

算術の超準モデルにおける証明可能性 (菊池誠 (神戸大学) との共同研究)

倉橋太志

木更津工業高等専門学校

千葉 logic seminar

千葉大学

2014 年 6 月 4 日

Contents

- ① 準備
- ② $PA + Con_{PA}$ のモデルにおける証明可能性
- ③ $0 = 1$ の証明に至るまで
- ④ $PA + \neg Con_{PA}$ のモデル

- ① 準備
- ② PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性
- ③ 0 = 1 の証明に至るまで
- ④ PA + ¬Con_{PA} のモデル

算術の標準モデル

$\mathcal{L}_A = (+, \times, 0, 1, <)$: 算術の言語

算術の標準モデル

$\mathcal{L}_A = (+, \times, 0, 1, <)$: 算術の言語

PA: ペアノ算術 (算術の基本的な公理と帰納法公理を持つ \mathcal{L}_A -理論)

算術の標準モデル

$\mathcal{L}_A = (+, \times, 0, 1, <)$: 算術の言語

PA: ペアノ算術 (算術の基本的な公理と帰納法公理を持つ \mathcal{L}_A -理論)

\mathbb{N} : 算術の標準モデル (領域は自然数全体, \mathcal{L}_A の記号を自然に解釈)

算術の標準モデル

$\mathcal{L}_A = (+, \times, 0, 1, <)$: 算術の言語

PA: ペアノ算術 (算術の基本的な公理と帰納法公理を持つ \mathcal{L}_A -理論)

\mathbb{N} : 算術の標準モデル (領域は自然数全体, \mathcal{L}_A の記号を自然に解釈)



算術の標準モデル

$\mathcal{L}_A = (+, \times, 0, 1, <)$: 算術の言語

PA: ペアノ算術 (算術の基本的な公理と帰納法公理を持つ \mathcal{L}_A -理論)

\mathbb{N} : 算術の標準モデル (領域は自然数全体, \mathcal{L}_A の記号を自然に解釈)



TA = $\{\varphi \mid \mathbb{N} \models \varphi\}$: True Arithmetic

算術の標準モデル

$\mathcal{L}_A = (+, \times, 0, 1, <)$: 算術の言語

PA: ペアノ算術 (算術の基本的な公理と帰納法公理を持つ \mathcal{L}_A -理論)

\mathbb{N} : 算術の標準モデル (領域は自然数全体, \mathcal{L}_A の記号を自然に解釈)



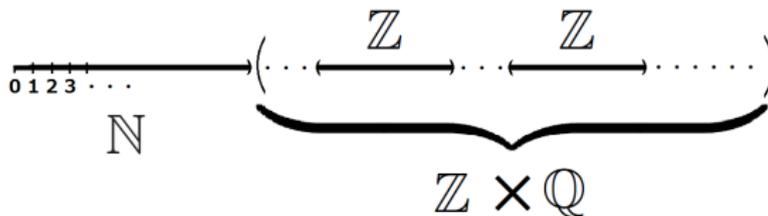
TA = $\{\varphi \mid \mathbb{N} \models \varphi\}$: True Arithmetic

\mathbb{N} は PA や TA のモデル.

算術の超準モデル

PA や TA は超準モデル (\mathbb{N} と同型でないモデル) をもつ.

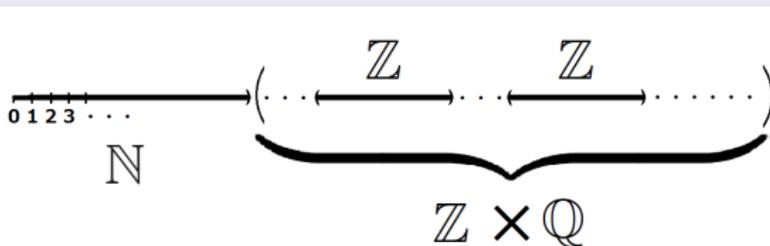
PA の可算超準モデルの順序構造



算術の超準モデル

PA や TA は超準モデル (\mathbb{N} と同型でないモデル) をもつ.

PA の可算超準モデルの順序構造

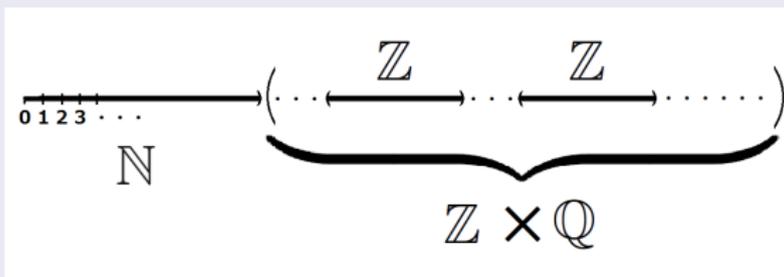


特に PA の超準モデル M は \mathbb{N} の終拡大 ($\mathbb{N} \subseteq_e M$).

算術の超準モデル

PA や TA は超準モデル (\mathbb{N} と同型でないモデル) をもつ.

PA の可算超準モデルの順序構造



特に PA の超準モデル M は \mathbb{N} の終拡大 ($\mathbb{N} \subseteq_e M$).

つまり

1. $\mathbb{N} \subseteq M$ かつ
2. $\forall a \in \mathbb{N} \forall b \in M (M \models b < a \Rightarrow b \in \mathbb{N})$.

