同伦代数

G.Li

### 1.1 单纯集和单纯复形

设n是任意一个自然数.定义[n]是有n+1个对象的小范畴,且其中的箭头是序列 $\{0 \to 1 \to \cdots \to n\}$ .设**△**是所有[n]组成的范畴,态射是[n]到[m]的函子.这个范畴有非常具体的描述: 定义[n]'是n+1元的全序集,其元素记为 $\{0 \le 1 \le \cdots \le n\}$ .设**△**'是所有[n]'组成的范畴,态射是[n]'到[m]'的保序映射,即f:[n]'  $\to [m]$ '满足 $i \le j$ 必有 $f(i) \le f(j)$ .证明**△**'是一个范畴,且存在一个范畴的同构**△**'  $\to$  **△**.于是我们无意区分两个范畴,都称为单纯范畴(simplicial category)或者全序范畴(ordering category),也无意区分两个范畴不同的对象.注意到

$$d_{n+1}^i: [n] \to [n+1]$$
 
$$k \mapsto \begin{cases} k, & k < i \\ k+1, & k \ge i. \end{cases}$$
 
$$0 \longrightarrow 1 \longrightarrow \cdots \longrightarrow i-1 \longrightarrow i \longrightarrow \cdots \longrightarrow n$$
 
$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \downarrow$$
 
$$0 \longrightarrow 1 \longrightarrow \cdots \longrightarrow i-1 \longrightarrow i \longrightarrow i+1 \longrightarrow \cdots \longrightarrow n+1$$

和

$$s_n^i: [n+1] \to [n]$$
 
$$k \mapsto \begin{cases} k, & k \le i \\ k-1, & k > i. \end{cases}$$
 
$$0 \longrightarrow 1 \longrightarrow \cdots \longrightarrow i-1 \longrightarrow i \longrightarrow i+1 \longrightarrow \cdots \longrightarrow n+1$$
 
$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \downarrow$$

都是范畴△中的态射,且满足

$$\begin{split} d^j_{[n+1]} d^i_{[n]} &= d^i_{[n+1]} d^{j-1}_{[n]}, & \forall \, i < j \\ s^j_{[n]} s^i_{[n+1]} &= s^i_{[n]} s^{j+1}_{[n+1]}, & \forall \, i \leq j \\ s^j_{[n]} d^i_{[n+1]} &= d^i_{[n]} s^{j-1}_{[n-1]}, & \forall \, i < j \\ s^j_{[n]} d^i_{[n+1]} &= \mathrm{id}_{[n]}, & i = j \not \ \ \, i = j \not \ \, i = j+1 \\ s^j_{[n]} d^i_{[n+1]} &= d^{i-1}_{[n]} s^j_{[n-1]}, & \forall \, i > j+1. \end{split}$$

其中, $d^i$ 称为第i个对偶面映射(coface map), $s^i$ 称为第i个对偶退化映射(codegeneracy map). $\Delta$ 中所有的态射都可以由 $d^i$ 和 $s^j$ 生成.更准确地说,任意 $f \in \text{hom}_{\Delta}([n],[m])$ 有唯一的分解

$$f = d^{i_1} \circ \cdots \circ d^{i_r} \circ s^{j_1} \circ \cdots \circ s^{j_s},$$

其中m = n + r - s,  $i_1 < \dots < i_r$ 且 $j_1 < \dots < j_s$ .

定义. 一个单纯集(simplicial set)是一个反变函子 $X: \Delta^{\circ} \to \mathbf{Set}$ .更一般地,范畴 $\mathcal{C}$ 中的一个单纯对象(simplicial object)是反变函子 $X: \Delta^{\circ} \to \mathcal{C}$ .对偶地,可以定义上单纯对象(cosimplicial object)是协变函子 $Y: \Delta \to \mathcal{C}$ .

