7/3ゼミ

M2 舟根大喜

July 1, 2024

本日の内容

- 現在行っている研究について紹介
- 研究のテーマ:
 ZF+¬ACのZFからの相対的無矛盾性証明を Isabelle/ZFを用いて形式化すること

■ ZFC 公理系と Isabelle/ZF

2 独立性証明と研究について

③ ZF + ¬AC のモデルの構成と Isabelle/ZF による形式化

■ ZFC 公理系と Isabelle/ZF

ϼ 独立性証明と研究について

■ ZF + ¬AC のモデルの構成と Isabelle/ZF による形式化

公理的集合論

- 数学基礎論の一分野
- 何が集合であるかを公理で厳密に定義する集合論
- その公理系でなにが証明できるかを調べたり、 公理系同士の関係を調べたりする
- 公理系は多数あるが、ZFC 公理系は最も 一般的なものの一つ

- Zermeloと Fraenkel による、集合論の公理系
- 選択公理を除いたものを ZF 公理系と呼ぶ
- (等号を含む) 一階述語論理を用いる
- ・ 述語記号は、∈のみ
- 関数・定数記号は無い

略記

- 論理式の括弧は適宜省略する
- $\forall x \in y(\phi)$ は $\forall x(x \in y \to \phi)$ の略記
- $\exists x \in y(\phi)$ は $\exists x(x \in y \land \phi)$ の略記

略記

- ・ 普段用いている ∅, ⊂, ⋃等の記号を含む論理式は = と ∈ のみを用いた論理式の略記とする
- 例: $x = \emptyset$ は $\forall y \neg (y \in x)$ と書ける
- 例: $x \subset y$ は $\forall z(z \in x \rightarrow z \in y)$ と書ける

定義

- 外延性公理集合xとyの要素たちが同じならば、xとyは等しい
- 空集合公理空集合が存在する
- 対の公理集合 x, y に対し、集合 {x, y} が存在する

定義

• 外延性公理

$$\forall x \forall y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \to x = y)$$

• 空集合公理

$$\exists x \forall y \neg (y \in x)$$

• 対の公理

$$\forall x \forall y \exists z \forall u (u \in z \leftrightarrow u = x \lor u = y)$$

定義

- 和集合の公理集合xに対し、() x が存在する
- べき集合の公理集合xに対し、P(x)が存在する
- 無限公理 無限集合が存在する※

定義

• 和集合の公理

$$\forall x \exists y \forall z (z \in y \leftrightarrow \exists u (u \in x \land z \in u))$$

• べき集合の公理

$$\forall x \exists y \forall z (z \in y \leftrightarrow \forall u (u \in z \to u \in x))$$

• 無限公理

$$\exists x (\emptyset \in x \land \forall y (y \in x \to y \cup \{y\} \in x))$$

定義

• 正則性公理

 $x_0 \ni x_1 \ni x_2 \ni \dots$ という集合の無限列は存在しない

定義

• 正則性公理

$$\forall x (x \neq \emptyset \to \exists y (y \in x \land x \cap y = \emptyset))$$

定義

• 分出公理図式

$$x, v_1, \ldots, v_n$$
 を集合とし、 $\phi(u, v_1, \ldots, v_n)$ を論理式とするとき、集合{ $u \in x | \phi(u, v_1, \ldots, v_n)$ } が存在する

定義

• 分出公理図式

$$\forall x \forall v_1 \dots \forall v_n \exists y \forall u (u \in y \leftrightarrow u \in x \land \phi(u, v_1, \dots, v_n))$$

ZF 公理系は各論理式 ϕ に対してこの形の公理を持つ。

分出公理は、空集合公理と、後述する置換公理から 導けるので省かれることもある

定義

• 置換公理図式

Fをクラス関数、xを集合とするとき、 集合 $\{F(u)|u\in x\}$ が存在する

定義

• 選択公理

非空集合の族 $\{x_i\}_{i\in I}$ に対し、 $\prod_{i\in I} x_i
eq \emptyset$ が成り立つ

ZFC公理系の上で

- ZFC 公理系の上で、 (それを集合論の言葉に書き直すことで) ほとんどの数学的対象を扱える
- 自然数、整数、有理数、実数、複素数、位相空間、 ベクトル空間...