0 = 1 の証明をもつモデル

$\text{Prf}(x, y) \dots$ “ y は x の PA における証明” を表現する論理式

0 = 1 の証明をもつモデル

$\text{Prf}(x, y) \dots$ “ y は x の PA における証明” を表現する論理式

$\text{Pr}(x) :\equiv \exists y \text{Prf}(x, y)$

0 = 1 の証明をもつモデル

$\text{Prf}(x, y) \dots$ “ y は x の PA における証明” を表現する論理式

$\text{Pr}(x) :\equiv \exists y \text{Prf}(x, y)$ (PA の可証性述語 \dots “ x は PA において証明可能”)

0 = 1 の証明をもつモデル

$\text{Prf}(x, y) \dots$ “ y は x の PA における証明” を表現する論理式

$\text{Pr}(x) :\equiv \exists y \text{Prf}(x, y)$ (PA の可証性述語 \dots “ x は PA において証明可能”)

$\text{Con}_{\text{PA}} :\equiv \neg \text{Pr}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner) \dots$ “PA は無矛盾”

0 = 1 の証明をもつモデル

$\text{Prf}(x, y) \dots$ “ y は x の PA における証明” を表現する論理式

$\text{Pr}(x) :\equiv \exists y \text{Prf}(x, y)$ (PA の可証性述語 \dots “ x は PA において証明可能”)

$\text{Con}_{\text{PA}} :\equiv \neg \text{Pr}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner) \dots$ “PA は無矛盾”

第二不完全性定理

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}}$

0 = 1 の証明をもつモデル

$\text{Prf}(x, y) \dots$ “ y は x の PA における証明” を表現する論理式

$\text{Pr}(x) :\equiv \exists y \text{Prf}(x, y)$ (PA の可証性述語 \dots “ x は PA において証明可能”)

$\text{Con}_{\text{PA}} :\equiv \neg \text{Pr}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner) \dots$ “PA は無矛盾”

第二不完全性定理

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}}$

- $\text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ は無矛盾なので完全性定理より $\text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ のモデル M が存在.

0 = 1 の証明をもつモデル

$\text{Prf}(x, y) \dots$ “ y は x の PA における証明” を表現する論理式

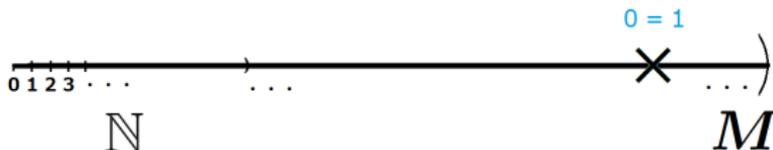
$\text{Pr}(x) :\equiv \exists y \text{Prf}(x, y)$ (PA の可証性述語 \dots “ x は PA において証明可能”)

$\text{Con}_{\text{PA}} :\equiv \neg \text{Pr}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner) \dots$ “PA は無矛盾”

第二不完全性定理

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}}$

- $\text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ は無矛盾なので完全性定理より $\text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ のモデル M が存在.
- $M \models \text{Pr}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner)$ なので



0 = 1 の証明をもつモデル

$\text{Prf}(x, y) \dots$ “ y は x の PA における証明” を表現する論理式

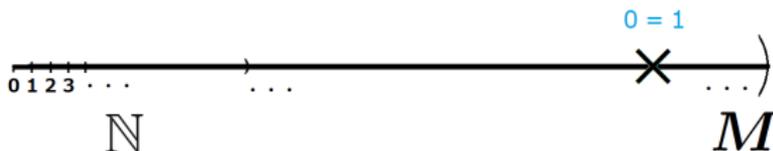
$\text{Pr}(x) :\equiv \exists y \text{Prf}(x, y)$ (PA の可証性述語 \dots “ x は PA において証明可能”)

$\text{Con}_{\text{PA}} :\equiv \neg \text{Pr}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner) \dots$ “PA は無矛盾”

第二不完全性定理

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}}$

- $\text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ は無矛盾なので完全性定理より $\text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ のモデル M が存在.
- $M \models \text{Pr}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner)$ なので



- $0 = 1$ の証明はどのようにして得られた?

0 = 1 の証明をもつモデル

$\text{Prf}(x, y) \dots$ “ y は x の PA における証明” を表現する論理式

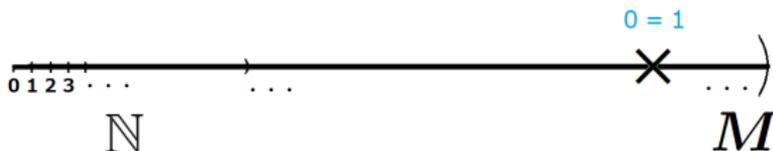
$\text{Pr}(x) :\equiv \exists y \text{Prf}(x, y)$ (PA の可証性述語 \dots “ x は PA において証明可能”)

$\text{Con}_{\text{PA}} :\equiv \neg \text{Pr}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner) \dots$ “PA は無矛盾”

第二不完全性定理

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}}$

- $\text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ は無矛盾なので完全性定理より $\text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ のモデル M が存在.
- $M \models \text{Pr}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner)$ なので



- $0 = 1$ の証明はどのようにして得られた?
- $0 = 1$ の証明が得られるまでの状況 ($\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ のモデル) を調べる

- ① 準備
- ② **PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性**
- ③ 0 = 1 の証明に至るまで
- ④ PA + ¬Con_{PA} のモデル

超準モデルにおける証明可能性

定義

$M \models \text{PA}$ について

$\text{Thm}(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的} \ \& \ M \models \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)\}.$

超準モデルにおける証明可能性

定義

$M \models \text{PA}$ について

$\text{Thm}(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的 } \& M \models \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)\}.$

命題

1. $\text{Thm}(\mathbb{N}) = \{\varphi \mid \text{PA} \vdash \varphi\}.$

超準モデルにおける証明可能性

定義

$M \models \text{PA}$ について

$\text{Thm}(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的} \ \& \ M \models \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)\}.$

命題

1. $\text{Thm}(\mathbb{N}) = \{\varphi \mid \text{PA} \vdash \varphi\}.$
2. $M \subseteq_e N \Rightarrow \text{Thm}(M) \subseteq \text{Thm}(N).$

超準モデルにおける証明可能性

定義

$M \models \text{PA}$ について

$\text{Thm}(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的 } \& M \models \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)\}.$

命題

1. $\text{Thm}(\mathbb{N}) = \{\varphi \mid \text{PA} \vdash \varphi\}.$
2. $M \subseteq_e N \Rightarrow \text{Thm}(M) \subseteq \text{Thm}(N).$
3. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subseteq \text{Thm}(M).$

超準モデルにおける証明可能性

定義

$M \models \text{PA}$ について

$$\mathbf{Thm}(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的} \ \& \ M \models \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)\}.$$

命題

1. $\mathbf{Thm}(\mathbb{N}) = \{\varphi \mid \text{PA} \vdash \varphi\}$.
2. $M \subseteq_e N \Rightarrow \mathbf{Thm}(M) \subseteq \mathbf{Thm}(N)$.
3. $\mathbf{Thm}(\mathbb{N}) \subseteq \mathbf{Thm}(M)$.
4. $M \models \text{Con}_{\text{PA}} \Leftrightarrow \exists \varphi \text{ s.t. } \varphi \notin \mathbf{Thm}(M)$.

