¬ ACの相対的無矛盾性証明の Isabelle / ZF による形式化

東北大学 大学院情報科学研究科 住井・松田研究室 M2 舟根大喜

November 22, 2024

概要

動機

- 公理的集合論の重要な技法である強制法(後述) を用いた議論の形式化は限られている
- ACの相対的無矛盾性証明は形式化されており 合わせてACの独立性が形式化されたことになる

用語

- 公理的集合論:
 - 集合がみたすべき性質を公理として定めた集合論
- ZF: Zermelo-Fraenkel 公理系。一階述語論理上で 形式化されたよく採用される公理系
- AC: 選択公理 (Axiom of Choice) 任意の非空集合の族からそれぞれ1つの元を選ぶ 関数が存在するという公理
 - 整列可能定理、Zornの補題など 同値な重要な命題がある

用語

- 命題 φ が公理系 T 上で相対的無矛盾:T が無矛盾ならば公理系 T + φ も無矛盾なこと
- φが T から独立:
 T から φ も ¬φ も証明できないこと
- φ と $\neg \varphi$ の T 上の相対的無矛盾性を示すことで φ が T から独立であることが証明できる (T が無矛盾と仮定すれば)

用語

強制法:

集合論のモデルを拡張し新しいモデルを作る技法

- -M を強制法で拡張したモデルをM の generic extension と呼び M[G] と書く
- M[G] は poset $\mathbb P$ と generic filter G に依存しており、 $\mathbb P$ をうまく選ぶことで、ある程度M[G] で成り立つことを制御できる
- \mathbb{P} を決めたうえで、強制関係 \mathbb{H} によって、M[G]で成り立つことを確認できる
- ※モデルが存在すれば無矛盾であるため、強制法でモデルを構成することで無矛盾性を証明できる。

Isabelle/ZF

Isabelle/ZFにおける先行研究

- CHのZFC上の独立性証明 [Gunther et al. 20,22]
 - 強制法の形式化 (13K 行)
 - CH の独立性証明 (16K 行) ※ Lean3 にもある
- ACの ZF上の相対的無矛盾性証明 [Paulson 02]
 - 構成可能宇宙を形式化 (12K 行)
- ▶ ¬ACの相対的無矛盾性証明は 形式化されていなかったので挑戦

本研究における Isabelle/ZFの利点

- 集合論に関する補題・糖衣構文が豊富
- 強制法の形式化 [Gunther et al. 20] が すでにある
 - ZFのc.t.m.の存在を仮定している
 - c.t.m.: countable transitive model
 - ※ Lean3 にも強制法の形式化がある

注意

本研究では Isabelle/ZF上で さらに形式化された ZF を扱う

- 今後出てくる「ZFのモデル」とは、Isabelle/ZF 上で形式化された ZF を満たす集合のこと
- [Paulson 02] の形式化を利用

[Paulson 02] の形式化

```
text < De Bruijn representation.
  Unbound variables get their denotations from an environment.>
consts formula :: i
datatype
  "formula" = Member ("x \in nat", "y \in nat")
                 Equal ("x \in nat", "y \in nat")
                Nand ("p \in formula", "q \in formula")
                 Forall ("p \in formula")
consts satisfies :: "[i,i]⇒i"
primrec (*explicit lambda is required because the environment varies*)
  "satisfies(A,Member(x,y)) =
      (\lambda env \in list(A), bool of o (nth(x,env) \in nth(y,env)))"
  "satisfies(A, Equal(x,v)) =
      (\lambda env \in list(A), bool of o (nth(x,env) = nth(y,env)))"
  "satisfies(A, Nand(p, q)) =
      (\lambda env \in list(A), not ((satisfies(A,p)env)) and (satisfies(A,q)env)))"
  "satisfies(A.Forall(p)) =
      (\lambda env \in list(A). bool of o (\forall x \in A. satisfies(A,p) ` (Cons(x,env)) = 1))"
```

証明概略

証明概略 [Karagila 23]

ZF の c.t.m. M から出発して $ZF+\neg AC$ のモデル N を構成する

- NはFirst Cohen Modelと呼ばれるモデル
 - generic extension の部分モデルであるsymmetric extension のひとつ
- NはZFを満たすが、整列可能定理を満たさない
 - $-N Dash ar{f \mu}$ $m \mu \omega o A$ がない無限集合 A が存在」
 - **Nではこの Aが整列できない**

