

盲人摸象 (∞)

∞ -意象理论讲义

王进一

jin12003@163.com

QQ 2917905525

2024 年夏至今

此版本编译时间: 2024 年 11 月 17 日

这是一本正在施工的讲义. 目前我迫切需要读者的意见!

目录

0	前言	5
1	∞-范畴的语言	7
1.0	同伦类型论基础	8
1.1	基本概念	12
1.2	∞ -范畴中的结构与性质	13
2	∞-层与 Grothendieck ∞-意象	21
2.1	Grothendieck 拓扑与层	21
2.2	Giraud 定理	22
3	∞-意象与上同调	23
4	∞-意象与 ∞-丛	25
5	凝集意象	27
5.1	凝集的动机, 基本概念	27
A	∞-范畴论的补充知识	31
A.1	∞ -范畴的单纯集模型	31
A.2	Ind 完备化	39
A.3	可表现 ∞ -范畴	39

第 0 章 前言

本书是意象理论讲义“盲人摸象”的续篇,讲述 ∞ -意象理论,即意象理论的 ∞ -范畴版本.

范畴论的大部分内容 (包括意象理论) 都有在 ∞ -范畴中的类比,但后者包含许多新的现象,这些新内容是本书的重点.

第 1 章 ∞ -范畴的语言

The traditional way in the literature to provide foundations (for higher category theory) is via the theory of *quasi-categories*, which in turn rests on set theory. While this can be done, the language of set theory is simply not very adequate to model homotopical notions, ...

Denis-Charles Cisinski, [1]

∞ -范畴作为一种模糊的概念已经存在很久。然而在数学上， ∞ -范畴没有确切的定义。在集合论的基础上，为了逼近心目中那个完美的概念，人们建立了 ∞ -范畴各种各样的模型。最著名的模型是由 André Joyal 提出，Jacob Lurie [2] 发展的基于单纯集的拟范畴 (quasicategory)。每一种模型都有人为的成分，而模型之间的等价性是非常不平凡的问题。

设想有一个称为“无穷范畴国”的天国乐园，其国民使用 ∞ -范畴内蕴的语言作为母语，他们谈笑之间就可以完成凡人不可想象的工作。在地上，说着集合论语言的人们用尽力气，搭建了通往天国的阶梯，到访了天国。但人们发现，为了理解无穷范畴中任何一件稀松平常的小事，都要耗费数倍的精力。地上的人们终于意识到，语言不通是他们面前最大的阻碍。要想像母语者那样自如地使用无穷范畴，就必须抛弃集合论的某些思维，甚至经典逻辑的一些信条。

能代替集合论成为数学基础，并且适合于 ∞ -范畴理论的一种语言是同伦类型论 (homotopy type theory, HoTT) [5]，同伦类型论以基本概念“类型”为 ∞ -群胚提供了语法，并且自身包含了一整套推理系统；理解这种语言对理解 ∞ -范畴理论中的许多现象有很大的帮助，因此我们在第 0 节简要介绍之。Emily Riehl 与 Michael Shulman [3] 使用 HoTT 的变种“有向类型论” (directed type theory) 建立了一种综合 ∞ -范畴理论，Matthew Weaver 和 Daniel Licata 采用的另一变种“立方类型论” (cubical type theory) 也在这个领域展现出一些优势。

1.0 同伦类型论基础

本节介绍的同伦类型论仅供 ∞ -群胚的理解所需, 因此我们不会使用最正式的语言 (对此有需要的读者可参见 [5] 附录 A).

公理 1.0.1 (类型, 对象)

同伦类型论有两个基本概念, 类型 (type) 与对象 (object); 有一个基本断言 (judgment)

$$a : A$$

表示 “对象 a 具有类型 A ”.

注 1.0.2

在同伦类型论中, 类型的直观是空间, 而对象是空间中的点. 此外, 断言和命题是不同的两种东西. 后面我们会介绍命题是一种特殊的类型.

公理 1.0.3 (宇宙)

有一个类型 \mathcal{U} 称为宇宙, 我们将用陈述

$$A : \mathcal{U}$$

表示 “ A 是类型”.

公理 1.0.4 (等式类型)

对于类型 $A : \mathcal{U}$ 的两个对象 $a, b : A$, 有一个类型

$$a =_A b, \quad \text{或简记为} \quad a = b,$$

称为等式类型 (identity type).

对每个对象 $a : A$ 有一个对象

$$\text{refl}_a : a = a,$$

称为自反 (reflexivity).

注 1.0.5

在同伦类型论中, 两个对象的相等不是一个断言, 也不是一个命题, 而是一个新的类型. 这就如同一个空间中两个点之间的道路构成一个新的空间, 又如同 ∞ -群胚中两个对象之间的态射构成一个新的 ∞ -群胚; 这个新的类型包含的同伦信息不止于空或非空.

有时我们也需要以断言的形式表达两个对象依定义相等. 请注意等式类型与依定义相等的区别.

公理 1.0.6 (依定义相等)

同伦类型论有一个基本断言

$$a \equiv b : A$$

表示“类型 A 的两个对象 a 与 b 依定义相等”.

公理 1.0.7 (函数类型)

对于两个类型 $A, B : \mathcal{U}$, 有一个类型

$$(A \rightarrow B) : \mathcal{U},$$

称为函数类型 (function type). 对 $f : A \rightarrow B$ 以及 $a : A$ 有 $f(a) : B$.

对于含有变量 x 的表达式 Φ , 若 $x : A$ 时有 $\Phi : B$, 则可定义所谓 λ -抽象 (abstraction)

$$(\lambda x. \Phi) : A \rightarrow B,$$

此时对于 $a : A$, 记 Φ' 为将表达式 Φ 中所有 x 替换为 a 的结果, 则有

$$(\lambda x. \Phi)(a) \equiv \Phi'.$$

对每个 $f : A \rightarrow B$ 有

$$f \equiv (\lambda x. f(x)).$$

例 1.0.8 (依值类型)

一个函数 $B : A \rightarrow \mathcal{U}$ 称作一个类型族 (type family) 或一族依值类型 (dependent type), 即对类型 A 的每个对象 $a : A$ 都有一个类型 $B(a) : \mathcal{U}$.

公理 1.0.9 (乘积类型)

对于两个类型 $A, B : \mathcal{U}$ 有一个类型

$$(A \times B) : \mathcal{U},$$

称为乘积类型 (product type), 其对象形如 (a, b) , $a : A$, $b : B$. 有两个函数

$$\text{pr}_1 : A \times B \rightarrow A, \quad \text{pr}_2 : A \times B \rightarrow B,$$

以及断言

$$\text{pr}_1((a, b)) \equiv a, \quad \text{pr}_2((a, b)) \equiv b.$$

公理 1.0.10 (依值和类型)

对于类型 $A : \mathcal{U}$ 以及依值类型 $B : A \rightarrow \mathcal{U}$, 有一个类型

$$\sum_{x:A} B(x),$$

称为依值和类型 (dependent sum type), 其对象形如 (a, b) , $a : A$, $b : B(a)$. 有一个函数

$$\text{pr}_1 : \left(\sum_{x:A} B(x) \right) \rightarrow A.$$

公理 1.0.11 (依值积类型)

对于类型 $A : \mathcal{U}$ 以及依值类型 $B : A \rightarrow \mathcal{U}$, 有一个类型

$$\prod_{x:A} B(x),$$

称为依值积类型 (dependent product type), 对于表达式 $\Phi : B(x)$, 有

$$\lambda x. \Phi : \prod_{x:A} B(x).$$

对于 $f : \prod_{x:A} B(x)$ 以及 $a : A$ 有 $f(a) : B(a)$, 且有断言 $f(a) \equiv \Phi'$, Φ' 为将 Φ 中所有 x 替换为 a 得到的表达式.

