

2019 年度 数学基礎論サマースクール「選択公理と連続体仮説」
コーエンの強制法 第 1 回目 宿題

半順序 \mathbb{P} における強制法を、論理式の複雑さなどによる再帰により、次のように定義します。以下、 $p \in \mathbb{P}$, \dot{x} と \dot{y} , $\dot{x}_0, \dots, \dot{x}_n$ は \mathbb{P} -name です。

- \mathbb{P} による原子論理式の強制 $p \Vdash_{\mathbb{P}} \dot{x} \in \dot{y}$ と $p \Vdash_{\mathbb{P}} \dot{x} = \dot{y}$ は講義通りの定義とします。
- $p \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi(\dot{x}_0, \dots, \dot{x}_n) \wedge \psi(\dot{x}_0, \dots, \dot{x}_n)$ とは、 $p \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi(\dot{x}_0, \dots, \dot{x}_n)$ と $p \Vdash_{\mathbb{P}} \psi(\dot{x}_0, \dots, \dot{x}_n)$ の両方が成り立つこととします。
- $p \Vdash_{\mathbb{P}} \neg \varphi(\dot{x}_0, \dots, \dot{x}_n)$ とは、 $q \leq_{\mathbb{P}} p$ と $q \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi(\dot{x}_0, \dots, \dot{x}_n)$ を同時に満たす $q \in \mathbb{P}$ が存在しないこととします。
- $p \Vdash_{\mathbb{P}} \exists v \varphi(v, \dot{x}_0, \dots, \dot{x}_n)$ とは、 \mathbb{P} の部分集合

$$\{q \in \mathbb{P} \mid (\exists \dot{y} \in V^{\mathbb{P}}) q \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi(\dot{y}, \dot{x}_0, \dots, \dot{x}_n)\}$$

が p 以下で稠密であることとします。

- 問題** (1) $\varphi \vee \psi$ を $\neg(\neg\varphi) \wedge (\neg\psi)$ であると考えたとき、 $p \Vdash_{\mathbb{P}} (\varphi \vee \psi)$ は、 \mathbb{P} の部分集合 $\{q \in \mathbb{P} \mid (q \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi) \vee (q \Vdash_{\mathbb{P}} \psi)\}$ が p 以下で稠密であることと同値であることを示しましょう。
- (2) $p \Vdash_{\mathbb{P}} (\varphi \vee \psi)$ と「 $p \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi$ または $p \Vdash_{\mathbb{P}} \psi$ 」は必ずしも同値ではないことを、例を挙げて説明してください。

$$\begin{aligned}
\boxed{\text{解答}} \quad (1) \quad & p \Vdash_{\mathbb{P}} \neg((\neg\varphi) \wedge (\neg\psi)) \\
\iff & \forall q \leq_{\mathbb{P}} p \left(q \not\Vdash_{\mathbb{P}} ((\neg\varphi) \wedge (\neg\psi)) \right) \\
\iff & \forall q \leq_{\mathbb{P}} p \left((q \not\Vdash_{\mathbb{P}} \neg\varphi) \vee (q \not\Vdash_{\mathbb{P}} \neg\psi) \right) \\
\iff & \forall q \leq_{\mathbb{P}} p \exists r \leq_{\mathbb{P}} q \left((r \Vdash_{\mathbb{P}} \varphi) \vee (r \Vdash_{\mathbb{P}} \psi) \right)
\end{aligned}$$

(2) この解答は本当にたくさんあります。以下はほんの一例です。

φ を $2^{\aleph_0} = \aleph_1$ という命題, ψ を $2^{\aleph_0} \geq \aleph_2$ という命題とし, \mathbb{P}_0 を $\Vdash_{\mathbb{P}_0} \varphi$ を満たす半順序, \mathbb{P}_1 を $\Vdash_{\mathbb{P}_1} \psi$ を満たす半順序とします (このような \mathbb{P}_0 と \mathbb{P}_1 はあります). $\mathbb{1}$ を \mathbb{P}_0 の元でも \mathbb{P}_1 の元でもないものとし, 半順序 \mathbb{Q} を

$$\mathbb{Q} = \{\mathbb{1}\} \cup \mathbb{P}_0 \cup \mathbb{P}_1,$$

$$\leq_{\mathbb{Q}} = \{\langle p, \mathbb{1} \rangle \mid p \in \mathbb{P}_0 \cup \mathbb{P}_1\} \cup \leq_{\mathbb{P}_0} \cup \leq_{\mathbb{P}_1}$$

と定義します. このとき, $\mathbb{1} \Vdash_{\mathbb{Q}} \varphi \vee \psi$ は成り立ちますが, $\mathbb{1} \Vdash_{\mathbb{Q}} \varphi$ と $\mathbb{1} \Vdash_{\mathbb{Q}} \psi$ のどちらも成り立ちません.