超準モデルにおける証明可能性

定義

$M \models \text{PA}$ について

$\text{Thm}(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的} \ \& \ M \models \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)\}.$

命題

1. $\text{Thm}(\mathbb{N}) = \{\varphi \mid \text{PA} \vdash \varphi\}.$
2. $M \subseteq_e N \Rightarrow \text{Thm}(M) \subseteq \text{Thm}(N).$
3. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subseteq \text{Thm}(M).$
4. $M \models \text{Con}_{\text{PA}} \Leftrightarrow \exists \varphi \text{ s.t. } \varphi \notin \text{Thm}(M).$

質問

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ はある？

超準モデルにおける証明可能性

定義

$M \models \text{PA}$ について

$\text{Thm}(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的 } \& M \models \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)\}.$

命題

1. $\text{Thm}(\mathbb{N}) = \{\varphi \mid \text{PA} \vdash \varphi\}.$
2. $M \subseteq_e N \Rightarrow \text{Thm}(M) \subseteq \text{Thm}(N).$
3. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subseteq \text{Thm}(M).$
4. $M \models \text{Con}_{\text{PA}} \Leftrightarrow \exists \varphi \text{ s.t. } \varphi \notin \text{Thm}(M).$

質問

- A. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ はある？
- I. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている？ (真・偽？)

超準モデルにおける証明可能性

定義

$M \models \text{PA}$ について

$\text{Thm}(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的 } \& M \models \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)\}.$

命題

1. $\text{Thm}(\mathbb{N}) = \{\varphi \mid \text{PA} \vdash \varphi\}.$
2. $M \subseteq_e N \Rightarrow \text{Thm}(M) \subseteq \text{Thm}(N).$
3. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subseteq \text{Thm}(M).$
4. $M \models \text{Con}_{\text{PA}} \Leftrightarrow \exists \varphi \text{ s.t. } \varphi \notin \text{Thm}(M).$

質問

- ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ はある？
- イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている？ (真・偽？)
- ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全, 極大なものは？

準備

○○○

PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性

●○○○○○○○

0 = 1 の証明に至るまで

○○○

PA + ¬Con_{PA} のモデル

○○○

超準モデルにおける証明可能性

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

準備

○○○

PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性

●○○○○○○○

0 = 1 の証明に至るまで

○○○

PA + ¬Con_{PA} のモデル

○○○

超準モデルにおける証明可能性

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

事実

π : PA の Gödel 文とすると

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$.

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

事実

π : PA の Gödel 文とすると

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$.

Proof.

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ とすると

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

事実

π : PA の Gödel 文とすると

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$.

Proof.

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ とすると

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \leftrightarrow \pi$ なので

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

事実

π : PA の Gödel 文とすると

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$.

Proof.

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ とすると

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \leftrightarrow \pi$ なので

$\text{PA} \vdash \pi \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ つまり

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

事実

π : PA の Gödel 文とすると

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$.

Proof.

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ とすると

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \leftrightarrow \pi$ なので

$\text{PA} \vdash \pi \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ つまり

$\text{PA} \vdash \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner) \rightarrow \neg \pi$.

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

事実

π : PA の Gödel 文とすると

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$.

Proof.

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ とすると

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \leftrightarrow \pi$ なので

$\text{PA} \vdash \pi \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ つまり

$\text{PA} \vdash \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner) \rightarrow \neg \pi$.

Löb の定理より

$\text{PA} \vdash \neg \pi$

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

事実

π : PA の Gödel 文とすると

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$.

Proof.

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ とすると

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \leftrightarrow \pi$ なので

$\text{PA} \vdash \pi \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ つまり

$\text{PA} \vdash \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner) \rightarrow \neg \pi$.

Löb の定理より

$\text{PA} \vdash \neg \pi$

なので PA の Σ_1 -健全性に反する (第一不完全性定理). □

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

事実

π : PA の Gödel 文とすると

$\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$.

Proof.

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ とすると

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \leftrightarrow \pi$ なので

$\text{PA} \vdash \pi \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ つまり

$\text{PA} \vdash \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner) \rightarrow \neg \pi$.

Löb の定理より

$\text{PA} \vdash \neg \pi$

なので PA の Σ_1 -健全性に反する (第一不完全性定理). □

完全性定理より $\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} + \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ のモデル M がとれる.

ア. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ となる $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ は?

答え: ある

事実

π : PA の Gödel 文とすると
 $\text{PA} \not\vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$.

Proof.

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ とすると

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \leftrightarrow \pi$ なので

$\text{PA} \vdash \pi \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ つまり

$\text{PA} \vdash \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner) \rightarrow \neg \pi$.

Löb の定理より

$\text{PA} \vdash \neg \pi$

なので PA の Σ_1 -健全性に反する (第一不完全性定理). □

完全性定理より $\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} + \text{Pr}(\ulcorner \neg \pi \urcorner)$ のモデル M がとれる.

$\neg \pi \notin \text{Thm}(\mathbb{N})$ かつ $\neg \pi \in \text{Thm}(M)$.

準備

○○○

超準モデルにおける証明可能性

PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性

○○●○○○○○

0 = 1 の証明に至るまで

○○○

PA + ¬Con_{PA} のモデル

○○○

イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている?

イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている?

答え: 真なものも偽なものも

イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている?

答え: 真なものも偽なものも

定理

PA $\not\vdash \varphi$ となる任意の φ について,
次を満たす Σ_1 文 σ と Π_1 文 π が存在する:

イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている?

