# 任意の集合が全順序付けできるが素イデアル定理が成り立たない ZF のモデルの構成

でいぐ (@fujidig)

## 2019年12月21日

## 概要

# 目次

1	本稿	うの流れ	2
2	含意の証明		
	2.1	$AC \Rightarrow BPI$	2
	2.2	BPI ⇒ コンパクト性定理	2
	2.3	コンパクト性定理 ⇒ BPI	2
	2.4	コンパクト性定理 ⇒ OE	3
	2.5	$\mathrm{OE} \Rightarrow \mathrm{OP} \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ $	3
	2.6	$OP \Rightarrow AC^{fin}$	3
3	ZFA	$\Lambda$ $arnothing$ permutation model	3
	3.1	ZFA の公理	3
	3.2	Permutation model	4
	3.3	$A$ のノーマルイデアルから作られる permutation model $\dots$	5
	3.4	The basic Fraenkel model	5
	3.5	The second Fraenkel model	6
	3.6	The ordered Mostowski model	6
4	sym	symmetric model	
	4.1	選択公理の独立性	11
5	OP	が言えて OE が言えないモデル	13
	5.1	可算普遍均質半順序集合	13

## 1 本稿の流れ

ZF 上次の含意関係がある.

$$AC \Rightarrow BPI \Rightarrow OE \Rightarrow OP \Rightarrow AC^{fin}$$

AC. 選択公理.

素イデアル定理 (BPI). 任意のブール代数は素イデアルを持つ.

コンパクト性定理 (BPI と同値). 一階述語論理の理論 T に対して,T の任意の有限部分集合がモデルを持てば T がモデルを持つ.

Order Extension Priniciple (OE). 任意の半順序集合は全順序に拡張できる.

Ordering Priniciple (OP). 任意の集合は全順序付けできる.

ACfin. 非空な有限集合の族に対する選択公理.

 $\mathbf{AC}_{\omega}^{\mathbf{fin}}$ . 非空な有限集合の添え字集合が $\omega$  な族に対する選択公理.

## 2 含意の証明

#### 2.1 AC $\Rightarrow$ BPI

ACと Zorn の補題は同値だった. Zorn の補題を使った BPI の標準的な証明をすればよい. □

#### 2.2 BPI ⇒ コンパクト性定理

Henkin 構成 (超冪による証明では AC を使ってしまうことに注意する).

#### 2.3 コンパクト性定理 ⇒ BPI

B をブール代数とする. 各  $b \in B$  を定数記号として用意し、それに単項関係記号 I を加えた言語を L とする. L 理論 T を次の論理式たちの全体とする.

$$\begin{split} I(c) &\to I(b) & \text{(all } b, c \in B \text{ with } b \leqslant c) \\ (I(b) \wedge I(c)) &\to I(b+c) & \text{(all } b, c \in B) \\ I(b) \vee I(-b) & \text{(all } b \in B) \end{split}$$

T の任意の有限部分集合はモデルを持つ。実際,T の有限部分集合 T' が与えられたとき,そこに現れる定数記号たちから生成されるブール代数を考える。それは有限集合である。それのフィルター全体も有限個であるので極大なものをとればよいからである。よって完全性定理より T もモデル M を持つ。M のうち定数記

号の解釈だけを集めれば B と全単射の対応がつく.このとき M の I の解釈と B との共通部分は素イデアルである.

#### 2.4 コンパクト性定理 ⇒ OE

(P,<) を半順序集合とする.各  $p\in P$  を定数記号として用意し,それに二項関係記号 < を加えた言語を L とする.L 理論 T を次の論理式たちの全体とする.

有限半順序集合は全順序に拡張できるので,T の任意の有限部分集合はモデルを持つ.よって完全性定理より T もモデル M を持つ.M のうち定数記号の解釈だけを集めれば P と全単射の対応がつく.このとき M の < の解釈の P への制限は P 上の全順序で < を拡張したものになっている.

#### $2.5 \text{ OE} \Rightarrow \text{OP}$

空な関係を半順序だと思えば明らか.

#### 2.6 OP $\Rightarrow$ AC<sup>fin</sup>

有限集合の族  $(X_i)_{i\in I}$  が与えられたとする.和集合  $\bigcup_{i\in I} X_i$  を全順序付けする.すると各  $X_i$  は有限集合なのでこの順序に関する最小元  $x_i$  がとれる. $(x_i)_{i\in I}$  は  $\prod_{i\in I} X_i$  の元である.

# 3 ZFA と permutation model

#### 3.1 ZFA の公理

通常の集合論 ZF(C) では要素を持たないオブジェクトは空集合ただ一つしかない. これを修正し、要素を持たないオブジェクト (アトム) を空集合以外にも許した公理系を ZFA という.

集合論の言語  $L=\{\epsilon\}$  に定数記号 0,A を加えた言語  $L'=\{\epsilon,0,A\}$  を ZFA の言語という。 A はアトムの全体の集合を意味する.

ZFA の公理は基本的に ZF の公理に以下の公理を加えたものである.

$$\neg \exists x (x \in 0)$$
 空集合の公理 
$$(\forall x)(x \in A \leftrightarrow (x \neq 0 \land \neg \exists y (y \in x))$$
 アトムの公理

ただし ZF の公理の一部は次のように修正する.

$$(\forall x \operatorname{set})(\forall y \operatorname{set})((\forall z)(z \in x \leftrightarrow z \in y) \to x = z)$$
 外延性公理   
  $(\forall x \operatorname{set} \neq 0)(\exists y \in x)(y \cap x = 0)$  基礎の公理

ただし  $(\forall x \text{ set})$  は  $(\forall x \notin A)$  の略記である.