定义 1.0.12 (命题是类型)

同伦类型论中的命题是类型. 证明一个命题就是构造一个类型的对象.

命题	类型
A 且 B	$A \times B$
A 或 B	$A + B$
若 A 则 B	$A \rightarrow B$
非 A	$A \rightarrow 0$
A 当且仅当 B	$(A \rightarrow B) \times (B \rightarrow A)$
对任意 $x : A, P(x)$	$\prod_{x:A} P(x)$
存在 $x : A, P(x)$	$\sum_{x:A} P(x)$

集合, 逻辑与截断性**定义 1.0.13 (命题)**

对于类型 P 定义

$$\text{isProp}(P) := \prod_{x,y:P} (x = y).$$

若 $\text{isProp}(P)$ 有对象, 则称 P 为命题.

注 1.0.14 (排中律)

在同伦类型论中, 排中律可定义为

$$\text{LEM} := \prod_{A:\mathcal{U}} (\text{isProp}(A) \rightarrow (A + \neg A)).$$

构造主义告诉我们许多的数学不需要排中律 (但这不代表我们需要否认排中律).

定义 1.0.15 (集合)

对于类型 S 定义

$$\text{isSet}(S) := \prod_{x,y:S} \text{isProp}(x = y).$$

若 $\text{isSet}(S)$ 有对象, 则称 S 为集合.

定义 1.0.16 (命题截断)

对于类型 A 有一个类型 $\|A\|$, 称为其命题截断 (propositional truncation),

- 对任意 $a : A$ 有 $|a| : \|A\|$;
- 对任意 $x, y : \|A\|$ 有 $x = y$.

定义 1.0.17 (可缩类型)

对于类型 A 定义

$$\text{isContr}(A) := \sum_{a:A} \prod_{x:A} (a = x).$$

注 1.0.18

按朴素的理解, $\text{isContr}(A)$ 似乎表达的是连通性: “存在点 $a : A$, 使得对任意点 $x : A$, 都有一条 a 到 x 的路径.” 但在同伦类型论中, 依值积类型 (全称量词) 的证据需要某种连续性, 直观上需要这条 a 到 x 的路径随 x “连续变化”, 于是整个命题描述的就不仅是连通性, 而是可缩性.

1.1 基本概念

本章不会给出无穷范畴的定义. 相反, 我们描述在无穷范畴的语言中, 我们希望能说什么, 并以公理的形式刻画期望中 ∞ -范畴的行为. 请注意本章介绍的不是一个完整的 ∞ -范畴理论, 这些公理不一定出现在最终 “完美” 的理论中, 甚至我们不知道那样一个理论是否存在或唯一.

公理 1.1.1 (∞ -范畴)

我们要谈论一些对象, 称之为 ∞ -范畴 $\mathcal{C}, \mathcal{D}, \mathcal{E}, \dots$. 我们还要谈论这些对象之间的函子 $f : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}, g : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}$ 等等.

公理 1.1.2 (一些重要的 ∞ -范畴)

存在如下的 ∞ -范畴:

- 始 ∞ -范畴, 记作 0 (或 \emptyset), 满足从 0 到任何 ∞ -范畴 \mathcal{C} 有唯一的函子;
- 终 ∞ -范畴, 记作 1 , 满足从任何 ∞ -范畴 \mathcal{C} 到 1 有唯一的函子;
- 对任何两个 ∞ -范畴 \mathcal{C}, \mathcal{D} , 存在两者的积 $\mathcal{C} \times \mathcal{D}$, 使得对另一个 ∞ -范畴 \mathcal{E} , 一个函子 $\mathcal{E} \rightarrow \mathcal{C} \times \mathcal{D}$ 等同于两个函子 $\mathcal{E} \rightarrow \mathcal{C}, \mathcal{E} \rightarrow \mathcal{D}$;
- 对任何两个 ∞ -范畴 \mathcal{C}, \mathcal{D} , 存在两者的和 $\mathcal{C} + \mathcal{D}$, 使得对另一个 ∞ -范畴 \mathcal{E} , 一个函子 $\mathcal{C} + \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}$ 等同于两个函子 $\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{E}, \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}$;
- 对任何两个 ∞ -范畴 \mathcal{C}, \mathcal{D} , 有函子范畴 $\mathrm{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$, 也记作 $\mathcal{D}^{\mathcal{C}}$, 使得对另一个 ∞ -范畴 \mathcal{E} , 函子 $\mathcal{E} \rightarrow \mathcal{D}^{\mathcal{C}}$ 等同于函子 $\mathcal{E} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$;

公理 1.1.3 (1-范畴视为 ∞ -范畴)

每个普通范畴 (即 1-范畴) 都可以视为 ∞ -范畴. 普通范畴之间的函子也可以视为对应的 ∞ -范畴之间的函子. 普通范畴的和与积就是它们作为 ∞ -范畴的和与积.

公理 1.1.4 (对象, 态射)

∞ -范畴 \mathcal{C} 的对象等同于函子 $1 \rightarrow \mathcal{C}$. 两个对象之间的态射等同于函子 $\{ * \rightarrow * \} \rightarrow \mathcal{C}$, 其中 $\{ * \rightarrow * \}$ 视为 ∞ -范畴 (公理 1.1.3). 称函子范畴 $\mathcal{C}^{\{ * \rightarrow * \}}$ 为箭头范畴, 也简记为 $\mathcal{C}^{\rightarrow}$.

1.2 ∞ -范畴中的结构与性质

连通性与截断性

定义 1.2.1 (n -截断 ∞ -群胚, n -群胚)

设 $n \geq -1$ 为整数. 称一个 ∞ -群胚 X n -截断 (或称其为 n -群胚) 是指其所有大于 n 阶的同伦群 $\pi_k(X)$ ($k > n$) 均平凡.

定义 1.2.2 (n -群胚, 等价定义)

设 $n \geq -1$ 为整数. 称一个 ∞ -群胚 X n -截断是指 X 为关于 $\{S^{n+1} \rightarrow *\}$ 的局部对象.

例 1.2.3 (低维群胚的例子)

在同伦等价的意义上,

- (-2) -群胚是一个点.
- (-1) -群胚是空集或一个点.
- 0 -群胚是集合, 也即离散群胚.

n -范畴

定义 1.2.4 (局部对象)

设 \mathcal{C} 为 ∞ -范畴, S 为 \mathcal{C} 中一族态射的集合, 称 \mathcal{C} 的对象 x 为 S -局部对象是指对 S 中任意态射 $f: a \rightarrow b$,

$$f^*: \mathrm{Hom}_{\mathcal{C}}(b, x) \rightarrow \mathrm{Hom}_{\mathcal{C}}(a, x)$$

为 ∞ -群胚的等价.

定义 1.2.5 (球面)

归纳定义 $\infty\mathcal{G}pd$ 的 n 维球面 S^n ($n \geq -1$) 如下:

- $S^{-1} = \emptyset$;
- 对 $n \geq -1$, S^{n+1} 是如图所示的推出.

$$\begin{array}{ccc} S^n & \longrightarrow & * \\ \downarrow & & \downarrow \\ * & \longrightarrow & S^{n+1} \end{array}$$

定义 1.2.6 (n -群胚)

对整数 $n \geq -2$, 定义 n -群胚为 $\infty\mathcal{G}pd$ 中关于 $\{S^{n+1} \rightarrow *\}$ 的局部对象 (定义 1.2.4).

