

Boolean valued analysis and operator algebras

名木・教養 小澤正直 (Masanao Ozawa)

§ 1. 序論. 集合論の分野では 1963 年に P. J. Cohen
によつて、連続体仮説及び選択公理の独立性の証明が与えら
れた。この時、Cohen は forcing という集合論の新しい model
を構成する方法を開発したが、1966 年に D. Scott と R. Solovay
は、この forcing の方法を集合論の Boole 値 model の方法に
よつて再構成することに成功した。集合論の Boole 値 model
とは、通常我々が無意識に行なつてゐる 2-値論理を用
いて数学的対象を扱う代わりに、与えられた完備 Boole 代数
 B を用いて B -値論理を用いて数学的対象を考へたり、様々な
数学的対象（それは必ず集合概念に帰着する）と考へたり
する）がどのように変化して見えてくるかを問ふことに生眼を
与へる。Boolean valued analysis とはこの Boole 値 model
の方法を analysis の問題に適用する統一的方法を意図し
てゐる。本稿の目的は、この Boolean valued analysis の
operator algebra の問題にどのように適用されるかを解説

することである。同様の趣旨で筆者は既に数研講究録及び
 函数解析学シムポジウム報告集 ([1-3]) にも報告を載せて
 いるので、重複を避ける意味から、こちらでも参考として
 載せたく思いました。

§2. 連続体仮説の独立性. Boole 値 model がとりまう
 ための必要性を示すために、Boole 値 model を用いた連続
 体仮説の独立性の証明を概観しておく。

連続体仮説というのは、論理式 " $(\exists f) f: 2^{\aleph_1} \xrightarrow[\text{onto}]{1-1} \aleph_1$ " を
 意味する。この論理式を CH とする、その独立性とは、CH
 が集合論の他の公理からは証明できないことである。その独
 立性の証明のために、ある完備 Boole 代数を B , 集合論の論
 理式の全体を \mathcal{L} として、 \mathcal{L} から B への次の様な性質をもつ函
 数 $\varphi: \mathcal{L} \rightarrow \{ \llbracket \varphi \rrbracket_B \in B$ を定義することを考える。

P.1. 論理式 φ が集合論の公理ならば、 $\llbracket \varphi \rrbracket_B = 1$.

P.2. 論理計算, $\varphi \vee \psi, \varphi \wedge \psi, \neg \varphi$ (not φ) に対して,
 $\llbracket \varphi \vee \psi \rrbracket_B = \llbracket \varphi \rrbracket_B \vee \llbracket \psi \rrbracket_B, \llbracket \varphi \wedge \psi \rrbracket_B = \llbracket \varphi \rrbracket_B \wedge \llbracket \psi \rrbracket_B,$
 $\llbracket \neg \varphi \rrbracket_B = \neg \llbracket \varphi \rrbracket_B$ (the complement of $\llbracket \varphi \rrbracket_B$) が成り立つ。

P.3. 論理式 φ から論理式 ψ が推論されるならば、

$$\llbracket \varphi \rrbracket_B \leq \llbracket \psi \rrbracket_B.$$

①, ② のような関数 $\varphi \mapsto \llbracket \varphi \rrbracket_B$ がどんな完備 Boolean 代数に
 対しても定義できるといふ。その時, ある適当な完備 Boolean
 代数 B を探し出し, $\llbracket CH \rrbracket_B \neq 1$ とするところを証明すれば,
 連続体仮説の独立性が証明できることになる。実際, CH の集
 合論の公理 $\varphi_1, \dots, \varphi_n$ を用いて証明できることは, その証
 明は $\varphi_1 \wedge \varphi_2 \wedge \dots \wedge \varphi_n \Rightarrow \psi_1 \Rightarrow \psi_2 \Rightarrow \dots \Rightarrow \psi_m \Rightarrow CH$ という
 推論の連鎖になるであろう。すると, P.1. から $\llbracket \varphi_1 \rrbracket_B = 1, \dots,$
 $\llbracket \varphi_n \rrbracket_B = 1$, P.2. から $\llbracket \varphi_1 \wedge \dots \wedge \varphi_n \rrbracket_B = 1$, さらに, P.3. から
 $1 = \llbracket \varphi_1 \wedge \dots \wedge \varphi_n \rrbracket_B \leq \llbracket \psi_1 \rrbracket_B \leq \llbracket \psi_2 \rrbracket_B \leq \dots \leq \llbracket \psi_m \rrbracket_B \leq \llbracket CH \rrbracket_B$ となる
 ので, $\llbracket CH \rrbracket_B = 1$ となるはずである。従って, ①, ②, $\llbracket CH \rrbracket_B \neq 1$
 とする B が存在すれば, 背理法により, CH の独立性が
 証明できることになる。残った問題は, P.1 ~ P.3 を満たす関
 数 $\varphi \mapsto \llbracket \varphi \rrbracket_B$ を構成する方法と, どんな B に対しても $\llbracket CH \rrbracket_B$
 $\neq 1$ となるかを知ればよいことになる。