答え: 真なものも偽なものも

定理

PA $\not\vdash \varphi$ となる任意の φ について,

次を満たす Σ_1 文 σ と Π_1 文 π が存在する:

1. PA $\not\vdash \sigma$ かつ PA $\not\vdash \pi$,

イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている?

答え: 真なものも偽なものも

定理

PA $\not\vdash \varphi$ となる任意の φ について,

次を満たす Σ_1 文 σ と Π_1 文 π が存在する:

1. PA $\not\vdash \sigma$ かつ PA $\not\vdash \pi$,
2. $\mathbb{N} \not\models \sigma$ かつ $\mathbb{N} \models \pi$,

イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている?

答え: 真なものも偽なものも

定理

PA $\not\vdash \varphi$ となる任意の φ について,

次を満たす Σ_1 文 σ と Π_1 文 π が存在する:

1. PA $\not\vdash \sigma$ かつ PA $\not\vdash \pi$,
2. $\mathbb{N} \not\models \sigma$ かつ $\mathbb{N} \models \pi$,
3. PA $\vdash \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner) \rightarrow \text{Pr}(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \text{Pr}(\ulcorner \pi \urcorner)$.

イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている?

答え: 真なものも偽なものも

定理

PA $\not\vdash \varphi$ となる任意の φ について,

次を満たす Σ_1 文 σ と Π_1 文 π が存在する:

1. PA $\not\vdash \sigma$ かつ PA $\not\vdash \pi$,
2. $\mathbb{N} \not\models \sigma$ かつ $\mathbb{N} \models \pi$,
3. PA $\vdash \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner) \rightarrow \text{Pr}(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \text{Pr}(\ulcorner \pi \urcorner)$.

Proof.

$\sigma \equiv \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)$ とすればよい.

イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている?

答え: 真なものも偽なものも

定理

PA $\not\vdash \varphi$ となる任意の φ について,

次を満たす Σ_1 文 σ と Π_1 文 π が存在する:

1. PA $\not\vdash \sigma$ かつ PA $\not\vdash \pi$,
2. $\mathbb{N} \not\models \sigma$ かつ $\mathbb{N} \models \pi$,
3. PA $\vdash \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner) \rightarrow \text{Pr}(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \text{Pr}(\ulcorner \pi \urcorner)$.

Proof.

$\sigma \equiv \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)$ とすればよい.

π は次を満たす Π_1 文とすればよい:

PA $\vdash \pi \leftrightarrow \forall y(\text{Prf}(\ulcorner \varphi \urcorner, y) \rightarrow \exists z \leq y \text{Prf}(\ulcorner \pi \urcorner, z))$. □

イ. $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ の場合, どんな文が増えている?

答え: 真なものも偽なものも

定理

PA $\not\vdash \varphi$ となる任意の φ について,

次を満たす Σ_1 文 σ と Π_1 文 π が存在する:

1. PA $\not\vdash \sigma$ かつ PA $\not\vdash \pi$,
2. $\mathbb{N} \not\models \sigma$ かつ $\mathbb{N} \models \pi$,
3. PA $\vdash \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner) \rightarrow \text{Pr}(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \text{Pr}(\ulcorner \pi \urcorner)$.

Proof.

$\sigma \equiv \text{Pr}(\ulcorner \varphi \urcorner)$ とすればよい.

π は次を満たす Π_1 文とすればよい:

PA $\vdash \pi \leftrightarrow \forall y(\text{Prf}(\ulcorner \varphi \urcorner, y) \rightarrow \exists z \leq y \text{Prf}(\ulcorner \pi \urcorner, z))$. □

$\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(M)$ のとき, $\text{Thm}(M) \setminus \text{Thm}(\mathbb{N})$ は真・偽 両方の文を含む.

準備

○○○

PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性

○○●○○○○

0 = 1 の証明に至るまで

○○○

PA + ¬Con_{PA} のモデル

○○○

超準モデルにおける証明可能性

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全, 極大なものは?

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え : $\text{Thm}(M)$ は不完全

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：Thm(M) は不完全

事実

ρ : PA の Rosser 文

とすると

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \rho \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \rho \urcorner)$.

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：Thm(M) は不完全

事実

ρ : PA の Rosser 文

とすると

$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \rho \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \rho \urcorner)$.

$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ ならば $\rho, \neg \rho \notin \text{Thm}(M)$.

準備

○○○

PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性

○○○○●○○○

0 = 1 の証明に至るまで

○○○

PA + ¬Con_{PA} のモデル

○○○

超準モデルにおける証明可能性

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全, 極大なものは?

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：極大なものはある

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：極大なものはある

定義

$M \models \text{PA}$ は証明可能的極大

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：極大なものはある

定義

$M \models \text{PA}$ は証明可能的極大

$\stackrel{\text{def.}}{\Leftrightarrow}$ 1. $M \models \text{Con}_{\text{PA}}$

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：極大なものはある

定義

$M \models \text{PA}$ は証明可能的極大

$\stackrel{\text{def.}}{\Leftrightarrow}$

1. $M \models \text{Con}_{\text{PA}}$

2. $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる $N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ はない.

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：極大なものはある

定義

$M \models \text{PA}$ は証明可能的極大

def.

⇔ 1. $M \models \text{Con}_{\text{PA}}$

2. $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる $N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ はない.

Proof.

$\{\varphi_i\}_{i \in \omega}$ を全ての文の枚挙とする.

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：極大なものはある

定義

$M \models \text{PA}$ は証明可能的極大

def.

\Leftrightarrow 1. $M \models \text{Con}_{\text{PA}}$

2. $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる $N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ はない.

Proof.

$\{\varphi_i\}_{i \in \omega}$ を全ての文の枚挙とする.

PA + Con_{PA} の拡大理論の列 $\{T_i\}_{i \in \omega}$ を再帰的に定める：

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：極大なものはある

定義

$M \models \text{PA}$ は証明可能的極大

def.

⇔ 1. $M \models \text{Con}_{\text{PA}}$

2. $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる $N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ はない.