事実. ZFC が無矛盾なら ZFA+AC+(A は可算無限) も無矛盾である. [TODO]

ZF のときと同様 ZFA の中で累積階層を定義できる. S を集合とする (ただし集合とはアトムでないオブジェクトのこと).

$$\mathcal{P}^{0}(S) = S$$

$$\mathcal{P}^{\alpha+1}(S) = \mathcal{P}^{\alpha}(S) \cup \mathcal{P}(\mathcal{P}^{\alpha}(S))$$

$$\mathcal{P}^{\alpha}(S) = \bigcup_{\beta < \alpha} \mathcal{P}^{\beta}(S) (\alpha \text{ limit})$$

そしてクラス  $\mathcal{P}^{\infty}(S)$  を次で定義する.

$$\mathcal{P}^{\infty}(S) = \bigcup_{\alpha \in \operatorname{On}} \mathcal{P}^{\alpha}(S)$$

すると

$$\mathcal{P}^{\infty}(A) = V$$

が言える (V はすべてのオブジェクト全体のクラス).

 $\mathcal{P}^{\infty}(0)$  を kernel という.

#### 3.2 Permutation model

 $\operatorname{Aut}(A)$  を A から A への全単射全体のなす群とする.  $\pi \in \operatorname{Aut}(A)$  を V から V への写像に拡大することができる. すなわちランクに関する再帰で

$$\pi(x) = \{\pi(y) : y \in x\}$$

と定める.

 $G \subseteq Aut(A)$  を部分群とする.

各 $x \in V$  について

$$\operatorname{sym}_G(x) = \{ \pi \in G : \pi x = x \}$$

とおく.

このとき G の部分群の集合 F が G のノーマルフィルターであるとは次を満たすこととする.

- 1.  $G \in \mathcal{F}$ .
- 2.  $H \in \mathcal{F}$  かつ  $H \subseteq K$  かつ K が G の部分群ならば  $K \in \mathcal{F}$ .
- 3.  $H, K \in \mathcal{F}$   $x \in \mathcal{F}$   $x \in \mathcal{F}$ .
- 4.  $H \in \mathcal{F}$  かつ  $\pi \in G$  ならば  $\pi H \pi^{-1} \in \mathcal{F}$ .
- 5. 各  $a \in A$  について  $\operatorname{sym}_G(a) \in \mathcal{F}$ .

 $G\subseteq \mathrm{Aut}(A)$  とその上のノーマルフィルター  $\mathcal F$  を固定する.  $x\in V$  が  $\mathbf{symmetric}$  とは  $\mathrm{sym}_G(x)\in \mathcal F$  のこととする.

arphi を継承的に symmetric なオブジェクトの全体のクラスとする. すなわち

$$\mathscr{V} = \{x : x \subseteq \mathscr{V} \text{ this symmetric}\}$$

と定義する.

∜を permutation model という.

定理.  $\mathscr{V}$  は ZFA の推移的モデルであって kernel を含み,  $A \in \mathscr{V}$  である. [TODO]

## A のノーマルイデアルから作られる permutation model

permutation model は多くの場合 A のノーマルイデアルから作られる.  $G\subseteq \operatorname{Aut}(A)$  を群とする.  $I\subseteq \mathcal{P}(A)$  が A 上のノーマルイデアルであるとは以下の 5 条件を満たすこと.

- 1.  $0 \in I$ .
- 2.  $F \subseteq E \in I \Rightarrow F \in I$ .
- 3.  $E, F \in I \Rightarrow E \cup F \in I$ .
- 4.  $\pi \in G, E \in I \Rightarrow \pi$  " $E \in I$ .
- 5.  $a \in A \Rightarrow \{a\} \in I$ .

 $\mathcal{F}$  を  $\operatorname{fix}(E)$  for  $E \in I$  から生成されるフィルターとする. すると  $\mathcal{F}$  はノーマルフィルターとなり、permutation model  $\mathscr V$  を定める.

このとき x が symmetric なのはある  $E \in I$  があって

$$fix(E) \subseteq sym(x)$$

となるときである. これを満たす E を x のサポートという.

permutation model を作るときは常に ZFA+AC で作業する.

今 V の中でどんな元 x もある順序数との間の全単射 f がとれるが,特に x が kernel の元なら f も kernel の中にあるので,どの  $x \in \mathcal{P}^{\infty}(0)$  も  $\mathscr V$  で整列できる.よって次が言える.

$$x \in \mathcal{V}$$
 が整列可能  $\iff \exists y \in \mathcal{P}^{\infty}(0), \exists f, f : x \to y$  単射.

そのような f を考えると片側が kernel の元なので

$$sym(f) = fix(x)$$

である. よって

$$(\mathscr{V} \models x$$
が整列可能 )  $\iff$  fix $(x) \in \mathcal{F}$  (\*)

となる。実際, $\mathscr V$  において x が整列可能なら, $f \in \mathscr V$  と  $y \in \mathcal P^\infty(0)$  がとれて  $f: x \to y$  全単射。 $f \in \mathscr V$  より f は symmetric なので  $\operatorname{sym}(f) \in \mathcal F$ . ゆえに  $\operatorname{fix}(x) \in \mathcal F$ . 逆に  $\operatorname{fix}(x) \in \mathcal F$  とする。V では  $\operatorname{AC}$  は成り立つのだ から  $f: x \to \alpha$  全単射( $\alpha \in \operatorname{On}, f \in V$  がとれる。すると  $\operatorname{sym}(f) = \operatorname{fix}(x) \in \mathcal F$  より f は  $\operatorname{symmetric}$ . f の元 が  $\mathscr V$  の元なことはすぐ分かるので, $f \in \mathscr V$ . よって x は  $\mathscr V$  において整列可能。

#### 3.4 The basic Fraenkel model

A を可算無限とする.  $G = \operatorname{Aut}(A)$  とし,I を A のすべての有限部分集合の全体とする.明らかに I は A のノーマルイデアルであるので,G と I から得られる permutation model を  $\mathscr V$  とする.

A のどんな有限部分集合 E についても  $\pi \in \operatorname{fix}(E)$  で  $\pi \notin \operatorname{fix}(A)$  なものを見つけられる. よって  $\operatorname{fix}(A)$  は F に属さない. したがって (\*) より A は  $\mathscr V$  に整列順序を持たない. ゆえに次が得られた.

