

Coq을 이용한 역수학

이계식

한경대학교

ROSAEC Workshop, 2012년 7월 25 ~ 28일

내용 소개

- 1 프로젝트 소개
- 2 고전수학과 역수학
- 3 현재 진행연구
- 4 대표적 다섯 시스템의 통일된 표현

프로젝트 소개

- Coq 개발팀장 Hugo Herbelin과 함께 진행
- Coq을 이용한 수리논리 연구 논의
- 역수학(reverse mathematics)에 관심
- POSTECH 박성우 교수, 파리 7대학 Laurent Bienvenue 교수 참여

고전수학과 역수학

- 주어진 공리체계 내에서 특정 성질(theorem)의 증명가능성을 연구
- 대수학, 군론, 기하학 등등
- 타입이론, 증명론 등등

일반 수학자들의 연구활동

- 어떤 공리들을 사용하는지 일반적으로 명시하지 않음
- 기본적으로 ZFC 집합론을 가정함

정리증명기(theorem prover)를 이용한 고전수학

- 일부 대학 연구소에서 Coq 등의 proof assistants를 이용하여 고전수학 연구 진행
- Freek Wiedijk: Formalizing 100 Problems
(<http://www.cs.ru.nl/~freek/100/>)
- MSR-INRIA joint center (Georges Gonthier: 4색정리 증명)

역수학 (Reverse Mathematics)

- 1970년대 중반 Harvey Friedman이 제창
- ZFC는 너무 강력하여 기초론(foundation) 문제와 관련하여 많은 논쟁이 있음
- 주어진 고전수학의 정리를 증명하기 위해 필요충분한 공리들을 찾아낼 필요성 대두
- 공리에서 출발하여 정리를 증명하는 것이 아니라 정리에서 출발하여 공리를 이끌어냄

대표적 다섯 시스템 (The Big Five Systems)

- 상당수의 고전수학 정리가 2계 산술(Second Order Arithmetic)의 부분체계(subsystem)에서 증명 가능
- RCA_0 , WKL_0 , ACA_0 , ATR_0 , $\Pi_1^1\text{-CA}_0$ 가 중요한 역할을 함

- RCA_0 : Baire category theorem, Intermediate Value Theorem, Soundness of predicate logic
- WKL_0 = Heine/Borel covering lemma = Gödel's Completeness Theorem = Brouwer's Fixed Point Theorem = Separable Hahn/Banach Theorem = Countable commutative rings have a prime ideal
- ACA_0 = Bolzano/Weierstraß Theorem = Countable commutative rings have a maximal ideal = Ramsey's Theorem for coloring's of $[\mathbb{N}]^n$
- ATR_0 = Countable well-orderings are comparable = Perfect Set Theorem = Lusin's separation theorem
- $\Pi_1^1\text{-CA}_0$ = Cantor/Bendixson Theorem = Trees have a largest perfect subtree = Silver's Theorem

괴델 계층도

strong	$\left\{ \begin{array}{l} \text{ZF, ZFC, ...} \\ \text{Zermelo set theory} \\ \text{HOL (Church's Simple Type Theory)} \end{array} \right.$	$\text{System } F_{\omega,2+}$ $\text{Girard's System } F_\omega$
medium	$\left\{ \begin{array}{l} \text{Z}_2 \text{ (full 2nd order arithmetic)} \\ \textcolor{blue}{\Pi_1^1\text{-CA}_0} \\ \text{CZF (Aczel's Constructive Set Theory)} \\ \textcolor{blue}{\text{ATR}_0} \\ \textcolor{blue}{\text{ACA}_0} \\ \text{HA}^\omega \text{ (intuit. arithm. in finite types)} \\ \text{PA} \end{array} \right.$	$\text{Girard-Reynolds' System } F$ Gödel's System T Gödel's System T Gödel's System T
weak	$\left\{ \begin{array}{l} \textcolor{blue}{\text{WKL}_0} \\ \textcolor{blue}{\text{RCA}_0} \\ \text{I}\Sigma_1 \\ \text{PRA (prim. rec. arithmetic)} \\ \text{EFA (elementary funct. arithmetic)} \end{array} \right.$	prim. rec. funct. prim. rec. funct. prim. rec. funct. prim. rec. funct. prim. rec. funct. up to p^n



