

Boole 値モデルと強制法

石井大海

2017-10-02

概要

集合論における無矛盾性証明で用いられる主要な手法である**強制法**と、密接に関連する**Boole 値モデル**の手法について、本稿では幾らか証明を省略しつつ概略を採り上げます。また、Hamkins ら [1] の説明に基づいて、超冪と Boole 値モデルの関係についても簡単に解説します。

1 強制法の基本的な考え方と Boole 値モデル

直観的には、現在の集合の宇宙 V に新しい元 G を付加した、新たな宇宙 $V[G]$ を得たい、というのが強制法のモチベーションです。しかし、そうはいつでも集合の全体は既に V で確定しているので、「新しい元」というのはそのままでは意味を成しません。

そこで、強制法では**集合概念を拡張すること**を考えます。どういう事でしょうか？ まず、一般の集合 $x \in V$ は、と同一視することで、部分関数 $x : V \dashrightarrow 2$ と見做すことが出来ます。2 というのは「各元が x に属するか？」という真偽値ですから、**この真偽値を一般の Boole 代数 \mathbb{B} に一般化しよう**というというのが強制法の基本的なアイデアです。

このように、所属関係の真偽値を完備 Boole 代数 \mathbb{B} に一般化した集合のことを、 **\mathbb{B} -name** と呼びます。

Def. 1 (\mathbb{B} -name の定義). • $(\mathbb{B}, \leq, +, \cdot, -, \sum, \prod, 0, 1)$ が完備 Boole 代数 (cBa) $\stackrel{\text{def}}{\iff}$

- (1) \leq は \mathbb{B} 上の半順序であり、 $0, 1$ はそれぞれ \leq に関する最小・最大元。
 - (2) $\sum, \prod : \mathcal{P}(\mathbb{B}) \rightarrow \mathbb{B}$ はそれぞれ \mathbb{B} の部分集合の上限・下限を与える。特に $x + y := \sum \{x, y\}$, $x \cdot y := \prod \{x, y\}$ と書く。
 - (3) 各 $x \in \mathbb{B}$ に対し、 $-x$ は x の**補元**と呼ばれ、 $x \cdot (-x) = 0$ および $x + (-x) = 1$ を満たす。
- cBa \mathbb{B} に対して、 **\mathbb{B} -name の全体 $V^{\mathbb{B}}$** を次で定める：

$$V_0^{\mathbb{B}} := \emptyset, \quad V_{\alpha+1}^{\mathbb{B}} := \mathcal{P}(V_{\alpha}^{\mathbb{B}} \times \mathbb{B}), \quad V_{\gamma}^{\mathbb{B}} := \bigcup_{\beta < \gamma} V_{\beta}^{\mathbb{B}} \quad (\gamma : \text{limit})$$

$$V^{\mathbb{B}} := \bigcup_{\alpha \in \text{On}} V_{\alpha}^{\mathbb{B}}.$$

$V^{\mathbb{B}}$ の元をギリシア文字 $\sigma, \tau, \vartheta, \dots$ やドット付き文字 \dot{x}, \dot{y}, \dots などで表す。

上では「部分関数」といいましたが、あとで cBa 以外に一般化する際には、こっちの方が楽なので、ちよっ

と違う定義にしてあります。 $\sigma \in V^{\mathbb{B}}$ に対応する部分関数を仮に $\bar{\sigma}$ と書くことにすれば、

$$\bar{\sigma}(\bar{\tau}) := \sum \{ b \in \mathbb{B} \mid \langle \tau, b \rangle \in \sigma \}$$

によって「部分関数」を復元出来ます。

さて、当初の「宇宙を広げたい」という欲求からすれば、こうして創った $V^{\mathbb{B}}$ の中に V が自然に埋め込まれてほしいです。それを可能にするのが、次の \checkmark -作用素です。

Def. 2. $x \in V$ に対し、 $\check{x} \in V^{\mathbb{B}}$ を整礎帰納法により次で定める：

$$\check{x} := \{ \langle y, \mathbf{1} \rangle \mid y \in x \}.$$

さて、このようにして一般化された集合の宇宙 $V^{\mathbb{B}}$ が定義出来ました。この $V^{\mathbb{B}}$ を集合論のモデルとして解釈したい訳ですが、所属関係の真偽値を \mathbb{B} -値にしたので、モデルの解釈も \mathbb{B} -値で与える必要があります。

Def. 3. • 強制法の言語 \mathcal{FL} とは、二項述語記号 \in および単項述語記号 \checkmark を持つ言語である。また、 $x \in \check{V}$ は $\check{V}(x)$ の略記法とする。

- 原子論理式 $\varphi[\check{x}] \in \mathcal{FL}$ および $\bar{\sigma} \in V^{\mathbb{B}}$ の**真偽値** $\llbracket \varphi[\bar{\sigma}] \rrbracket_{\mathbb{B}}$ を次のような $V^{\mathbb{B}}$ -ランクに関する帰納法で定める：

$$\llbracket \sigma \in \tau \rrbracket := \sum_{\langle \vartheta, b \rangle \in \tau} \llbracket \vartheta = \sigma \rrbracket \cdot b, \quad \llbracket \sigma = \tau \rrbracket := \llbracket \sigma \subseteq \tau \rrbracket \cdot \llbracket \tau \subseteq \sigma \rrbracket, \quad \llbracket \sigma \in \check{V} \rrbracket := \sum_{x \in V} \llbracket \check{x} = \sigma \rrbracket,$$

$$\text{where } \llbracket \sigma \subseteq \tau \rrbracket := \prod_{\theta \in \text{dom}(\sigma)} (-\llbracket \theta \in \sigma \rrbracket + \llbracket \theta \in \tau \rrbracket).$$

- 一般の \mathcal{FL} -論理式 $\varphi[\check{x}]$ および $\bar{\sigma} \in V^{\mathbb{B}}$ については、 φ の複雑性に関するメタレベルの帰納法で次のように定める：

$$\llbracket \varphi[\bar{\sigma}] \wedge \psi[\bar{\sigma}] \rrbracket := \llbracket \varphi[\bar{\sigma}] \rrbracket \cdot \llbracket \psi[\bar{\sigma}] \rrbracket, \quad \llbracket \neg \varphi[\bar{\sigma}] \rrbracket := -\llbracket \varphi[\bar{\sigma}] \rrbracket,$$

$$\llbracket \forall x \varphi[x, \bar{\sigma}] \rrbracket := \prod_{x \in V^{\mathbb{B}}} \llbracket \varphi[\check{x}, \bar{\sigma}] \rrbracket.$$

- $b \in \mathbb{B}$ に対し、**強制関係**を $b \Vdash \varphi[\bar{\sigma}] \stackrel{\text{def}}{\iff} b \leq \llbracket \varphi[\bar{\sigma}] \rrbracket$ により定める。
- $V^{\mathbb{B}} \models \varphi[\bar{\sigma}]$ は $\llbracket \varphi[\bar{\sigma}] \rrbracket = \mathbf{1}$ の略記とする。

これにより、 $V^{\mathbb{B}}$ において、強制法の論理式の解釈が \mathbb{B} -真偽値として定まりました。

一つ注意しなくてはいけないのは、原子論理式に対する真偽値や \Vdash は V の中で一様に定義できていますが、一般の φ についてはそうではない、ということです。つまり、 $\llbracket - \rrbracket$ というのは関数スキーマであって、実際には $\varphi \in \mathcal{FL}$ が決まる度に関数 $\llbracket \varphi[-] \rrbracket : V^{\mathbb{B}} \rightarrow \mathbb{B}$ という関数が個別に定義されている、ということです。同様に、 $p \Vdash \varphi[\bar{\sigma}]$ も φ が決まるごとに、 p と $\bar{\sigma}$ の間の二項関係が定義されている、ということになります。これ