定理 1. Con(ZF) のもとで,

 $ZFA \not\vdash AC$ .

#### 3.5 The second Fraenkel model

A を可算無限とする. A を可算個の disjoint な組たちに分割する:

$$A = \bigcup_{n \in \omega} P_n, P_n = \{a_n, b_n\}, n \in \omega$$

 $G \subseteq Aut(G)$  を組  $P_n$  たちを保存する  $\pi$  全体のなす部分群とする:

$$\pi(\{a_n, b_n\}) = \{a_n, b_n\}, n \in \omega.$$

I を A の有限集合全体のなすイデアルとする. G と I から得られる permutation model を  $\varPsi$  とする. このとき次が成り立つ.

- (1) 各  $P_n$  は  $\mathscr{V}$  に属する.
- (2)  $\langle P_n : n \in \omega \rangle \in \mathcal{V}$ . よって  $\{P_n : n \in \omega\}$  は  $\mathcal{V}$  において可算.
- (3)  $f \in \mathcal{V}$   $\sigma \operatorname{dom} f = \omega \text{ in } f(n) \in P_n \text{ is } f(n) \in P_n$

(1), (2) は  $P_n$  たちがどの  $\pi \in G$  でも不変なことから従う。(3) について、そのような f があったとして,E を f のサポートとする、 $E = \{a_0, b_0, \ldots, a_k, b_k\}$  の形と仮定してもよい、 $\pi \in \operatorname{fix} E$  かつ  $a_{k+1}$  と  $b_{k+1}$  を互いに入れ替える  $\pi \in G$  をとる、すると E が f のサポートなので  $\pi f = f$ . よって

$$\pi(f(k+1)) = (\pi f)(\pi(k+1)) = f(k+1)$$

だが,

$$\pi(f(k+1)) \neq f(k+1)$$

なので矛盾した.

したがって,次が得られた.

定理 2. ZF の無矛盾性を仮定する. このとき ZFA において二元集合の可算族に対する選択公理は証明できない.

## 3.6 The ordered Mostowski model

 $\mathscr V$  を群  $G\subseteq \operatorname{Aut}(A)$  とノーマルフィルター  $\mathcal F$  によって与えられる permutation model とする.  $C\subseteq \mathscr V$  をクラスとする. C が symmetric であるとは、次の  $\operatorname{sym}(C)$  が  $\mathcal F$  に属することと定める:

$$sym(C) = \{ \pi \in G : \pi C = C \}.$$

 $C_{\alpha} = C \cap \mathcal{P}^{\alpha}(A)$  とおくと

$$C \ \mathcal{D}^{\sharp}$$
 symmetric  $\iff \forall \alpha, C_{\alpha} \in \mathcal{V}$   
 $\iff \forall x \in \mathcal{V}, C \cap x \in \mathcal{V}$ 

が成り立つ.

補題 3.  $\mathscr V$  を群  $G\subseteq \operatorname{Aut}(A)$  とノーマルイデアル I によって与えられる permutation model とする.このと き次のクラスは symmetric である:

$$C = \{(E, x) : E \in I, x \in \mathscr{V} \text{ かつ } E \text{ は } x \text{ のサポート } \}.$$

証明.  $\pi \in G$  なら

$$fix(\pi E) = \pi fix(E)\pi^{-1}$$
$$sym(\pi x) = \pi sym(x)\pi^{-1}$$

が成り立つ. よって

E は x のサポート  $\iff \pi E$  は  $\pi x$  のサポート

が言える. これより補題が従う.

A を可算無限とする. A 上の順序 < で  $\mathbb Q$  の順序と同型なものをとる.

$$G = \{\pi \in \operatorname{Aut}(A) : \pi \$$
は順序保存 \}

とおき、I を A の有限部分集合全体とする.

 $\mathscr{V}$  を G と I によって与えられる permutation model とする.

少 は次を満たすことを示そう.

- (1) A は  $\Psi$  において整列できない.

各有限な  $E \subseteq A$  について fix  $E \nsubseteq$  fix A は容易にわかる. よって (1) を得る. (2) を示すためにいくつかの 補題を用意する.

補題 4. 1.  $E_1, E_2$  がともに x のサポートならば,  $E_1 \cap E_2$  も x のサポート.

2. 任意の symmetric な x は最小のサポートを持つ. クラス  $C = \{(x, E) : E$  は x の最小のサポート  $\}$  は symmetric である.

証明. 1 について、これは次の事実より従う、 $E_1, E_2$  が A の有限部分集合ならば、

$$\operatorname{fix}(E_1 \cap E_2) = [\operatorname{fix}(E_1) \cap \operatorname{fix}(E_2)].$$

ただし [-] は生成される部分群を表す、この事実は A に  $\mathbb Q$  の順序を入れていることから証明できる.

2 について. x のすべてのサポートの共通部分をとればよい. これが再びサポートになることは 1 よりわかる. 後半の主張は,E が x の最小のサポートなら, $\pi(E)$  が  $\pi(x)$  の最小のサポートになることからわかる.

補題 5. 1. E が x のサポートかつ  $\pi(E) = E$  ならば  $\pi(x) = x$ .

2. symmetric class F が存在して、 $\Psi$  から On  $\times I$  への単射である.

証明. 1 について.  $\pi \in G$  はすべて順序保存なので,  $\pi(E) = E$  ならば E が有限集合なことから,  $\forall a \in E, \pi(a) = a$ . すなわち  $\pi \in \text{fix}(E)$ .

2 RONT.  $x \in \mathcal{V}$  RONT

$$orb(x) = \{\pi(x) : \pi \in G\}$$

とおく. 各xについて $\operatorname{sym}(\operatorname{orb}(x)) = G$ である.