东西, 结构, 性质

伴随

定义 1.2.7 (∞ -范畴之间的伴随)

∞ -范畴之间的一对伴随 $\mathcal{D} \xrightleftharpoons[\textstyle G]{\textstyle F} \mathcal{C}$ 是如下资料,

- 两个 ∞ -范畴 \mathcal{C}, \mathcal{D} ,
- 两个函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ (称为左伴随), $G: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ (称为右伴随),
- 两个自然变换 $\eta: \text{id}_{\mathcal{C}} \rightarrow GF$ (称为单位), $\varepsilon: FG \rightarrow \text{id}_{\mathcal{D}}$ (称为余单位);

满足如下 2-态射的关系,

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{id}_{\mathcal{C}}} & \mathcal{C} \\ \searrow F & \eta \Downarrow & \nearrow G \\ & \mathcal{D} & \xrightarrow{\text{id}_{\mathcal{D}}} \mathcal{D} \\ & \nearrow G & \searrow F \\ & \varepsilon \Downarrow & \\ & \mathcal{D} & \xrightarrow{\text{id}_{\mathcal{D}}} \mathcal{D} \end{array} \sim \text{id}_F, \quad \begin{array}{ccc} & \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{id}_{\mathcal{C}}} \mathcal{C} \\ & \nearrow G & \searrow F \\ & \varepsilon \Downarrow & \eta \Downarrow \\ \mathcal{D} & \xrightarrow{\text{id}_{\mathcal{D}}} \mathcal{D} & \nearrow G \end{array} \sim \text{id}_G,$$

其中第一个式子中 \sim 表示 id_F 是 ∞ -范畴 $\text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$ 中两个态射 $F \rightarrow FGF, FGF \rightarrow F$ 的一个复合.

记 $\text{Ho}_2(\infty\text{Cat})$ 为 ∞Cat 的同伦 2-范畴, 其中 $\text{Hom}_{\text{Ho}_2(\infty\text{Cat})}(\mathcal{C}, \mathcal{D}) := \text{Ho}(\text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{D}))$. 由定义, ∞ -范畴之间的伴随等同于 $\text{Ho}_2(\infty\text{Cat})$ 中的伴随.

命题 1.2.8 (∞ -范畴之间的伴随与 Hom-函子)

设 $\mathcal{D} \xrightleftharpoons[\textstyle G]{\textstyle F} \mathcal{C}$ 为 ∞ -范畴之间的伴随, 则对任意对象 $C \in \mathcal{C}, D \in \mathcal{D}$, 函子

$$\text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(C), D) \xrightarrow{G} \text{Hom}_{\mathcal{C}}(GF(C), G(D)) \xrightarrow{\eta_C^*} \text{Hom}_{\mathcal{C}}(C, G(D))$$

为同伦等价.

极限与余极限

定义 1.2.9 (终对象, 始对象)

设 \mathcal{C} 为 ∞ -范畴, x 为 \mathcal{C} 中的对象. 若如下等价条件成立, 则称 x 为 \mathcal{C} 的始对象:

- 对任意对象 y , $\mathrm{Hom}_{\mathcal{C}}(y, x) \simeq 1$;
- $x: 1 \rightarrow \mathcal{C}$ 是 $\mathcal{C} \rightarrow 1$ 的右伴随.

对偶地定义始对象.

定义 1.2.10 (俯范畴, 仰范畴)

设 \mathcal{C} 为 ∞ -范畴, x 为 \mathcal{C} 中的对象. 定义俯范畴 \mathcal{C}/x 为如下的拉回:

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{C}/x & \longrightarrow & \mathcal{C}^{\rightarrow} \\ \downarrow & & \downarrow t \\ 1 & \xrightarrow{x} & \mathcal{X} \end{array}$$

其中 $t: \mathcal{C}^{\rightarrow} \rightarrow \mathcal{C}$ 将 \mathcal{C} 的态射对应到其终点.

由定义, 俯范畴 \mathcal{X}/x 的对象是 \mathcal{X} 中以 x 为终点的箭头. 可以说明 id_x 是 \mathcal{X}/x 的终对象.

定义 1.2.11 (极限, 余极限)

设 \mathcal{C} 为 ∞ -范畴, I 为单纯集 (称为指标集或指标范畴), $F: I \rightarrow \mathcal{C}$ 为单纯集映射 (称为 \mathcal{C} 中的一个图表). 类似于普通范畴中极限的定义, 我们可以构造一个 (广义的) “俯范畴” $\mathcal{C}_{/F}$, 其对象为 \mathcal{C} 的对象到 F 的锥. 具体地, $\mathcal{C}_{/F}$ 为如下拉回.

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{C}_{/F} & \longrightarrow & (\mathcal{C}^I)_{/F} \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{常值}} & \mathcal{C}^I \end{array}$$

其中 “常值”: $\mathcal{C} \simeq \mathcal{C}^{\Delta^0} \rightarrow \mathcal{C}^I$ 是 $I \rightarrow \Delta^0$ 的拉回, 它将 \mathcal{C} 的对象 $x: \Delta^0 \rightarrow \mathcal{C}$ 对应到 x 处的 “常值图表” $I \rightarrow \Delta^0 \rightarrow \mathcal{C}$, 就像普通范畴的情形一样. 定义图 F 的极限为 “俯范畴” $\mathcal{C}_{/F}$ 的终对象; 对偶地, 定义 F 的余极限为 “仰范畴” $\mathcal{C}_{F/}$ 的始对象.

注 1.2.12 (同伦极限, 同伦余极限)

∞ -范畴中的极限和余极限与所谓同伦极限, 同伦余极限有关.

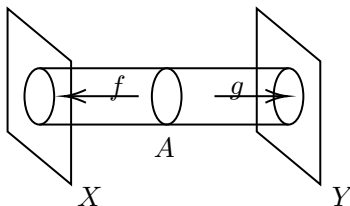
拓扑空间范畴 \mathbf{Top} 中的极限和余极限不是同伦不变的. 例如, 下图 (a) 的推出是 S^{n+1} (S^n 是 n 维球面, D^{n+1} 是 $(n+1)$ 维圆盘, $S^n \rightarrow D^{n+1}$ 是圆盘的边界), 将 D^{n+1} 替换为与之同伦等价的一个点 $*$ 得到图 (b), 但 (b) 的推出却不是 S^{n+1} , 而是一个点 $*$. 相比之下, 同伦极限, 同伦余极限则是同伦不变的概念; 例如 (a), (b) 的同伦推出都是 S^{n+1} .

$$\begin{array}{ccc}
 S^n \rightarrow D^{n+1} & S^n \rightarrow * & A \xrightarrow{f} X \\
 \downarrow & \downarrow & \downarrow g \\
 * & * & Y
 \end{array}
 \quad \begin{array}{c} \text{(a)} \end{array} \quad \begin{array}{c} \text{(b)} \end{array} \quad \begin{array}{c} \text{(c)}$$

对一般的两个映射 $f: A \rightarrow X, g: A \rightarrow Y$, 以 \mathbb{I} 表示单位区间 $[0, 1]$, 图 (c) 的同伦推出可构造为商空间

$$X \sqcup (A \times \mathbb{I}) \sqcup Y / \sim, \quad \text{其中} \quad (a, 0) \sim f(a), (a, 1) \sim g(a).$$

直观上这是将以 A 为底的柱形两端分别粘到 X 和 Y 上所得的空间. 对于每个点 $a \in A$, 普通的推出粗暴地将 $f(a), g(a)$ 粘在一起, 而同伦推出只是在两者之间连了一条线段. 连一条线段与直接粘起来看似 (在同伦的意义下) 等价, 实则保留了更多的信息: 因为两点之间可连多条线段, 即可以多种方式粘在一起.