对单纯集X,一般我们用 $X_n$ 来表示集合X([n]),且其中的元素称为n单形(n-simplicies).若n单形 $x \in X_n$ 满足存在 $y \in X_{n-1}$ 使得 $X(s^j)(y) = x$ ,则称x是退化的(degenerate).我们用 $\mathbf{sSet}$ 表示所有单纯集组成的范畴,其中对象间的态射是 $X \Rightarrow Y$ 的自然态射,具体来说,是对每个n都有一个集合间的态射 $f_n : X_n \to Y_n$ ,在 $\Delta$ 的作用下保持不动.

对于一个单纯集X,一般我们采用记号 $d_i := X(d^i): X_{n+1} \to X_n$ 和 $s_j := X(s^j): X_n \to X_{n+1}$ ,称为面映射和退化映射.

$$X_0 \stackrel{\mathbf{d^0}}{\longleftrightarrow} X_1 \stackrel{\mathbf{s^1}}{\longrightarrow} X_2 \stackrel{\pi_2}{\longrightarrow} \cdots$$

**习题1.1.1.** 设X是单纯集,记

$$X_n^{\text{deg}} := \bigcup_{j=0}^{n-1} s_j(X_{n-1})$$

为n单形中的所有退化元素.求证

$$X_n^{\text{deg}} = \bigcup_{\substack{f:[n] \to [k]\\ f \neq \text{id}}} X(f)(X_k).$$

$$NC_n := \{(f_n, \dots, f_1) \mid f_i \in \text{mor } \mathcal{C} \coprod f_i = f_{i+1}$$
 可复合为  $f_{i+1}f_i, \forall 1 \leq i \leq n \}$ .

通常, 我们用相连的箭头

$$A_0 \xrightarrow{f_1} A_1 \xrightarrow{f_2} \cdots \xrightarrow{f_n} A_n$$

来表示 $NC_n$ 中的元素.这样当1 < i < n我们有自然的面映射

$$d_i: N\mathcal{C}_n \to N\mathcal{C}_{n-1}$$
$$(f_n, \dots, f_i, f_{i-1}, \dots, f_1) \mapsto (f_n, \dots, f_i f_{i-1}, \dots, f_1),$$

当i=0,n时,我们分别舍弃 $A_0$ 和 $A_n$ .退化映射 $s_i:N\mathcal{C}_n\to N\mathcal{C}_{n+1}$ 是简单的,只要在第i项和第i+1项之间加一个 $A_i$ ,取为 $A_i\stackrel{\mathrm{id}}{\longrightarrow}A_i$   $A_i\stackrel{f_{i+1}}{\longrightarrow}A_{i+1}$ .之后我们会对范畴的神经进行更详细的讨论.

1.1 单纯集和单纯复形 5

**例2.** 拓扑上,我们有一个上单纯集 $\Delta: \Delta \to \mathbf{Top}$ ,事实上这个函子是我们定义单纯范畴的最初启发.考虑函子 $\Delta$ 将[n]映到标准n单形

$$\Delta_n = \{(x_0, \dots, x_n) \in \mathbf{R}^{n+1} \mid x_0 + \dots + x_n = 1, x_i \ge 0\},\$$

对偶面映射 $d^i:\Delta_{n-1}\to\Delta_n$ 定义为将 $\Delta_{n-1}$ 映为第i个坐标为0的面,即 $(x_0,\cdots,x_{i-1},x_i,\cdots,x_{n-1})\mapsto (x_0,\cdots,x_{i-1},0,x_i,\cdots)$ 对偶退化映射 $s^i:\Delta_{n+1}\to\Delta_n$ 将坐标 $x_i$ 与 $x_{i+1}$ 相加,即 $(x_0,\cdots,x_i,x_{i+1}\cdots,x_{n+1})\mapsto (x_0,\cdots,x_i+x_{i+1},\cdots,x_{n+1})$ .