は、例えば自明な cBa **2** を考えると、 $V^2 \simeq V$ となってしまう、 $V \models \varphi \iff \llbracket \varphi \rrbracket_2 = \mathbb{1}$ となりますが、もしこれが φ の関数として V の中で定義出来たとすれば、 V の真理述語が定義出来たことになり、Tarski の真理定義不可能性に反します。

こうして広げた $V^{\mathbb{B}}$ は、常に集合論のモデルとなります：

定理 1. $V^{\mathbb{B}} \models \text{ZFC}$.^a

これも、厳密には**定理スキーム**です。つまり、ZFC の各公理 φ について、 $\llbracket \varphi \rrbracket_{\mathbb{B}} = \mathbb{1}$ となることが個別に示せる、ということです。

さて、強制法論理式では \check{V} という述語記号を定義しましたが、ちゃんとこれが真偽も含めて $V^{\mathbb{B}}$ における V の写し身になっている、というのが次の二つの定理です：

定理 2. 集合論の論理式 $\varphi[x_1, \dots, x_n]$ と $a_1, \dots, a_n \in V$ に対し、

$$V \models \varphi[a_1, \dots, a_n] \iff V^{\mathbb{B}} \models \varphi^{\check{V}}[\check{a}_1, \dots, \check{a}_n].$$

但し、 $\varphi^{\check{V}}$ は φ に現れる量化子 $\exists x, \forall x$ を全て $\exists x \check{V}(x) \wedge \dots$ および $\forall x \check{V}(x) \rightarrow \dots$ で置き換えた *FL*-論理式。

定理 3. $V^{\mathbb{B}} \models \text{“}\check{V} : \text{推移的, } \text{On} \subseteq \check{V}\text{”}$.

従って、 V は $V^{\mathbb{B}}$ に埋め込まれていると見てよい話です。 $V^{\mathbb{B}}$ は V と順序数も共通しているので、高さが同じで、幅を横に広げてやったものと思えます。これから色々な命題の独立性を調べていくにあたって、その際にどういった性質が強制拡大で保たれるのかが気になります。上の二つの定理から、次のような手頃な判断基準が得られます：

定理 4. 推移的モデルについて絶対的な概念は、強制概念で動かない。特に Δ_1 -概念は強制法的に絶対。特に、有限集合、 ω である、関数である、順序数である、可算である、といった性質は動かない。

「推移的モデルについて絶対的な概念」の具体例については、たとえばこのサイトの「絶対性チートシート」

^a 置換公理図式に現れる論理式に \check{V} を入れてよいかどうか？ という疑問が沸くかもしれません。ここでは立ち入りませんが、実は $V^{\mathbb{B}}$ で V を定義出来ることが知られています [4]。なので、置換公理図式の中に \check{V} が入っていても問題はありません。

[5] を御覧ください。

さて、 $V^{\mathbb{B}}$ という物を考えたのは、 V にはない元を付加するためでした。それが**ジェネリックフィルター**です。

Def. 4.

- 擬順序集合 \mathbb{P} について、 $F \subseteq \mathbb{P}$ が \mathbb{P} 上のフィルター $\stackrel{\text{def}}{\iff} \emptyset \neq F \subseteq \mathbb{P}, x \geq y \in F \implies x \in F, x, y \in F \implies \exists z \in F z \leq x, y.$
- $p \in \mathbb{P}$ が**アトム** $\stackrel{\text{def}}{\iff} \forall r, s \leq p r \parallel s.$
- フィルター $F \subseteq \mathbb{P}$ が**超フィルター** $\stackrel{\text{def}}{\iff} F$ は極大.
- $D \subseteq \mathbb{P}$ が \mathbb{P} で**稠密** $\stackrel{\text{def}}{\iff} \forall x \in \mathbb{P} \exists y \in D y \leq x.$
- M を何らかのクラスとする。 $G \subseteq \mathbb{B}$ が M 上の \mathbb{B} -**ジェネリックフィルター** $\stackrel{\text{def}}{\iff} G$ はフィルターであり、 $\forall D \in M : \mathbb{B}$ で稠密 $D \cap G \neq \emptyset.$
- $\dot{G} := \{ \langle \check{b}, b \rangle \mid b \in \mathbb{B} \} \in V^{\mathbb{B}}$ を \mathbb{B} の**ジェネリックフィルターの標準的名称**と呼ぶ。

上のジェネリックフィルターこそ、我々が V に追加したかった「新しい元」「理想元」です。 $V^{\mathbb{B}}$ の各元は完備 Boole 代数 \mathbb{B} -値の所属確率を持つ元だと思えた訳ですが、逆に \mathbb{B} の各元はこのジェネリックフィルター G の〈近似〉だと思えるのが出来るのです。より詳しく、 \mathbb{B} 上の順序は、各元の G の近似として自由度について並べられていると考えることが出来、 $q \leq p$ は「 q は p を拡張する近似」「 q は p より精しい近似」「 p の方が q より自由度がある」と読むことが出来ます。この見方は、のちほど第 2 節で擬順序に一般化した際にも通用します。

なぜこう思えるのでしょうか？ それは、まず第一にはフィルターの定義を見てみるとわかります。フィルターというのは、**貼り合わせられる近似の集合**だと思えるのです。特に、 F が下界について閉じているという条件が一番の本質です。 \leq が近似の精しさを表していると思った時、 $r \leq p, q$ を満たす r は、二つの近似 p, q 両方の情報を持った、いわば両者を**貼り合わせたもの**だと思えます。フィルター F が下界を取る操作で閉じている、ということは、 F が捉えている近似はいくらでも貼り合わせて精しく出来る、という事を意味します。そこに加えて、「超フィルターである」ということ、つまり極大なフィルターであるという事は、「貼り合わせが可能なギリギリの範囲まで集めてきた」ものだと思える訳で、それはつまり「近似を貼り合わせて得られるホンモノの対象」に対応していそうです。

今一実感が湧きづらいかもしれないので、実例を見てみましょう。単位区間 $[0, 1]$ に属する実数は、二進無限小数展開を通じて $\{0, 1\}$ の無限列だと思えることが出来ます。この時、実数の有限桁の近似全体 ${}^{<\omega}2$ に $p \leq q \stackrel{\text{def}}{\iff} p \supseteq q$ という順序を入れましょう。すると、この順序での超フィルター U を考えたとき、 U の各元を貼り合わせて得られる $\bigcup U$ は、 $\{0, 1\}$ の無限列となり、一つの実数に対応することがわかります。逆に、実数 $x : \omega \rightarrow 2$ が与えられれば、これらの最初の有限桁の近似ぜんぶを持ってくれば、これが $({}^{<\omega}2, \supseteq)$ の超フィルターとなることもすぐにわかります。

もちろん、超フィルターは選択公理させあればいつでも取れる訳で、単なる超フィルターである、という条件だけではまだ理想元であるとはいえません。「理想元である」という事を捕まえているのが、ジェネリック性の「 M に属する稠密集合と必ず交わる」という条件です。 D が M で稠密である、ということは、いいかえれば「どんな近似も、適切に拡張することで性質 D を満たすようにできる」という事です。また、cBa の場合

に計算してみれば、 D が稠密ならその上限は $\sum D = 1$ となることもわかります。つまり、「 D が稠密である」という事はのは、 \mathbb{B} の意味で「性質 D はほぼ確率 1 で成り立つ」であると思える訳です。これを踏まえれば、ジェネリック性は「 M で捕まえられるような、 \mathbb{B} の各元が普遍的に満たすような性質は、それらを貼り合わせて得られる理想元 G も満たしている」という意味に解釈出来る訳です。

では、この G は本当に新しい元になっているのでしょうか？ たとえば、 \mathbb{B} が G の〈近似〉としては自明な元を含む場合、には G がもともと V の元であった、といったことは起きそうです。自明な近似、というのは、「それより延ばしようがない」あるいは「それから先の延ばし方が一通りしかない」ような近似で、といっても構いません。そのような「一番精しい近似」とでもいうべきものが、上で最後に定義した**アトム**の概念です。では、アトムを持たないような cBa であれば、ジェネリックフィルターは V の属さない本当に「新しい元」になっているのではないか？ 実際そうだ、というのが次の定理です：