§3. Boolean 値 model $\mathcal{V}^{(B)}$ の構成. ①, ②, P.1 ~ P.3 を満たす関
 数 $\varphi \mapsto \llbracket \varphi \rrbracket_B$ を定義する代わりに Boolean valued universe
 $\mathcal{V}^{(B)}$ というものを構成する必要がある。これは, “ \mathcal{V} として,
 B -値論理で考えられる集合の全体に相当する。

2-値論理で考えられる集合の全体を \mathcal{V} とすると, \mathcal{V} は空集合 \emptyset
 から出発して, その部分集合の全体, その部分集合の全

体というふうに構成しなす。つまり、 \mathcal{V} は次の超限帰納法により定義しなす：

$$\mathcal{V}_0 = \phi, \quad \mathcal{V}_{\alpha+1} = P(\mathcal{V}_\alpha), \quad \mathcal{V}_\alpha = \bigcup_{\beta < \alpha} \mathcal{V}_\beta \quad (\alpha: \text{極限順序数})$$

$$\mathcal{V} = \bigcup_{\alpha \in \text{On}} \mathcal{V}_\alpha. \quad (\text{On は 順序数全体のクラス})$$

ここで、 $P(\mathcal{V}_\alpha)$ は、 \mathcal{V}_α の中集合、つまり、 \mathcal{V}_α の部分集合の全体を表わす。ここで、集合概念を扱う論理を 2-値か B -値に代えると、 $a \in b$ という命題の真理値が 1 (真) でも 0 (偽) でもなり、 $b \in B$ の値をとることが起る。この真理値を $b(a)$ と書くと、 b は B -値の \mathcal{V} -集合と考へられる。この考へ方を押し進めると $\mathcal{V}^{(B)}$ の次の定義に到る：

$$\mathcal{V}_\alpha = \phi, \quad \mathcal{V}_{\alpha+1}^{(B)} = \{u \mid \text{dom}(u) \rightarrow B, \text{dom}(u) \subseteq \mathcal{V}_\alpha^{(B)}\},$$

$$\mathcal{V}_\alpha = \bigcup_{\beta < \alpha} \mathcal{V}_\beta^{(B)} \quad (\alpha: \text{極限順序数}), \quad \mathcal{V}^{(B)} = \bigcup_{\alpha \in \text{On}} \mathcal{V}_\alpha^{(B)}.$$

つまり、 $\mathcal{V}_\alpha^{(B)}$ の B -値の中集合とは、定義域が $\mathcal{V}_\alpha^{(B)}$ に含まれる B -値の \mathcal{V} -集合の全体とあることができた。

次に、 $\mathcal{V}^{(B)}$ を用いて、集合論の任意の論理式に対して、その真理値に相当する $\mathbb{I}\varphi\mathbb{I}_B$ を定義することが出来る。ここで、集合論の論理式は、 $a \in b$, $a = b$ という形の原子論理式に \neg (not) をつけたり、 \forall , \wedge で結んだり、 $(\forall x)$ や $(\exists x)$ をつけることにより、 \mathcal{V} を構成しなすか、次のような論理式を構成に従う帰納法を用いて、集合論のすべての論理式 φ に対して $\mathbb{I}\varphi\mathbb{I}_B$ が定義しなす (以下、 $\mathbb{I}\mathbb{I}_B$ を $\mathbb{I}\mathbb{I}$ と略記する)：

$$D1. \llbracket u \in v \rrbracket = \sup_{y \in \text{dom}(v)} v(y) \wedge \llbracket u = y \rrbracket.$$

$$D2. \llbracket u = v \rrbracket = \inf_{x \in \text{dom}(u)} u(x) \Rightarrow \llbracket x \in v \rrbracket \wedge \inf_{y \in \text{dom}(v)} v(y) \Rightarrow \llbracket y \in u \rrbracket.$$