同伦推出的例子可以启发一般的同伦余极限. 设 $T: I \rightarrow \mathbf{Top}$ 为拓扑空间的图表. 对指标范畴 I 每个长为 n 的态射链 $i_0 \rightarrow i_1 \rightarrow \cdots \rightarrow i_n$, 以及每个点 $a \in T(i_0)$, 普通的余极限会粗暴地将 a 经过这些映射所到的每个点粘在一起, 而同伦余极限则是在这些点之间连上一个拓扑 n -单形 $|\Delta^n|$. 具体地, 先由 T 构造一个自然的单纯空间 $sT: \Delta^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{Top}$, 使得

$$sT_n = \coprod_{i_0 \rightarrow i_1 \rightarrow \cdots \rightarrow i_n} T(i_0).$$

对于单纯空间 $X: \Delta^{\text{op}} \rightarrow \mathbf{Top}$, 定义其几何实现为如下的余等化子,

$$|X| := \text{coeq} \left[\coprod_{[n] \rightarrow [k]} X_k \times |\Delta^n| \rightrightarrows \coprod_n X_n \times |\Delta^n| \right]$$

其中两个映射分别为

$$\coprod_{\sigma: [n] \rightarrow [k]} (\sigma^*: X_k \rightarrow X_n) \times |\Delta^n|,$$

$$\coprod_{\sigma: [n] \rightarrow [k]} X_k \times (|\sigma|: |\Delta^n| \rightarrow |\Delta^k|).$$

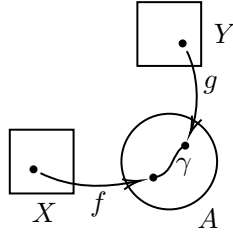
那么 T 的同伦余极限可构造为

$$\mathrm{hocolim} T := |\mathrm{s}T|.$$

同伦极限的一个例子是同伦拉回. 两个映射 $f: X \rightarrow A, g: Y \rightarrow A$ 的同伦拉回可构造为 $X \times A^{\mathbb{I}} \times Y$ 的子空间

$$\{(x, \gamma, y) \in X \times A^{\mathbb{I}} \times Y \mid \gamma(0) = f(x), \gamma(1) = g(y)\}.$$

同伦拉回中的一个点由 X 的点 x , Y 的点 y 以及 $f(x)$ 到 $g(y)$ 的一条道路构成.



一般地, 设 $T: I \rightarrow \mathbf{Top}$ 为拓扑空间的图表, 对指标范畴 I 每个长为 n 的态射链 $i_0 \rightarrow i_1 \rightarrow \cdots \rightarrow i_n$, 以及每个点 $a \in T(i_n)$, 普通的极限只允许 $T(i_0), \dots, T(i_n)$ 的各点恰好落在 a 上, 而同伦极限允许它们落在 $T(i_n)$ 中的一个 n -单形的顶点. 具体地, 构造自然的余单纯空间 $cT: \Delta \rightarrow \mathbf{Top}$, 使得

$$cT_n = \prod_{i_0 \rightarrow \cdots \rightarrow i_n} T(i_n).$$

对于余单纯空间 $X: \Delta \rightarrow \mathbf{Top}$, 定义其全体 (totalization)¹ $\mathrm{Tot} X$ 为如下的等化子,

$$\mathrm{Tot} X := \mathrm{eq} \left[\prod_n X_n^{|\Delta^n|} \rightrightarrows \prod_{[n] \rightarrow [k]} X_k^{|\Delta^n|} \right].$$

同伦极限和同伦余极限表现了 ∞ -范畴中的极限和余极限. 见 [2] 定理 4.2.4.1.

¹几何实现是一种左 Kan 扩张, 而“全体”是一种右 Kan 扩张. 记 \mathbf{cosTop} 为余单纯空间的范畴, 则余单纯空间 X 的全体也可表示为 $\mathrm{Hom}_{\mathbf{cosTop}}(|\Delta|, X)$, 其中 $|\Delta|: \Delta \rightarrow \mathbf{Top}$ 将 $[n]$ 对应到拓扑 n -单形.

例 1.2.13

对于 $I = \emptyset$, 空图表 $F: I \rightarrow \mathcal{C}$ 的极限即是 \mathcal{C} 的终对象.

例 1.2.14 (推出, 拉回)

考虑 $I = \Lambda_2^2$ (见定义 A.1.1 及其后的插图), 则 $F: I \rightarrow X$ 等同于两个态射 $x \rightarrow z$, $y \rightarrow z$. 称 F 的极限为 ∞ -拉回, 简称拉回, 记为 $x \times_z y$. 对偶地, 形如 Λ_0^2 的图的余极限称为 ∞ -推出, 简称推出.

单纯集映射 $\begin{array}{ccc} X & \rightarrow & Y \\ \downarrow & & \\ Z & & \end{array}$ 的同伦推出为 $Y \sqcup_{\{0\} \times X} (\Delta^1 \times X) \sqcup_{\{1\} \times X} Z$.

定义 1.2.15 (环路空间)**Hom 函子, 预层与 ∞ -米田引理**

Perhaps the main technical challenge in extending classical categorical results to the ∞ -categorical context is in merely *defining* the Yoneda embedding.

Emily Riehl & Dominic Verity,
The Comprehension Construction

我们希望定义 ∞ -版本的预层范畴, 并建立米田引理. 参考卷 1 注 A.4.2, 我们首先需要 一个函子 $\text{Hom}: \mathcal{C}^{\text{op}} \times \mathcal{C} \rightarrow \infty\mathcal{Gpd}$. 这个函子同样可借助单纯范畴构造. 注意这并非 ∞ -范畴理论中陈述米田引理的唯一方法.

定义 1.2.16 (预层 ∞ -范畴)

设 \mathcal{C} 为 ∞ -范畴. 定义

$$\widehat{\mathcal{C}} := \text{Fun}(\mathcal{C}^{\text{op}}, \infty\mathcal{Gpd})$$

为 \mathcal{C} 上的预层 ∞ -范畴.

命题 1.2.17

[未完成: 自由余完备化]

[未完成:]

第 2 章 ∞ -层与 Grothendieck ∞ -意象

2.1 Grothendieck 拓扑与层

21

2.2 Giraud 定理

22

[未完成: HTT Ch.6 ∞ -意象]

定义 2.0.1 (自反局部化)

设 \mathcal{C} 为 ∞ -范畴, 定义 \mathcal{C} 的一个自反局部化为函子 $a: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$, 其具有全忠实的右伴随. 进一步, 若 a 为正合函子 (保持有限极限), 则称之为正合局部化. 这与普通范畴中的自反局部化在语法上完全相同.

如下是 Grothendieck 意象的 ∞ 版本.

定义 2.0.2 (∞ -意象)

对于 ∞ -范畴 \mathcal{X} , 若存在 ∞ -范畴 \mathcal{C} 以及一个正合局部化

$$\widehat{\mathcal{C}} \rightarrow \mathcal{X},$$

则称 \mathcal{X} 为 (Grothendieck) ∞ -意象.

2.1 Grothendieck 拓扑与层

[未完成: 层, HTT 6.2.2]

2.2 Giraud 定理

命题 2.2.1 (∞ -意象的等价定义, ∞ -Giraud 公理)

∞ -意象等价于局部小, 可表现, 余完备, 拉回保持余极限, 且内群胚有效的 ∞ -范畴.