したがって、orbit 全体を順序数で並べたら、その enumeration は symmetric クラスである.

$$F_1(x) = \operatorname{orb}(x)$$
 の上の enumeration による番号

$$F_2(x) = x$$
 の最小のサポート

$$F(x) = (F_1(x), F_2(x))$$

とおく. F は symmetric となる.

F が単射なことを示す. F(x) = F(y) なら x と y は同じ orbit に乗っているので、 $y = \pi(x)(\pi \in G)$ . E を x の最小サポートとすると  $\pi(E)$  が  $\pi(x)$  の最小サポート. よって  $F_2(x) = F_2(y)$  より  $\pi(E) = E$  で 1 より  $\pi(x) = x$ .

A の順序 < は  $\mathscr V$  に属する.イデアル I は全順序集合の有限部分集合からなるので,辞書式順序で全順序付けできる.よって  $\operatorname{On} \times I$  も辞書式順序で全順序付けできる.symmetric な単射写像  $\mathscr V \to \operatorname{On} \times I$  を得ているので, $\mathscr V$  の全順序 < で symmetric クラスなものが定義できる.したがって  $\mathscr V$  の中で任意の集合は全順序付けできる.

以上より次が得られた.

定理 6. ZFC の無矛盾性を仮定する. このとき AC は OP から ZFA 上独立である.

## 4 symmetric model

M を ZFC の推移的モデルとし, $(\mathbb{P},\leqslant,\mathbb{1})\in M$  を半順序集合とする. $\pi$  が P 上の自己同型であるとはそれが P から P への全単射であって,

$$\begin{cases} p \leqslant q \iff \pi(p) \leqslant \pi(q) \ (\forall p, q \in \mathbb{P}) \\ \pi(1) = 1 \end{cases}$$

を満たすことをいう.

P上の自己同型  $\pi$  を次のように  $M^{\mathbb{P}}$  から  $M^{\mathbb{P}}$  への全単射に拡張する.

$$\pi(\dot{x}) = \{(\pi(\dot{y}), \pi(p)) : (\dot{y}, p) \in \dot{x}\}.$$

すると強制関係は

$$p \Vdash \varphi(\dot{x}_1, \dots, \dot{x}_n) \iff \pi(p) \Vdash \varphi(\pi(\dot{x}_1), \dots, \pi(\dot{x}_n))$$

満たすことに注意する(論理式の構成に関する帰納法で示せる).

 $\mathrm{Aut}(\mathbb{P})$  を $\mathbb{P}$  上の自己同型全体のなす群とし、 $\mathscr{G}\subseteq\mathrm{Aut}(\mathbb{P})$  を部分群とする. 各 $\dot{x}\in M^{\mathbb{P}}$  について

$$\operatorname{sym}_{\mathscr{G}}(\dot{x}) = \{ \pi \in \mathscr{G} : \pi(\dot{x}) = \dot{x} \}$$

とおく.

𝕝 の部分群の集合 𝓕 が 𝒪 のノーマルフィルターであるとは次を満たすこととする.

- 1.  $\mathscr{G} \in \mathcal{F}$ .
- 2.  $H \in \mathcal{F}$  かつ  $H \subseteq K$  かつ K が  $\mathscr{G}$  の部分群ならば  $K \in \mathcal{F}$ .

- 3.  $H, K \in \mathcal{F}$   $\Leftrightarrow \mathcal{F}$   $\Leftrightarrow \mathcal{F}$ .
- 4.  $H \in \mathcal{F}$  かつ  $\pi \in \mathcal{G}$  ならば  $\pi H \pi^{-1} \in \mathcal{F}$ .

 $\mathcal{G} \subseteq \operatorname{Aut}(\mathbb{P})$  とその上のノーマルフィルター  $\mathcal{F}$  を固定する.

 $\dot{x} \in M^{\mathbb{P}}$  が symmetric とは  $\operatorname{sym}_{\mathscr{A}}(\dot{x}) \in \mathcal{F}$  を満たすことをいう.

 $HS \subseteq M^{\mathbb{P}}$  を継承的に symmetric な name の全体とする. すなわち

$$\dot{x} \in HS \iff \dot{x} \text{ it symmetric } h \supset \text{dom}(\dot{x}) \subseteq HS.$$

各  $x \in M$  について check name  $\check{x}$  は symmetric であり、 $\check{x} \in HS$  であることに注意する. また、 $\dot{x} \in HS$  と  $\pi \in \mathscr{G}$  について必ず  $\pi(\dot{x}) \in HS$  になることにも注意する.

M 上の  $\mathbb{P}$ -ジェネリックフィルタ-G をとる.

$$N = {\text{val}(\dot{x}, G) : \dot{x} \in \text{HS}}$$

とおく.

定義より明らかに  $N\subseteq M[G]$  であり、任意の check name が HS に属することから  $M\subseteq N$  でもある. つまり  $M\subseteq N\subseteq M[G]$ .

補題. M 上で定義できる関係  $\Vdash_{M.P.F}$  があって、任意の  $\dot{x}^1,\ldots,\dot{x}^n\in HS$  について

$$N \models \varphi(\dot{x}_G^1, \dots, \dot{x}_G^n) \iff \exists p \in G, p \Vdash_{M,\mathbb{P},\mathcal{F}} \varphi(\dot{x}^1, \dots, \dot{x}^n).$$

証明. 通常の強制の再帰的定義において、∀の強制の定義を HS の元の範囲を動くように修正すればよい. つまり

$$p \Vdash_{M,\mathbb{P},\mathcal{F}} (\forall x) \varphi(x) \iff (\forall \dot{x} \in \mathrm{HS}) p \Vdash_{M,\mathbb{P},\mathcal{F}} \varphi(\dot{x}).$$

命題. N は ZF の推移的モデル.

証明. HS の作り方より N が推移的なことは容易に確かめられる. したがって、外延性公理と基礎の公理は成り立つ.