设X是拓扑空间,这样就可以定义的单纯集SX,其中 $(SX)_n$ 是所有连续映射 $\Delta^n \to X$ ,面映射

$$d_i: (SX)_{n+1} \to (SX)_n$$

将 $f: \Delta_{n+1} \to X$ 映到 $f \circ d^i: \Delta_n \to X$ , 退化映射

$$s_i: (SX)_{n-1} \to (SX)_n$$

将 $f: \Delta_{n-1} \to X$ 映到 $f \circ s^j: \Delta_n \to X.SX$ 被称为空间X的奇异复形 $(total\ singular\ complex)$ ,通常它给出了拓扑空间的奇异同调.

给定[n]的一个非空子集 $\sigma$ ,定义 $\Delta_{\sigma}$ 为 $\Delta^{n}$ 中 $\{e_{i}\}_{i\in\sigma}$ 的凸包 $(convex\ hull)$ ,即

$$\Delta_{\sigma} := \left\{ \sum_{i \in \sigma} a_i \mathbf{e}_i \, \middle| \, \sum_{i \in \sigma} a_i = 1, a_i \ge 0, \forall i \in \sigma \right\} \subseteq \Delta^n,$$

我们称 $\Delta_{\sigma}$ 为 $\Delta$ 的 $\sigma$ 面 $(\sigma$ -face). $\mathbb{R}^n$ 中同胚于 $\Delta_n$ 中有限多个 $\sigma$ 面的并的子空间称为多面体(polyhedron).对于一个多面体P, 我们可以把它表达为不同的 $\sigma$ 面的并,每一个这样的同胚被称为P的一个三角剖分(triangulation).

在拓扑中,对于一个空间我们会考虑它对应的单纯剖分,这样的一个单纯剖分通常被称为单纯复形.非拓扑的情形下同样可以定义单纯复形,这样定义的单纯复形对应于一个拓扑空间的单纯剖分:

**定义**. 设V是一个集合,则V上的单纯复形(simplicial complex)X是V的一个非空有限子集族,满足X在取子集作用下闭,即

$$\forall \sigma \in X, \ \emptyset \neq \tau \subseteq \sigma \Rightarrow \tau \in X.$$

引理1.1.1. 对于集合V上的单纯复形X,如下构造的|X|是一个拓扑空间,且具有被X描述的单纯剖分:取定 $\mathbb{R}$ 线性空间 $\mathbb{V}:=\mathrm{span}_{\mathbb{R}}V$ ,对任意 $\sigma\in X$ ,令 $\Delta_{\sigma}$ 是由 $\sigma\subseteq V$ 生成的凸包.那么

$$|X| := \bigcup_{\sigma \in X} \Delta_{\sigma} \subseteq \mathbb{V}$$

与 $K := \{i_{\sigma} : \Delta_{\sigma} \to |X|\}$ 构成一个拓扑单纯剖分,其中 $i_{\sigma} : \Delta_{\sigma} \to |X|$ 是自然的嵌入. 反过来,任意给定拓扑空间X的单纯剖分K

单纯复形并不具有非常好的性质,比如单纯复形的商并不一定是单纯复形.但是每一个单纯复形都对应一个单纯集,且我们能利用这个单纯集重新构造之前的单纯复形.这意味着,单纯集可以看作单纯复形的自然推广.

