$  となることはない.  $\langle L,T\rangle$  が完全  $\iff$  任意の L 上の文 A に対し  $T\vdash A$  か  $T\vdash \neg A$ .
  - 注)Hilbert パリ講演での第1問題は連続体問題,第2問題は算術の無矛盾性

#### (2) モデルの理論

(A) 言語  $\{c_{\alpha}, p_{\beta}, f_{\gamma}\}_{\alpha \in A, \beta \in B, \gamma \in C}$  の解釈  $M = \langle D, c_{\alpha}^{M}, p_{\beta}^{M}, f_{\gamma}^{M} \rangle$  (D は集合,  $c_{\alpha} \in D$ ,  $p_{\beta}^{M} \subseteq D^{n}$ ,  $f_{\beta}^{M}: D^{n} \to D$ ).

M と自由変数に対する指定  $e=\begin{pmatrix}a_1&\dots&a_n\\x_1&\dots&x_n\end{pmatrix}, x_i\in D$ , に対し e が L 上の項 t, 論理式 A を覆うとき  $t^M[e]$  (M,e のもとでの t の値),  $M\models A[e]$  (A は M,e のもとで真) が定義される.

# 20世紀数学基礎論の成果と展望

# 1°数学基礎論とは

倉 田 令二朗

(1) 証明論 (Proof Theory) (2) モデルの理論 (Model Theory) (3) 帰納的関数論 (Recursion Theory) (4) 公理的集合論 (Axiomatic Set Theory)

#### (1) 証明論

(A) 成立の背景.

集合論の成果 (Cantor, Dedekind) → Paradox (基礎の危機) → 形式主義的公理 主義の成立

Zermelo 集合論の公理化 Z (1908), 自然数論の公理化 N (Peano, 1889)

- (B) 問題点
  - (i) Z の分出公理の性質 A(a), N の数学的帰納法の性質 A(a) とは何か?
  - (ii) N の  $0,1,+,\cdot,=$ , Z の  $\in$ ,= とは何か? ヒルベルトは (i) に対しては Z ないし N の論理式 (formula) であると答える. (ii) に対しては無定義であると答える. (すべての記号に対して)
- (C) 項と論理式

はじめに記号ありき.

- 数学の特定分野に固有の言語 L (記号としての定数  $c_{\alpha}$ , 述語  $p_{\beta}$ , 関数  $f_{\gamma}$  の あつまり).
- すべての分野に共通な (i) 論理記号  $\neg$ ,  $\lor$ ,  $\land$ ,  $\rightarrow$ ,  $\forall$ ,  $\exists$ , (ii) 変数記号, (iii) カッコ. 言語 L が与えられると L 上の項 (term), 論理式 (formula) が定まり、論理式の集合として公理系 T が選ばれる. T は文からなるとしてよい. 数学とはペア  $\langle L, T \rangle$  のことである.
- (D) 論理式 A が T で証明可能 TトA とは何か?一階述語論理 (論理の公理と推論規則) が必要.
- (E)  $\langle L,T\rangle$  が無矛盾  $\iff$  論理式 A に対し  $T\vdash A$  かつ  $T\vdash \neg A$  となることはない.  $\langle L,T\rangle$  が完全  $\iff$  任意の L 上の文 A に対し  $T\vdash A$  か  $T\vdash \neg A$ . 注)Hilbert パリ講演での第 1 問題は連続体問題,第 2 問題は算術の無矛盾性

#### (2) モデルの理論

(A) 言語  $\{c_{\alpha}, p_{\beta}, f_{\gamma}\}_{\alpha \in A, \beta \in B, \gamma \in C}$  の解釈  $M = \langle D, c_{\alpha}^{M}, p_{\beta}^{M}, f_{\gamma}^{M} \rangle$  (D は集合,  $c_{\alpha} \in D$ ,  $p_{\beta}^{M} \subseteq D^{n}$ ,  $f_{\beta}^{M} : D^{n} \to D$ ).

M と自由変数に対する指定  $e=\begin{pmatrix}a_1&\dots&a_n\\x_1&\dots&x_n\end{pmatrix}$ ,  $x_i\in D$ , に対し e が L 上の項 t, 論理式 A を覆うとき  $t^M[e]$  (M,e のもとでの t の値),  $M\models A[e]$  (A は M,e のもとで真) が定義される.

- (B) T は文のみからなるとき、  $M \text{ は } \langle L,T \rangle \text{ のモデルである} \iff \text{任意の } A \in T \text{ に対して } M \models A$
- (C) 恒真. L 上の論理式 A に対して  $\models A (A \ \text{は恒真}) \iff \text{任意の } M \ \text{と } A \ \text{を覆う } e \ \text{に対して } M \models A[e]$

# (3) 帰納的関数と述語

- (A) 原始帰納的関数
- (B) ゲーデルの示唆と一般のさまざまな提案
- (C) Church のテーゼ
- (D) Kleene の2定理

# (4) 公理論的集合論

ZF, ZFC (Zermelo, Fraenkel, Neumann)

#### 2° 数学基礎論の古典的成果

- (1) 命題論理計算の研究 (Post 1929). その健全性 (Soundness) と完全性 (Completeness).
- (2) Löwenheim-Skolem の定理 (1915, 1920). 可算公理系  $\langle L,T\rangle$  がモデルをもてば可算モデルをもつ.
- (3) 述語論理の完全性定理 (Gödel 1930).  $\models A \iff \vdash A \text{ in } \mathbf{H} (\mathcal{O} \Rightarrow)$ .
- (4) 不完全性定理 (Gödel 1931).
- (5) LK, LJ, 自然数論の無矛盾性証明 (Gentzen 1034-1938).
- (6) 帰納的関数論と述語 (Gödel, Kleene 1936-1943, Church 1936).
- (7) AC と GCH の ZF に対する相対的無矛盾性 (Gödel 1938).

# 3°20世紀後半の発展(算術の問題を中心に)と今後の課題

- (1) Nonstandard model の各分野への応用 (1960 年頃はじまる).
- (2) GCH の ZFC からの、AC の ZF からの独立性 (Cohen 1963).
- (3) Hilbert 第 10 問題の否定的解決 (Matijasevič).
- (4) NP-complete 述語の発見 (Cook 1975).
- (5) Paris-Harrington Principle (1977).
- (6) "Bounded Arithmetic" (Buss 1986). Computer Science の基礎論化.
- (7) Håstad, Ajtai 等. Parity や Pigeon Hole Principle 等の弱い算術からの独立性の問題.

算術内 Separation 問題の方法の開発が課題. Forcing 法の算術化によるかまったく新しい地平が要求されるか不明.

公理論的集合論では Martin-Steel-Woodin の仕事

モデル論では Shelah の仕事が大きい

Fermat 大定理はどんな公理系で証明され、どこで証明されないかの問題も面白い.