定理 5. \mathbb{B} がアトムを持たないなら、 V 上の \mathbb{B} -ジェネリックフィルターは V に存在しない。

Proof. まず、 \mathbb{B} がアトムを持たない場合、一般に \mathbb{B} 上のフィルター F に対し、 $D := \mathbb{B} \setminus F$ は稠密集合となることを示す。 $x \in \mathbb{B}$ を取れば、 $p, q \leq x$ で $p \cdot q = 0$ を満たすものが存在する。すると、 F がフィルターである事から、 p, q の少なくとも一方は F に属さない事がわかる。従って $p \in D$ または $q \in D$ のいずれか一方のみが成り立たなくてはならない。 x の選択は任意であったから、 D は \mathbb{B} で稠密である。

以上を踏まえれば、もしジェネリックフィルター G が V に属したとすると、 $D := \mathbb{B} \setminus G \in V$ は稠密集合となり、 $D \cap G \neq \emptyset$ となってしまいが、これは矛盾である。 □

よって、十分複雑な \mathbb{B} についてはジェネリックフィルターは非自明なものであることがわかりました。このことから、次の補題により、「新しい元」が $V^{\mathbb{B}}$ に付け加わっているということが出来ます：

定理 6. $V^{\mathbb{B}} \models \text{“}\dot{G} : \check{V} \text{ 上 } \check{\mathbb{B}}\text{-ジェネリック”}$ 。

Proof. 定義から $\llbracket \check{b} \in \dot{G} \rrbracket = \sum_{c \in \mathbb{B}} \llbracket \check{c} = \check{b} \rrbracket \cdot c = b$ となる事に注意する。すると、 $V^{\mathbb{B}} \models \check{1} \in \dot{G}, \check{0} \notin \dot{G}$ はすぐにわかる。上に閉じていることも、

$$\llbracket \check{b} \leq \check{c} \wedge \check{b} \in \dot{G} \implies \check{c} \in \dot{G} \rrbracket = -(\llbracket \check{b} \leq \check{c} \rrbracket \cdot \llbracket \check{b} \in \dot{G} \rrbracket) + \llbracket \check{c} \in \dot{G} \rrbracket = -(\llbracket \check{b} \leq \check{c} \rrbracket \cdot b) + c = \mathbf{1}.$$

また、 $\llbracket \check{b} \cdot c = (\check{b} \cdot \check{c}) \in \dot{G} \rrbracket = b \cdot c = \llbracket \check{b} \in \dot{G} \wedge \check{c} \in \dot{G} \rrbracket$ より \dot{G} の任意の二元は両立する。よって \dot{G} はフィルターである。更に、 $\llbracket \check{b} \notin \dot{G} \rrbracket = -\llbracket \check{b} \in \dot{G} \rrbracket = -b = \llbracket -\check{b} \in \dot{G} \rrbracket$ なので、 \dot{G} は超フィルターでもある。

最後に、 $D \in V$ を稠密集合とすると、

$$\llbracket \check{D} \cap \dot{G} \neq \emptyset \rrbracket = \llbracket \exists x \in \check{D} x \in \dot{G} \rrbracket = \sum_{d \in D} \llbracket d \in \dot{G} \rrbracket = \sum D = \mathbf{1}.$$

よって $V^{\mathbb{B}} \models \text{“}\dot{G} : V \text{ 上 } \mathbb{B}\text{-ジェネリック”}$ 。 □

このようにして、 $V^{\mathbb{B}}$ の中では、 V に存在しないジェネリックフィルターが存在しているかのように見えていたことがわかりました。更に、実は $V^{\mathbb{B}}$ は自分が \check{V} と \dot{G} を含む最小の ZFC のモデルであると信じている事もわかります。

それを述べるには、次のような定義が必要になります：

Def. 5. • F を \mathbb{B} のフィルターとする。 \mathbb{B} -name τ の F -解釈 $\tau^F := \text{val}(\tau, F)$ を帰納的に次のように定める：

$$\text{val}(\tau, F) := \{ \text{val}(\sigma, F) \mid (\sigma, b) \in \tau, b \in F \}.$$

- M を推移的な集合論のモデルとし、 $\mathbb{B} \in M$ を cBa とする。 M 上の \mathbb{B} -ジェネリックフィルター G に対し、 M の G によるジェネリック拡大 $M[G]$ を次で定める：

$$M[G] := \{ \sigma^G \mid \sigma \in M^{\mathbb{B}} \}.$$

補題 1. $M[G]$ は $M \subseteq N$ と $G \in N$ を満たす推移的モデル N の中で最小。

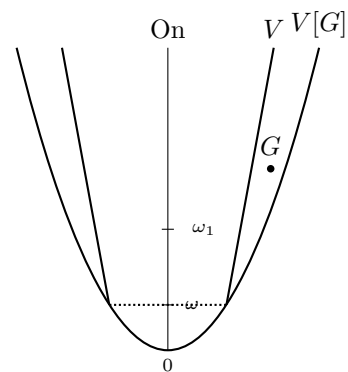
Proof. N が推移的で $M \subseteq N$ かつ $G \in N$ なら $M^{\mathbb{B}} \subseteq N$ となることは明らか。 val の値も明らかに推移的モデルについては絶対的なので、 $M[G] \subseteq N$ となる。 \square

定理 7. 任意の $\tau \in V^{\mathbb{B}}$ に対し、 $V^{\mathbb{B}} \models \tau = \check{\tau}^{\dot{G}}$ 。

よって $V^{\mathbb{B}} \models \forall x x \in \check{V}[\dot{G}]$ が成り立ち、 $V^{\mathbb{B}}$ は自分自身の事を $\check{V}[\dot{G}]$ だと思い込んでいる。

Proof. τ のランクに関する帰納法。 \square

よって以上から、 $V^{\mathbb{B}}$ を $V[G]$ と同一視して、あたかも V 上のジェネリックフィルター G が取れているかのように考えても差し支えないということがわかります。このような見方の下で、 V と $V[G]$ は、右図のような形をしています。



2 強制法の一般論へ

以上の理論は cBa について構築してきましたが、実用上は擬順序集合による強制法を考えるのが便利です。

Def. 6. • $\langle \mathbb{P}, \leq, \mathbb{1} \rangle$ が擬順序集合 (poset) $\stackrel{\text{def}}{\iff} \leq$ は \mathbb{P} 上反射的かつ推移的であり, $\mathbb{1}$ はその最大元.

- $p \parallel q \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists r \in \mathbb{P} r \leq p, q.$
- $p \perp q \stackrel{\text{def}}{\iff} \neg(p \parallel q).$

問題は, cBa で量子子を解釈する際には無限演算 \prod, \sum が使えたのに対し, poset の場合はそう素直にいかない事です. そこで, poset による強制法を考える場合には, 真偽値 $\llbracket \]$ ではなく強制関係 \Vdash を基本的な関係として考えます.

まず, 簡単な計算により, cBa の場合は \Vdash が次を満たすことがわかります:

補題 2 (Definability Lemma). φ, ψ を強制法の論理式とする.

- $p \Vdash \sigma \in \tau \iff \{ q \leq p \mid \exists \langle s, \theta \rangle \in \tau q \leq s, q \Vdash \sigma = \theta \}$ が p 以下で稠密.
- $p \Vdash \sigma = \tau \iff \forall \vartheta \in \text{dom}(\sigma) \cup \text{dom}(\tau) \forall q \leq p [q \Vdash \text{"}\vartheta \in \sigma\text{"} \iff q \Vdash \text{"}\vartheta \in \tau\text{"}].$
- $p \Vdash \varphi \wedge \psi \iff p \Vdash \varphi$ かつ $p \Vdash \psi.$
- $p \Vdash \neg \varphi \iff \{ q \mid q \not\Vdash \varphi \}$ が p 以下で稠密.
- $p \Vdash \forall x \varphi(x) \iff \forall \sigma \in V^{\mathbb{P}} p \Vdash \varphi(\sigma).$

そこで, 一般の poset の場合はこれを逆に定義として採用してしまいましょう.