定义. 给定全序集合V上的单纯复形X,我们可以定义它对应的单纯集 $SS_*(X)$ ,其中

$$SS_n(X) := \{(v_0, \dots, v_n) \mid \{v_0, \dots, v_n\} \in X\},\$$

对任意 $\Delta$ 中的态射 $f:[m] \rightarrow [n]$ , 定义

$$SS(f): SS_n(X) \to SS_m(X)$$
  
 $(v_0, \dots, v_n) \mapsto (v_{f(0)}, \dots, v_{f(n)}).$ 

**习题1.1.2.** 这里我们要验证单纯复形可以完全地由它对应的单纯集给出,因而单纯集是更广泛的概念.考虑习题1.1.1中的定义,验证

$$SS_*(X)^{\text{nondeg}} \cong X.$$

**习题1.1.3.** 在引理1.1.1中我们证明了抽象单纯复形和拓扑单纯复形的一一对应.在拓扑中有一个比单纯复形广泛一点的概念拟单纯复形(semi-simplicial complex),定义为

在本小节最后我们引入循环范畴(cyclic category) $\Delta_C$ ,其中 $\Delta_C$ 的对象同于 $\Delta$ ,而 $\Delta_C$ 的态射由 $d^i_{[n]}$ :  $[n] \rightarrow [n+1], s^j_{[n+1]}$ :  $[n+1] \rightarrow [n]$ 和 $\tau_n$ :  $[n] \rightarrow [n]$ 生成,满足三类关系:  $(i)d^i_{[n]}, s^j_{[n+1]}$ 之间的关系同于 $\Delta$ ;  $(ii)\tau_{n+1}\circ d^i_{[n]}=d^{i-1}_{[n]}\circ\tau_n$ 和 $\tau_{n+1}\circ d^0_{[n]}=d^n_{[n]}$ , $\tau_n\circ s^j_{[n+1]}=s^{i-1}_{[n]}\circ\tau_{n+1}$ 和 $\tau_n\circ s^0_{[n+1]}=s^n_{[n]}\circ\tau^2_{n+1}$ ;  $(iii)\tau^{n+1}_n=\mathrm{id}_{[n]}$ .下面的定理叙述了两个范畴之间的关系.

#### 定理1.1.1. $\Delta_C$ 是 $\Delta$ 的(非满)子范畴,且满足

- 1. Aut $_{\Delta_C}([n]) \cong \mathbb{Z}/(n+1)\mathbb{Z}$ .
- 2. 任意 $\Delta_C$ 中的态射 $f \in \text{hom}_{\Delta_C}([n],[m])$ 都可以写成如下分解 $f = \varphi \circ \gamma$ ,其中 $\varphi \in \text{hom}_{\Delta}([n],[m])$ 且 $\gamma \in \text{Aut}_{\Delta_C}([n])$ .

例3 (要检查方向). 定义函子 $\Delta_C^{\circ} \to \mathbf{Set}$ ,将对象[n]映到 $\mathrm{Aut}_{\Delta_C^{\circ}}([n]) = \mathbb{Z}/(n+1)\mathbb{Z}$ ,任取 $a \in \mathrm{hom}_{\Delta_C}([n],[m])$ 和 $g \in \mathrm{Aut}_{\Delta_C}([n])$ ,由刚刚的唯一分解, $f = g \circ a$ 存在唯一的分解 $f = \varphi \circ \gamma$ 满足 $\varphi \in \mathrm{hom}_{\Delta}([n],[m])$ 且 $\gamma \in \mathrm{Aut}_{\Delta_C}([n])$ ,记 $g^*(a) = \varphi, a^*(g) = \gamma$ .于是对于任意给定的 $g \in \mathrm{Aut}_{\Delta_C^{\circ}}([n])$ ,我们有

$$g^* : \hom_{\Delta_{C}^{\circ}}([n], [m]) \to \hom_{\Delta_{C}^{\circ}}([n], [m])$$
  
 $a \mapsto g^*(a)$ 

和任意给定的 $a \in \text{hom}_{\Delta_{\mathcal{C}}^{\circ}}([n],[m])$ ,

$$a^* : \operatorname{Aut}_{\Delta_C^{\circ}}([n]) \to \operatorname{Aut}_{\Delta_C^{\circ}}([n])$$
  
 $q \mapsto a^*(q).$ 

1.2 泛单纯集 7

### 1.2 泛单纯集

#### 1.2.1 Yoneda引理

范畴理论中最重要的工具之一就是Yoneda引理.我们记 $\hat{\mathcal{C}}$ 为范畴**Funct**( $\mathcal{C}^{\circ}$ , **Set**), $h_B := \hom_{\mathcal{C}}(-, B)$ ,那么Yoneda引理表述如下:

