

○論の集合論的基礎よりに関するノート

× <1> "Z. in ZF" → なし

九大 工学部 倉田令二郎

Q. 17 の 1. Foundation, 種々の試み

Q. 1 ZF, BG の不十分

Zermelo-Fraenkel set theory は category of all sets (all groups) が考えられない。よしと Bernays-Gödel set theory は考えられるが、任意の large category A, B に対する Functor category A^B が考えられない。これが Category theory 誕生と同時に問題となる基礎からの問題があり、これに対する種々の approach がある。

Q. 2. Grothendieck universe は 理論的に満足すべきである。
だが、集合論と大異常に違ふとするのがある。

左左左、「問題」には universe を変更不可とす all の意味が
不確定である。左左左 MacLane [MI] が批判的である。
syntactical system は必ず all, exist の意味はつねに不確定である。左左左 model theory の結論 \rightarrow "存在する" が

0.3 強い理論 0.2 の方向とは反対に、Working mathematics は $Z \in Z$ — Category 理論の基礎より $\in \in \in \in \in \in$ — ZF と
II 強い理論で十分であるとの指摘が Lawvere, MacLane [M1] など
を他に下つて至りました。

実際 Working mathematics は大体の場合 自然数論上の
comprehension axiom \rightarrow type-theory で十分である。
本論文批評 Z_0 はこれに対する集合論である。

Lawvere set theory \Rightarrow Category 一元論によると同一個の
理論である。

他方、ZF に基礎を引き \rightarrow \in universe \rightarrow “是” などと
“主張が可い” (Feferman, MacLane [M2])。Lawvere の
Category of Categories は \Rightarrow Category 一元論的表現である。

(アレ、いつまよく Z_0 はまだ未だ Ω に立つ) Category of
Categories of Categories --- これを “ Ω ” と得ず、次可 “ Ω ” と思
ふれ。 ($T = \pi^* \rightarrow$ 以下 “ Ω ” は 任意の Ω と universe の間に
“ Z_0 in ZF”

を考えよ。しかし現存する全数学の基礎として、これらは
Category 理論の基礎が “ $\in \in \in \in \in \in$ ” や “一番” などから離
る (“ Ω ” は “ \in ”。以下は “ Z_0 in ZF” を中心とする) 二つの方面のことを
ランダムに考ふ事。

以下次の略記を用ひる。

ZF Zermelo-Fraenkel set theory

BG Bernays-Gödel set theory

GU Grothendieck universe (SGA 4)

LS Lawvere: Category of sets

(Proc. Nat. Acad. Sci. 52 1964)

LCC Lawvere: Category of Categories

(Proc. of a Conference on Categorical Algebra (La Jolla) Springer 1966)

GLC : $\forall \alpha \in GLC \exists \beta \in \alpha$ is an equivalent system.

GLJ intuitionistic type theory with comprehension axiom.

MI MacLane Springer Lecture Note 92. 1969

MI MacLane Springer Lecture Note 106 1969

1. Z_0 の公理

null set, extensionality, pair, sum, power, regularity,
restricted separation, choice, infinity

restricted separation restricted formula — quantifier bounded

$\exists x(\forall y(y \in x) \rightarrow \phi(y)) \quad \vdash \exists x \forall y(y \in x) \rightarrow \phi(y)$ separation axiom

2. Z_0 は一階公理化可能

restricted separation \rightarrow $\exists x \forall y(y \in x) \vdash \exists x \forall y(y \in x) \rightarrow \forall z(z \in x \rightarrow \exists y(y \in z \wedge z \in x))$

$\exists x \forall y(y \in x \rightarrow \exists z(z \in y \wedge z \in x))$ axiom of \in + 分 \in 互換。

$X - Y, X \times Y, \epsilon \uparrow X, D(X), \{x, y \in X \mid \langle y, x \rangle \in X\}, \{\langle \langle x, y \rangle, z \rangle \mid \langle \langle x, y \rangle, z \rangle \in X\}$