Def. 7. Poset \mathbb{P} と $\varphi \in \mathcal{FL}$ および $p \in \mathbb{P}$ に対して, $p \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi$ を上の補題の各条件で定義する. また $V^{\mathbb{P}} \models \varphi$ は $\mathbb{1} \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi$ の略記とする.

これで形だけは定義出来た訳ですが, 果して Boole 値モデルとちゃんと対応してくれるでしょうか? それを見るためには, poset の埋め込みと完備化についての理論が必要になります.

Def. 8. • 以下の三条件を満たすとき, $i: \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{Q}$ は稠密埋め込みという:

- (1) $i(\mathbb{1}_{\mathbb{P}}) = \mathbb{1}_{\mathbb{Q}}.$
 - (2) $p \leq_{\mathbb{P}} q \implies i(p) \leq_{\mathbb{Q}} i(q),$
 - (3) $p \parallel q \iff i(p) \parallel i(q),$
 - (4) $i[\mathbb{P}]$ は \mathbb{Q} で稠密.
- $i: \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{B}$ が \mathbb{P} の **Boole 完備化** $\stackrel{\text{def}}{\iff} \text{ran}(i) \subseteq \mathbb{B} \setminus \{0\}$ であり i は稠密.

順序集合の一般論により、次が言えます：

Fact 1. 任意の poset \mathbb{P} に対し、その Boole 完備化 $\mathbb{B} = \mathbb{B}(\mathbb{P})$ が同型を除いて一意に存在する。特に、 \mathbb{P} の擬順序位相に関する正則開集合代数はその一つ。

これらから、我々は \mathbb{P} による強制法と、 $\mathbb{B}(\mathbb{P})$ による Boole 値モデルの二つの方法を得た訳です。これらの関係を与えるのが次の補題です：

補題 3. $i : \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{Q}$ を稠密埋め込みとする。この時、 $\tilde{i} : \mathcal{P}(\mathbb{P}) \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{Q})$ および $i^* : V^{\mathbb{P}} \rightarrow V^{\mathbb{Q}}$ を次で定める：

$$\begin{aligned}\tilde{i}(A) &:= \{ q \in \mathbb{Q} \mid \exists p \in A \ i(p) \leq_{\mathbb{Q}} q \}, \\ i^*(\sigma) &:= \{ \langle i^*(\tau), i(p) \rangle \mid \langle \tau, p \rangle \in \sigma \}, \\ i_*(\sigma) &:= \{ \langle i_*(\tau), p \rangle \mid \langle \tau, q \rangle \in \sigma, i(p) \leq q \}.\end{aligned}$$

- $V^{\mathbb{P}} \models \sigma = i_*(i^*(\sigma)), V^{\mathbb{Q}} \models \sigma = i^*(i_*(\sigma))$.
- G が \mathbb{P} -ジェネリックなら $H := \tilde{i}(G)$ は \mathbb{Q} -ジェネリックで $V[G] = V[H]$.
- H が \mathbb{Q} -ジェネリックなら $G := i^{-1}[H]$ は \mathbb{P} -ジェネリックで $V[H] = V[G]$.
- $p \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi[\sigma_1, \dots, \sigma_n] \iff i(p) \Vdash_{\mathbb{Q}} \varphi[i^*(\sigma_1), \dots, i^*(\sigma_n)]$.

つまり、二つの poset の間に稠密埋め込みが存在した場合、それらは強制法としては同値になるのです。特に、 \mathbb{P} による強制と、 $\mathbb{B} = \mathbb{B}(\mathbb{P})$ による強制とで結果は変わらない事がわかります。 \mathbb{B} の方が見掛け上の真偽値が多く $V^{\mathbb{B}}$ も大きく見えますが、表現出来る集合の数は本質的に $V^{\mathbb{P}}$ と変わっていない訳です。

2.1 強制関係 \Vdash の基本性質

Boole 値モデルの場合は \mathbb{B} の各元は真偽値の集合と思った訳ですが、poset の場合は \mathbb{P} の各元は**ジェネリックオブジェクトの近似**だと思って、 $p \Vdash \varphi$ は「近似 p の下で φ が成立する」と読むのがわかりやすいでしょう。

Poset の場合は真偽値の計算は出来ませんが、強制関係の計算によって何が成り立つのかを調べる事が出来ます。そうした計算上で、次の補題はよく使われます：

- 補題 4.**
- $p \Vdash \varphi \iff \{ q \mid q \Vdash \varphi \}$ が p 以下で稠密。
 - $p \Vdash \exists x \in \check{a} \varphi(x) \iff \{ q \mid \exists a \ p \Vdash \varphi(\check{a}) \}$ が p 以下で稠密。
 - 任意の φ と $p \in \mathbb{P}$ に対し、 $\exists q \leq p (q \Vdash \varphi) \vee (q \Vdash \neg \varphi)$ 。
 - $V[G] \models \varphi \iff \exists p \in G \ p \Vdash \varphi$ 。

3 連続体仮説の独立性

これらを使って、連続体仮説の独立性を証明したいと思います。

Def. 9. • $\text{Add}(\kappa) := (\langle \kappa^2, \supseteq \rangle)$ を κ の部分集合を付け足す poset と呼ぶ。

- 基数 κ について、posets $\langle \mathbb{P}_i, \leq_i, \mathbb{1}_i \mid i \in I \rangle$ の κ -台直積を次で定める：

$$\prod_{i \in I}^{\leq \kappa} \mathbb{P}_i := \{ p : \text{function} \mid \text{dom}(p) \in [I]^{<\kappa}, \forall i \in \text{dom}(p) p(i) \in \mathbb{P}_i \},$$

$$\mathbb{1} := \emptyset,$$

$$p \leq q \stackrel{\text{def}}{\iff} \text{dom}(p) \supseteq \text{dom}(q) \wedge \forall i \in \text{dom}(p) p(i) \leq_i q(i).$$

- $\text{Add}(\kappa, \gamma) := \prod_{\alpha < \gamma}^{\leq \kappa} \text{Add}(\kappa)$ を κ の部分集合を γ 個付け加える poset と呼ぶ。

次でみるように、 $\text{Add}(\kappa)$ は、 κ から 2 への関数を付加するので、特性関数だと思えば確かに $\text{Add}(\kappa)$ は新たな κ の部分集合を付け足していると言える。

補題 5. G を V 上の $\text{Add}(\kappa)$ -ジェネリックフィルターとすると、 $V[G] \models \bigcup \dot{G} : \kappa \rightarrow 2$.

Proof. まず G がフィルターであり、特に任意の二元が両立することから、 $\bigcup G$ は関数となることに注意する。

なので、あとは $\bigcup G$ が κ 全域で定義されている事をみればよい。ここで、以下の形の集合は V に属する $\text{Add}(\kappa)$ の稠密集合である：

$$D_\alpha := \{ p \in \text{Add}(\kappa) \mid \alpha \in \text{dom}(p) \} \quad (\alpha < \kappa)$$

よって、各 $\alpha < \kappa$ について $G \cap D_\alpha \neq \emptyset$. 以上より $\kappa = \text{dom}(\bigcup G)$. □

κ が正則基数のとき $\text{Add}(\kappa)$ の組合せ論的性質として、次が成り立つことがわかる：

Def. 10. Poset \mathbb{P} が γ -閉 $\stackrel{\text{def}}{\iff}$ 任意の $\alpha < \gamma$ と降鎖 $\langle p_\beta \mid \beta < \alpha \rangle$ ($\beta < \xi \implies p_\beta \leq p_\xi$) に対し、下界 p^* が存在： $\forall \beta < \alpha p^* \leq p_\beta$.