定理1.2.1 (Yoneda). 对任意局部小范畴C和函子 $F: C^{\circ} \to \mathbf{Set}$ , 存在关于F和C都自然的同构

$$\varphi : \hom_{\widehat{c}}(h_B, F) \cong F(B).$$

作为推论, 当 $F = h_D$ 时, 自然同构为

$$\hom_{\mathcal{C}}(B, D) = \hom_{\hat{\mathcal{C}}}(h_B, h_D),$$

其中映射将态射 $f: B_1 \to B_2$ 映到 $h(f) = \text{hom}_{\mathcal{C}}(f, D)$ .考虑函子

$$h: \mathcal{C} \to \hat{\mathcal{C}}$$
$$B \mapsto \hom_{\mathcal{C}}(-, B)$$
$$(f: B_1 \to B_2) \mapsto h(f),$$

Yoneda引理说明这是一个满忠实的函子,我们称其为Yoneda函子.

注意到任意一个单纯集是一个到集合范畴的函子,故我们可以对其应用Yoneda引理.由定义显然有 $\hat{\Delta} = \mathbf{sSet}$ .考虑 $h_{[n]} := \hom_{\Delta}(-,[n])$ ,这些函子都是单纯集,具体说来,我们需要确定面映射和退化映射:面映射 $d_i : h_{[n]}([k]) \to h_{[n]}([k-1])$ 是 $\mathbf{Set}$ 中 $d^i$ 的前置复合,即

$$d_i: h_{[n]}([k]) \to h_{[n]}([k-1]) = \{[k] \xrightarrow{f} [n]\} \mapsto \{[k-1] \xrightarrow{d^i} [k] \xrightarrow{f} [n]\},$$

类似地退化映射 $s_i$ 是**Set**中 $s^i$ 的前置复合.同时,Yoneda函子的满忠实性说明

$$\hom_{\Delta}([k], [n]) \cong \hom_{\mathbf{sSet}}(h_{[k]}, h_{[n]}),$$

即 $h_{[k]}$ 到 $h_{[n]}$ 的所有自然变换由 $\Delta$ 中的态射 $[k] \to [n]$ 所决定,因此所有的 $h_{[n]}$ 在一起组成一个上单纯集.

定义. 单纯集

$$h_{[n]} := \hom_{\Delta}(-, [n])$$

被称为标准n单形(standard n-simplex),我们也记为 $\Delta_{[n]}$ .

引理1.2.1. 设X是单纯集,函子

$$\mathbf{sSet} \to \mathbf{Set}$$

$$X \mapsto X([n])$$

是可表的, 其代表是标准n单形 $\Delta_{[n]}$ .

如果我们考虑更一般情形的Yoneda引理,我们有自然同构

$$\operatorname{hom}_{\mathbf{sSet}}(\mathbf{\Delta}_{[n]}, X) \cong X([n]).$$

于是任意给定一个n单形 $x \in X([n])$ , 我们有一个自然变换

$$\Delta_{[n]} \Rightarrow X$$

与之对应,而它在面映射下的象 $d_i(x) \in X([n-1])$ 则对应于自然态射

$$\Delta_{[n-1]} \xrightarrow{d^i} \Delta_{[n]} \Rightarrow X.$$

命题1.2.2 (稠密性定理). 令  $\int X$ 是单纯集X的元素范畴,则以  $\int X$ 为图的余极限满足

$$\operatorname{colim}_{x \in X_n} \mathbf{\Delta}_{[n]} \cong X.$$

### 1.2.2 伴随函子

设 $\mathcal{D}$ 是任意上完备(即任意图为小范畴的余极限都存在)的局部小范畴,L是协变函子 $\mathcal{D} \to \mathbf{sSet}$ ,我们希望考虑L的右伴随函子 $R: \mathbf{sSet} \to \mathcal{D}$ 的性质.由定义,我们有关于 $X \in \mathrm{ob} \mathbf{sSet}$ 和 $B \in \mathrm{ob} \mathcal{D}$ 都自然的同构

$$hom_{\mathcal{D}}(L(X), B) \cong hom_{\mathbf{sSet}}(X, R(B)).$$

任意给定协变函子 $F: \Delta \to \mathcal{D}$ ,由函子F我们可以如下构造右伴随函子R,任意给定 $\mathcal{D}$ 中的对象B,R(B)是单纯集,所有的n单形构成集合

