数学基础多元主义

顺便谈谈综合数学

数学基础

- 大厦只能有一个基础
- 如果基础有任何问题, 大厦就会倒塌
- 更换基础意味着推倒重建

数学基础

- 数学只能有一个基础
- 如果基础有任何问题,数学就会倒塌
- 更换基础意味着推倒重建

- 有很多编程语言共存
- 编程语言实现有问题,可以随时修改
- 编程语言可以随意对接更换

集合论

先有集合还是先有元素?

先有元素: 质料集合论

有没有不是集合的元素?

ZFA

NFU

ZF, ZFC

NBG, MK

CZF, IZF

先有集合: 结构集合论

SEAR

ETCS

结构化 ZFC

判定

- 一阶逻辑里面只有一种判定: p true (也可以写作 $\vdash p$),例如 $\frac{p \text{ true}}{(p \land q) \text{ true}}$ •
- 注意区分 (¬p) true 与 ¬(p true) (也可以写作 ⊬ p)
 - 前者: "可以证明p是错的",后者: "无法证明p是对的"
 - 这两个否定符号的性质也不同
- 类型论的判定有多种,例如x: A 表示"x 的类型是 A",x = y 表示"x 与 y 判值相等".
 - 与相等类型区分: 相等类型可以进一步参与构造其他类型, 如 $\neg(x = y)$ 是类型.
 - x = y 不是类型,不能参与构造其他类型, $\neg(x = y)$ 的否定符号也与前者性质不同.

类型论

- 命题是不是类型? ("是"="表示为/编码为")
 - 不是: Russell类型论, HOL, SEAR
 - 是: MLTT, CIC
- 用什么表示相等关系?
 - 判定: 外延类型论, NuPRL
 - 判定和类型:内涵类型论,MLTT*,CIC
 - 类型: 弱类型论
 - A secret third thing?

•

一些常见的论点

- ZFC里面有 $1 \in 3$, $\pi \notin 3$ 这样的离谱命题
 - 数学里面到处都是,实数作为 Dedekind 分割也有 $\frac{3}{4} \in \pi$ 属于离谱命题.
- 类型论里偶数类型的元素不是自然数类型的元素,需要额外转换
 - ZFC里面 2/1 ∈ Q, 2 ∈ N 也需要转换
- ETCS需要范畴论,是循环定义
- 把命题编码成类型不自然(或者丑陋)
 - 把有序对编码成 {{a}, {a,b}} 也很丑陋
- 为了形式化数学,只能用类型论
 - 集合论也有成熟的形式化成果

一些常见的论点

- 移除排中律使得能做的数学变少了
 - 经典数学可以嵌入其中, 因此并没有变少
- HoTT与排中律互斥,难以用到主流数学中
 - HoTT与命题排中律和集合的选择公理并不互斥
- MLTT等类型论里的规则太多太复杂
 - MLTT自带了逻辑,ZFC还需要搭建在一阶逻辑的基础上
- 集合更简单,当然应当作为基本对象
 - 这不是天生的,古希腊人就不这么认为
 - · ZFC是"良基外延树的理论"

数学基础多元主义

- 几乎所有基础都能做到差不多的事情
- 不同基础适合做的事情不同
 - ZFC: 内模型
 - ETCS: 内语言
- 不同基础之间可以相互翻译
 - ZFC = ETCS+R
 - ZFC+? = HoTT+AC
- 不同基础给出不同的指导思想
 - 层垒谱系, 数学结构主义

一些问题

- 不同系统之间的翻译
- 机械化的形式系统之间的自动翻译,如何处理有差异的定义?
 - Lean 3 → Lean 4
 - Dedukti
 - Metamath → Lean
- 避免反复造轮子
- 如何正确比较系统的强度?
 - F系统与"非直谓性"

公理化几何与综合数学

- Euclid 的几何:以点、线为基本对象,用公理刻画
- Descartes 的几何:通过已有的实数理论,用 R² 编码平面几何
- 集合论:
 - 用集合编码一切其它数学对象——解析
 - 用公理直接刻画集合——综合
 - · ZFC是"良基外延树的综合理论"

- 如果研究的对象结构非常丰富,足够支撑类似集合论(类型论)的语言
 - 形如魔改版集合论(类型论)的综合数学,甚至可以自己成为数学基础
- 成果如何体现?
 - 有一套标准的模型
 - 语言内证明的事情 关于标准模型的命题
 - 也有别的模型.....
- 优雅而极简
 - 综合微分几何: 所有映射都光滑!
 - 综合计算理论: 所有映射都可计算! (后面的讲座)
 - 综合同伦论: 免除讨论无穷层组合学的烦扰

- Rice 定理
 - 大致思想: 程序的任何非平凡性质都不可判定.
 - 经典皮肤: 定义判断器为某程序 Y,输入自然数,输出判断(或不停机). 记被其判断为"是"的自然数子集为 $e(Y) \subseteq \mathbb{N}$. 考虑程序 X,输入判断器,输出是/否(必须停机),并且当 $e(Y_1) = e(Y_2)$ 时 $X(Y_1) = X(Y_2)$ 成立,那么 X 要么全输出"是",要么全输出"否".
 - 只考虑了判断器, 更一般程序的性质的不可判定性可以类似推广
 - "性质":不能追究实现细节,只要结果相同就需要看作相同的程序
 - 如"此判断器在输入1时会停机"就是合法的性质

- Rice 定理
 - 大致思想: 程序的任何非平凡性质都不可判定.
 - · 新潮皮肤: 有某个类型 S, (N → S) 表示判断器的类型
 - 所有函数 $(\mathbb{N} \to \mathbb{S}) \to 2$ 都是常函数
 - 或者 $[(\mathbb{N} \to \mathbb{S}) \to 2] \cong 2$.
 - 解释到标准模型里 经典皮肤
 - · 证明十分简洁(见 Andrej Bauer 的讲话)
- · 特例: 停机问题,即所有映射 S → 2 都是常函数.

- 一些综合数学的例子:
 - 综合 (初等?) 几何,Euclid / Hilbert / Tarski / ...
 - 综合微分几何: 任何函数都光滑, 有无穷小量, $f(x + \delta x) = f(x) + f'(x)\delta x$ 严格相等
 - · 综合同伦论: HoTT (可以加入选择公理等)
 - 综合(∞,1)-范畴理论
 - 综合论域论
 - 论域论: 为了给(可能不停机等等的)程序提供指称语义
 - 综合 Tait 可计算性: Jon Sterling + spinoff
- 能不能在证明助理中临时进入某个综合数学语言,电脑自动生成对应的经典结论?