3. Z_0 のモデル、宇宙

Z_0 は finitely axiomatizable であるとすと Z_0 が standard, transitive model であると ZF の中で証明できる。これは model は inclusive (U : inclusive $\Leftrightarrow \forall x \in U, \forall y \in x \Rightarrow y \in U$) である。
定理 次のことを ZF で証明できる。

x_0 を任意の set とするとき、 $x_0 \in U_0$ であるとき次の条件を満たす
 (a) 存在する。

(U,1) U_0 は transitive, inclusive

(U,2) $x, y \in U_0 \Rightarrow \{x, y\} \in U_0$

(U,3) $x \in U_0 \Rightarrow P(x) \in U_0$

(U,4) $x \in U_0 \Rightarrow \cup x \in U_0$

(U1) ~ (U4) で \exists 3. 集合 \in restricted universe(RU) である。

注1) $x_0 = \omega$ で \exists 12) Z_0 が transitive, inclusive model である。

null set である, inclusive は \Leftrightarrow (U3) である 3. regularity,
 axiom of choice は ZF のときに従う。

注2) inclusive は \Leftrightarrow (U1) \Leftrightarrow (U,12) Z の model である。

注3) たとえば齊藤正彦「超積と超導解析」2章 参照

4. Grothendieck Universe と関係

6. U は (U,1) ~ (U,4) の他に次の条件を満たすときである。

(U,5) map $f: x \rightarrow U$ は $\exists I \subset \text{Im } f \in U$

あることは (U4), (U,5) がともに

(U4') $(x_\alpha)_{\alpha \in I}$ は family of sets of U , $I \in U$ である。

union $\bigcup_{\alpha \in I} x_\alpha \in U$

$\exists z \in \mathcal{S} \ni: (U4') \iff (U, 4) \& (U, 5)$

$((U, 4') \Rightarrow (U, 4)) \text{ if } (\alpha)_{\alpha \in \chi}, ((U, 4') \Rightarrow (U, 5)) \text{ if } (\{f(\alpha)\})_{\alpha \in \chi} \notin \mathcal{S}$.

$(U, 4) \& (U, 5) \Rightarrow (U, 4')$ if $(x_\alpha)_{\alpha \in I} \text{ s.t. } I \xrightarrow{f} U \text{ 且 } \forall \alpha \in I \quad x_\alpha \in U$

$(\bigcup_{\alpha \in I} x_\alpha = \bigcup_{\alpha \in I} f(\alpha))$

3. 定理 \vdash 证否 $\neg \exists z \in \mathcal{S} \ni (AU)$ axiom of universe "3".

(AU) 任意 α set $x = \{\beta \mid \beta \in U \text{ 且 } \beta \in G_U\}$ が存在

すなはち $\exists \alpha$ が公理と等価である

(ASI) axiom of strongly inaccessible cardinal

任意の cardinal $\alpha = \text{cf } L, \alpha < p \wedge \alpha \text{ is strongly inaccessible cardinal}$

p が存在する。 $L \models \alpha^+ \in G_U$ の存在は ZF の transitive model が存在するのである。

5. " Z_0 in ZF " は \vdash 且 \vdash Category 論の可能性

G_U 不況 (A, U) の意義は、 $A \in \mathcal{S}$ は functor category が定義された universe で U が universe で生成された場合に $\vdash A \in U$ (上位の universe に移行する $\vdash A \in F \in U$ が難易度達してしまった) が可能である。

$S(A, U)$ = \emptyset (即ち) A が自制的であるが、基本的には

"Category は \rightarrow small (\wedge ($\vdash A \in U$ 且 U は small))" は \vdash する

$\vdash A \in U \rightarrow A \in S(A, U)$.

この原則は RU 不況 3 定理、すなはち " Z_0 in ZF " は \vdash 且 \vdash が成立する。

可及カル理論は \mathcal{U} -Set と Replacement と \mathcal{U} の間で
 \mathcal{U} は "入力" で $f: X \rightarrow U$ の X の element は $\in \mathcal{U}$, U' は
 \mathcal{U} の "出力" であります。

\mathcal{U} は \mathcal{U} -Set と \mathcal{U} -category $\underline{\text{Set}}_{\mathcal{U}}$ は complete です。
 C が \mathcal{U} -small, D が \mathcal{U} -locally small category の場合 \mathcal{D}^C は \mathcal{U} -small-category で $\mathcal{C} \times \mathcal{D}$ 有名存在問題が成立します
 例: $C = \mathcal{U}$ の場合 \mathcal{U} は $\underline{\text{Set}}_{\mathcal{U}}$ で \mathcal{U} は \mathcal{U} -small です
 後者では $C + D$ が \mathcal{U}' -small です $\mathcal{C} \times \mathcal{D}$ が \mathcal{U}' -small です
 つまり因難を排除できますと言えます。