Proof.

$\{\varphi_i\}_{i \in \omega}$ を全ての文の枚挙とする.

$\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ の拡大理論の列 $\{T_i\}_{i \in \omega}$ を再帰的に定める：

$T_0 := \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：極大なものはある

定義

$M \models \text{PA}$ は証明可能的極大

def.

\Leftrightarrow 1. $M \models \text{Con}_{\text{PA}}$

2. $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる $N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ はない.

Proof.

$\{\varphi_i\}_{i \in \omega}$ を全ての文の枚挙とする.

$\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ の拡大理論の列 $\{T_i\}_{i \in \omega}$ を再帰的に定める：

$T_0 := \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$

$$T_{i+1} := \begin{cases} T_i + \text{Pr}(\ulcorner \varphi_i \urcorner) & \text{この理論が無矛盾のとき} \\ T_i & \text{そうでないとき.} \end{cases}$$

ウ. $\{\text{Thm}(M) \mid M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}\}$ の中で完全、極大なものは？

答え：極大なものはある

定義

$M \models \text{PA}$ は証明可能的極大

def.

⇔ 1. $M \models \text{Con}_{\text{PA}}$

2. $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる $N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ はない。

Proof.

$\{\varphi_i\}_{i \in \omega}$ を全ての文の枚挙とする。

$\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ の拡大理論の列 $\{T_i\}_{i \in \omega}$ を再帰的に定める：

$T_0 := \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$

$$T_{i+1} := \begin{cases} T_i + \text{Pr}(\ulcorner \varphi_i \urcorner) & \text{この理論が無矛盾のとき} \\ T_i & \text{そうでないとき.} \end{cases}$$

$T := \bigcup_{i \in \omega} T_i$ とすれば T は無矛盾であり、

T のモデルは証明可能的極大。



極大性について

事実（算術化された完全性定理）

$M \models \mathbf{PA}$ について,

$M \models \mathbf{Con}_{\mathbf{PA}+\varphi}$

$\Rightarrow \exists N \models \mathbf{PA}$ s.t. $M \subseteq_e N$ かつ $N \models \varphi \wedge \neg \mathbf{Con}_{\mathbf{PA}+\varphi}$.

極大性について

事実 (算術化された完全性定理)

$M \models \text{PA}$ について,

$M \models \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}$

$\Rightarrow \exists N \models \text{PA}$ s.t. $M \subseteq_e N$ かつ $N \models \varphi \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}$.

PA + Con_{PA} のモデルは, のばすと PA + ¬Con_{PA} のモデルにできる.

極大性について

事実（算術化された完全性定理）

$$M \models \text{PA} \text{ について,}$$

$$M \models \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \varphi \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}.$$

PA + Con_{PA} のモデルは、のばすと PA + ¬Con_{PA} のモデルにできる.

事実（第二不完全性定理の形式化）

$$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \text{Con}_{\text{PA}+\neg \text{Con}_{\text{PA}}}.$$

極大性について

事実 (算術化された完全性定理)

$$M \models \text{PA} \text{ について,}$$

$$M \models \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \varphi \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}.$$

PA + Con_{PA} のモデルは、のばすと PA + ¬Con_{PA} のモデルにできる.

事実 (第二不完全性定理の形式化)

$$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \text{Con}_{\text{PA}+\neg \text{Con}_{\text{PA}}}.$$

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$$

極大性について

事実 (算術化された完全性定理)

$$M \models \text{PA} \text{ について,}$$

$$M \models \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \varphi \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}.$$

PA + Con_{PA} のモデルは、のばすと PA + ¬Con_{PA} のモデルにできる.

事実 (第二不完全性定理の形式化)

$$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \text{Con}_{\text{PA}+\neg \text{Con}_{\text{PA}}}.$$

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$$

$$\Rightarrow M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}+\neg \text{Con}_{\text{PA}}}$$

極大性について

事実 (算術化された完全性定理)

$$M \models \text{PA} \text{ について,}$$

$$M \models \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \varphi \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}+\varphi}.$$

PA + Con_{PA} のモデルは、のばすと PA + ¬Con_{PA} のモデルにできる。

事実 (第二不完全性定理の形式化)

$$\text{PA} \vdash \text{Con}_{\text{PA}} \rightarrow \text{Con}_{\text{PA}+\neg \text{Con}_{\text{PA}}}.$$

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$$

$$\Rightarrow M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}+\neg \text{Con}_{\text{PA}}}$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \neg \text{Con}_{\text{PA}}.$$

準備

○○○

PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性

○○○○○○●○

0 = 1 の証明に至るまで

○○○

PA + ¬Con_{PA} のモデル

○○○

超準モデルにおける証明可能性

極大性について

$$\text{Con}_{\text{PA}}^2 \equiv \text{Con}_{\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}}$$

極大性について

$$\text{Con}_{\text{PA}}^2 := \text{Con}_{\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}} \quad (\leftrightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \text{Con}_{\text{PA}} \urcorner))$$

極大性について

$$\text{Con}_{\text{PA}}^2 := \text{Con}_{\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}} \quad (\leftrightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \text{Con}_{\text{PA}} \urcorner))$$

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}^2$$

極大性について

$$\text{Con}_{\text{PA}}^2 := \text{Con}_{\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}} \quad (\leftrightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \text{Con}_{\text{PA}} \urcorner))$$

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}^2$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \text{Con}_{\text{PA}} \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}}^2.$$

極大性について

$$\text{Con}_{\text{PA}}^2 := \text{Con}_{\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}} \quad (\leftrightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \text{Con}_{\text{PA}} \urcorner))$$

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}^2$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \text{Con}_{\text{PA}} \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}}^2.$$

上記の M, N について

1. $\text{Thm}(M) \subseteq \text{Thm}(N)$

極大性について

$$\text{Con}_{\text{PA}}^2 := \text{Con}_{\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}} \quad (\leftrightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \text{Con}_{\text{PA}} \urcorner))$$

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}^2$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \text{Con}_{\text{PA}} \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}}^2.$$

上記の M, N について

1. $\text{Thm}(M) \subseteq \text{Thm}(N)$
2. $\neg \text{Con}_{\text{PA}} \notin \text{Thm}(M)$ かつ $\neg \text{Con}_{\text{PA}} \in \text{Thm}(N)$.