対の公理について、 $x,y \in N$  とする、 $\{x,y\} \in N$  を示す、 $\dot{x},\dot{y} \in \mathrm{HS}$  で  $\dot{x}_G = x,\dot{y}_G = y$  なものをとる、このとき  $\dot{z} = \{(\dot{x},\mathbb{1}),(\dot{y},\mathbb{1})\}$  とおく、任意の  $\pi \in \mathrm{sym}(\dot{x}) \cap \mathrm{sym}(\dot{y})$  について  $\pi(\dot{z}) = \dot{z}$  が分かる、よって、 $\mathrm{sym}(\dot{x}) \cap \mathrm{sym}(\dot{y}) \subseteq \mathrm{sym}(\dot{z})$ 、したがって  $\mathrm{sym}(\dot{z}) \in \mathcal{F}$ 、したがって、 $\dot{z} \in \mathrm{HS}$  である、ゆえに  $\{x,y\} = \dot{z}_G \in N$ 、分出公理について、 $\varphi(x,a)$  を論理式とする、 $X,a \in N$  とし、それらの name を  $\dot{X},\dot{a} \in \mathrm{HS}$  とする、 $Y = \{x \in X : \varphi^N(x,a)\} \in N$  を示す、

$$\dot{Y} = \{ (\dot{x}, p) : \dot{x} \in \text{dom}(\dot{X}) \land p \in \mathbb{P} \land p \Vdash_{M, \mathbb{P}, \mathcal{F}} \dot{x} \in \dot{X} \land \varphi(\dot{x}, \dot{a}) \}$$

とおく. すると補題より  $\dot{Y}_G = Y$  が分かる.

9

また、 $\operatorname{sym}_{\mathscr{G}}(X) \cap \operatorname{sym}_{\mathscr{G}}(p)$  の任意の元  $\pi$  について

$$\begin{split} \pi(\dot{Y}) &= \{ (\pi(\dot{x}), \pi(p)) : \dot{x} \in \operatorname{dom}(\dot{X}) \land p \in \mathbb{P} \land p \Vdash_{M, \mathbb{P}, \mathcal{F}} \dot{x} \in \dot{X} \land \varphi(\dot{x}, \dot{a}) \} \\ &= \{ (\pi(\dot{x}), \pi(p)) : \pi(\dot{x}) \in \operatorname{dom}(\pi(\dot{X})) \land \pi(p) \in \mathbb{P} \land \pi(p) \Vdash_{M, \mathbb{P}, \mathcal{F}} \pi(\dot{x}) \in \pi(\dot{X}) \land \varphi(\pi(\dot{x}), \pi(\dot{a})) \} \\ &= \{ (\pi(\dot{x}), \pi(p)) : \pi(\dot{x}) \in \operatorname{dom}(\dot{X}) \land \pi(p) \in \mathbb{P} \land \pi(p) \Vdash_{M, \mathbb{P}, \mathcal{F}} \pi(\dot{x}) \in \dot{X} \land \varphi(\pi(\dot{x}), \dot{a}) \} \\ &= \{ (\dot{x}, p) : \dot{x} \in \operatorname{dom}(\dot{X}) \land p \in \mathbb{P} \land p \Vdash_{M, \mathbb{P}, \mathcal{F}} \dot{x} \in \dot{X} \land \varphi(\dot{x}, \dot{a}) \} \\ &= \dot{Y} \end{split}$$

より $\dot{Y}$ は symmetric である.  $\operatorname{dom}(\dot{Y})$  に属する name はもとから HS の元なので、 $\dot{Y} \in \operatorname{HS}$ .

和集合公理について.  $A \in N$  を固定する. このとき  $B \in N$  があって,  $\bigcup A \subseteq B$  を示せばよい.  $\dot{A} \in HS$  で  $\dot{A}_G = A$  なるものをとる. このとき  $\dot{B} = \bigcup \operatorname{dom}(\dot{A})$  とおく. すると  $\dot{B} \in HS$  かつ  $\bigcup A \subseteq \dot{B}_G$  となっていることが確かめられる. 前者は  $\operatorname{sym}_{\mathscr{Q}}(\dot{A}) \subseteq \operatorname{sym}_{\mathscr{Q}}(\dot{B})$  であることに注意すればよい.

置換公理について. 置換公理は次の Collection Principle と同値であった:

$$(\forall X)(\exists Y)(\forall x \in X)[(\exists y)\varphi(x,y,a) \to (\exists y \in Y)\varphi(x,y,a)]$$

よって Collection Principle が N で成り立つことを示す、その際、M での Collection Principle を使う、 $\dot{X},\dot{a}\in \mathrm{HS}$  が与えられたとする、示すべきことは、 $\mathrm{HS}$  の元  $\dot{Y}$  が存在して

$$N \models (\forall x \in \dot{X}_G)[(\exists y)\varphi(x, y, \dot{a}_G) \to (\exists y \in \dot{Y}_G)\varphi(x, y, \dot{a}_G)]. \tag{1}$$

 $\mathbb{P} \times \operatorname{dom}(\dot{X})$  に対して M での Collection Principle を使うことで  $Q \in M$  で  $Q \subseteq \operatorname{HS}$  であり

$$\forall p \in \mathbb{P}, \forall \dot{x} \in \text{dom}(\dot{X}), \lceil (\exists \dot{y} \in \text{HS}) p \Vdash_{M.\mathbb{P},\mathcal{F}} \varphi(\dot{x},\dot{y},\dot{a}) \Rightarrow (\exists \dot{y} \in Q) p \Vdash_{M.\mathbb{P},\mathcal{F}} \varphi(\dot{x},\dot{y},\dot{a}) \rceil$$

なものをとれる.

$$\dot{Y} = Q \times \{\mathbb{1}\}$$

とおく. 補題を使えば (1) が成り立っていることがわかる.