補題 6. κ が正則の時、 $\text{Add}(\kappa)$ および $\text{Add}(\kappa, \gamma)$ は $\text{cf}(\kappa)$ -閉.

Proof. $\gamma < \text{cf } \kappa$ として $\langle p_\alpha \mid \alpha < \gamma \rangle$ を $\text{Add}(\kappa)$ の降鎖とする. この時, $\xi < \text{cf } \kappa$ かつ $\text{dom}(p) < \kappa$ であることから, $\sup_{\alpha < \gamma} \text{dom}(p_\alpha) < \kappa$. よって $p^* := \bigcup_{\alpha < \gamma} p_\alpha \in \text{Add}(\kappa)$ がこの降鎖の下界となる.

$\text{Add}(\kappa, \gamma)$ の方も同様. □

なぜこのような性質を考えるのかというと, κ -閉な poset による強制法は κ 以下の基数を保つからです. より具体的に次が成り立ちます:

補題 7. \mathbb{P} が κ -閉の時, $V[G] \models {}^{<\kappa}V \subseteq V$.

Proof. $1 \Vdash \sigma \in {}^{<\kappa}V$ を満たす $\sigma \in V^{\mathbb{P}}$ を固定し, $D := \{ p \mid p \Vdash \sigma \in \check{V} \}$ が \mathbb{P} で稠密となる事を示そう. ここで p を任意に取る. 補題 4 より $q \Vdash \text{dom}(\sigma) = \alpha$ を満たすような $\alpha < \kappa$ と $q \leq p$ が取れる. あとは, q 以下の降鎖 $\langle q_\gamma \mid \gamma < \alpha \rangle$ と $\langle x_\gamma \in V \mid \gamma < \alpha \rangle$ で $q_\gamma \Vdash \sigma(\check{\gamma}) = \check{x}_\gamma$ を満たすものを, κ -閉性を使ってとっていく. そして最終的に q^* を q_α の下界とすれば, $p \geq q^* \Vdash \sigma = \langle \check{x}_\gamma \mid \gamma < \alpha \rangle \in \check{V}$ となるので $q^* \in D$ が求めるもの.

以上から $V[G] \models {}^{<\kappa}V \subseteq V$. □

系 1. \mathbb{P} が κ -閉なら \mathbb{P} は κ 以下の基数を保つ.

Proof. \mathbb{P} での強制によって短い列は増えないので, 基数の壊れようがない. □

補題 8. κ が正則で G が V 上 $\text{Add}(\kappa)$ -ジェネリックなら $V[G] \models 2^{<\kappa} = \kappa$.

Proof. $2^{<\kappa} \geq \kappa$ は明らかなので, κ から $2^{<\kappa}$ への全射が付け加わる事がわかればよい. 特に, $\text{Add}(\kappa)$ は κ -閉なので, $2^{<\kappa}$ は V と $V[G]$ で全く同じである事に注意しよう. そこで $\langle -, - \rangle : \kappa \times \kappa \xrightarrow{\sim} \kappa$ を標準的な全単射で, 特に各切片が次の各集合 D_s を考えよう:

$$D_s := \{ p \mid \exists \alpha < \kappa \forall \gamma \in \text{dom}(s) p(\langle \alpha, \gamma \rangle) = s(i) \} \quad (s \in {}^{<\kappa}2).$$

いま適当に $p \in \text{Add}(\kappa)$ を取れば, κ の正則性より $\eta := \sup \{ \alpha + 1 \mid \exists \beta \langle \alpha, \beta \rangle \in \text{dom}(p) \} < \kappa$ となる. ここで $p'(\langle \eta, \gamma \rangle) := s(\gamma)$ ($\gamma < \text{dom}(s)$) として, 余りは適当に埋めれば, $p' \leq p$ かつ $p' \in D_s$ を満たす. よって各 D_s は $\text{Add}(\kappa)$ で稠密である.

そこで, $V[G]$ で $f := \bigcup G$ において, $\mathcal{F} := \{ f(\langle \alpha, - \rangle) \upharpoonright \gamma \mid \gamma, \alpha < \kappa \}$ とおけば, $|\mathcal{F}| \leq \kappa$ である. 一方, $s \in {}^{<\kappa}2$ を取れば, $\text{Add}(\kappa)$ の κ -閉性より $s \in V$ であり, $G \cap D_s \neq \emptyset$ を満たすので, 定義から $s \in \mathcal{F}$ となる. よって $2^{<\kappa} \leq |\mathcal{F}| \leq \kappa$ であるから, $V[G] \models 2^{<\kappa} = \kappa$ が成り立つ. □

系 2. $G: V$ 上 $\text{Add}(\kappa^+)$ -ジェネリック $\implies V[G] \models \text{“}\kappa: \text{基数} \wedge 2^\kappa = \kappa^+\text{”}$.
特に $\text{Add}(\omega_1)$ は実数を一切足さずに連続体仮説を強制する.

Proof. 前の補題より $V[G] \models 2^\kappa = 2^{<\kappa^+} = \kappa^+$. $\text{Add}(\omega_1)$ は ω_1 -閉なので可算列は増えず, 従って実数も足さない. \square

このように CH を強制することも出来ますが, 元々は強制法は CH を破るための発明でした. それにはどうすればいいのでしょうか? 取り敢えず, 実数を一つ (対角化すれば可算個) 付け加えるのは $\text{Add}(\omega)$ で出来ますから, これを \aleph_2 回繰り返してやれば良さそうです. その際には, 上で気にしたように基数を保存するかどうか? というのが重要になってきます. だって, \aleph_2 個実数を足してやったところで, \aleph_2^V が $V[G]$ で可算になっていたら意味がありませんから. その事を確かめるために閉性とともによく用いられるのが κ -鎖条件です.

Def. 11. \mathbb{P} が κ -鎖条件 (κ -chain condition, κ -c.c.) を満たす \iff \mathbb{P} の反鎖の濃度は κ 未満.

閉性は「小さい」基数を保つ条件でしたが, 鎖条件は「大きな」基数を保つ条件です.

定理 8. \mathbb{P} が κ -c.c. を満たすなら \mathbb{P} は κ 以上の基数を保つ. 即ち V の任意の基数 $\lambda \geq \kappa$ について $\mathbb{P} \models \text{“}\check{\lambda}: \text{基数”}$.

これには次の補題を用いることになります:

補題 9. \mathbb{P} が κ -c.c. で \dot{f} が $\mathbb{P} \Vdash \dot{f}: \check{A} \rightarrow \check{B}$ を満たす関数の \mathbb{P} -名称なら, $F: A \rightarrow [B]^{<\kappa}$ が存在して $\forall x \in \check{A} \mathbb{P} \Vdash \dot{f}(\check{x}) \in \check{F}(\check{x})$

Proof. 以下のように F を定める:

$$F(x) := \left\{ y \in B \mid \exists p \in \mathbb{P} p \Vdash \dot{f}(\check{x}) = \check{y} \right\}.$$

すると, $\mathbb{P} \Vdash \dot{f}(\check{x}) \in \check{F}(\check{x})$ は明らか. このままだと $F: A \rightarrow \mathcal{P}(B)$ ということしかわからないので, $|F(x)| < \lambda$ を示そう. そこで, 定義により各 $y \in F(x)$ に対し $p_y \Vdash \dot{f}(\check{x}) = \check{y}$ を取り, $A_x := \{ p_y \in \mathbb{P} \mid y \in F(x) \}$ とおく. ここで, $p_y \parallel p_z$ とすると, $q \leq p_y, p_z$ を取れば $q \Vdash \dot{y} = \dot{f}(\check{x}) = \check{z}$ となり, 定理 2 から $y = z$ となります. この事から, 特に対応 $y \mapsto p_y$ は単射なので $|F(x)| \leq |A_x|$ となり, 更に A_x は反鎖となることがわかります. すると, κ -c.c. から $|F(x)| \leq |A_x| < \kappa$ を得ます. これが示したかったことでした. \square