極大性について

$$\text{Con}_{\text{PA}}^2 := \text{Con}_{\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}} \quad (\leftrightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \text{Con}_{\text{PA}} \urcorner))$$

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}^2$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \text{Con}_{\text{PA}} \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}}^2.$$

上記の M, N について

1. $\text{Thm}(M) \subseteq \text{Thm}(N)$

2. $\neg \text{Con}_{\text{PA}} \notin \text{Thm}(M)$ かつ $\neg \text{Con}_{\text{PA}} \in \text{Thm}(N)$.

よって

系

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}^2 \text{ ならば } M \text{ は証明可能的極大でない.}$$

極大性について

$$\text{Con}_{\text{PA}}^2 := \text{Con}_{\text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}} \quad (\leftrightarrow \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \text{Con}_{\text{PA}} \urcorner))$$

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}^2$$

$$\Rightarrow \exists N \models \text{PA} \text{ s.t. } M \subseteq_e N \text{ かつ } N \models \text{Con}_{\text{PA}} \wedge \neg \text{Con}_{\text{PA}}^2.$$

上記の M, N について

1. $\text{Thm}(M) \subseteq \text{Thm}(N)$
2. $\neg \text{Con}_{\text{PA}} \notin \text{Thm}(M)$ かつ $\neg \text{Con}_{\text{PA}} \in \text{Thm}(N)$.

よって

系

$$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}^2 \text{ ならば } M \text{ は証明可能的極大でない.}$$

つまり, M が証明可能的極大ならば $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}^2$

極大性について

定理

証明可能的極大でない $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}^2$ が存在する.

極大性について

定理

証明可能的極大でない $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}^2$ が存在する.

問題

どんな $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ もその終拡大に証明可能的極大なモデルをもつか？

極大性について

定理

証明可能的極大でない $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}^2$ が存在する.

問題

どんな $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ もその終拡大に証明可能的極大なモデルをもつか？

問題

証明可能的極大でないどんな $M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ も
その終拡大に $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる $N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ をもつか？

- ① 準備
- ② PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性
- ③ 0 = 1 の証明に至るまで
- ④ PA + ¬Con_{PA} のモデル

定理が徐々に増えていくモデル

M : TA の超準モデル

定理が徐々に増えていくモデル

M : TA の超準モデル
 $\text{Thm}(M) = \text{Thm}(\mathbb{N})$.

定理が徐々に増えていくモデル

M : TA の超準モデル

$\text{Thm}(M) = \text{Thm}(\mathbb{N})$.

$M \models \text{Con}_{\text{PA}}^2$ なので, $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる終拡大

$N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ をもつ.

定理が徐々に増えていくモデル

M : TA の超準モデル

$\text{Thm}(M) = \text{Thm}(\mathbb{N})$.

$M \models \text{Con}_{\text{PA}}^2$ なので, $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる終拡大

$N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ をもつ.

N は終拡大 $K \models \text{PA} + \neg\text{Con}_{\text{PA}}$ をもつ.

定理が徐々に増えていくモデル

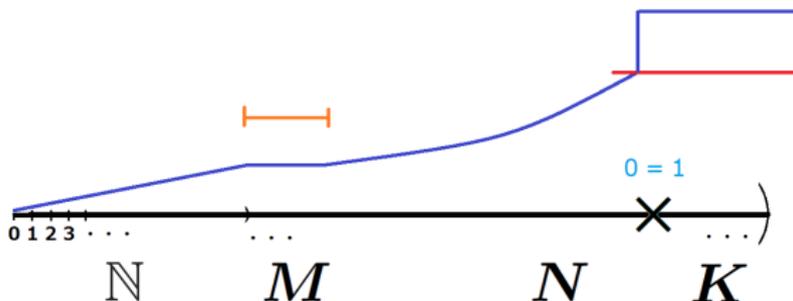
M : TA の超準モデル

$\text{Thm}(M) = \text{Thm}(\mathbb{N})$.

$M \models \text{Con}_{\text{PA}}^2$ なので, $\text{Thm}(M) \subsetneq \text{Thm}(N)$ となる終拡大

$N \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ をもつ.

N は終拡大 $K \models \text{PA} + \neg\text{Con}_{\text{PA}}$ をもつ.



いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理 (Solovay (1989)) (Hájek (1983), Krajíček and Pudlák (1989))

M : PA の超準モデル, a : M の超準元 について

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理 (Solovay (1989)) (Hájek (1983), Krajíček and Pudlák (1989))

M : PA の超準モデル, a : M の超準元 について

$\exists N \models \text{PA}$ s.t. $M \upharpoonright a \simeq N \upharpoonright a$ かつ $N \models \exists y < 2^{2^a} \text{Prf}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner, y)$.

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理 (Solovay (1989)) (Hájek (1983), Krajíček and Pudlák (1989))

M : PA の超準モデル, a : M の超準元 について

$\exists N \models \text{PA}$ s.t. $M \upharpoonright a \simeq N \upharpoonright a$ かつ $N \models \exists y < 2^{2^a} \text{Prf}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner, y)$.

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ s.t.

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(\mathbb{N}))$.

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理 (Solovay (1989)) (Hájek (1983), Krajíček and Pudlák (1989))

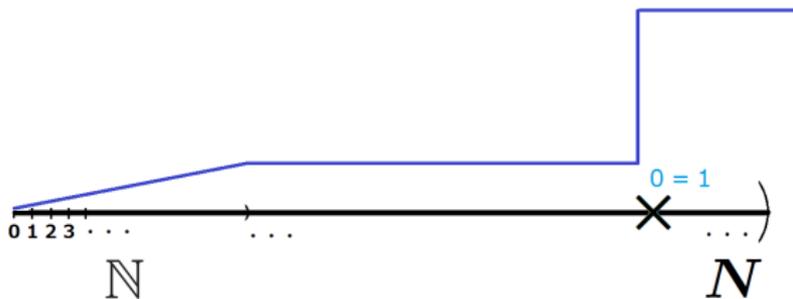
M : PA の超準モデル, a : M の超準元 について

$\exists N \models \text{PA}$ s.t. $M \upharpoonright a \simeq N \upharpoonright a$ かつ $N \models \exists y < 2^{2^a} \text{Prf}(\ulcorner 0 = 1 \urcorner, y)$.