(但し, Boolean operation \Rightarrow は, $a \Rightarrow b = (\neg a) \vee b$ を表す可.)

$$D3. \llbracket \neg \varphi \rrbracket = \neg \llbracket \varphi \rrbracket.$$

$$D4. \llbracket \varphi \vee \psi \rrbracket = \llbracket \varphi \rrbracket \vee \llbracket \psi \rrbracket.$$

$$D5. \llbracket \varphi \wedge \psi \rrbracket = \llbracket \varphi \rrbracket \wedge \llbracket \psi \rrbracket.$$

$$D6. \llbracket (\forall x) \varphi(x) \rrbracket = \inf_{u \in \mathcal{D}(B)} \llbracket \varphi(u) \rrbracket.$$

$$D7. \llbracket (\exists x) \varphi(x) \rrbracket = \sup_{u \in \mathcal{D}(B)} \llbracket \varphi(u) \rrbracket.$$

以上で, 関数 $\varphi \in \mathcal{L} \mapsto \llbracket \varphi \rrbracket \in B$ が定義され, 実際には $P1 \sim P3$ を充たすことが示される。つまり, 次の定理が成立する。

Theorem 1. (Scott-Solovay) φ が ZFC の定理ならば, $\llbracket \varphi \rrbracket = 1$ が成立する。 (但し, ZFC とは, Zermelo-Fraenkel の公理系に選択公理をとり加えた公理系である。)

これは, 連続体仮説の独立性の証明の最後の段階として, どんな B を用いたとしても示すことができない。 I を濃度が 2^{\aleph_0} 以下の "index set", $X = 2^{\aleph_0 \times I}$ を $2 = \{0, 1\}$ の $\aleph_0 \times I$ の直積集合に連続位相を入れた generalized Cantor space とする。 \mathcal{B} を X の Borel σ -field, m を \mathcal{B} 上の product measure とし, 次の

よ)なものとす。

$$m(\{p \in 2^{\mathbb{N} \times \mathbb{I}} \mid p(j_1) = a_1, \dots, p(j_m) = a_m\}) = \left(\frac{1}{2}\right)^m$$

(但し, $a_i = 0$ or $1 \quad i=1, \dots, m$)

このよ)な measure の存在は, Kolmogorov の拡張定理による。 \mathcal{N} は null set の全体として, $\mathcal{B} = \mathcal{B}/\mathcal{N}$ をこの measure algebra とすると, \mathcal{B} は完備 Boolean 代数である。この \mathcal{B} に対して $\llbracket CH \rrbracket_{\mathcal{B}}$ の値を計算するにこれができ, $\llbracket CH \rrbracket_{\mathcal{B}} = 0$ が示される。以上で, 連続体仮説の独立性が証明されたことになる。

§4. Boolean valued analysis. 以上で, Boolean valued analysis のも) syntactical な側面を見るにこれができたとする。これを analysis に応用する重要な点は, その意味論的側面の研究である。 ψ を解析学の定理としよう。 Theorem 1. に依り, " $\llbracket \psi \rrbracket = 1$ " は新しい別な定理であることがわかる。 " $\llbracket \psi \rrbracket = 1$ " という命題の構成が帰納的構成法に従って行われるから, 我々はいずれかど)ん)命題の知り)ことが出来る。そして, これは定理である。 " $\llbracket \psi \rrbracket = 1$ " がど)ん)命題かわかれば, 我々のなじみの概念と使)て, " $\llbracket \psi \rrbracket = 1$ " を言)替)えるにこれが出来るかも知れない。 ψ が我々のなじみの概念を用いて書かれた解析の命題である)と, もし, " $\llbracket \psi \rrbracket = 1$ " と ψ が同値である)ことが証明できれば, ψ も)解析学の新しい)の定理)になる。つまり,