Coq을 이용한 역수학

- ① 대표적 다섯 시스템에 대응하는 탑이론 개발
- ② Coq의 서브시스템 개발
- ③ 구현된 Coq 서브시스템을 이용한 역수학 연구

- ① 대표적 다섯 시스템에 대응하는 타입이론 개발

대표적 다섯 시스템의 통일된 표현

2계 산술(Second order arithmetic, Z_2)

Z_2 의 언어 L_2 :

- first order quantification over natural numbers (n, m, \dots):
 - ▶ 자연수, 정수, 유리수, 리스트, 유한수열, 유한나무 등등을 대상
- second order quantification over sets of natural numbers (X, Y, \dots)
와 $n \in X$:
 - ▶ countable sequences, 실수, 그룹, fields, 벡터공간, 함수 등등을 대상

2계 산술 공리

(i) basic axioms:

$$n + 1 \neq 0$$

$$m + 1 = n + 1 \rightarrow m = n$$

$$m + 0 = m$$

$$m + (n + 1) = (m + n) + 1$$

$$m \cdot 0 = 0$$

$$m \cdot (n + 1) = (m \cdot n) + m$$

$$\neg m < 0$$

$$m < n + 1 \leftrightarrow (m < n \vee m = n)$$

2계 산술 공리

(ii) induction axiom:

$$(\text{IND}) \quad 0 \in X \rightarrow \forall n(n \in X \rightarrow n + 1 \in X) \rightarrow \forall n(n \in X)$$

(iii) comprehension scheme:

$$(\text{CA}) \quad \exists X \forall n(n \in X \leftrightarrow A(n))$$

where $A(n)$ is any L_2 formula in which X does not occur freely.

\mathbb{Z}_2 의 표현력(expressiveness)

- 정수(\mathbb{Z}): 자연수들의 쌍으로 표현
- 유리수(\mathbb{Q}): 정수와 양의 정수(\mathbb{Z}^+)의 쌍으로 표현
- 실수(\mathbb{R}): 유리수를 이용한 코시 수열(Cauchy sequences)
 $x = \langle q_n : n \in \mathbb{N} \rangle$, $q_n \in \mathbb{Q}$ 이용:

$$\forall \epsilon \in \mathbb{Q} [\epsilon > 0 \rightarrow \exists m \forall n (m < n \rightarrow |q_m - q_n| < \epsilon)]$$

The Arithmetical Hierarchy

- $A \in \Sigma_0^0$ iff $A \leftrightarrow B(n, m, Y)$ with B primitive recursive
- $A \in \Pi_0^0$ iff $A \leftrightarrow B(n, m, Y)$ with B primitive recursive
- $A \in \Sigma_{k+1}^0$ iff $A \leftrightarrow \exists n B(n, m, Y)$ with $B \in \Pi_k^0$
- $A \in \Pi_{k+1}^0$ iff $A \leftrightarrow \forall n B(n, m, Y)$ with $B \in \Sigma_k^0$

The Analytical Hierarchy

- $A \in \Sigma_0^1$ iff $A \leftrightarrow B(m, Y) \in \Sigma_n^0$ for some k
- $A \in \Pi_0^1$ iff $A \leftrightarrow B(m, Y) \in \Sigma_n^0$ for some k
- $A \in \Sigma_{k+1}^1$ iff $A \leftrightarrow \exists X B(X, m, Y)$ with $B \in \Pi_k^1$
- $A \in \Pi_{k+1}^1$ iff $A \leftrightarrow \forall X B(X, m, Y)$ with $B \in \Sigma_k^1$