第 3 章 ∞ -意象与上同调

数学中许多名为某某上同调的概念可以在同一个框架下谈论.

定义 3.0.1 (上同调)

给定 ∞ -范畴 \mathcal{C} 及其对象 X, A , 定义 X 的取值于 A 的 0 阶上同调为

$$H^0(X, A) := \pi_0 \operatorname{Hom}(X, A).$$

态射 $c: X \rightarrow A$ 称为上圈 (cocycle), 态射的同伦 $c_1 \rightarrow c_2$ 称为上边界 (coboundary), 等价类 $[c] \in \pi_0 \operatorname{Hom}_{\mathcal{C}}(X, A)$ 称为上同调类 (cohomology class). 通常我们考虑的范畴 \mathcal{C} 是 ∞ -意象.

空间的奇异上同调

等变上同调

群上同调

层上同调

第 4 章 ∞ -意象与 ∞ -丛

第 5 章 凝集意象

[T]he existence of a nontrivial shape operation on types is what reflects that types may carry a nontrivial topological (or more generally: cohesive) quality in the first place.

Urs Schreiber, [4]

5.1 凝集的动机, 基本概念	27
---------------------------	----

5.1 凝集的动机, 基本概念

拓扑空间范畴 \mathbf{Top} 与集合范畴 \mathbf{Set} 之间存在如下的伴随四元组,

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\quad} \Pi_0 \rightarrow & \\ \mathbf{Top} & \xleftarrow{\text{disc} \perp} & \mathbf{Set} \\ & \xrightarrow{\quad} \Gamma \rightarrow & \\ & \xleftarrow{\text{codisc} \perp} & \end{array}$$

其中

- Π_0 给出拓扑空间的连通分支的集合;
- disc 将集合对应到离散空间;
- Γ 将拓扑空间遗忘为其底层集合;
- codisc 将集合对应到余离散空间 (即只有空集和全集两个开集的拓扑空间).

定义 5.1.1 (凝集意象)

凝集意象 (cohesive topos)¹ 是指一个意象 \mathcal{E} 带有如下伴随四元组,

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\quad} \Pi_0 \rightarrow & \\ \mathcal{E} & \xleftarrow{\text{disc}} \frac{\perp}{\Gamma} & \text{Set} \\ & \xrightarrow{\quad} \Gamma \rightarrow & \\ & \xleftarrow{\text{codisc}} \frac{\perp}{\quad} & \end{array}$$

使得 Π_0 保持有限乘积.

例 5.1.2 (集合族)

考虑“集合族范畴” $\text{Fam} = \text{Fun}(\bullet \rightarrow \bullet, \text{Set})$. 将 Fam 的对象 $W \rightarrow X$ 想象为一个大集合 W 分成了 X 那么多组, 每一组是这个映射的一个纤维. Fam 是一个凝集意象, 其中

- $\Pi_0: \text{Fam} \rightarrow \text{Set}, (W \rightarrow X) \mapsto X$, “将每一组捏成一个点”;
- $\text{disc}: \text{Set} \rightarrow \text{Fam}, X \mapsto (\text{id}: X \rightarrow X)$, “将一个集合每个点当作一组”;
- $\Gamma: \text{Fam} \rightarrow \text{Set}, (W \rightarrow X) \mapsto W$, “忘记分组”;
- $\text{codisc}: \text{Set} \rightarrow \text{Fam}, X \mapsto (X \rightarrow \{*\})$, “将一个集合整体当作一组”.

例 5.1.3 (单纯集)

单纯集范畴 sSet 是一个凝集意象, 其中

- $\Pi_0: \text{sSet} \rightarrow \text{Set}, X \mapsto \text{coeq}(X_1 \rightrightarrows X_0)$, 即 X 的连通分支的集合;
- $\text{disc}: \text{Set} \rightarrow \text{sSet}$, 将集合 X 对应到常值单纯集 (也就是离散单纯集) X ;
- $\Gamma: \text{sSet} \rightarrow \text{Set}, X \mapsto X_0 = \text{Hom}(\Delta^0, X)$;
- $\text{codisc}: \text{Set} \rightarrow \text{sSet}, \text{codisc}(X)_n := X^{n+1}$.

例 5.1.4 (光滑空间)

光滑空间范畴 $\text{SmoothSp} = \text{Sh}(\text{CartSp})$ (例 ??) 是一个凝集意象, 其中

- $\Pi_0: \text{SmoothSp} \rightarrow \text{Set}, X \mapsto \text{coeq}(X(\mathbb{R}^1) \rightrightarrows X(\mathbb{R}^0))$, 其中两个态射分别是层 X 取值于 $0, 1: \mathbb{R}^0 \rightarrow \mathbb{R}^1$ (简而言之, $\Pi_0(X)$ 是 X 的道路连通分支的集合);
- $\text{disc}: \text{Set} \rightarrow \text{SmoothSp}$, 将集合 X 对应到“离散光滑空间” X ;

- $\Gamma: \text{SmoothSp} \rightarrow \text{Set}, X \mapsto X(\mathbb{R}^0) \simeq \text{Hom}_{\text{SmoothSp}}(\mathbb{R}^0, X)$, 将光滑空间对应到其底层集合;
- $\text{codisc}: \text{Set} \rightarrow \text{SmoothSp}, \text{codisc}(X)(\mathbb{R}^n) := \text{Hom}_{\text{Set}}(\mathbb{R}^n, X)$.

第 A 章 ∞ -范畴论的补充知识

A.1 ∞ -范畴的单纯集模型

粗略地说, 一个 ∞ -范畴含有如下成分: 对象, 对象之间的态射, 态射之间的 2-态射, \dots , k -态射之间的 $(k+1)$ -态射, 以至于无穷. 我们使用的 ∞ -范畴又称 $(\infty, 1)$ -范畴, 意为对所有 $k > 1$, k -态射都可逆.

在实践中, ∞ -范畴有许多不同而可以互相转化的模型, 就像一个算法由许多不同的编程语言实现. 单纯集就是一种实用的“编程语言”, 它提供了从集合开始模拟出 ∞ -范畴的方法.

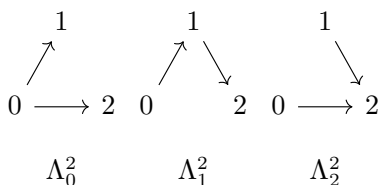
定义 A.1.1 (角形)

回忆单纯集 Δ^n 为 $[n] \in \Delta$ 在米田嵌入下的像 $\mathbf{y}([n])$. 对于单射 $[m] \rightarrow [n]$, 设其像为 J , 定义单纯集 Δ^J 为对应的态射 $\Delta^m \rightarrow \Delta^n$ 的像 (作为 Δ^n 的子对象). 对于 $0 \leq k \leq n$, 定义

$$\Lambda_k^n := \bigcup_{k \in J \neq [n]} \Delta^J,$$

称为角形 (horn). 其中对应 $0 < k < n$ 的角形称为内角形 (inner horn).

角形是用来描述单纯集模型 ∞ -范畴中一些结构的图形. 如下是角形 Λ_k^2 ($k = 0, 1, 2$) 的示意图. 可以看到它们是互不同构的单纯集 (尽管它们的几何实现都是互相同胚的), 其中内角形 Λ_1^2 中的两个箭头可以复合, 而 Λ_0^2, Λ_2^2 中的箭头不能复合.