我々は、 ψ を直接に証明する代わりに、 φ を証明して、“ $[\psi] = 1$ ”と ψ の同値性を証明することにより、 ψ の証明が得られる。それでは、 ψ を証明するこの二つの方法のうち、どちらがより我々にとりて容易であるのか。今まで調べたことによると、 ψ より φ の方がはるかに単純な命題であり、“ $[\psi] = 1$ ”と ψ の同値性の証明は言語の翻訳に似た部分が多く、かなり見通し易いものであることが、しばしばであることが知られてくる。

例として、 ψ とある (localizable) $\text{measure space } (\Omega, \mathcal{M})$ の可測関数の族 $\{f_\alpha\}$ が、ある可測関数 f で a.e. に $\sup f_\alpha$ として “ ψ ” は、 $\{f_\alpha\}$ は a.e. の順序に関する上限をもつ” という命題としよう。この命題の証明は、 \mathbb{R}^2 の f_α がある特定の L^p 空間に属している場合には、かなり困難なことがある。 φ は “実数の上に有限な族は上限をもつ” という命題とする。この時、“ $[\psi] = 1$ ” と ψ の同値性の証明はかなり初等的な翻訳の問題に帰してよい。 φ の証明は明らかであるが、 ψ の証明はこのやり方でやれば、非常に容易になる。以下、[4] に従って、この証明を述べよう。

localizable の仮定から、piecewise に有限測度空間を考えたことにし、以下、有限測度空間の場合を述べよう。与えられた測度空間の measure algebra を \mathcal{B} とする。実数を Dedekind

cutの端点をもつた下組と定義する。"aは実数である"と

いふ命題は、

$$\begin{aligned} & " a \in \mathbb{Q} \wedge \exists \rho \in \mathbb{Q} (\rho \in a) \wedge \exists \rho \in \mathbb{Q} (\rho \notin a) \wedge \\ & \quad \forall \rho \in \mathbb{Q} (\rho \in a \Leftrightarrow \exists t \in \mathbb{Q} (\rho < t \wedge t \in a)) " \end{aligned}$$

と書かれる。そこで、

$$\mathbb{R}^{(B)} = \{ u \in \mathcal{P}^{(B)} \mid \llbracket u \text{ は実数である} \rrbracket = 1 \}$$

とすると、これは、 $\mathcal{P}^{(B)}$ における実数の全体に当たります。ここで、通常の集合の全体 \mathcal{V} から $\mathcal{P}^{(B)}$ への埋め込み、 $x \mapsto \check{x}$ せ、 $\text{dom}(\check{x}) = \{ \check{y} \mid y \in x \}$ 、 $\check{x}(\check{y}) = 1$ と定義する (これは、集合全体の構成に際して帰納法の子) と、 $\llbracket \check{x} \in \check{y} \rrbracket = 1 \Leftrightarrow x \in y$ 、 $\llbracket \check{x} \notin \check{y} \rrbracket = 0 \Leftrightarrow x \notin y$ 、 $\llbracket \check{x} = \check{y} \rrbracket = 1 \Leftrightarrow x = y$ 、 $\llbracket \check{x} \neq \check{y} \rrbracket = 0 \Leftrightarrow x \neq y$ となり、 \check{x} の全体は、 $\mathcal{P}^{(B)}$ のうち、2-値論理における集合全体の役割を果たす。この時、 $\llbracket \check{\emptyset} = \emptyset \rrbracket = 1$ が成り立つ。ところで、 $\llbracket \check{\mathbb{R}} = \mathbb{R} \rrbracket = 1$ は一般に成立しない。

一方、 $\mathbb{R}^{(B)}$ の定義域として、恒等的に $1 \in B$ となる関数 $\mathbb{R}^{(B)} \times \mathbb{R}^{(B)}$ は、一般に $\llbracket \mathbb{R}^{(B)} \times \mathbb{R}^{(B)} = \mathbb{R} \rrbracket = 1$ とはならず、 $\mathcal{P}^{(B)}$ における \mathbb{R} と同値なものは、 $\mathbb{R}^{(B)}$ にも \mathbb{R} と同値なものは存在しない。そこで、任意の $u \in \mathbb{R}^{(B)}$ と $x \in \mathbb{Q}$ に対し、 $b_x = \llbracket \check{x} \in u \rrbracket$ とする。実数の定義から、この b_x に対し、次の条件が得られる:

$$1) \sup_{x \in \mathbb{Q}} b_x = 0, \quad 2) \sup_{x \in \mathbb{Q}} b_x = 1, \quad 3) b_x = \sup_{x < y} b_y.$$