6. $Z_0 \times \text{Topos}$ の関係(1)

6.1. $\text{GLJ} \iff \text{Topos}$

$\text{GLC} \iff \text{WPT}$ (well-pointed topos)

$\text{Z}_0 = \text{WPT} = \text{Topos} + \text{ND}(\text{nondegenerate}) + \text{G}_2(1 \text{ is generator})$

6.2. $Z_0 \times LS$ の関係

$LS = \text{WPT} + (\text{AC}) + (\text{AI})(\text{infinity})$

$Z_0 \times LS$ が強い。 Z_0 が model で Category は LS です。

$L \times 2 = LS$ で object A は L.

$x \in A$ の element が $\Leftrightarrow 1 \xrightarrow{x} A$

B が A の subset が $\Leftrightarrow B \rightarrow A$ (これは \rightarrow charac map:

$A \rightarrow \mathbb{S}$)

対応を考慮して得られる Category と map の定義

$\pi_3 = \text{a set } a \in \mathcal{U} \rightarrow \mathcal{U}$

(i) element \neq subset.

(ii) $A \neq A'$ 且 A -subset $A \rightarrow \mathcal{U} \neq A'$ -subset $A' \rightarrow \mathcal{U}$

($\forall x \in Z_0$ 之 element 之 $\rightarrow \mathcal{U}$ 之 set 之 $\rightarrow \mathcal{U}$) $\exists a \in A, A'$ 之 common

subset \neq $\rightarrow \mathcal{U}$ 之 $\rightarrow \mathcal{U}$. $\exists z \in LS$ 之 global set theory (object & universe
 \in 之 $\rightarrow \mathcal{U}$) $\exists z \in \mathcal{U} = \mathcal{U}$ 存在.

$LS = Z_0 \rightarrow Z_0$ 之 model 之作 之 關係 之

G. Osius, Categorical Set Theory, J. Pure Appl. Alg. 4, 1974

$\vdash f : Z_0 \rightarrow Z_0$ 之 $\rightarrow \mathcal{U}$. $\exists u \in Z_0 \vdash f : LS$ 之 global 之 $\rightarrow \mathcal{U} = \mathcal{U}$

7. Z_0 之 Topos の定義(2). $LS = Z_0 \rightarrow Z_0$ 之 model (Osius)

7.1. Transitive-set-object in Topos

map: $A \xrightarrow{r} PA (= \mathcal{U}^A)$ 之 Tr-set object $\rightarrow \mathcal{U}$

(i) V 之 monic 之 $\rightarrow \mathcal{U}$.

(ii) recursive 之 $\rightarrow \mathcal{U}$. $\exists z \in LS$ 之 $\rightarrow \mathcal{U}$ \rightarrow map $PB \xrightarrow{f} B$ 之 $\rightarrow \mathcal{U}$.

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ r \downarrow & \uparrow p & \text{可換之 } f \text{ 之 } \rightarrow \mathcal{U} \rightarrow \text{之 } \rightarrow \mathcal{U} \\ PA & \xrightarrow{pf} & PB \end{array}$$

$\vdash f : P \rightarrow \exists f \in \mathcal{U} \text{ 之 } \rightarrow \mathcal{U}, \vdash \text{れ } f : \mathcal{U} \rightarrow X \mapsto P(X)$ 之 covariant

functor (image 之 $\rightarrow \mathcal{U}$ 之 $\rightarrow \mathcal{U}$) $\times_{\mathcal{U}} \mathcal{U}$ 之 $\rightarrow \mathcal{U}$.