しかし、このままでは  $\dot{Y}$  が HS の元か分からない.そこで Q を  $\mathcal G$  の元で閉じるように膨らませる.具体的 には

$$Q_0 = Q$$

$$Q_{n+1} = \{\pi(\dot{y}) : \dot{y} \in Q_n, \pi \in \mathcal{G}\} (n \in \omega)$$

$$Q_{\omega} = \bigcup_{n \in \omega} Q_n$$

とする. そして $\dot{Y}=Q_{\omega} imes\{1\}$ と取り直せば、 $\mathrm{sym}_{\mathscr{G}}(\dot{Y})=\mathscr{G}$ となり、 $\dot{Y}$ は HS の元になる.

無限公理は $\omega \in N$  より OK.

べき集合公理について. 示すべきは任意の  $a\in N$  について  $b\in N$  があって  $\mathcal{P}(a)\cap N\subseteq b$  である.  $a\in N$  を任意にとる.  $\dot{a}\in \mathrm{HS}$  を  $\dot{a}_G=a$  なるようにとる.

$$Q = \{ \dot{c} \in \mathrm{HS} : \mathrm{dom}(\dot{c}) \subseteq \mathrm{dom}(\dot{a}) \}$$

とおき、 $\dot{b} = Q \times \{1\}$  とおく、 $\dot{b} \in HS$  は  $\operatorname{sym}_{\mathscr{Q}}(\dot{a}) \subseteq \operatorname{sym}_{\mathscr{Q}}(\dot{b})$  に注意すればよい、実際、任意の  $\pi \in \operatorname{sym}_{\mathscr{Q}}(\dot{a})$ 

について

$$\begin{split} \pi(\dot{b}) &= \pi\text{``}\{(\dot{c},\mathbbm{1}): \dot{c} \in \operatorname{HS} \wedge \operatorname{dom}(\dot{c}) \subseteq \operatorname{dom}(\dot{a})\} \\ &= \{(\pi\dot{c},\mathbbm{1}): \dot{c} \in \operatorname{HS} \wedge \operatorname{dom}(\dot{c}) \subseteq \operatorname{dom}(\dot{a})\} \\ &= \{(\pi\dot{c},\mathbbm{1}): \pi(\dot{c}) \in \pi\text{``HS} \wedge \operatorname{dom}(\pi(\dot{c})) \subseteq \operatorname{dom}(\pi(\dot{a}))\} \\ &= \{(\dot{c},\mathbbm{1}): \pi(\dot{c}) \in \operatorname{HS} \wedge \operatorname{dom}(\pi(\dot{c})) \subseteq \operatorname{dom}(\dot{a})\} \\ &= \{(\dot{c},\mathbbm{1}): \dot{c} \in \operatorname{HS} \wedge \operatorname{dom}(\dot{c}) \subseteq \operatorname{dom}(\dot{a})\} \\ &= \dot{b} \end{split}$$

より OK.

 $\mathcal{P}(a)\cap N\subseteq \dot{b}_G$  を示す.  $d\in\mathcal{P}(a)\cap N$  を固定する.  $\dot{d}\in\mathrm{HS}$  で  $\dot{d}_G=d$  なるものをとる. d の name を作り替えて

$$\dot{c} = \{ (\dot{x}, p) : \dot{x} \in \text{dom}(\dot{a}) \land p \Vdash \dot{x} \in \dot{d} \}$$

とする. すると  $\operatorname{sym}_{\mathscr{G}}(\dot{a}) \cap \operatorname{sym}_{\mathscr{G}}(\dot{d}) \subseteq \operatorname{sym}_{\mathscr{G}}(\dot{c})$  が分かり、 $\dot{c} \in \operatorname{HS}$  である. よって $\dot{c} \in Q$ . また補題より  $\dot{c}_G = \dot{d}_G$  が分かる. よって  $d \in \dot{b}_G$ .

#### 4.1 選択公理の独立性

この節ではある symmetric model において選択公理の否定が成り立つことを示す.実際は,実数のある部分無限集合 A があり, $\omega$  から A への単射が作れないこと (すなわち A は Dedekind 有限なこと) を示す.

M を ZFC の可算推移的モデルとする.

$$\mathbb{P} = \operatorname{Fn}(\omega \times \omega, 2)$$
  
=  $\{p: p \ \text{ti } \omega \times \omega \text{ in } \text{fo } 2 \land \text{on}$ 有限な部分関数  $\}$ 

とおく. すなわち P は可算個の実数を加える Cohen 強制である.

 $\mathcal{G} = \operatorname{Aut}(\omega)$  とおく.  $\pi \in \mathcal{G}$  は次のように  $\mathbb{P}$  上の自己同型を誘導する:

$$dom(\pi(p)) = \{(\pi(n), m) | (n, m) \in dom(p)\},\$$
  
$$\pi(p)(\pi(n), m) = p(n, m).$$

これによって  $\mathcal{G} \subseteq \operatorname{Aut}(\mathbb{P})$  と思う. 各有限集合  $e \subseteq \omega$  について

$$\mathrm{fix}(e) = \{ \pi \in \mathscr{G} : \forall n \in e, \pi(n) = n \}$$

とおく.  $\mathcal{F}$  を  $\mathrm{fix}(e)$  たちによって生成されるフィルターとする. すなわち

$$\mathcal{F} = \{ H \subseteq \mathcal{G} : H \ \mathsf{d} \ \mathcal{G} \ \mathsf{o}$$
 の部分群であり、ある有限な  $e \subseteq \omega$  に対して  $\mathrm{fix}(e) \subseteq H \}$ 

とおく. F は  $\mathscr{G}$  上のノーマルフィルターである.

M 上の  $\mathbb P$  ジェネリックフィルター G をとる.  $\mathcal G$  と  $\mathcal F$  により、symmetric model N が定まる. この N で 選択公理が成り立たないことを示す.

まず、強制拡大で付け加わる各実数とその集合の名前を定義する.

$$\dot{x}_n = \{ (\check{m}, p) : m \in \omega, p \in \mathbb{P}, p(n, m) = 1 \}$$
$$\dot{A} = \{ (\dot{x}_n, \mathbb{1}) : n \in \omega \}$$

これらの名前を G で解釈すると

$$x_n = \{ m \in \omega : \exists p \in G, p(n, m) = 1 \}$$
$$A = \{ x_n : n \in \omega \}$$

となる.