実際、 $\llbracket u \text{ は実数である} \rrbracket = 1$ と $\llbracket \check{\emptyset} = \emptyset \rrbracket = 1$ より a) $\llbracket a \leq \check{\emptyset} \rrbracket = 1$,

$$b) \llbracket (\exists s \in \check{\Omega}) s \in a \rrbracket = 1, \quad c) \llbracket (\exists s \in \check{\Omega}) s \notin a \rrbracket = 1,$$

d) $\llbracket (\forall s \in \check{\Omega}) [s \in a \iff (\exists t \in \check{\Omega}) [s \subset t \wedge t \in a]] \rrbracket = 1$ が得られる。
 3. 一般に,

$$P4. \llbracket (\exists u \in \check{v}) \varphi(u) \rrbracket = \sup_{u \in \text{dom}(v)} \llbracket \varphi(u) \rrbracket$$

$$P5. \llbracket (\forall u \in \check{v}) \varphi(u) \rrbracket = \inf_{u \in \text{dom}(v)} \llbracket \varphi(u) \rrbracket$$

が成立する。これを知らずには、 Ω は可測空間、b) の

$$\begin{aligned} 1 &= \llbracket (\exists s \in \check{\Omega}) s \in a \rrbracket = \sup_{s \in \text{dom}(\check{\Omega})} \llbracket s \in a \rrbracket = \sup_{x \in \Omega} \llbracket x \in a \rrbracket \\ &= \sup_{x \in \Omega} b_x \end{aligned}$$

と、2, 2) が得られる。1) の逆も同様である。逆に、族

$\{b_x \mid x \in \Omega\}$ の 1)-3) を満たせば、 Ω の $x \in \Omega$ に対して、

$b_x = \llbracket x \in a \rrbracket$ と対応する $a \in \mathbb{R}^{(B)}$ を定めることができる。この時、

族 $\{b_x \in B \mid x \in \Omega\}$ は、対応する $a \in \mathbb{R}^{(B)}$ の存在は $\llbracket a_1 = a_2 \rrbracket = 1$

の範囲で一意である。すなわち、 B は measure algebra となる。

$b_x = \llbracket B_x \rrbracket$ と対応する可測集合 B_x を対応せよとすることができる。

$$1) \bigcap_{x \in \Omega} B_x = \emptyset, \quad 2) \bigcup_{x \in \Omega} B_x = \Omega, \quad 3) B_x = \bigcup_{x < y} B_y$$

と対応する。すなわち、 Ω 上の $f: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ を

$$f(\omega) = \sup \{ x \in \mathbb{R} \mid \omega \in B_x \} \in \mathbb{R}$$

で定義すれば、 f は Ω から \mathbb{R} への可測関数で、 $B_x = \{ \omega \in \Omega \mid x < f(\omega) \}$ となる。

一方、 f を Ω から \mathbb{R} への可測関数と見れば、

$b_x = \llbracket \{ \omega \in \Omega \mid x < f(\omega) \} \rrbracket$ と対応する。族 $\{b_x \in B \mid x \in \mathbb{R}\}$ は 1)-3) を

満たし、 $\mathbb{R}^{(B)}$ の元が対応する。この f を対応する $a_f \in \mathbb{R}^{(B)}$

の関係は, " $f \leq g$ a.e. $\Leftrightarrow \mathbb{I} a_f \leq a_g \mathbb{I} = 1$ " と同値, 2"は:

 とわかる。そこで, $\{f_n\}$ が f に a.e. で上に有界な可測関数

 の族とする。 $f \leq a_f$ の対応から, $\mathbb{I} (\exists a_f \in \mathbb{R}) (\forall n) a_{f_n} \leq a_f \mathbb{I} = 1$

