¬ ACの相対的無矛盾性の Isabelle/ZFによる形式的証明

東北大学情報科学研究科 住井・松田研究室 舟根大喜

September 16, 2024

参考文献

- Kenneth Kunen 著, 藤田 博司 訳 (2008) 「集合論: 独立性証明への案内」
- Thomas Jech 著 (2008) 「the Axiom of Choice」
- Thomas Jech 著 (2002)「Set Theory」
- Asaf Karagila 著 (2023)

Isabelle/ZFについて

定理証明支援系

数学的証明の形式化や、 ソフトウェアの正しさの証明 などに用いられるシステム

■ プログラムを書くように定義・証明を記述する

Isabelle

- 定理証明支援系の一つ
- 初版は1986年
 - * Lawrence Paulson らによる

■ 現在も開発・利用が続けられている

Isabelle

- 論理体系「Pure」上で定理証明を行う
- 「Pure」上に他の論理体系が構築されている
 - * Heigher-Order Logic
 - * First-Order Logic
 - * ...

Isabelle/ZF

■ Isabelle 上で一階述語論理と ZF(C) 公理系を 用いて証明を行うためのフレームワーク

集合論の形式化に関する

先行研究

先行研究 (Isabelle/ZF)

- 構成可能集合の形式化
 - * Lawrence C. Paulson(2002)
 - * ACがZF上相対的無矛盾であることの証明
- 強制法の形式化 & CHの ZFC 上の独立性証明
 - * Emmanuel Gunther 6 (2020,2022)
 - * Kunen の強制法の章を形式化
 - * c.t.m. の存在を仮定しその上の preorder を用いる

先行研究 (Lean)

- 強制法の形式化 & CHの ZFC 上の独立性証明
 - * Jesse Michael Han, Floris van Doorn(2020)
 - * flypitch プロジェクト
 - * ブール値モデルを用いた証明
- QuineのNFのZFC上の相対的無矛盾性証明
 - * Sky Wilshaw(2024)

本研究

本研究

やったこと

¬AC が ZF 上相対的無矛盾であることを Isabelle/ZF で証明

背景

- コーエンは CHと ACが ZFから独立であることを示した
- CHの独立性は形式化されている
- AC も形式化したい

本研究のアプローチ

- Isabelle/ZFを用いる
 - * ZFに関する定義・補題・糖衣構文が多い
- 証明の基本方針は Asaf Karagila の講義ノート
 - * Lecture Notes: Forcing & Symmetric Extensions (2023)
 - * c.t.m. と preorder を用いた証明
 - * すでにある強制法の形式化と相性が良い

証明概略

証明概略

ZFのc.t.m.M から出発し、ZF+¬ACのモデルを構成

- ある poset \mathbb{P} による generic 拡大 M[G] について symmetric extension と呼ばれる 部分モデル $N\subseteq M[G]$ を構成
- NはZFを満たすが、整列可能定理を満たさない

symmetric extensionの定義(1)

定義 (自己同型)

 $(\mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}})$ は半順序で、最大元 $1_{\mathbb{P}}$ をもつとする $\pi: \mathbb{P} \to \mathbb{P}$ が自己同型であるとは次を満たすこと

- π は全単射
- $p,q\in\mathbb{P}$ に対して、 $p\leq_{\mathbb{P}} q\Leftrightarrow \pi p\leq_{\mathbb{P}} \pi q$

 π は以下のように $M^{\mathbb{P}}$ 上の自己同型に拡張される

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

symmetric extensionの定義 (2)

定義 (normal filter) -

 \mathcal{G} を \mathbb{P} の自己同型群とする \mathcal{G} の部分群の族 \mathcal{F} が normal filter であるとは次を満たすこと

- $H_1, H_2 \in \mathcal{F}$ に対して $H_1 \cap H_2 \in \mathcal{F}$
- super group をとる操作で閉じている
- $H \in \mathcal{F}, \pi \in \mathcal{G}$ に対して $\pi H \pi^{-1} \in \mathcal{F}$

symmetric extensionの定義(3)

定義 (hereditarily symmetric) -

FをGのnormal filterとする

- ・ $\dot{x} \in M^{\mathbb{P}}$ が \mathcal{F} -symmetric $\Leftrightarrow \{\pi \in \mathcal{G} | \pi \dot{x} = \dot{x}\} \in \mathcal{F}$
- \dot{x} が hereditarily \mathcal{F} -symmetric とは以下を満たすこと
 - * \dot{x} は \mathcal{F} -symmetric
 - * $\mathbf{dom}(\dot{x})$ の全ての要素は hereditarily \mathcal{F} -symmetric
- hereditarily *F*-symmetric な \dot{x} の集合を $\mathbf{HS}_{\mathcal{F}}$ とかく

symmetric extensionの定義(4)

定義 (symmetric extension)

 \mathbb{P} -generic filter G に対し、

 $\{\dot{x}_G|\dot{x}\in\mathbf{HS}_{\mathcal{F}}\}$ を symmetric extension という

Isabelle/ZFによる形式化

成果

本研究で証明した主定理

```
theorem ZF_notAC_main_theorem : fixes M assumes "nat \approx M" "M \models ZF" "Transset(M)" shows "\existsN. N \models ZF \land \neg(\forallA \in N. \existsR \in N. wellordered(##N, A, R))"
```

意味

M を ZF の c.t.m. とする。このとき、ある N があって、

N は ZF を満たすが、整列可能定理を満たさない

作業工程

以下の工程に分けられる

- symmetric extension の定義
- ZFのモデルであることの証明
- 特定の symmetric extension の構成
- それが¬ACを満たすことの証明

作業量

約1万5千行のコード

補題など(3千行)

- symmetric extension の定義 (3 千行)
- ZFのモデルであることの証明 (5 千行)
- 特定の symmetric extension の構成 (2 千行)
- それが ¬AC を満たすことの証明 (2 千行)

苦労した点(1)

「自明なこと」の証明が非常に大変な場合がある 例えば…

■ 定義した関数が「本当に関数であること」

■ クラスに対し「本当にそれを表す論理式が存在すること」

苦労した点(2)

先行研究の強制関係の定義が少し特殊

苦労した点(3)

ZFのモデルであることの証明

まとめ

まとめ