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ s.t.

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(N))$.



どんなに短くしても定理が増えているモデル

定理

$\exists M \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ s.t.

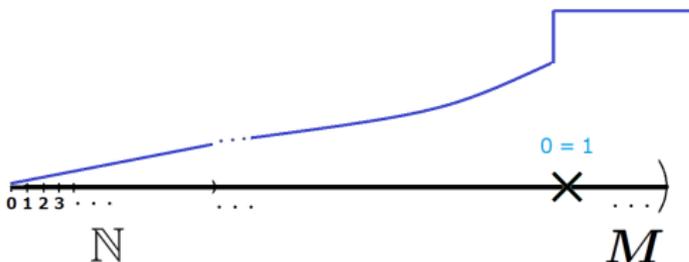
$\forall N \subseteq_e M (N: \text{PA の超準モデル} \Rightarrow \text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(N)).$

どんなに短くしても定理が増えているモデル

定理

$\exists M \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ s.t.

$\forall N \subseteq_e M (N: \text{PA の超準モデル} \Rightarrow \text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(N)).$

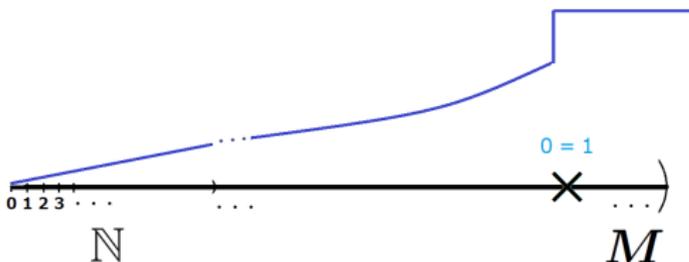


どんなに短くしても定理が増えているモデル

定理

$\exists M \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ s.t.

$\forall N \subseteq_e M (N: \text{PA の超準モデル} \Rightarrow \text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(N)).$



Omitting Types Theorem

(Model Theory - Chang and Keisler pp.79–81)

を用いて証明した.

- ① 準備
- ② PA + Con_{PA} のモデルにおける証明可能性
- ③ 0 = 1 の証明に至るまで
- ④ PA + ¬Con_{PA} のモデル

ロッサー可証性述語

定義

- $\text{Pr}^R(x) := \exists y(\text{Prf}(x, y) \wedge \forall z \leq y \neg \text{Prf}(\neg x, z))$

ロッサー可証性述語

定義

- $\text{Pr}^R(x) := \exists y(\text{Prf}(x, y) \wedge \forall z \leq y \neg \text{Prf}(\neg x, z))$
- $\text{Thm}^R(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的} \ \& \ M \models \text{Pr}^R(\ulcorner \varphi \urcorner)\}$

ロッサー可証性述語

定義

- $\text{Pr}^R(x) := \exists y(\text{Prf}(x, y) \wedge \forall z \leq y \neg \text{Prf}(\neg x, z))$
- $\text{Thm}^R(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的} \ \& \ M \models \text{Pr}^R(\ulcorner \varphi \urcorner)\}$

命題

$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ ならば $\text{Thm}(M) = \text{Thm}^R(M)$

ロッサー可証性述語

定義

- $\text{Pr}^R(x) := \exists y(\text{Prf}(x, y) \wedge \forall z \leq y \neg \text{Prf}(\neg x, z))$
- $\text{Thm}^R(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的} \ \& \ M \models \text{Pr}^R(\ulcorner \varphi \urcorner)\}$

命題

$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ ならば $\text{Thm}(M) = \text{Thm}^R(M)$

$M \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ のとき

$M \models \text{Pr}^R(\ulcorner \varphi \urcorner)$ とは

ロッサー可証性述語

定義

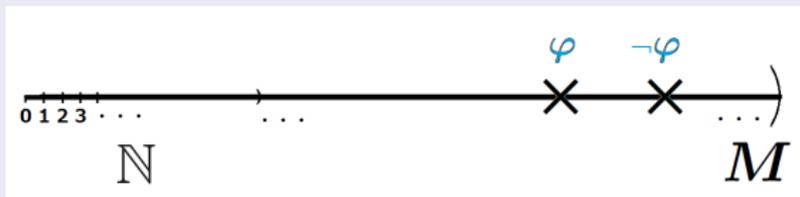
- $\text{Pr}^R(x) := \exists y(\text{Prf}(x, y) \wedge \forall z \leq y \neg \text{Prf}(\neg x, z))$
- $\text{Thm}^R(M) := \{\varphi \mid \varphi \text{ は標準的} \ \& \ M \models \text{Pr}^R(\ulcorner \varphi \urcorner)\}$

命題

$M \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ ならば $\text{Thm}(M) = \text{Thm}^R(M)$

$M \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ のとき

$M \models \text{Pr}^R(\ulcorner \varphi \urcorner)$ とは



PA + ¬Con_{PA} におけるロッサー可証性述語

定理

次の条件を満たす $\text{Prf}'(x, y)$ が存在する :

- ① $\text{PA} \vdash \forall x (\text{Pr}(x) \leftrightarrow \exists y \text{Prf}'(x, y))$
- ② $\forall T$: PA の無矛盾な完全拡大
 $\exists M \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(M) = T$

PA + ¬Con_{PA} におけるロッサー可証性述語

定理

次の条件を満たす $\text{Prf}'(x, y)$ が存在する：

- ① $\text{PA} \vdash \forall x (\text{Pr}(x) \leftrightarrow \exists y \text{Prf}'(x, y))$
- ② $\forall T$: PA の無矛盾な完全拡大
 $\exists M \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(M) = T$