 が得られる。 " $\{a_{f_n}\}$ は上に有界な実数の族である" という命題

 は $\varphi_1(\{a_{f_n}\})$ とすれば, $\mathbb{I} \varphi_1(\{a_{f_n}\}) \mathbb{I} = 1$ が得られたことに注意。

 次に, " $\{a_{f_n}\}$ は上限をもつ" という命題を $\varphi_2(\{a_{f_n}\})$ とすれば,

 " $\varphi_1(\{a_{f_n}\}) \Rightarrow \varphi_2(\{a_{f_n}\})$ " は実数論の $\forall \exists$, ZFC の定理である。

 よって, Theorem 1 5) $\mathbb{I} \varphi_1(a_{f_n}) \Rightarrow \varphi_2(a_{f_n}) \mathbb{I} = 1$ である。一般に,

 $b_1, b_2 \in B$ に対して, " $b_1 \Rightarrow b_2 = 1 \Leftrightarrow b_1 \leq b_2$ " ならば, $1 =$

 $\mathbb{I} \varphi_1(a_{f_n}) \mathbb{I} \leq \mathbb{I} \varphi_2(a_{f_n}) \mathbb{I}$, よって, $\mathbb{I} \varphi_2(a_{f_n}) \mathbb{I} = 1$ が得られた。

 そこで, $\mathbb{I} \varphi_2(a_{f_n}) \mathbb{I} = 1$ を前述の $f \leftrightarrow a_f$ の対応を用いて, 翻

 訳すると, " $\mathbb{I} \varphi_2(a_{f_n}) \mathbb{I} = 1$ " は, "可測関数の族 $\{f_n\}$ は a.e. に段

 有順序で上限をもつ" と同値だとわかる。以上で, 与えられた

 命題の証明が終わった。

§5. AW^* -algebra の問題 前節までで, Boolean valued

 analysis の方法論の概要を述べたので, ここから operator

 algebra のどのような問題に活用されたかを説明しよう。

AW^* -algebra という概念は, von Neumann algebra の理論の

 純代数的な部分と Hilbert 空間を用いることで公理的に展開する

 ための Kaplansky にて, 提出された概念である。 Hilbert 空間

を用いたことは、膨大な測度論の手法を放棄する結果となり、 $\text{von Neumann algebra}$ と AW^* -algebra の間に横たわる溝がどのようなものか、未だもって、確定したイキミを把握し難い状態である。このような問題に関して、Boole 代数が完備であり且之すべし、measure algebra でありてもなくとも、普通の理論を有する Boolean valued analysis が有効に利用される可能性は十分にある。

且、 AW^* -algebra に際して、次の二つの問題がある。

- I) AW^* -factor はいつ W^* -factor になるか?
- II) W^* -factor の逆理を global に拡張せしめるのは、どういった AW^* -algebra に於いて可能で、どのような方法で可能であるか?

I) に際しては、I 型の場合はすべて W^* -factor になることが Kaplansky に示された。また、II 型の場合は、Dyer, Takemouchi, Wright, Saito, Hamana 等において W^* -因子、 AW^* -factor の例が示されてくる。II 型の場合は、未だ "open problem" であるが、肯定的である事を示そうとする、様々な試みが行われている。

II) に際しては、Boolean valued analysis がかなり完全な解答を手とてくれると思われ、以下に、その解説を行なうことにする。これは、von Neumann の reduction theory という理論であり、可分な Hilbert 空間上の von Neumann algebra を

factor の direct integral に分解して, 各 factor に関する知識
 を利用して全体を知ろうとするやり方と, center-valued trace
 の理論の下に, factor に対する概念の階級を逐次構成
 して平行して理論を展開してゆくやり方の二通りの方法が
 存在している。Boolean valued analysis を用いる方法は, 第二の
 方法に近い, 第三の方法ではないか, factor の定理から直接に
 global な定理を移行してその原理を定立するということ非常に強かな
 るのである。