$$R(B)_n := \hom_{\mathcal{D}}(F([n]), B),$$

且面映射和边缘映射分别定义为

$$d_i^{[n]} := \hom_{\mathcal{D}}(F(d_{[n]}^i), B)$$

和

$$s_i^{[n]} := \hom_{\mathcal{D}}(F(s_{[n]}^j), B),$$

根据F和hom的函子性, $d_i$ 与 $s_j$ 满足相应的关系,因此R(B)是单纯集.

1.3 几何实现 9

## 1.3 几何实现

之前稠密性定理(命题1.2.2)说明每个单纯集都是一个余极限,注意这个余极限是在范畴sSet中取得的.如果我们在其他的范畴中取这个余极限会得到其他我们想要的对象,有时候这些对象会更加容易理解和计算:

定义. 给定单纯集X, 称

$$|X| := \operatorname{colim}_{x \in X_n} |\Delta_{[n]}|$$

为X的几何实现(geometric realization),其中 $|\Delta_{[n]}|$ 是标准n单形 $\Delta^n$ .

定理1.3.1. 下列函子对

$$|-|: \mathbf{sSet} \rightleftarrows \mathbf{Top}: S$$

是伴随函子, 即存在自然的同构

$$hom_{\mathbf{Top}}(|X|, Y) \cong hom_{\mathbf{sSet}}(X, SY).$$

定理1.3.2. 对任意单纯集X, |X|是CW复形.

## 1.4 小范畴的神经

这一节我们详细讨论小范畴的神经.在非特别指出的情形下,本小节 $\mathcal{C}$ 都代表一个小范畴.回顾例1中的定义,单纯集 $N\mathcal{C}$ 的全体n单形 $N\mathcal{C}_n$ 包含有可连续复合的n个态射,记为 $(f_n,\cdots,f_1)$ .面映射 $d_i^{[n]}$ 将

$$A_0 \xrightarrow{f_1} \cdots \xrightarrow{f_{i-2}} A_{i-1} \xrightarrow{f_{i-1}} A_i \xrightarrow{f_i} A_{i+1} \xrightarrow{f_{i+1}} \cdots \xrightarrow{f_n} A_n$$

映到

$$A_0 \xrightarrow{f_1} \cdots \xrightarrow{f_{i-2}} A_{i-1} \xrightarrow{f_i \circ f_{i-1}} A_{i+1} \xrightarrow{f_{i+1}} \cdots \xrightarrow{f_n} A_n,$$

且在i=0,n时映射舍弃 $A_i$ 和相连的映射.类似地退化映射 $s_j^{[n]}$ 将

$$A_0 \xrightarrow{f_1} \cdots \xrightarrow{f_{i-2}} A_{i-1} \xrightarrow{f_{i-1}} A_i \xrightarrow{f_i} A_{i+1} \xrightarrow{f_{i+1}} \cdots \xrightarrow{f_n} A_n$$

映到

$$A_0 \xrightarrow{f_1} \cdots \xrightarrow{f_{j-2}} A_{j-1} \xrightarrow{f_{j-1}} A_j \xrightarrow{f_j} A_j \xrightarrow{f_j} A_{j+1} \xrightarrow{f_{j+1}} \cdots \xrightarrow{f_n} A_n$$

例4. 设G是群,那么 $\mathbf{B}G$ 是一个只有一个对象的小范畴.由于mor  $\mathbf{B}G = G$ ,故 $N\mathbf{B}G_n = G^n$ .注意到 $\mathbf{B}G$ 中态射的复合是群乘法,于是

$$d_i: G^n \to G^{n-1}$$

$$(g_1, \dots, g_n) \mapsto \begin{cases} (g_2, \dots, g_n) & i = 0\\ (g_1, \dots, g_i g_{i+1}, \dots, g_n) & 0 < i < n\\ (g_1, \dots, g_{n-1}) & i = n \end{cases}$$

(注意到这里函子B对复合的方式产生了影响, 因此角标产生了变化) 和

$$s_j: G^n \to G^{n+1}$$
  
$$(g_1, \dots, g_n) \mapsto (g_1, \dots, g_{j-1}, 1, g_j, \dots, g_n).$$

注意到这里的映射恰是群上同调所需要的映射.