集合論の monoic, recursive は extensional, well founded relation で
 $\exists \in \mathcal{Z}$.

inclusion \hookrightarrow tr-set object $A \xrightarrow{r} PA \times B \xrightarrow{s} PB \rightarrow$ inclusion \hookrightarrow

map $A \hookrightarrow B \rightsquigarrow A \xrightarrow{i} B \rightsquigarrow \text{可換} \in \mathcal{Z} \Rightarrow \text{モノイック}.$

$$\begin{array}{ccc} r & & s \\ \downarrow & & \downarrow \\ PA & \longrightarrow & PB \end{array}$$

$$\Rightarrow a \in S \text{ は } a = x \in \text{既定} \Rightarrow.$$

① inclusion \hookrightarrow は monoic である.

② inclusion \hookrightarrow は \exists で \forall は唯一 $\Rightarrow \exists \in \mathcal{Z}$.

$\Rightarrow a \in S \in \text{in}(sr) \in \mathcal{Z}.$ $r \in S \in \mathcal{Z} \in \mathcal{Z}.$

③ 假定 $\exists \hookrightarrow$ tr-set-object $R, S \in \mathcal{Z}, L \subset R$ 上 PA
 \rightarrow 性質 $\exists \hookrightarrow R \sqcup S, R \cap S$ が存在する.

7.2 Set-object in Topos

Topos: $\exists \mathcal{Z}$ set-object $\times_{\mathcal{Z}}$ pair $(r, N) = (A \xrightarrow{r} PA, A \xrightarrow{N} \Omega)$

\hookrightarrow $\exists \mathcal{Z}$, $\exists \in \mathcal{Z}$: r は transitive set object, N は A の subobject.

7.3 Model of \mathbb{Z}_0 in SL

(1) SL の set-object (r, N) (r, M) は \mathcal{Z} .

$(r, N) \in (r, M) \iff N$ が factor through r ($\exists \exists \hookrightarrow \exists \xrightarrow{1^{\text{Ne}}} PA = 1 \xrightarrow{t} A \xrightarrow{r} PA$)

$\hookrightarrow \exists \xrightarrow{A} M \iff x \in M$.

$\exists \in 1 \xrightarrow{\text{Ne}} PA \sqcup A \xrightarrow{N} \Omega = \exists \hookrightarrow \exists \xrightarrow{1^{\text{Ne}}} PA = 1 \xrightarrow{t} \Omega^A (= PA)$

$x \in M \iff 1 \xrightarrow{A} A \xrightarrow{N} \Omega = 1 \xrightarrow{t} \Omega$

(2) SL の set-object $(r, N), (s, M)$ は \mathcal{Z} に 相等しい \sim なる \exists なる

定義 2.

$$(r, N) \sim (s, M) \Leftrightarrow \text{in}(r, rvs)[N] = \text{in}(s, rvs)[M]$$

$\text{in}(r, rvs)$ は r の inclusion $r \rightarrow rvs$

$i[N]$ は N の map i の image を表す。

(3) SL の set-object (r, N) (s, M) は r の membership relation \in

$$(r, N) \in (s, M) \Leftrightarrow \underset{A \cup B}{\text{in}(r, rvs)[N]} \in \text{in}(s, rvs)[M]$$

たゞし、 n -set-object $rvs \in A \cup B \rightarrow P(A \cup B)$ である。 $\in_{A \cup B}$ は (1) の意味である。

7.4. 定理 7.3 (2), (3) に $F \Rightarrow SL$ の set-object の条件は Z_0 の model である。

内題提起 以上の一連の結果を踏まえ、2つ以上の内題を提起した。一つは η の結果を一般の Topos に拡張する。直観主義的集合論 $\neg\neg$ - \perp の Z_0 でないことを示す。今一つは Lawvere 的な力 \mathcal{I} による一般的な “ Z_0 in ZF” の定式化は可能か否か。

8. Z_0 と Topos の関係 (3) Z_0 の Topos での解釈

η の論議を直観主義化する。それは Z_0 が SL でないことを示す。すなはち Z_0 が Topos でないことを意味する。

(L Mithel - Benabou Language の Analogy と Z_0 の \mathcal{I})

12 章

各 tr-set-object: $A \xrightarrow{r} PA$ は 1. 形式的 & r-variable

$X_1^r, X_2^r, \dots \in \Sigma$ に

$$X_1 \in_{\text{r}} X_2 : A \times A \xrightarrow{r \times r} A \times PA \xrightarrow{\text{ev}} \Omega$$

$$X_1 \sim_{\text{r}} X_2 : A \times A \xrightarrow{r \times r} PA \times PA \xrightarrow{=} \Omega$$

… これに対応する Σ .