定义 A.1.2 (∞ -范畴)

∞ -范畴 (又称拟范畴) 是满足如下条件的单纯集 \mathcal{X} : 对所有整数 $0 < k < n$,

$$\mathrm{Hom}(\Delta^n, \mathcal{X}) \rightarrow \mathrm{Hom}(\Lambda_k^n, \mathcal{X})$$

是满射; 换言之, 如下提升总存在 (但不要求唯一):

$$\begin{array}{ccc} \Lambda_k^n & \longrightarrow & X \\ \downarrow & \nearrow \exists & \\ \Delta^n & & \end{array}$$

称之为内角形的填充 (filler).

设单纯集 \mathcal{X} 是 ∞ -范畴. 定义

- \mathcal{X} 中的对象为 X_0 的元素, 即单纯集映射 $\Delta^0 \rightarrow X$;
- \mathcal{X} 中的态射 (箭头) 为 X_1 的元素, 即单纯集映射 $\Delta^1 \rightarrow X$, 对象 x 上的恒等态射 id_x 为映射 $\Delta^1 \rightarrow \Delta^0 \xrightarrow{x} X$;
- \mathcal{X} 中的实心三角形为 X_2 的元素, 即单纯集映射 $\Delta^2 \rightarrow X$, 对于实心三角形 $\begin{array}{ccc} & y & \\ f \nearrow & & \searrow g \\ x & \xrightarrow{h} & z, \end{array}$ 称 h 为 f 与 g 的一个复合. (很明显, 复合不是唯一的.) 若 id_x 为 f, g 的一个复合, 则称 g 为 f 的一个逆. (当然, 逆也不是唯一的.)

定义 A.1.3 (单纯集的对偶)

考虑函子 $(-)^{\mathrm{op}}: \Delta \rightarrow \Delta$. 对于单纯集 \mathcal{X} , 定义其对偶 $\mathcal{X}^{\mathrm{op}}$ 为 $\mathcal{X}^{\mathrm{op}} := \mathcal{X} \circ (-)^{\mathrm{op}}: \Delta \rightarrow \mathrm{Set}$.

例 A.1.4 (普通范畴的脉)

回忆一个普通范畴 \mathcal{C} 的脉 $N(\mathcal{C})$ (例 ??) 定义如下,

$$N\mathcal{C}_n = \mathrm{Fun}(0 \rightarrow 1 \rightarrow \cdots \rightarrow n, \mathcal{C}),$$

即 $N(\mathcal{C})_n$ 的元素是 \mathcal{C} 中连续的 n 个箭头. 由于对任意 $0 < k < n$, Λ_k^n 都包含一条折线 $0 \rightarrow 1 \rightarrow \cdots \rightarrow n$, 故映射 $\Lambda_k^n \rightarrow N(\mathcal{C})$ 总能提升为 $\Delta^n \rightarrow N(\mathcal{C})$, $N(\mathcal{C})$ 是一个 ∞ -范畴.

注 A.1.5 (∞ -范畴单纯集模型的注意事项)

定义 A.1.2 中有两点需要注意; 如果忽视这两点, 就会得到另外两种东西.

- 只有内角形可以填充. 若所有角形都可以填充, 则可证明 \mathcal{X} 的所有态射都可逆, 我们称之为 ∞ -群胚.
- 内角形填充不要求唯一. 若内角形填充存在且唯一, 则 \mathcal{X} 实际上来自一个普通范畴的脉. 直观上, ∞ -范畴是一种“弱化”的范畴, 其中的复合是在同伦意义下谈论的. 可以证明¹, 对 ∞ -范畴中的两个态射 $f: x \rightarrow y, g: y \rightarrow z$, 其所有可能的复合构成一个可缩 Kan 复形 (定义 A.1.9).

因此, ∞ -范畴可视为普通范畴与 ∞ -群胚的共同推广.

命题-定义 A.1.6 (∞ -群胚, Kan 复形模型)

定义 ∞ -群胚 (又称 Kan 复形) 是满足如下等价条件之一的 ∞ -范畴 \mathcal{X} :

- \mathcal{X} 中所有态射都可逆;
- \mathcal{X} 中所有角形都可填充, 即对所有整数 $0 \leq k \leq n$,

$$\mathrm{Hom}(\Delta^n, X) \rightarrow \mathrm{Hom}(\Lambda_k^n, X)$$

是满射.

证明. [未完成:]

□

例 A.1.7 (基本 ∞ -群胚)

拓扑空间 X 的奇异单纯集 $\mathrm{Sing} X$ 是 ∞ -群胚, 称为其基本 ∞ -群胚 $\pi_\infty(X)$.

命题-定义 A.1.8 (函子, 函子范畴)

定义 ∞ -范畴之间的函子为单纯集的映射. 对于 ∞ -范畴 \mathcal{X} 与任意单纯集 A , 单纯集的指数对象 \mathcal{X}^A 都是 ∞ -范畴. 特别地, 对于无穷范畴 \mathcal{X}, \mathcal{Y} 定义函子范畴 $\mathrm{Fun}(\mathcal{X}, \mathcal{Y}) := \mathcal{Y}^{\mathcal{X}}$. 函子范畴中的态射称为自然变换 (换言之, 两个函子 $\mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Y}$ 之间的自然变换是单纯集映射 $\Delta^1 \times \mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Y}$).

¹<https://kerodon.net/tag/0078>

定义 A.1.9 (范畴等价, 可缩)

对于 ∞ -范畴 \mathcal{X}, \mathcal{Y} 之间的函子 $u: \mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Y}$, 称 u 为一个等价是指存在函子 $v: \mathcal{Y} \rightarrow \mathcal{X}$, 以及两个可逆的自然变换 $uv \rightarrow \text{id}_{\mathcal{Y}}, \text{id}_{\mathcal{X}} \rightarrow vu$. 称等价于 Δ^0 的 ∞ -范畴是可缩的.

定义 A.1.10 (态射集)

对于 ∞ -范畴 \mathcal{X} 以及其中的对象 x, y , 定义单纯集 $\text{Hom}_{\mathcal{X}}(x, y)$ 为如下的拉回.

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}_{\mathcal{X}}(x, y) & \rightarrow & \text{Fun}(\Delta^1, \mathcal{X}) \\ \downarrow & & \downarrow (s, t) \\ \Delta^0 & \xrightarrow{(x, y)} & \mathcal{X} \times \mathcal{X} \end{array}$$

其中 $s, t: \text{Fun}(\Delta^1, \mathcal{X}) \rightarrow \mathcal{X}$ 将 \mathcal{X} 的态射对应到其起点与终点.

更一般地, 对 \mathcal{X} 中 $n+1$ 个对象 x_0, x_1, \dots, x_n , 定义 $\text{Hom}_{\mathcal{X}}(x_0, x_1, \dots, x_n)$ 为如下的拉回.

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}_{\mathcal{X}}(x_0, \dots, x_n) & \rightarrow & \text{Fun}(\Delta^n, \mathcal{X}) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \Delta^0 & \xrightarrow{(x_0, \dots, x_n)} & \mathcal{X}^{n+1} \end{array}$$

如果 ∞ -群胚是空间的模型, 那么 $\text{Hom}_{\mathcal{X}}(x, y)$ 就是两点 x, y 之间的道路的空间.

例 A.1.11

设 \mathcal{X} 为 ∞ -群胚, x 为其中的对象, 那么单纯集 $\text{Hom}_{\mathcal{X}}(x, x)$ 在同伦论上又叫环路空间 $\Omega(\mathcal{X}, x)$, 其连通分支的集合给出基本群 $\pi_1(\mathcal{X}, x)$.