まず, この下) にて可能かという点について, $\varphi(x)$ を "x は
 \mathcal{W}^* -factor である" という命題とすると, " $\llbracket \varphi(x) \rrbracket = 1$ " は "x はある種の
 $A\mathcal{W}^*$ -algebra である" という命題と同値になる。従って, factor に
 関するような定理 φ に対しても, これを global な場合に拡張した
 定理 " $\llbracket \varphi \rrbracket = 1$ " を自動的に構成する手段を我々は持っている
 存在。次に, これは, この下) の $A\mathcal{W}^*$ -algebra に対して, factor の
 定理のこの下) の移行が可能に存在するのであるか。これに対する解答
 は, これは "embeddable な $A\mathcal{W}^*$ -algebra である" ことである。

$A\mathcal{W}^*$ -algebra M が "embeddable" とは, ある I 型 $A\mathcal{W}^*$ -algebra
 A と, monomorphism $\theta: M \rightarrow A$ があって, A 上で, $\theta(M)'' = \theta(M)$
 と存在することである。以下, $M \in \mathcal{U}^{(B)}$ における \mathcal{W}^* -factor, i.e.
 $\llbracket M \text{ is } \mathcal{W}^*\text{-factor} \rrbracket = 1$ とする。

$$M^{(B)} = \{ u \in \mathcal{U}^{(B)} \mid \llbracket u \in M \rrbracket = 1 \},$$

$$M_{\infty}^{(B)} = \{u \in M^{(B)} \mid \exists K \in \mathbb{R}, \prod \|u\| \leq K\} = 1\}$$

とある。また, Σ は B の projection の全体 Σ に τ を可換な AW^* -algebra とある。

Theorem 2. $M_{\infty}^{(B)}$ は Σ を中心とする embeddable AW^* -algebra であり, 逆に, 中心が Σ と同型な任意の embeddable AW^* -algebra N に対して, $\mathcal{V}^{(B)}$ の中のある W^* -factor M が存在して, $N \cong M_{\infty}^{(B)}$ とある。また, $M_{\infty}^{(B)}$ が von Neumann algebra として存在するための必要十分条件は B がある localizable measure space の measure algebra として存在することである。

この定理から, \mathcal{V} が W^* -factor の定理 $\|\mathcal{V}\|=1$ は embeddable AW^* -algebra の定理であることがわかる。

Theorem 3. M が $\mathcal{V}^{(B)}$ における, I型, II型, II $_{\infty}$ 型, III型とあることは, $M_{\infty}^{(B)}$ が AW^* -algebra として, I型, II型, II $_{\infty}$ 型, III型であることは, それぞれ同値である。

この定理から, \mathcal{V} の $\|\mathcal{V}\|=1$ への移行に関する II型の概念は等しいことがわかる。ところが同じ I型でも, 基数が異なる因子と概念のズレが生じて来る。これを基数とする。次の $\mathcal{V}^{(B)}$

上の通り、 \aleph は順序数であるが、基数に等しい場合がある。
 \aleph の $\mathcal{V}^{(B)}$ における濃度を $\text{card}(\aleph)_B$ と表わす。 $\lambda = \text{card}(\aleph)_B$
 とすると、 λ は $\mathcal{V}^{(B)}$ の基数である。

Theorem 4. $\lambda = \text{card}(\aleph)_B$ の時、 M が $\mathcal{V}^{(B)}$ で I_λ -型であることと、 $M_\infty^{(B)}$ が \aleph -homogeneous であることは同値である。

B が measure algebra の時は、常に $\lambda = \aleph$ であるから、homogeneous von Neumann algebra の degree of homogeneity \aleph は常に一意である。しかし、 $\lambda \neq \aleph$ なる時は、degree of homogeneity の一意性は成立しなくなる。Kaplansky は AW^* -algebra の場合には、degree of homogeneity の一意性が成立しなくなるのではという conjecture を提出していたが、これの反例から、この conjecture を解くことができた。

α と β を \aleph の無限基数とし、 P を次の条件を満たす一対一写像 f の全体とする。

$$\text{dom}(f) \leq \alpha, \text{ran}(f) \leq \beta, \text{card}(\text{dom}(f)) < \alpha$$

更に、 P の拡張に関する P の元の全体を $[P]$ で表わす。 $\{[p] \mid p \in P\}$ を open base とする位相を P に導入し、この位相に関する正則開集合の全体がなす完備 Boolean 代数を B とする。この時、 $\mathcal{V}^{(B)}$ では、 $\llbracket \text{card}(\alpha)_B = \text{card}(\beta)_B \rrbracket = 1$ が成立する。従って、