$A \xrightarrow{r} PA, B \xrightarrow{s} PB$ -variable は 1 と 12 が 同様

$C \xrightarrow{rus} PC$ は imbedding 1 と Σ で $i = \text{in}(r, rus), j = (s, rus) \in \Sigma$.

1 と 3 の r-variable X, S -variable Y は 1 に対応

$$X \in Y : A \times B \xrightarrow{i \times j} C \times C \xrightarrow{1 \times (rus)} C \times PC \xrightarrow{\text{ev}} \Omega$$

$$X \sim Y : A \times B \xrightarrow{i \times j} C \times C \xrightarrow{(rus) \times (rus)} PC \times PC \xrightarrow{=} \Omega$$

を Σ で Σ .

今 Z_0 の任意の formula $\varphi(a_1, \dots, a_n)$ は 1.

$a_1, \dots, a_n \in V_1, \dots, v_n$ -variable ($A_i \xrightarrow{r_i} PA_i$) と Σ で Σ

$\vdash \varphi \in \vdash$ Mitchell-Bónab "language" \Rightarrow 解説 12F2

$$\|\varphi\| : A_1 \times \dots \times A_r \rightarrow \Omega$$

と対応する。

{ 解説 } $\vdash \varphi \vdash \varphi \in Z_0$ の Axiom と \vdash

$$\|\varphi\| : I \xrightarrow{\iota} \Omega$$

$\vdash \varphi \vdash \varphi \vdash \varphi \in \vdash$ は intuitionistic version であることを注意

解説 \vdash は r-variable X, Y は 1 と 2 の pair $\{X, Y\}$ 12

term $\{z \mid z = X \vee z = Y\} \cap M\text{-B-interpretation } \vdash$

$\text{Sum } U X = A \xrightarrow{r} PA \xrightarrow{\text{Pr}} PPA \xrightarrow{U} PA$ (U is union map)

$\text{power } P X = PA \xrightarrow{\text{Pr}} PPA$ が対応する。

\Rightarrow 有理数 \in complete Heyting algebra $\Omega \models$ a sheaf \Rightarrow Topos \models
 適用する \Rightarrow 不定式の $\nabla^{(02)}$ の関係 \models $\nabla^{(02)}$ の $\nabla^{(02)}$ が
 保題 \times 1 の意義がよくわかる。

9 Category - 元論化して "Z_o in ZF"

Lawvere SL, LF, C. と精神で Z_0 universe hierarchy

\Rightarrow 対応 \Rightarrow SL + hierarchy \in 次のとおり \Rightarrow は逆に \models が \models である。
 \models が \models である。 \models は object of universe \models が \models である。

Def Category \models object of universe \models

(i) internal category \models

$$U = (C_0, C_1, d_0, d_1, i_m)$$

\models C_0, C_1 は object, $C_1 \xrightarrow{d_0} C_0, C_0 \xrightarrow{i_m} C_1, C_1 \times_{C_0} C_1 \xrightarrow{m} C_1$

では \models 何意 \models object of X of SL \models が \models 。

$$(X, U) = ((X, C_0), (X, C_1), (X, C_1) \xrightarrow[xd_0]{xd_1} (X, C_0), (X, C_0) \xrightarrow{x^L} (X, C_1))$$

$$(X, C_1) \times (X, C_1) \xrightarrow{x^m} (X, C_1) \quad \models \text{など} \dots$$

$(X, C_0), (X, C_1)$ は object, map \models 。

xd_0, xd_1 は domain, codomain, x^i identifying

composition \circ は \circ であることを意味す (Category である)

(ii) $X = 1$ (terminal object) かつ external category $(1, U)$ は SL

の公理を満たす。

$(1, U)$ は \circ の意味す "Category of SL " である (同様に 1 は

の $\#$ である

object of universe と定義される

である。すなはち symbolic の意味す "存在の法則"

universe である

$SL \rightarrow U_1 \rightarrow U_2 \rightarrow \dots \rightarrow U_n$

を \circ とする = これが "定義" である。

これは " Z in ZF " は model であるから、 \Rightarrow universe である

存在の法則は無矛盾である。