如下命题表示我们考虑的 ∞ -范畴中 “ k -态射都可逆” ($k > 1$).

命题 A.1.12

对 ∞ -范畴 \mathcal{X} 中的任意两个对象 x, y , $\text{Hom}_{\mathcal{X}}(x, y)$ 是 ∞ -群胚.

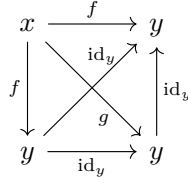
同伦

命题-定义 A.1.13 (态射的同伦, 同伦范畴)

对于两个态射 $f, g: x \rightarrow y$, 称 f 同伦于 g 是指 g 为 f 与 id_y 的一个复合; 记 $f \sim g$. 态射的同伦为等价关系.

对于 ∞ -范畴 \mathcal{X} , 定义其同伦范畴 $\text{Ho}(\mathcal{X})$ 为如下的范畴: $\text{Ho}(\mathcal{X})$ 的对象即为 \mathcal{X} 的对象, 态射为 \mathcal{X} 中态射的同伦类, 态射的复合是良定义的.

证明. 我们证明同伦是一个等价关系: 由下面的示意图以及 ∞ -范畴的定义, 可知若 $f \sim g$ 则 $g \sim f$.



有趣的是, 对于 ∞ -范畴 \mathcal{X} (视为单纯集), 同伦范畴 $\text{Ho}(\mathcal{X})$ 正是 \mathcal{X} 在 \mathbf{Cat} 中的几何实现 \square (卷 1 例 A.4.14). 它是将 ∞ -范畴“截断”为 1-范畴的结果.

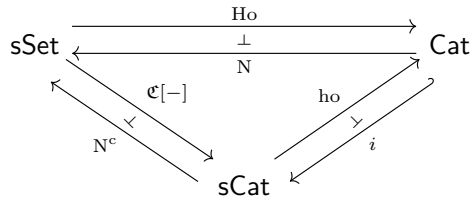
命题 A.1.14

设 \mathcal{X} 为 ∞ -范畴, 考虑函子 $\mathcal{X} \rightarrow \mathbf{N}(\text{Ho}(\mathcal{X}))$ 将 \mathcal{X} 的点映射到 $\text{Ho}(\mathcal{X})$ 的对象, n -单形映射到 $\text{Ho}(\mathcal{X})$ 的连续 n 个态射. 那么这个函子给出了范畴的同构

$$|\mathcal{X}| \simeq \text{Ho}(\mathcal{X}),$$

其中 $|-|$ 是卷 1 例 A.4.14 提到的脉函子的左伴随.

同伦范畴还可通过单纯范畴定义: 由定义 A.1.23, 对于 ∞ -范畴 \mathcal{X} , $\mathfrak{C}[\mathcal{X}]$ 是一个 \mathbf{sSet} -充实范畴; 将其中的态射单纯集替换为连通分支便得到同伦范畴. 见 HTT [2] 定义 1.1.5.14. 总结起来, 我们有如下图表.



我们还需要描述 ∞ -范畴的全子范畴.

定义 A.1.15 (全子范畴)

设 \mathcal{C} 是 ∞ -范畴, $\mathcal{S} \rightarrow \mathrm{Ho}(\mathcal{C})$ 是其同伦范畴的子范畴. 定义 \mathcal{S} 张成的 \mathcal{C} 的全子范畴为如下 (作为单纯集的) 拉回.

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{S} \times_{\mathrm{N}(\mathrm{Ho}(\mathcal{C}))} \mathcal{C} & \longrightarrow & \mathcal{C} \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathcal{S} & \longrightarrow & \mathrm{N}(\mathrm{Ho}(\mathcal{C})) \end{array}$$

单纯范畴

∞ -范畴的另一种模型是用单纯范畴描述的, 其优点包括

- 用单纯范畴模型方便给出某些具体的 ∞ -范畴以及函子;
- 单纯范畴中态射的复合唯一定义;

但这种模型的同伦论较难处理.

定义 A.1.16 (单纯范畴)

单纯范畴是指充实于 \mathbf{sSet} 的范畴. 具体地, 我们有一个对象集合 $\mathrm{Ob}(\mathcal{C})$, 对 $x, y \in \mathrm{Ob}(\mathcal{C})$ 有一个单纯集 $\mathrm{Hom}_{\mathcal{C}}(x, y)$, 对 $x \in \mathrm{Ob}(\mathcal{C})$ 有恒等态射 $\mathrm{id}_x \in \mathrm{Hom}(x, x)$, 对 $x, y, z \in \mathrm{Ob}(\mathcal{C})$ 有单纯集映射

$$\circ: \mathrm{Hom}_{\mathcal{C}}(x, y) \times \mathrm{Hom}_{\mathcal{C}}(y, z) \rightarrow \mathrm{Hom}_{\mathcal{C}}(x, z),$$

满足结合律与幺元律.

等价地, 单纯范畴也可定义为小范畴范畴 \mathbf{Cat} 中的内蕴单纯集 $\mathcal{C}: \Delta^{\mathrm{op}} \rightarrow \mathbf{Cat}$, 满足“对象的单纯集” $\mathrm{Ob}(\mathcal{C}) := \mathrm{Ob} \circ \mathcal{C}: \Delta^{\mathrm{op}} \rightarrow \mathbf{Set}$ 是常值单纯集.

记 (小) 单纯范畴的范畴为 \mathbf{sCat} , 其中的态射是单纯范畴之间的 \mathbf{sSet} -充实函子.

定义 A.1.17 (纤维性单纯范畴)

若单纯范畴 \mathcal{C} 的态射集 $\mathrm{Hom}_{\mathcal{C}}(x, y)$ 均为 Kan 复形 (即前面定义的 ∞ -群胚), 则称之为纤维性 (fibrant) 单纯范畴; 它是 ∞ -范畴的另一种模型. 换言之, ∞ -范畴可视为充实于 ∞ -群胚的范畴.

例 A.1.18 (拓扑空间范畴)

拓扑空间范畴 \mathbf{Top} 具有单纯范畴结构:

$$\mathrm{Hom}(X, Y)_n := \{\text{连续函数 } |\Delta^n| \times X \rightarrow Y\}.$$

命题-定义 A.1.19 (∞ -范畴的极大子 ∞ -群胚)

设 \mathcal{X} 为 ∞ -范畴. 记 \mathcal{X}^\simeq 为所有边都可逆的单形 $\Delta^n \rightarrow \mathcal{X}$ 构成的子单纯集, 则 \mathcal{X}^\simeq 为 \mathcal{X} 的极大子 ∞ -群胚, 即任何 ∞ -群胚到 \mathcal{X} 的函子唯一地穿过 \mathcal{X}^\simeq ; ∞ -群胚 \mathcal{X}^\simeq 又称 \mathcal{X} 的核心 (core). (关于普通范畴的极大子群胚, 见例 ??.)

例 A.1.20 (∞ -范畴的单纯范畴)

记 $\infty\mathbf{Cat}$ 为 (小) ∞ -范畴的范畴 (它是一个普通范畴), 对 ∞ -范畴 \mathcal{X}, \mathcal{Y} 定义 $\mathrm{Hom}_{\infty\mathbf{Cat}}(\mathcal{X}, \mathcal{Y})$ 为 $\mathrm{Fun}(\mathcal{X}, \mathcal{Y})$ 的极大子 ∞ -群胚; 这样 $\infty\mathbf{Cat}$ 构成一个纤维性单纯范畴.