この B は projection の全体とする可換 AW^* -algebra を $Z_{\alpha, \beta}$ とする。次の定理が成立する。

Theorem 5. $Z_{\alpha, \beta}$ は中心とする δ -homogeneous AW^* -algebra
は、 $\alpha \leq \delta \leq \beta$ を満たす任意の基数 δ に対し、同時に δ -
homogeneous に推移する。

このことは、degree of homogeneity を用いる I 型 AW^* -algebra の分類は完全なものであることを示している。 \mathbb{N} の基数 δ 代わりに、同型の不変量として選べば、I 型 AW^* -algebra の完全な分類を完成させることが出来る。また、I 型だけでなく、embeddable な AW^* -algebra の Hilbert module 上への表現の標準形を Tomita-Takesaki 理論を移行原理に従って移行したことで比較的容易に得ることが出来る。このような結果の解説は [1], [3] に譲ることにする。

§6. factor の理論への応用。 最後に将来の課題として、embeddable な AW^* -algebra をより深く調べることにし、factor の問題に際しては深い結果を得ることが可能性を示す筈にしよう。

$\mathcal{C}(M)$ は factor M に際して未解決の問題である。解決は次の通りが望まれている。1) $\mathcal{C}(M)$ が証明される。2) $\mathcal{C}(M)$ の否定

が証明される。そして、第三に、3) $\mathcal{C}(M)$ は肯定も否定も証明できない
 ことの証明される。従来の数学的方法では 1), 2) の場合だけ
 が可能である。ところが、Boolean valued analysis に付いて、
 $\llbracket \mathcal{C}(M) \rrbracket_B = 1$ は、embeddable な AW^* -algebra に関する命題で、
 あるところからわかる。embeddable AW^* -algebra を深く調べること
 に付いて、ある B に対して $\llbracket \mathcal{C}(M) \rrbracket_B = 1$ が証明される、2) の可能
 性は否定される。また、ある B に対して $\llbracket \mathcal{C}(M) \rrbracket_B \neq 1$ が証明さ
 れる、1) の可能性が否定され、3) の場合であることが証明
 されることになる。

現在の問題として、"Calderón alg. が Π_1 型の表現をもつ" という
 命題を \mathcal{C} とすると、ある B に対して、 $\llbracket \mathcal{C} \rrbracket_B = 1$ が証明される。
 また、この問題は 2) の可能性が否定されている。このように B に
 対して上記の $\llbracket \mathcal{C} \rrbracket_B = 1$ が証明されるかという点、[Martinの公理]
 $= 1$ である B に対してである。

ところで、以前には、 $\llbracket \mathcal{C} \rrbracket_B = 1$ の \mathcal{C} が容易な場合が多いと述べ
 たが、 \mathcal{C} が非常に難しい場合は、ある B に対して $\llbracket \mathcal{C} \rrbracket_B = 1$ を示す
 方が容易にできることがある。実際、a) \mathcal{C} が CH の場合、b) \mathcal{C} が
 Calderón alg. の問題の場合、この case に当てはまっている。しかし、
 このためには、審判部が容易な部分と調べることが必要であり、現在の
 研究段階としては、むしろ重点が置かれていくであろう。Boolean
 valued analysis の本当に重要な点はこのような、通常の数学で

解ける問題に解決の予点にあり"である。

文献

(I) 報告

[1] 小澤正臣, Boolean valued analysis とその応用, 京大
教研講究録 504 (1983), 117-131.

[2] ———, Boolean 値解析学と作用素環論, 京大教研講究
録 540 (1984), 145-164.

[3] ———, Boolean 値解析学とその作用素代数への応用,
日本数学会. 第23回実函数論. 第22回函数解析学. 合同レポ
講演集録, 52-67, 1984.

(II) 入門書

[4] Takeuti, G., Two applications of logic to mathematics,
Iwanami and Princeton UP., 1978

[5] Takeuti, G., Fda, K., Ozawa, M., Moshimura, H.,
Boolean valued analysis and Boolean valued algebra, (to
appear in Springer Lecture Notes in Math.)

詳し文献は [1-3] を参照して下さい。