Isabelle/ZFによる形式化

成果

本研究で形式証明した命題

```
theorem ZF_notAC_main_theorem : fixes M assumes "nat \approx M" "M \models ZF" "Transset(M)" shows "\existsN. nat \approx N \wedge N \models ZF \wedge Transset(N) \wedge \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 ZF の c.t.m. N があって N は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

- 1. symmetric extension の構成法の定義
- 2. ZF のモデルであることの証明
- 3. First Cohen Model の構成
- 4. 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(3K行)

- 1. symmetric extension の定義 (3K 行)
- 2. ZF のモデルであることの証明 (5K 行)
- 3. First Cohen Model の構成 (2K 行)
- 4. それが ¬AC を満たすことの証明 (2K 行)

※ Isabelle/ZF での集合論の形式化の各先行研究と同じくらい

面倒だった点 自明なことの確認が大変

- クラスが本当にクラスであること
 - 実際に論理式を構成する必要がある
- 定義した関数が本当に関数であること
 - 特に「帰納的に定義された M 内の関数」
 - 仮定と ZF からちゃんと 構成できるか?
 - このような関数を定義するための 補題が2千行以上

困難だった点 NがZFをみたすことの証明

Isabelle/ZF で構成した N が M[G] において クラスであることが証明できなかった

- 書き下すのが面倒なだけでなく、非自明?
- これは [Karagila 23] で用いられている 次の命題の証明に必要

命題

N が推移的かつ almost universal なクラスで Δ_0 -separation を満たすならば N は ZF の内部モデルである

解決策

- HS に相対化した強制関係 HS を形式化
 - 参考資料 [Karagila 23] に書かれている概念
 - 強制関係の定義の量化の動く範囲を HS に制限
 - ⊩_{HS} は、symmetric extension に対し、 generic extension に対する ⊩ のように振舞う
- \Vdash_{HS} を用いて ZF のモデルであることを証明

考察

考察 (1) c.t.m. アプローチについて

- 本研究で形式化したのは、「ZFのc.t.m. が存在 → ZF+¬ACのc.t.m. が存在」
 - ZFのc.t.m.の存在は、強制法の形式化 [Gunther et al. 20]を使うため仮定
- 証明したいのは Con(ZF)→Con(ZF+¬AC) だが、 ZF の c.t.m. の存在は、Con(ZF) から証明できない
 - このギャップを埋めることができるが、通常 c.t.m. アプローチの紙の上での証明では大まかな議論のみで省略される
 - この部分の形式化できていない (本当は形式化したい)

形式化できていない部分

以下の形式化ができれば、 ZFのc.t.m.の存在の仮定をなくせる

- 任意の ZF の有限部分 △ に対し、 ZF の有限部分 Γ があって Γ の c.t.m. が存在すれば △ + ¬AC の モデルが存在する
 - 今回の形式化を修正すれば可能
- **ZF** の有限部分 Γ に対し、 Γ の c.t.m. が存在する
 - ZF モデルの中で ZF のモデルを考える必要がある?
 - 形式化が難しい?

考察(2) メタ/対象レベル

ZFのモデルの中の性質の証明が大変だった

- コード化された論理式を扱う必要があった
- メタレベルで成り立つことを もう一度証明しなければいけなかった
- ▶ メタ/対象レベルの証明を同時に書ける or 他方に変換できるような機能があると便利
- ▶ 今回のテーマに限らず 数学基礎論の形式化でも有用

まとめ

¬ACの相対無矛盾性証明を Isabelle/ZFで形式化

- ZFのc.t.m.から出発し、 ZF+¬ACをみたす symmetric extensionを構成
- 紙の上では省略される c.t.m. に関する議論の形式 化が残っている
- 参考資料の通りにいかず試行錯誤した部分も
- メタ/対象レベルの形式的証明を「つなげる」 機能がほしい

参考文献 (1)

- K. Kunen, Set Theory An Introduction To Independence Proofs, North-Holland, 1980
 日本語訳:藤田 博司 訳,集合論:独立性証明への案内, 日本評論社,2008
- T. Jech, Set Theory: The Third Millennium Edition, Springer, 2002
- T. Jech, The Axiom of Choice, Dover Publications, 2008
- A. Karagila, Lecture Notes: Forcing & Symmetric Extensions, 2023

参考文献 (2)

- G. Klein et al., seL4: Formal Verification of an OS Kernel, 2014
- LC. Paulson, The Relative Consistency of the Axiom of Choice Mechanized Using Isabelle/ZF, 2003
- E. Gunther et al., Formalization of Forcing in Isabelle/ZF, 2020
- E. Gunther et al., The Independence of the Continuum Hypothesis in Isabelle/ZF, 2022