例 A.1.21 (链复形范畴)

设 R 为环, $\mathrm{Ch}(R)$ 为 R 上的链复形的范畴. 回忆 R 上的链复形是指 R -模范畴中的一个图表

$$M_\bullet = \cdots \rightarrow M_2 \xrightarrow{\partial} M_1 \xrightarrow{\partial} M_0 \xrightarrow{\partial} M_{-1} \xrightarrow{\partial} M_{-2} \rightarrow \cdots,$$

满足 $\partial \circ \partial = 0$. $\mathrm{Ch}(R)$ 可赋予单纯范畴结构. 首先构造 \mathbb{Z} 上的链复形 $C_\bullet(\Delta^n)$: 对于 $0 \leq k \leq n$ 其第 k 位置是 Δ^n 的非退化 k -单形自由生成的 Abel 群, 边界映射 $\partial := \sum_{i=0}^k (-1)^i d_i$ 来自单形的面映射 d_i . 例如

$$C_\bullet(\Delta^2) = \cdots \rightarrow 0 \rightarrow \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}^3 \rightarrow \mathbb{Z}^3 \rightarrow 0 \rightarrow \cdots.$$

(熟悉代数拓扑的读者知道, $C_\bullet(X)$ 就是用于计算单纯同调 $H_\bullet(X)$ 的那个链复形.) 定义

$$\mathrm{Hom}(M_\bullet, N_\bullet)_n := \mathrm{Hom}_{\mathrm{Ch}(R)}(M_\bullet \otimes_{\mathbb{Z}} C_\bullet(\Delta^n), N_\bullet).$$

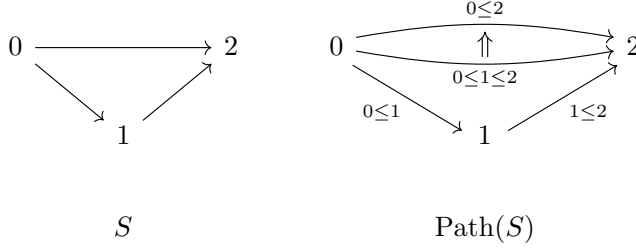
这个范畴是 (现代的) 代数 K -理论的起点. 函子 $C_\bullet: \Delta \rightarrow \mathrm{Ch}(\mathbb{Z})$ 给出的脉-几何实现伴随限制为单纯 Abel 群与非负位置链复形之间的范畴等价

$$\mathbf{sAb} \begin{array}{c} \xrightarrow{|-|_{C_\bullet}} \\ \simeq \\ \xleftarrow{N} \end{array} \mathrm{Ch}_{\geq 0}(\mathbb{Z}),$$

称为 *Dold-Kan* 对应.

定义 A.1.22 (偏序集的道路范畴)

对于偏序集 (S, \leq) , 定义其道路范畴为一个单纯范畴 $\text{Path}(S)$, 其对象集为 S , 对两个元素 $x, y \in S$, 单纯集 $\text{Hom}_{\text{Path}(S)}(x, y)$ 是“由 x 到 y 道路的空间”, 它定义为所有形如 $\{x = x_0 \leq x_1 \leq \cdots \leq x_m = y\}$ 的链构成的偏序集的脉, 其序关系为包含关系的反序 (最大元为 $x \leq y$). $\text{Path}(S)$ 中态射的复合即是链的并.


定义 A.1.23 (单纯范畴的融贯脉)

考虑函子 $\text{Path}: \Delta \rightarrow \mathbf{sCat}$, 其对应的脉-几何实现伴随 (命题 ??, 但要使用 \mathbf{sSet} -充实版本)

$$\mathbf{sSet} \begin{array}{c} \xrightarrow{\mathfrak{C}[-]} \\ \xleftarrow[\mathbf{N}^c]{\perp} \end{array} \mathbf{sCat}$$

中的脉 \mathbf{N}^c 称为单纯范畴的融贯脉²(coherent nerve). 另一边, “几何实现” $\mathfrak{C}[-]$ 又称为拟范畴的 *Joyal* 固化 (rigidification).

我们不加证明地陈述如下技术性引理.

命题 A.1.24

纤维性单纯范畴的融贯脉是 ∞ -范畴.

定义 A.1.25 (∞ -范畴的 ∞ -范畴)

定义 ∞ -范畴的 ∞ -范畴, 以及 ∞ -群胚的 ∞ -范畴为

$$\infty\text{Cat} := \mathbf{N}^c(\infty\text{Cat}), \quad \infty\text{Gpd} := \mathbf{N}^c(\infty\text{Gpd}).$$

正如集合范畴 \mathbf{Set} 是范畴的“原型”, 在 ∞ -范畴中, 扮演这个角色的是 ∞Gpd . 它可视为某种“空间” (不一定是传统意义上的拓扑空间) 的 ∞ -范畴, 其中各阶态射表达了空间之

²又称同伦融贯脉 (homotopy coherent nerve).

间映射的各阶同伦; 许多作者直接称其为空间的 ∞ -范畴, 如 HTT [2] 1.2 节. 我们将会看到, 类似于 \mathbf{Set} 是终范畴 1 自由生成的余完备范畴, $\infty\mathbf{Gpd}$ 是 1 自由生成的余完备 ∞ -范畴.

A.2 Ind 完备化

命题 A.2.1

对于范畴 \mathcal{C} 上的预层 F , 如下条件等价:

- $F \in \mathrm{Ind}(\mathcal{C})$;
- $\mathcal{C}_{/F}$ 为滤范畴.

进一步, 若 $\mathcal{C}^{\mathrm{op}}$ 具有有限极限, 上述条件还等价于

- $F: \mathcal{C}^{\mathrm{op}} \rightarrow \mathbf{Grpd}_{\infty}$ 保持有限极限.

命题 A.2.2 (关于滤余极限的完备化, 卷 1 A.5.9)

设 \mathcal{C} 为小 ∞ -范畴, \mathcal{D} 为具有滤余极限的范畴, 则函子 $\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 等同于保持滤余极限的函子 $\mathrm{Ind}(\mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{D}$.

A.3 可表现 ∞ -范畴

定义 A.3.1 (可达 ∞ -范畴)

设 \mathcal{C} 为 ∞ -范畴, λ 为正则基数. 若存在小 ∞ -范畴 \mathcal{D} 使得 $\mathcal{C} \simeq \mathrm{Ind}_{\lambda}(\mathcal{D})$, 则称 \mathcal{C} 为 λ -可达范畴.

定义 A.3.2 (可表现 ∞ -范畴)

设 \mathcal{C} 为 ∞ -范畴, 若 \mathcal{C} 为可达 ∞ -范畴, 且具有小余极限, 则称之为可表现 ∞ -范畴.

参考文献

- [1] Denis-Charles Cisinski. *Formalization of Higher Category Theory*. 课程笔记. 记录人: Bastiaan Cnossen. 2023. URL: <https://elearning.uni-regensburg.de/course/view.php?id=64170>.
- [2] Jacob Lurie. *Higher Topos Theory*. Princeton University Press, 2009.
- [3] Emily Riehl and Michael Shulman. *A type theory for synthetic ∞ -categories*. 2023. arXiv: 1705.07442 [math.CT]. URL: <https://arxiv.org/abs/1705.07442>.
- [4] Urs Schreiber. *Differential Cohomology in a Cohesive Topos*. (尚未出版). URL: <https://ncatlab.org/schreiber/files/dcct170811.pdf>.
- [5] The Univalent Foundations Program. *Homotopy Type Theory: Univalent Foundations of Mathematics*. Institute for Advanced Study: <https://homotopytypetheory.org/book>, 2013.