例:自然数

- 例えば、自然数は次のように定義できる
- $0 = \emptyset$
- $1 = \{0\} = \{\emptyset\}$
- $2 = \{0, 1\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\$
- $3 = \{0, 1, 2\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}\$

例:自然数

- $n = \{0, 1, \dots, n-1\}$ と定義する
- このとき、自然数の間の順序m < nを $m \in n$ で定義できる
- $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, \dots\}$ の存在を証明できる

選択公理

- 選択公理に関する疑問他の公理から矛盾しないのか?他の公理から導くことは不可能か?
- 選択公理がZFの下で独立であることが証明され、 どちらの疑問の答えも「Yes」と分かった

Isabelle/ZF

- 定理証明支援系 Isaeblle のバリエーションの一つ
- 他にはIsabelle/HOL, Isabelle/FOL などがある
- Isabelle/ZFは、Isabelle上でZF公理系を扱える
- 集合論的な糖衣構文が多数使える
- Isabelle/ZFで証明できる命題は、ZF公理系で証明できる命題だと思うことができる

● ZFC 公理系と Isabelle/ZF

2 独立性証明と研究について

③ ZF + ¬AC のモデルの構成と Isabelle/ZF による形式化

研究の背景

ZF公理系における選択公理の独立性証明を Isabelle/ZFを用いて形式化したい

独立性

定義

Tを言語 \mathcal{L} 上の公理系とする

- Tから命題 ϕ も $\neg \phi$ も証明できないとき、 ϕ はTにおいて独立であるという
- Tにおいて、ある命題 ϕ とその否定 $\neg \phi$ が ともに証明できるとき、Tは矛盾するという
- そのような φ がないとき、 T は無矛盾であるという
 (「証明できる」は厳密に定義する必要がある)

独立性の例

- $\mathcal{L} = \{\cdot, e\}$ とする (・は2変数関数記号、e は定数記号)
- T =(群の公理)とする
- このとき、可換性 $\forall x \forall y (x \cdot y = y \cdot x)$ は T において独立

独立性の例

- 実際、(ℤ, +, 0) は可換な群(アーベル群) であり、
- n次実正則行列全体の集合とその乗法からなる群 $(GL_n(\mathbb{R}),\cdot,I_n)$ は非可換な群である
- 可換な群と非可換な群が存在するため、 群の公理から可換性を導くことも、 非可換性を導くこともできない

独立性を証明するには?

命題

任意の公理系T, 命題 ϕ に対し、以下は同値

- T において ϕ を証明できない
- T + ¬φ は無矛盾

従って、 $T+\phi$ と $T+\neg\phi$ がともに無矛盾であれば、 ϕ はTにおいて独立である

研究の背景

- ZF 公理系における選択公理の独立性証明を Isabelle/ZF を用いて形式化したい
- ZF + AC (つまり ZFC) と、ZF + ¬AC が ともに無矛盾であることが Isabelle/ZF上で示せればよい
- が、ゲーデルの不完全性定理より これはZF公理系からは証明できない (従って、Isabelle/ZF上でも証明できないはずである)

研究の背景

- そこで、「ZFが無矛盾である」という仮定のもとで、 ZFCとZF + ¬ACがともに無矛盾であることを 示すことになる
- このように、公理系Tの無矛盾性を仮定したうえで、 公理系Sの無矛盾性を示すことを 相対的無矛盾性証明という

無矛盾性を証明するには?

ゲーデルの完全性定理

任意の公理系 T に対し、以下は同値

- Tは無矛盾
- Tはモデルを持つ

従って、 $T+\phi$ と $T+\neg\phi$ それぞれのモデルを 構成できれば、 ϕ はTにおいて独立である

モデル

- モデルとは、公理系 T を満たす数学的構造のこと (「数学的構造」や「満たす」は厳密に定義する必要がある)
- (ℤ, +, 0)は、群の公理+(可換性)のモデル
- ullet $(GL_n(\mathbb{R}),\cdot,I_n)$ は、群の公理+(eg 可換性)のモデル

研究の背景

- ZF公理系における選択公理の独立性証明を Isabelle/ZFを用いて形式化したい
- 「ZFが無矛盾である」という仮定の下では、 ZFのモデルの存在する
- このモデルを用いて、ZFCとZF + ¬ACのモデルを 構成することで、相対的無矛盾性を示すことが できる

研究の背景

- ZFCのZFからの相対的無矛盾性証明は、 ゲーデルの証明をもとにLawrence C. Paulson により Isabelle上ですでに形式化されている
- 構成可能宇宙 L を用いている
- https://www.cl.cam.ac.uk/techreports/UCAM-CL-TR-551.pdf

研究

- ZF からの $ZF + \neg AC$ の相対的無矛盾性は、 コーエンによって forcing を用いて証明された
- 定理証明支援系で形式化されていないと思われる ので Isabelle/ZF 上で形式化したい
- 議論の中で forcing という数学的手法を用いるが、 これはすでに Isabelle/ZF のパッケージがあるので それを用いる