The big five

- RCA_0 = Recursive Comprehension Axiom (CA on Δ_1^0 formulae)
- WKL_0 = $\text{RCA}_0 +$ Weak König's Lemma (WKL)
- ACA_0 = $\text{RCA}_0 +$ Arithmetic Comprehension Axiom (CA on Σ_1^0 formulae)
- ATR_0 = $\text{ACA}_0 +$ Arithmetic Transfinite Recursion (ATR on arithmetic formulae)
- $\Pi_1^1\text{-CA}_0$ = $\text{ACA}_0 +$ CA on Π_1^1 formulae

Comprehension vs. Separation

(S -CA):

$$\exists X \forall n(n \in X \leftrightarrow A(n))$$

for any $A \in S$

(S -SEP)

$$\forall n \neg(A_1(n) \wedge A_2(n)) \rightarrow \exists X \forall n((A_1(n) \rightarrow n \in X) \wedge (A_2(n) \rightarrow n \notin X))$$

for any $A_1(n), A_2(n) \in S$.

Comprehension vs. Separation

(S-CA):

$$\exists X \forall n (n \in X \leftrightarrow A(n))$$

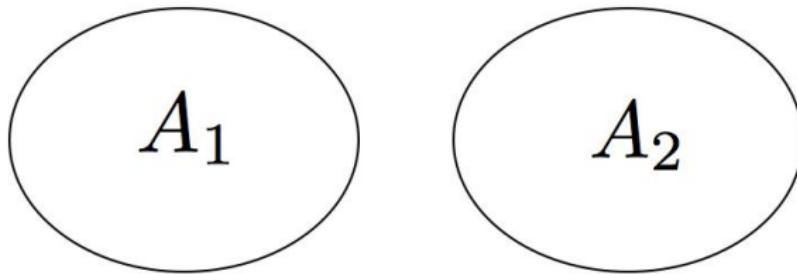
for any $A \in S$

(S-SEP)

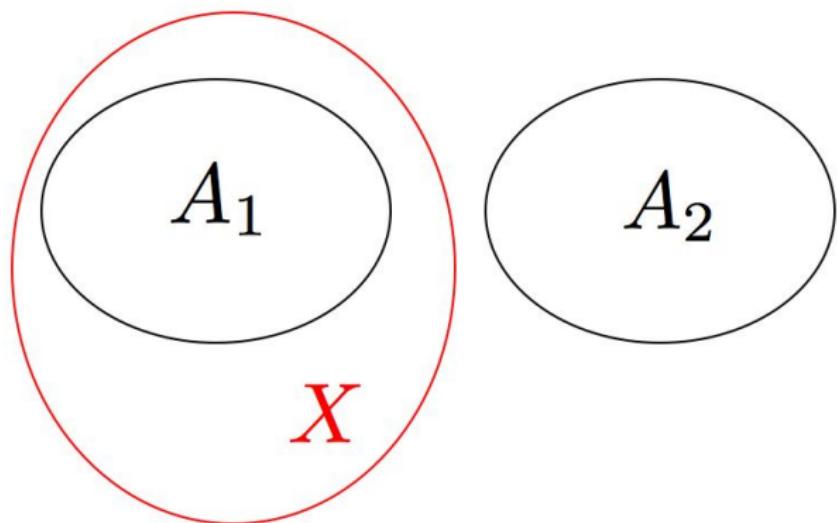
$$\forall n \neg(A_1(n) \wedge A_2(n)) \rightarrow \exists X \forall n ((A_1(n) \rightarrow n \in X) \wedge (A_2(n) \rightarrow n \notin X))$$

for any $A_1(n), A_2(n) \in S$.

Separation 공리



Separation 공리



요약 (Simpson '99)