 $\dot{x}_n$  たちと  $\dot{A}$  は HS に属し、したがって、 $x_n$  たちと A は N に属する. なぜならば、 $\pi \in \mathcal{G}, n \in \omega$  に対して

$$\begin{split} \pi(\dot{x}_n) &= \{ (\pi(\check{m}), \pi(p)) : m \in \omega, p \in \mathbb{P}, p(n, m) = 1 \} \\ &= \{ (\check{m}, \pi(p)) : m \in \omega, p \in \mathbb{P}, p(n, m) = 1 \} \\ &= \{ (\check{m}, p) : m \in \omega, p \in \mathbb{P}, (\pi^{-1}(p))(n, m) = 1 \} \\ &= \{ (\check{m}, p) : m \in \omega, p \in \mathbb{P}, p(\pi(n), m) = 1 \} \\ &= \dot{x}_{\pi(n)} \end{split}$$

となり,  $\operatorname{sym}(\dot{x}_n) = \operatorname{fix}(\{n\}) \in \mathcal{F}$  となるからである.

 $x_n$  たちは互いに異なる実数なことに注意する. よって N において A は無限集合である (無限集合であると いう性質は  $\Pi_1$  であることに注意する).

N において  $\omega$  から A への単射 f が存在すると仮定する. f の name を  $\dot{f} \in \mathrm{HS}$  とする. するとある  $p_0 \in G$  がとれて

$$p_0 \Vdash (\dot{f} : \check{\omega} \to \dot{A} \, \, \text{ $\mathring{\mu}$} \, \text{ $\mathring{p}$}).$$

 $\operatorname{fix}(e) \subseteq \operatorname{sym}(\dot{f})$  なる有限集合  $e \subseteq \omega$  をとる. e が有限集合で f が単射なので,  $i \in \omega, p \in G, n \in \omega \setminus e$  がとれて

$$p \Vdash \dot{f}(\check{i}) = \dot{x}_n$$

となる.  $p \leq p_0$  としてよい.  $\pi \in \text{fix}(e)$  を  $\pi(p)$  と p が compatible かつ  $\pi(n) \neq n$  なるようにとる. これは  $n' \notin e$  かつ  $\forall m \in \omega, (n', m) \notin \text{dom}(p)$  なるように  $n' \in \omega$  をとり,n と n' を交換しそれ以外は動かさないような  $\pi$  をとればよい.

すると $\pi \in \text{fix}(e) \subseteq \text{sym}(\dot{f})$  より $\pi(\dot{f}) = \dot{f}$ . このとき

$$\pi p \Vdash (\pi(\dot{f}))(\pi(\check{i})) = \pi(\dot{x}_n)$$

より

$$\pi p \Vdash \dot{f}(\check{i}) = \dot{x}_{\pi(n)}.$$

すると p と  $\pi(p)$  の共通の拡大  $q = p \cup \pi(p)$  において

$$q \Vdash \dot{f}(\check{i}) = \dot{x}_n \land \dot{f}(\check{i}) = \dot{x}_{\pi(n)}$$

なので

 $q \Vdash \dot{f}$  は関数でない.

 $q \leq p_0$  だったのでこれは矛盾.

## 5 OP が言えて OE が言えないモデル

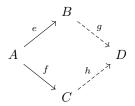
#### 5.1 可算普遍均質半順序集合

可算な普遍均質半順序集合 P の存在を証明する.

半順序集合 P が普遍的とは任意の有限半順序集合が埋め込めることをいう。半順序集合 P が均質的とは P の有限部分集合の間の任意の同型が P 上の自己同型に延長できることをいう。

有限半順序集合全体のクラスは次の条件を満たす.

• (融合性) A,B,C を有限半順序集合とし、埋め込み  $e:A\to B,f:A\to C$  があれば、有限半順序集合 D と埋め込み  $g:B\to D,h:C\to D$  があり、ge=hf を満たす.



P が弱均質的とは,A,B を P の有限部分集合として, $A \subseteq B$  かつ  $f:A \to P$  が埋め込みならば,埋め込み  $g:B \to P$  で f を延長するものが存在することをいう.



P が均質的ならば明らかに弱均質的である. 実は逆も成り立つ.

補題 7. 可算半順序が弱均質的ならば均質的.

証明. P を弱均質的な可算半順序とし, $P=\{p_n:n\in\omega\}$  とおく.往復論法により有限集合  $P_n,Q_n\subseteq P$  と  $f_n:P_n\to Q_n$  同型を帰納的に作っていく.

 $A, B \subseteq P$  有限集合と  $f: A \to B$  同型写像が与えられたとする.

最初のステップは  $P_0 = A, Q_0 = B, f_0 = f$  とする.

2k まで構成できたとする.このとき  $P_{2k}$  にすでに  $p_k$  が入っていれば  $P_{2k+1} = P_{2k}, Q_{2k+1} = Q_{2k}, f_{2k+1} = f_{2k}$  とする. $p_k$  が  $P_{2k}$  に入っていなければ  $P_{2k}$  と  $P_{2k} \cup \{p_k\}$  に対して弱均質性を使って  $f_{2k}: P_{2k} \to P$  埋め込みを延長する  $f_{2k+1}: P_{2k} \cup \{p_k\} \to P$  埋め込みをとる. $f_{2k+1}$  の終域は P からその値域に直しておく. $P_{2k+1} = P_{2k} \cup \{p_k\}, Q_{2k+1} = f_{2k+1}$  " $P_{2k+1}$  とおけばよい.この構成により  $p_k \in P_{2k+1}$  が保証される.

2k+1 から 2k+2 を作る部分も逆向きに同じことをすればよい。そうすれば, $p_k \in Q_{2k+2}$  が保証される。 構成より  $\bigcup_{n \in \omega} P_n = \bigcup_{n \in \omega} Q_n = P$  であり, $f^* = \bigcup_{n \in \omega} f_n$  は P 上の自己同型になる。これは与えられた  $f_0 = f$  を延長している。

定理 8. 可算な普遍均質半順序集合 P が存在する.