另一方面,我们还有构造 $\mathbf{E}G$ ,其中ob  $\mathbf{E}G=G$ , $\hom_{\mathbf{E}G}(g,h)=\{x\in G\mid xg=h\}=\{hg^{-1}\}$ 且态射的复合是群乘法.

二者之间有如下的关系:

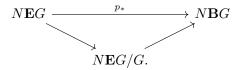
1. 存在自然的单纯集投影

$$p: N\mathbf{E}G \to N\mathbf{B}G$$
$$(g_0, \dots, g_n) \mapsto (g_0 g_n^{-1}, \dots, g_{n-1} g_n^{-1}).$$

2. G在NEG上有右作用

$$(g_0, \cdots, g_n) \cdot g = (g_0 g, \cdots, g_n g),$$

于是有交换图



这是最简单的单纯G主从的例子:

$$NEG \times NBG \to NBG$$
  
 $((g_0, \dots, g_n), (h_1, \dots, h_n)) \mapsto (g_0 h_1 g_1^{-1}, \dots, g_{n-1} h_n g_n^{-1}).$ 

**例5.** 设X是拓扑空间, $U = \{U_i\}_{i \in I}$ 是X的一个开覆盖.

例6 (Borel构造). 设群G作用在集合X上,我们可以构造该作用的广群(groupoid,这是一个范畴不是一个群)G  $\circlearrowleft$  X: 其中ob G  $\circlearrowright$  X = X, $hom_{G \circlearrowleft X}(x,y) = \{g \in G \mid gx = y\}$ 且态射的复合是群乘法.于是NG  $\circlearrowleft$   $X_n = G^n \times X$ ,面映射和退化映射分别为

$$d_{i}: G^{n} \times X \to G^{n-1} \times X$$

$$(g_{1}, \dots, g_{n}, x) \mapsto \begin{cases} (g_{2}, \dots, g_{n}, x) & i = 0 \\ (g_{1}, \dots, g_{i}g_{i+1}, \dots, g_{n}, x) & 0 < i < n \\ (g_{1}, \dots, g_{n-1}, g_{n}x) & i = n \end{cases}$$

和

$$s_j: G^n \times X \to G^{n+1} \times X$$
  
 $(g_1, \dots, g_n, x) \mapsto (g_1, \dots, g_{j-1}, 1, g_j, \dots, g_n, x).$ 

注意 $N\mathbf{B}G\cong NG$   $\circlearrowright$   $\{*\}$ 且 $N\mathbf{E}G\cong NG$   $\circlearrowright$  G.

例7. 设C是一个小范畴, $X: C \to \mathbf{Set}$ 是协变函子,于是X的元素范畴 $\int X$ 是小范畴. $\overline{A}\eta: X_1 \Rightarrow X_2$ 是自然变换,则我们可以构造一个函子

 $\int \eta: \int X_1 \to \int X_2,$ 

将对象(A,x)映到 $(A,\eta_A(x))$ ,将态射 $(f:A\to B,\varphi)$ 映到 $(f,\eta_A(\varphi))$ .这样对于任意的函子X,我们有

$$\mathcal{C} \xrightarrow{X} \mathbf{Cat} \xrightarrow{N} \mathbf{sSet} \xrightarrow{|-|} \mathbf{Top}.$$

本节的最后我们引入如下自然存在且非常重要的问题:给定一个单纯集X,它是否一定是某个小范畴的神经?如果不一定,在何时我们可以断定X是一个小范畴的神经?这个问题我们留到下一节回答,这需要更多的工具来进行讨论.