Proof of Theorem 8. 基数の極限は基数であり、極限基数は正則基数の極限で書けるので、 κ 以上の正則基数が保たれる事を示せばよい。

そこで、任意の正則基数 $\lambda \geq \kappa$ と $\gamma < \lambda$ に対し、 $\mathbb{P} \Vdash \dot{f} : \dot{\gamma} \rightarrow \dot{\lambda}$ なら $\mathbb{P} \Vdash \text{“}\dot{f} : \text{有界”}$ となる事を示しましょう。この時、上の補題 9 から $F : \gamma \rightarrow [\lambda]^{<\kappa}$ で任意の $\alpha < \gamma$ に対し $p \Vdash \dot{f}(\dot{\alpha}) \in \check{F}(\check{\alpha})$ を満たす関数が存在します。今、 $\lambda \geq \kappa$ かつ $|F(\alpha)| < \gamma$ であるので、 λ の正則性より $\xi := \sup_{\alpha < \gamma} \sup F(\alpha) < \lambda$ となります。すると、各 $\alpha < \gamma$ について $p \Vdash \dot{f}(\dot{\alpha}) \leq \sup \check{F}(\check{\alpha}) \leq \gamma < \lambda$. \square

Fact 2. $\text{Add}(\kappa, \gamma)$ は $(2^{<\kappa})^+$ -c.c. を持つ。

この事実の証明には Δ -システム補題を使いますが、新しい概念を導入するのが面倒になったのでやりません。証明したいはそこまで面倒なものではないので、気になった人は Kunen [3]などを参考にしてください。

系 3. $\text{Add}(\omega, \gamma)$ は ω_1 -c.c. を持つ。特に、 $\text{Add}(\omega, \gamma)$ は全ての基数を保存する。

補題 10. 基数 λ に対し、 $\text{Add}(\omega, \lambda) \Vdash 2^{\aleph_0} \geq \lambda$.

Proof. 上の系から $\text{Add}(\omega, \lambda)$ は全ての基数を保つので、 λ は依然として基数であることに注意。

そこで G を V 上の $\text{Add}(\omega, \lambda)$ -ジェネリックフィルターとして、以下のように $f_\alpha : \omega \rightarrow 2$ を定める：

$$f_\alpha(n) := \left(\bigcup G \right) (\alpha, n) \quad (n < \omega, \alpha < \lambda).$$

この時、次の D_n, E_β^α はそれぞれ $\text{Add}(\omega, \lambda)$ で稠密である：

$$D_n := \{ p \in \text{Add}(\omega, \lambda) \mid \forall \alpha \in \text{dom}(p) \ n \in \text{dom } p(\alpha) \} \quad (n < \omega)$$

$$E_\beta^\alpha := \{ p \in \text{Add}(\omega, \lambda) \mid \exists n \in \text{dom } p(\alpha) \cap \text{dom } p(\beta) \ p(\alpha)(n) \neq p(\beta)(n) \} \quad (\alpha < \beta < \lambda).$$

すると、 $D_n \cap G \neq \emptyset$ より各 $f_\alpha : \omega \rightarrow 2$ であり、 $E_\beta^\alpha \cap G \neq \emptyset$ より任意の $\alpha < \beta < \lambda$ に対して $f_\alpha \neq f_\beta$ となるから、 $\{f_\alpha\}_\alpha$ は λ の相異なる実数の列である。よって $V[G] \models 2^\omega \geq \check{\lambda}$. \square

よって、 $\text{Add}(\omega, \aleph_2)$ で強制すれば、CH を破ることが出来た。実は、適切な仮定の下で $\text{Add}(\omega, \lambda)$ による強制拡大における連続体の濃度は決定できる。

補題 11. \mathbb{P} が λ -c.c. を満たし $|\mathbb{P}| = \nu$ とする。基数 μ に対して $\theta := (\nu^{<\lambda})^\mu$ とすると $\mathbb{P} \Vdash 2^\mu \leq \check{\theta}$.

Proof. まず、この補題の $\nu^{<\lambda}$ というのは、 \mathbb{P} の完備化の濃度の上界である。

鎖条件は稠密埋め込みによって保たれることはすぐにわかる。そこで \mathbb{P} の代わりに完備化 $\mathbb{B} = \mathbb{B}(\mathbb{P})$ を代わりに考えよう。 \mathbb{B} は \mathbb{P} の全ての部分集合の上限・下限を付け足して得られる訳だが、「重複」を除いて考えれば、 \mathbb{P} の反鎖の上限・下限だけを考えればよい。いま、 \mathbb{P} は λ -c.c. を満たすから、反鎖の総数は高々 $\nu^{<\lambda}$ 個しかない。よって $|\mathbb{B}| \leq \nu^{<\lambda}$ である。

そこで \dot{x} を $\mathbb{P} \Vdash_{\mathbb{B}} \dot{x} \subseteq \dot{\mu}$ を満たすものとする。このとき、

$$F_{\dot{x}}(\alpha) := \llbracket \dot{\alpha} \in \dot{x} \rrbracket_{\mathbb{B}}$$

により写像 $F_{\dot{x}} : \mu \rightarrow \mathbb{B}$ が定まる。このような写像の総数は $|\mathbb{B}|^{\mu} = |\mathbb{B}|^{\nu^{<\lambda}} = \theta$ 。 $\mathbb{P} \Vdash "x = \dot{y}"$ ならば $F_{\dot{x}} = F_{\dot{y}}$ となるから、よって μ の部分集合の名称は本質的に θ 個しか存在しないので、 $\mathbb{P} \Vdash 2^{\mu} \leq \check{\theta}$ 。 \square

系 4. GCH を仮定する。 $\text{cf} \lambda > \omega$ なら $\text{Add}(\omega, \lambda) \Vdash 2^{\omega} = \check{\lambda}$ 。

Proof. $|\text{Add}(\omega, \lambda)| = [\lambda]^{<\omega} \times 2^{<\omega} = \lambda \times \omega = \lambda$ 。そこで、先の補題において $\lambda := \omega_1, \nu := \lambda, \mu := \omega$ とおけば、 $\theta = (\lambda^{<\omega_1})^{\omega} = \lambda^{\omega} = \lambda$ (最後の $=$ は GCH および $\text{cf} \lambda > \omega$ より)。よって $\text{Add}(\omega, \lambda) \Vdash 2^{\omega} = \check{\lambda}$ 。 \square

4 Hamkins の〈自然主義〉強制法

最後に、Hamkins [1] らの「自然主義的」な強制法の説明について説明しましょう。そのままでは $V^{\mathbb{B}}$ は Boole 値モデルであって普通のモデルではないが、それを \mathbb{B} 上の超フィルターで割ることによって通常の (定義可能なクラス) モデルを得よう、という考え方です。

Def. 12. \mathcal{U} を \mathbb{B} 上の超フィルターとする。この時、 $V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U}$, $\check{V}_{\mathcal{U}}$ および $j_{\mathcal{U}} : V \rightarrow \check{V}_{\mathcal{U}}$ を次で定める：

$$\begin{aligned} \dot{x} \sim_{\mathcal{U}} \dot{y} &\stackrel{\text{def}}{\iff} \llbracket \dot{x} = \dot{y} \rrbracket \in \mathcal{U}, & [\dot{x}]_{\mathcal{U}} &:= (\{ \dot{y} \in V^{\mathbb{B}} \mid \dot{x} \sim_{\mathcal{U}} \dot{y} \} \text{ の中でランク最小のもの全体}) \\ [\dot{x}]_{\mathcal{U}} E [\dot{y}]_{\mathcal{U}} &\stackrel{\text{def}}{\iff} \llbracket \dot{x} \in \dot{y} \rrbracket \in \mathcal{U}, & V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} &:= (\{ [\dot{x}]_{\mathcal{U}} \mid \dot{x} \in V^{\mathbb{B}} \}, E), \\ \check{V}_{\mathcal{U}} &:= \{ [\sigma]_{\mathcal{U}} \in V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \mid \llbracket \sigma \in \check{V} \rrbracket \in \mathcal{U} \}, \\ j_{\mathcal{U}}(x) &:= [\check{x}]_{\mathcal{U}}. \end{aligned}$$

$\check{V}_{\mathcal{U}}$ を **Boole 超冪** と呼ぶ。

定理 9. 任意の cBa \mathbb{B} に対して、定義可能なクラスへの初等埋め込み $j : V \xrightarrow{\sim} \bar{V}$ と \bar{V} 上の $\bar{\mathbb{B}} := j(\mathbb{B})$ -ジェネリックフィルター $\bar{G} \in V$ が存在する。

$$V \prec \bar{V} \subseteq \bar{V}[\bar{G}].$$

特に, $\bar{V}[\bar{G}]$ と j は V で定義可能クラスになっている.