証明. 有限半順序集合の鎖  $(P_i:i<\omega)$  を以下を満たすように作る:

もし 
$$A,B$$
 が有限半順序で  $A\subseteq B$  かつ埋め込み  $f:A\to P_i$  for some  $i\in\omega$  があれば、  $j>i$  と埋め込み  $g:B\to P_i$  で  $f$  を延長するものが存在する (2)

これが構成できたとする. このとき  $P = \bigcup_{i \in \omega} P_i$  とおく. 各  $P_i$  は有限なので P は可算である. P の普遍性は (2) で  $A = \emptyset$  とすることで得られる. また (2) より P が弱均質的なこともわかる. 実際,  $f: A \to P$  が埋め込みならば, A の有限性よりある i があって  $f: A \to P_i$  だからである. 補題 7 より P は均質的である.

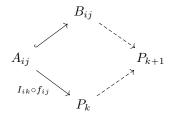
したがって (2) を満たす鎖の存在を示せばよい. S を有限半順序集合 A,B で  $A\subseteq B$  なるものの組 (A,B) の可算集合とする. そのような組はすべて同型を除いて S に入っているものとする.

全単射  $\pi: \omega \times \omega \to \omega$  で  $\pi(i,j) \ge i$  for all i,j なるものをとる.

 $P_0$  は有限半順序集合なら何でもよい.

 $P_k$  まで定義されたとする. (f,A,B) で  $(A,B) \in S$  と  $f:A \to P_k$  を満たすものをすべて  $((f_{kj},A_{kj},B_{kj}):j<\omega)$  とリストする.

 $P_{k+1}$  を融合性を使って構成する.  $k=\pi(i,j)$  とすると  $P_{k+1}$  を  $B_{ij}$  と  $P_k$  の  $A_{ij}$  に関する融合とする.  $P_k\subseteq P_{k+1}$  となるように  $P_{k+1}$  の台集合を取り直す.



ただし図の  $I_{ik}$  は  $P_i$  から  $P_k$  への包含写像.

この構成で(2)が満たされることは明らかであろう.

補題 9. (P,<) を可算普遍均質半順序集合とし、 $\mathscr G$  を P のすべての自己同型の全体のなす群とする.  $E_1,E_2\subseteq\mathbb P$  が有限集合ならば、

$$\operatorname{fix}(E_1 \cap E_2) = [\operatorname{fix}(E_1) \cup \operatorname{fix}(E_2)].$$

構造 (P,<,<) で < は半順序で、< は全順序なものを考える.このような構造の同型とは < と < をそれぞれ両方向に保つものである.普遍均質構造を定義でき、定理 8 と補題 9 について同様のことが成り立つ.

アトムの集合 A を可算とし,(A,<,<) が普遍均質構造となるような < と < をとる.G を (A,<,<) のすべての同型写像全体とする.I を A の有限集合全体からなるノーマルイデアルとする. $\Psi$  を G と I から定まる permutation model とする.

**命題 10.** この  $\psi$  において任意の集合は全順序付けできるが、全順序に延長できない半順序が存在する.

証明. Mostowski モデルのときのように各  $x \in \mathcal{V}$  は最小のサポートを持ち、単射で symmetric なクラス写像  $\mathcal{V} \to \operatorname{On} \times I$  を得る. したがって、任意の  $x \in \mathcal{V}$  は全順序付けできる.

A の半順序 < が  $\varPsi$  の中で全順序に延長できないことを示そう.背理法で, <\* を < の延長で  $\varPsi$  の元としよう. <\* のサポートを  $E\subseteq A$  とする.

a,b,c,d を次の条件を満たす A の元とする

- a, b, c, d はすべて < と < の両方において E のどの元よりも大きい.
- a < b < c < d.
- a < c, d < b でありほかの組は比較不能.

(A, <, <) が普遍均質なのでこのような a, b, c, d はとれる.

このとき a < b < b < a の両方が矛盾を導くことを言う.

もし、a>\*b ならば  $\pi \in \operatorname{fix}(E)$  を  $\pi(a)=b,\pi(b)=c$  なるものとする。 $\pi$  は  $\pi \in \operatorname{fix}(E) \subseteq \operatorname{sym}(<*)$  より <\* を保存するので、b>\*c を得る。一方で a<c なので矛盾である。

もし, $a <^* b$  だとする. $\pi \in \operatorname{fix}(E)$  を  $\pi(a) = b, \pi(b) = c$  なるものとする.すると  $\pi(a) <^* \pi(b)$  より  $b <^* c$ .また, $\rho \in \operatorname{fix}(E)$  を  $\rho(a) = c, \rho(b) = d$  なるものとする.すると  $\rho(a) <^* \rho(b)$  より  $c <^* d$ .した がって, $b <^* c <^* d$  となり,d < b に矛盾.

## 参考文献

- [1] T.J. Jech. The Axiom of Choice. Dover Books on Mathematics. Dover Publications, 2013.
- [2] L.J. Halbeisen. Combinatorial Set Theory: With a Gentle Introduction to Forcing. Springer Monographs in Mathematics. Springer London, 2011.
- [3] W. Hodges and S.M.S.W. Hodges. A Shorter Model Theory. Cambridge University Press, 1997.
- [4] K. Kunen. Set Theory. Studies in logic. College Publications, 2011.
- [5] alg-d.  $permutation \in \tilde{r} \mathcal{N}$ . http://alg-d.com/math/ac/permutation.pdf.
- [6] alg-d. symmetric モデル. http://alg-d.com/math/ac/symmetric.pdf.
- [7] Ulrich Felgner and John K Truss. "The independence of the prime ideal theorem from the order-extension principle". In: *The Journal of Symbolic Logic* 64.1 (1999), pp. 199–215.