次の条件を満たす $\text{Pr}'^R(x, y)$ の存在を示すことが本質的：

- ① $\text{PA} \vdash \text{Pr}'^R(\ulcorner \varphi \rightarrow \psi \urcorner) \rightarrow (\text{Pr}'^R(\ulcorner \varphi \urcorner) \rightarrow \text{Pr}'^R(\ulcorner \psi \urcorner))$
- ② $\text{PA} \vdash \neg \text{Pr}'^R(\ulcorner \varphi \urcorner) \Rightarrow \text{PA} \vdash \neg \varphi$

PA + ¬Con_{PA} におけるロッサー可証性述語

定理

次の条件を満たす $\text{Prf}'(x, y)$ が存在する：

- ① $\text{PA} \vdash \forall x(\text{Pr}(x) \leftrightarrow \exists y \text{Prf}'(x, y))$
- ② $\forall T$: PA の無矛盾な完全拡大
 $\exists M \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(M) = T$

次の条件を満たす $\text{Pr}'^R(x, y)$ の存在を示すことが本質的：

- ① $\text{PA} \vdash \text{Pr}'^R(\ulcorner \varphi \rightarrow \psi \urcorner) \rightarrow (\text{Pr}'^R(\ulcorner \varphi \urcorner) \rightarrow \text{Pr}'^R(\ulcorner \psi \urcorner))$
- ② $\text{PA} \vdash \neg \text{Pr}'^R(\ulcorner \varphi \urcorner) \Rightarrow \text{PA} \vdash \neg \varphi$

T. Arai, “Derivability conditions on Rosser’s provability predicates”, *Notre Dame Journal of Formal Logic*, Vol.31, No.4, 487–497(1990)

における, 1 を満たす $\text{Prf}'^R(x)$ の構成法を用いた.

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t.}$

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(\mathbb{N})).$

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$$

系

$$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t.}$$

$$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(\mathbb{N})).$$

Proof.

上記の $N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ をとる.

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t.}$

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(\mathbb{N})).$

Proof.

上記の $N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ をとる.

$I \subseteq_e N$ が $I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ かつ $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(I)$ とする.

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t.}$

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(\mathbb{N}))$.

Proof.

上記の $N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ をとる.

$I \subseteq_e N$ が $I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ かつ $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(I)$ とする.

$T \not\models \sigma$ かつ $\mathbb{N} \not\models \sigma$ かつ $\sigma \in \text{Thm}(I)$ となる σ がある.

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t.}$

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(N)).$

Proof.

上記の $N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ をとる.

$I \subseteq_e N$ が $I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ かつ $\text{Thm}(N) \subsetneq \text{Thm}(I)$ とする.

$T \neq \sigma$ かつ $N \not\models \sigma$ かつ $\sigma \in \text{Thm}(I)$ となる σ がある.

よって $I \models \text{Pr}(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \sigma \urcorner)$ なので

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t.}$

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(N)).$

Proof.

上記の $N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ をとる.

$I \subseteq_e N$ が $I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ かつ $\text{Thm}(N) \subsetneq \text{Thm}(I)$ とする.

$T \neq \sigma$ かつ $N \not\models \sigma$ かつ $\sigma \in \text{Thm}(I)$ となる σ がある.

よって $I \models \text{Pr}(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \sigma \urcorner)$ なので

$I \models \text{Pr}'(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}'(\ulcorner \neg \sigma \urcorner).$

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t.}$

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(\mathbb{N}))$.

Proof.

上記の $N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ をとる.

$I \subseteq_e N$ が $I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ かつ $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(I)$ とする.

$T \neq \sigma$ かつ $\mathbb{N} \not\models \sigma$ かつ $\sigma \in \text{Thm}(I)$ となる σ がある.

よって $I \models \text{Pr}(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \sigma \urcorner)$ なので

$I \models \text{Pr}'(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}'(\ulcorner \neg \sigma \urcorner)$.

つまり $I \models \text{Pr}'^R(\ulcorner \sigma \urcorner)$.

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t.}$

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(\mathbb{N}))$.

Proof.

上記の $N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ をとる.

$I \subseteq_e N$ が $I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ かつ $\text{Thm}(\mathbb{N}) \subsetneq \text{Thm}(I)$ とする.

$T \neq \sigma$ かつ $\mathbb{N} \not\models \sigma$ かつ $\sigma \in \text{Thm}(I)$ となる σ がある.

よって $I \models \text{Pr}(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \sigma \urcorner)$ なので

$I \models \text{Pr}'(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}'(\ulcorner \neg \sigma \urcorner)$.

つまり $I \models \text{Pr}'^R(\ulcorner \sigma \urcorner)$.

$I \subseteq_e N$ なので $N \models \text{Pr}'^R(\ulcorner \sigma \urcorner)$.

いきなり $0 = 1$ が証明できるモデル

定理の $\text{Prf}'(x, y)$ について,

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t. } \text{Thm}'^R(N) = \text{TA}$

系

$\exists N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}} \text{ s.t.}$

$\forall I \subseteq_e N (I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}} \Rightarrow \text{Thm}(I) = \text{Thm}(N)).$

Proof.

上記の $N \models \text{PA} + \neg \text{Con}_{\text{PA}}$ をとる.

$I \subseteq_e N$ が $I \models \text{PA} + \text{Con}_{\text{PA}}$ かつ $\text{Thm}(N) \subsetneq \text{Thm}(I)$ とする.

$T \neq \sigma$ かつ $N \not\models \sigma$ かつ $\sigma \in \text{Thm}(I)$ となる σ がある.

よって $I \models \text{Pr}(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}(\ulcorner \neg \sigma \urcorner)$ なので

$I \models \text{Pr}'(\ulcorner \sigma \urcorner) \wedge \neg \text{Pr}'(\ulcorner \neg \sigma \urcorner).$

つまり $I \models \text{Pr}'^R(\ulcorner \sigma \urcorner).$

$I \subseteq_e N$ なので $N \models \text{Pr}'^R(\ulcorner \sigma \urcorner).$

$\sigma \in \text{Thm}'^R(N)$ なので $\sigma \in \text{TA}$ となりおかしい. □