Proof. \mathcal{U} を適当な \mathbb{B} 上の超フィルターとして, $\bar{V} := \check{V}_{\mathcal{U}}$, $j := j_{\mathcal{U}}$, $\bar{G} := [\dot{G}]_{\mathcal{U}}$ とおけばよい. \square

ここで重要なのは, \mathcal{U} は超フィルターなら**なんでもいい**という事です. これは, V は普通の \in -モデルであるのに対して, $\check{V}_{\mathcal{U}}$ などは一般に整礎とは限らない E を所属関係に持ち, 更に $\bar{G} \in V$ は (メタ的に V 上と見做せるにしても) \bar{V} 上のジェネリックフィルターであって V 上のものではないためです.

更に, Łoś の定理に相当する, 次の定理が成り立ちます:

定理 10 (Łoś の定理 (Boole 超冪版)). 超フィルター \mathcal{U} に対し $[\varphi(\tau)] \in \mathcal{U} \iff V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \varphi([\tau]_{\mathcal{U}})$.

これには, 次の定理が必要になります:

定理 11 (極大原理). 論理式 $\varphi[x, \vec{y}]$ に対し, $\dot{x} \in V^{\mathbb{B}}$ で $[\exists x \varphi[x, \vec{\sigma}]] = [\varphi[\dot{x}, \vec{\sigma}]]$ を満たすものが存在する.

Proof. $b := [\exists x \varphi(\dot{x})]$ とすると, 定義から,

$$b = \sum_{\dot{x} \in V^{\mathbb{B}}} [\varphi(\dot{x})].$$

そこで $S := \{ [\varphi(\dot{x})] \mid \dot{x} \in V^{\mathbb{B}} \}$ とおいて, S の元以下の所で極大な反鎖 $A \subseteq \downarrow S$ を取る. この時 $\sum A = b$. そこで, 各元 $p \in A$ に対して, $p \leq [\varphi(\sigma_p)]$ となるような σ_p を固定しておく. すると, $\dot{x} := \{ \langle \tau, p \cdot q \rangle \mid p \in A, \langle \tau, q \rangle \in \sigma_p \}$ が求めるものとなる. 定め方より各 $p \in A$ に対し $p \leq [\varphi(\dot{x})]$ となるので $b = \sum A \leq [\varphi(\dot{x})]$. 一方で $\dot{x} \in V^{\mathbb{B}}$ なので定義より $[\varphi(\dot{x})] \in S$ となるので, $[\varphi(\dot{x})] \leq \sum S = b$. \square

Proof of Theorem 10. 原子論理式については, 定義から明らか.

複合論理式については, 論理式の長さに関する帰納法で示す. Boole 結合について:

$$\begin{aligned} [\neg\varphi] = -[\varphi] \in \mathcal{U} &\iff [\varphi] \notin \mathcal{U} && (\because \mathcal{U} : \text{フィルター}) \\ &\iff V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \not\models \varphi && (\text{帰納法の仮定}) \\ &\iff V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \neg\varphi. \\ [\varphi \wedge \psi] = [\varphi] \cdot [\psi] \in \mathcal{U} &\iff [\varphi], [\psi] \in \mathcal{U} && (\mathcal{U} : \text{フィルター}) \\ &\iff V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \varphi, \psi && (\text{帰納法の仮定}) \\ &\iff V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \varphi \wedge \psi \end{aligned}$$

最後に量子子について, 特に存在量子子だけ考えればよい. 極大原理により $\varphi(x)$ に対して $[\varphi(\dot{x})] = [\exists x \varphi(x)]$

となる \dot{x} を取れば,

$$\llbracket \exists x \varphi(x) \rrbracket = \llbracket \varphi(\dot{x}) \rrbracket \in \mathcal{U} \iff V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \varphi([\dot{x}]_{\mathcal{U}}) \implies V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \exists x \varphi(x).$$

また, $V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \exists x \varphi(x)$ とすると, $[\dot{y}] \in V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U}$ があって,

$$\begin{aligned} V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \exists x \varphi(x) &\implies V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \varphi([\dot{y}]_{\mathcal{U}}) \\ &\iff \llbracket \exists x \varphi(x) \rrbracket = \sum_{\dot{z}} \llbracket \varphi(\dot{z}) \rrbracket \geq \llbracket \varphi(\dot{y}) \rrbracket \in \mathcal{U} \quad (\text{帰納法の仮定}). \\ &\implies \llbracket \exists x \varphi(x) \rrbracket \in \mathcal{U} \quad (\mathcal{U} : \text{フィルタ}). \end{aligned}$$

よって $\llbracket \exists x \varphi(x) \rrbracket \in \mathcal{U} \iff V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \exists x \varphi(x)$. □

系 5. $V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U} \models \text{ZFC}$.

つまり, 強制法とは $\llbracket \varphi \rrbracket \in \mathcal{U}$ を満たす超フィルタを見つけて $V^{\mathbb{B}}/\mathcal{U}$ を考えることに外ならなかった訳です. そして, 多くの場合は $\llbracket \varphi \rrbracket = \mathbf{1}$ なので, これは自明になりたっていた, という事です.

特に, ジェネリックフィルタ G による Boole 超冪である場合は, $\check{V}_G \simeq V$ となります:

定理 12. 必ずしも V に属するとは限らない超フィルタ U について, 次は同値:

- (1) U が V 上ジェネリック
- (2) j_U は自明で V から \check{V}_U への同型射となる.

Proof. (1) \implies (2) を示す. $[\sigma] \in \check{V}_U$ をとれば, $b := \llbracket \sigma \in \check{V} \rrbracket \in U$ である. この時, $A := \{ \llbracket \sigma = \check{x} \rrbracket \mid x \in V, \llbracket \sigma = \check{x} \rrbracket \neq \mathbf{1} \} \in V$ は b 以下の極大反鎖なので, U のジェネリック性から $U \cap A \neq \emptyset$. そこで唯一に決まる $\llbracket \sigma = \check{x} \rrbracket \in U$ が取れ, $[\sigma] = [\check{x}] = j_U(x)$ を得る. したがって j_U は全射であり, 初等性から同型となる.

逆に (2) \implies (1) を示す. j_U を同型とする. $A \in V$ を \mathbb{B} の極大反鎖とした時, $a \in A$ に対し $a = \llbracket \check{a} = \sigma \rrbracket$ を満たすような \mathbb{B} -名称 $\sigma \in V^{\mathbb{B}}$ が取れる. このとき $\llbracket \tau \in \check{A} \rrbracket = \mathbf{1}$ となるので, 特に $\llbracket \tau \in \check{V} \rrbracket = \mathbf{1}$ となり $[\tau] \in \check{V}_U$. いま, j_U は同型なので, $\llbracket \sigma = \check{x} \rrbracket \in U$ を満たす $x \in V$ が存在し, 更に $\llbracket \sigma \in \check{a} \rrbracket$ より $x \in A$ でなくてはならない. すると $x = \llbracket x = \sigma \rrbracket \in U$ となり, $x \in A \cap U \neq \emptyset$ を得, 従って U は V 上ジェネリック. □

5 通常の超冪と Boole 超冪の関係

以下では, 「Boole 超冪」 \check{V}_U が本当に超冪の一般化となっている事を見ます. そのために, \check{V}_U の代数的な表示を与えることにしましょう.