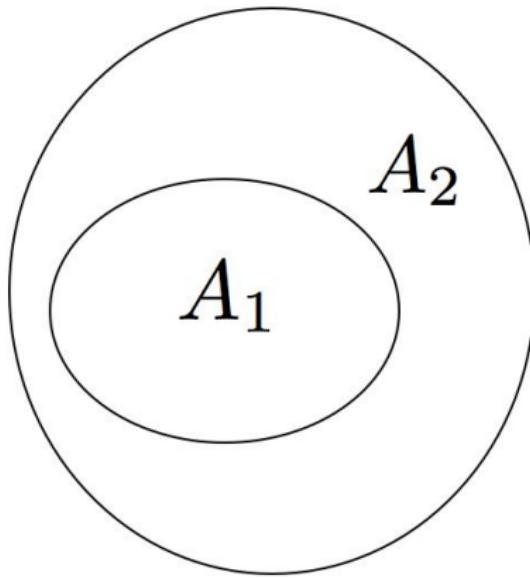
system	characterization	f.o. fragment	functions
RCA ₀	Δ_1^0 -CA	$\mathsf{I}\Sigma_1$	prim. rec
WKL ₀	Σ_1^0 -SEP	$\mathsf{I}\Sigma_1$	prim. rec.
ACA ₀	Σ_1^0 -CA	PA	System T
ATR ₀	Σ_1^1 -SEP		
Π_1^1 -CA ₀	Σ_1^1 -CA		

S_1 - S_2 -Interpolation

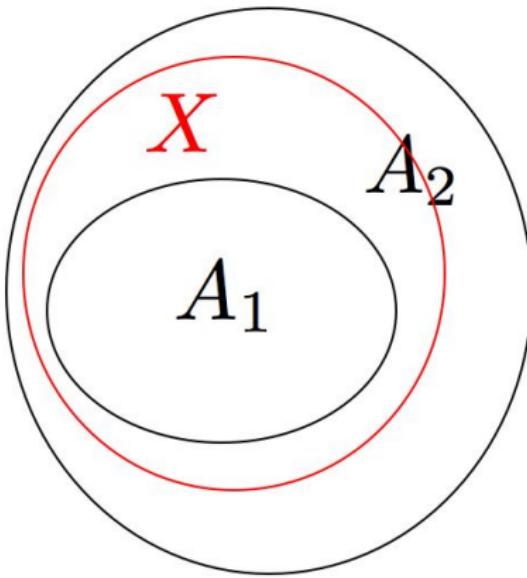
$$\forall n [A_1(n) \rightarrow A_2(n)] \rightarrow \exists X \forall n [(A_1(n) \rightarrow n \in X) \wedge (n \in X \rightarrow A_2(n))]$$

for $A_i(n) \in S_i$.

Interpolation 공리



Interpolation 공리



S_1 - S_2 -Interpolation

- S -CA iff S - S -INTERPOL.
- S -SEP iff S - $\neg S$ -INTERPOL.

where $\neg S := \{\neg A \mid A \in S\}$.

요약 2

system	new characterization	old characterization
RCA_0	$\Pi_1^0\text{-}\Sigma_1^0\text{-INTERPOL}$	(i.e. $\Delta_0^0\text{-CA}$)
WKL_0	$\Sigma_1^0\text{-}\Pi_1^0\text{-INTERPOL}$	(i.e. $\Sigma_1^0\text{-SEP}$)
ACA_0	$\Sigma_1^0\text{-}\Sigma_1^0\text{-INTERPOL}$	(i.e., $\Sigma_1^0\text{-CA}$)
ATR_0	$\Sigma_1^1\text{-}\Pi_1^1\text{-INTERPOL}$	(i.e., $\Sigma_1^1\text{-SEP}$)
$\Pi_1^1\text{-CA}_0$	$\Sigma_1^1\text{-}\Sigma_1^1\text{-INTERPOL}$	(i.e., $\Sigma_1^1\text{-CA}$)

추론규칙

$$\frac{\Gamma \vdash (0 \in P) \quad \Gamma, n \in P \vdash n + 1 \in P \quad n \text{ fresh}}{\Gamma \vdash t \in P} (\text{IND})$$

$$\frac{\Gamma \vdash A_1[t/n] \quad A_1 \in S_1}{\Gamma \vdash t \in \{n \mid A_1 \lhd A_2\}} (\text{INTERPOL}_I)$$

$$\frac{\Gamma \vdash t \in \{n \mid A_1 \triangleright A_2\} \quad A_2 \in S_2 \quad \Gamma, A_1 \vdash A_2}{\Gamma \vdash A_2[t/n]} (\text{INTERPOL}_E)$$

감사합니다.