Forcingパッケージ

- Emmanuel Gunther らによる
- https://arxiv.org/abs/2001.09715
- Kunenの教科書の内容を形式化している
- 連続体仮説の独立性証明も形式化されている

Forcing パッケージ

 このパッケージを用いると、こちらが指定した 「ZFの可算推移∈モデル(以下c.t.m.)M」について、 それに関する forcing を議論できる

c.t.m.を用いた議論の正当性

- 本来示したいことは、(ZF上で)ZFのモデルが存在 ⇒ ZF + ¬AC のモデルが存在
- Forcing パッケージを利用する場合は、 ZF の c.t.m. を用意する必要がある
- だが、ZFのモデルが存在 ⇒ ZFの c.t.m. が存在 は (ZF 上で) 成立しない

c.t.m.を用いた議論の正当性

- この問題は回避できる
- (一般のSについて)
 ZFの c.t.m M から ZF + Sのモデルを構成できるを (ZF上で) 示せるとき、その証明を修正して ZF のモデルが存在 ⇒ ZF + Sのモデルが存在を (ZF上で) 示せる

c.t.m.を用いた議論の正当性

- つまり、
 ZFのc.t.m.からZF + ¬ACのモデルを構成できることの(ZF上での)証明は、実質的に
 ZFのモデルが存在 ⇒ ZF + ¬ACのモデルが存在ことの(ZF上での)証明となる
- ただし、「実質的」でない具体的な証明を Isabelle 上で形式化するのは (労力的に) 難しいかもしれない

Forcing パッケージ

- c.t.m. を利用するのは、 forcing により相対的無矛盾性証明を行う際の メジャーなアプローチのひとつ
- 形式化の側面から見ると、前述のような 形式化が難しい(かもしれない)議論が残ってしまう?

■ ZFC 公理系と Isabelle/ZF

ϼ 独立性証明と研究について

3 ZF + ¬AC のモデルの構成と Isabelle/ZF による形式化

Forcing

- 集合論のモデルMに元を加えて、 新たな集合論のモデルM[G]を構成する技法
- この M[G] を M のジェネリック拡大という
- M∪{G}のように単に元を加えただけでは、
 集合論のモデルにはならない
- GとMの元を用いた集合演算で 閉じていなければならない

Forcing の例 (ZFC の下で議論する)

定義(連続体仮説,CH)

```
|\mathcal{P}(\mathbb{N})| = \aleph_1 である
ただし、\aleph_n は、n番目に大きい無限濃度 (無限基数) で特に\aleph_0 = |\mathbb{N}| である
```

- CH は ZFC において独立である
- ゲーデルが ZFC + CH の無矛盾性を、
 コーエンが ZFC + ¬CH の無矛盾性を示した

Forcing の例 (ZFC の下で議論する)

- Forcing を用いて、ZFC+¬CH のモデルを構成できる
- Forcing で、 ZFC のモデルM に単射 $f: \aleph_2 \to \mathcal{P}(\mathbb{N})$ を加えた ZFC のモデルM[G] を構成できる
- このM[G]では、少なくとも \aleph_2 個の $\mathbb N$ の部分集合が存在するから、 $|\mathcal P(\mathbb N)| > \aleph_1$ であり、よって $\neg\mathsf{CH}$

ZF+¬ACのモデルの構成

- ZFの c.t.m.M から出発して あるジェネリック拡大 M[G] をとり、 その部分モデル N であって ZF+ \neg AC が 成り立つようなものを構成する
- このNは、Mのsymmetric extensionと呼ばれるもの
- 基本的にこの資料の10章の議論に従っている https://karagila.org/files/Forcing-2023.pdf

形式化の現在の進捗

- symmetric extension の定義が完了
- 証明のカギとなる補題 (symmetric lemma) の 証明が完了
- 現在はsymmetric extensionがZFの公理を 満たすことを証明中(まだ0個)
- その後、symmetric extension の中で議論して、 ACが成り立たないことを示す

最近の進歩

- symmetric extensionがZFの公理を満たすことを 証明中
- Δ_0 -formula に関する分出公理図式の証明が完了
- Δ_0 -分出公理と almost universal から分出公理を証明 する流れがよくあるが、なんだかうまくいかない
- この問題の回避策を考えた

形式化をしてみて

- 教科書の議論を丸写しにはできない
- パッケージの都合や作業量を考えて、 議論を修正するべきことがよくある
- 教科書等で自明だとされる議論の形式化が 非常に大変になることよくある
- 「ZFのモデルの中で〜ような集合を構成する」 といった議論が特に大変(超限再帰的な構成だとさらに)