Def. 13. • 極大反鎖 $A, B \subseteq \mathbb{B}$ に対し, $\forall x \in A \exists y \in B x \leq y$ が成り立つとき, A は B の**細分**であるといい $A \leq B$ と書く.

- 極大反鎖 A, B に対し, $A \wedge B := \{ a \cdot b \mid a \in A, b \in B, a \cdot b > 0 \}$ は $A \wedge B \leq A, B$ となる最大の極大反鎖である.
- $f: A \rightarrow M$ が**被覆関数** $\stackrel{\text{def}}{\iff} A$ は B の極大反鎖.
- $f: A \rightarrow M$ を被覆関数, $B \leq A$ を A の細分とする時, f の B への**簡約** ($f \downarrow B$) を次で定める:

$$(f \downarrow B)(b) := f(a) \quad \text{for the unique } a \in A \text{ with } a \geq b.$$

- $M^{\downarrow \mathbb{B}} := \{ f: A \rightarrow M \mid f: \text{被覆関数} \}$.
- $f, g \in M^{\downarrow \mathbb{B}}$ と超フィルタ \mathcal{U} に対し, $f \equiv_{\mathcal{U}} g$ を次で定める:

$$f \equiv_{\mathcal{U}} g \iff \sum \{ c \in A \wedge B \mid (f \downarrow (A \wedge B))(c) = (g \downarrow (A \wedge B))(c) \} \in \mathcal{U}$$

f の $\equiv_{\mathcal{U}}$ に関する同値類を $[f]_{\mathcal{U}}^*$ と表す.

- $M_{\mathcal{U}}^{\downarrow \mathbb{B}} := \{ [f]_{\mathcal{U}}^* \mid f \in M^{\downarrow \mathbb{B}} \}$ を関数的 Boole 超冪と呼ぶ.
- 関係記号 R の解釈は次で定める:

$$M_{\mathcal{U}}^{\downarrow \mathbb{B}} \models R([f_1], \dots, [f_n]) \stackrel{\text{def}}{\iff} \sum \left\{ c \in \bigcap_{1 \leq i \leq n} \text{dom}(f_i) \mid M \models R(f_1(c), \dots, f_n(c)) \right\} \in \mathcal{U}.$$

- $x \in M$ に対し, $\hat{x}(\mathbf{1}) = x$ により $\hat{x}: \{ \mathbf{1} \} \rightarrow M$ を定める. $\hat{x} \in M^{\downarrow \mathbb{B}}$ であり, $j(x) = \hat{x}$ は初等埋め込み.

定理 13. 次の図式を可換にする同型 π が存在する:

$$\begin{array}{ccc} M_{\mathcal{U}}^{\downarrow \mathbb{B}} & \xrightarrow{\sim} & \check{M}_{\mathcal{U}} \\ \uparrow j & \nearrow j_{\mathcal{U}} & \\ M & & \end{array}$$

Proof. $f: A \rightarrow M \in M^{\downarrow \mathbb{B}}$ に対して, $\pi(f) := \tau_f \in \check{M}_{\mathcal{U}}$ を次で定める:

$$\tau_f := \{ \langle \check{x}, a \rangle \mid a \in A, x \in f(a) \}.$$

ここで, $B \leq A$ なら定義より $\llbracket \tau_f = \tau_{f \downarrow B} \rrbracket = \mathbf{1}$ かつ $a \leq \llbracket \tau_f = \widehat{f(a)} \rrbracket$ となることに注意しよう.

まずこの対応が \sim と \equiv を保つことを観よう. そこで, $f: A \rightarrow M, g: B \rightarrow M$ を任意にとつて $C := A \wedge B$

かつ $f^* = f \downarrow C$, $g^* := g \downarrow C$ とおく. 今, 任意の $c \in C$ について,

$$c \cdot \llbracket \tau_{f^*} = \tau_{g^*} \rrbracket = c \cdot \llbracket \widetilde{f^*(c)} = \widetilde{g^*(c)} \rrbracket = \begin{cases} c & (f^*(c) = g^*(c)) \\ 0 & (\text{otherwise}) \end{cases}$$

したがって,

$$\begin{aligned} f \equiv_{\mathcal{U}} g &\iff \llbracket \tau_f = \tau_g \rrbracket = \sum \{ c \in C \mid (f \downarrow C)(c) = (g \downarrow C)(c) \} \in \mathcal{U} \\ &\iff \tau_f \sim_{\mathcal{U}} \tau_g. \end{aligned}$$

以上から, 写像 $[f]_{\mathcal{U}}^* \mapsto [\tau_f]_{\mathcal{U}}$ は well-defined であり単射となる. また, 各関係記号についても同様の議論から $\check{M}_{\mathcal{U}} \models R([\tau_f]_{\mathcal{U}}) \iff M_{\mathcal{U}}^{\downarrow \mathbb{B}} \models R([f]_{\mathcal{U}}^*)$ が言える.

よって, あとはこの対応が全射であることが言えればよい. そこで, $[\tau]_{\mathcal{U}} \in \check{M}_{\mathcal{U}}$ を取ると, $\sim_{\mathcal{U}}$ の定義から $\llbracket \tau \in \check{V} \rrbracket = \mathbb{1}$ であるとしてよい. ここで, $A = \{ \llbracket \tau = \check{x} \rrbracket \mid x \in M, \llbracket \tau = \check{x} \rrbracket \neq \}$ として, $f(\llbracket \tau = \check{x} \rrbracket) = x$ により定めれば, 明らかに $[\tau]_{\mathcal{U}} = [\tau_{f, \tau}]_{\mathcal{U}}$ かつ $[f_{\tau_f}]_{\mathcal{U}}^* = [f]_{\mathcal{U}}^*$ を満たす. よってこれらは同型であり, 更に $[\check{x}]$ と $[\hat{x}]$ を互いに写し合うので, 初等埋め込みも可換. \square

定理 14. 通常の I 上の超フィルターによる超冪は $\mathcal{P}(I)$ による Boole 超冪と一致する.

Proof. $\mathcal{P}(I)$ の場合, $\mathcal{A} := \{ \{i\} \mid i \in I \}$ が最小の極大反鎖となる. ここで \mathcal{A} と I は自然に同一視出来, この同一視の下で超冪は Boole 超冪と見做せるし, 初等埋め込み写像も自然に同一視出来る. \square

参考文献

- [1] Joel David Hamkins and Daniel Evan Seabold, Well-founded Boolean ultrapowers as large cardinal embeddings, version 0, June 26, 2012, arXiv: 1206.6075 [math.LO].
- [2] Thomas Jech, Set Theory: The Third Millennium Edition, revised and expanded, 3rd, Springer Monographs in Mathematics, Springer-Verlag Berlin Heidelberg New York, 2002, ISBN: 978-3-540-44085-7.
- [3] Kenneth Kunen, Set Theory, vol. 34, Mathematical Logic and Foundations, College Publications, 2011.
- [4] Richard Laver, Certain very large cardinals are not created in small forcing extensions, Annals of Pure and Applied Logic 149.1 (2007), pp. 1–6, ISSN: 0168-0072, DOI: <http://dx.doi.org/10.1016/j.apal.2007.07.002>, URL: <http://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S0168007207000607>.
- [5] 石井大海, 絶対性チートシート, 2016, URL: <http://konn-san.com/math/absoluteness-cheatsheet.html>.
- [6] 加茂静夫, 集合論のブール値模型, 2007, URL: <http://www.mi.s.osakafu-u.ac.jp/~kada/lss07/kamo-booleanvaluedmodel.pdf>.
- [7] 塩谷真弘, 数理論理学 IA・IB 講義資料, 2014.