# 1.5 子单纯集

在完成了许多关于单纯集的讨论,一个自然的想法是我们希望研究单纯集的子结构.按照代数中通常对于子结构的定义,比较自然的,若Y是单纯集X的子单纯集,那么对于每个自然数n, $Y_n$ 都需要是 $X_n$ 的子集,并且我们希望Y所给定态射都是完全由X给定的态射决定——对任意 $f:[n] \to [m]$ ,X(f)在 $Y_n$ 的限制就是Y(f).后一个条件就是在说范畴Y作用在Y上是封闭的.通常,我们并不直接给出一个单纯子集,一般情况下我们给出一族称为生成元(generator)的态射,称包含它们的最小X的子单纯集为这族态射生成的子单纯集.

定义. 给定自然数 $0 \le i \le n$ ,标准n单形 $\Delta_{[n]}$ 由 $d_{[n]}^i: \Delta_{[n-1]} \to \Delta_{[n]}$ 生成的子集被称为 $\Delta_{[n]}$ 的第i面(i-th face),记为 $\partial_i \Delta_{[n]}$ ,即

$$\partial_i \mathbf{\Delta}_{[n]} \cong: \mathbf{\Delta}_{[n-1]} \xrightarrow{d^i_{[n]}} \mathbf{\Delta}_{[n]}.$$

几何上,n单形的第i面就是标号为i的点相对的第i个坐标为0的面.如果我们将所有的面组合起来,几何上这是一个n维球面,对单纯集的这样操作将得到单纯球面:

定义. 标准n单形 $\Delta_{[n]}$ 由 $\{d_{[n]}^i: \Delta_{[n-1]} \to \Delta_{[n]} \mid 0 \le i \le n\}$ 生成的子单纯集称为标准单纯n球面(standard simplicial n-sphere),记为 $\partial \Delta_{[n]}$ ,即

$$\partial \mathbf{\Delta}_{[n]} = \bigcup_{0 \le i \le n} \partial_i \mathbf{\Delta}_{[n]}.$$

习题1.5.1. 求证:

$$1. \ \partial \boldsymbol{\Delta}_{[n]} = \operatorname{colim}_{\boldsymbol{\Delta}_{[n-2]} \xrightarrow{d^i_{[n-1]}} \boldsymbol{\Delta}_{[n-1]}} \boldsymbol{\Delta}_{[n-1]} \xrightarrow{d^i_{[n]}} \boldsymbol{\Delta}_{[n]}.$$

2. 任取k < n,则 $\partial \Delta_{[n]}([k]) = \text{hom}_{\Delta}([k], [n])$ .

更一般地,单纯集X的单纯n球面是单纯集间的映射 $\partial \Delta_{[n]} \to X$ .如果几何球面去掉一个面,我们将得到一个可缩的有界闭集.对应到单纯集则是

定义. 标准n单形 $\Delta_{[n]}$ 由 $\{d_{[n]}^i: \Delta_{[n-1]} \to \Delta_{[n]} \mid 0 \le i \le n, i \ne k\}$ 生成的子单纯集称为标准单纯角(standard simplicial horn),记为 $\Lambda_{[n]}^k$ ,即

$$oldsymbol{\Lambda}^k_{[n]} = igcup_{0 \leq i \leq n, i 
eq k} \partial_i oldsymbol{\Delta}_{[n]}.$$

#### 习题1.5.2. 求证:

1. 
$$\mathbf{\Lambda}_{[n]}^k = \operatorname{colim}_{\mathbf{\Delta}_{[n-2]} \xrightarrow{d_{[n-1]}^i} \mathbf{\Delta}_{[n-1]}} \mathbf{\Delta}_{[n-1]} \xrightarrow{d_{[n]}^i} \mathbf{\Delta}_{[n]}.$$

2. 任取j < n-1,则 $\Lambda_{[n]}^k([j]) = \hom_{\Delta}([j],[n])$ ,且 $\Lambda_{[n]}^k([n-1]) = \hom_{\Delta}([n-1],[n]) - \{d^k\}$ .

更一般地,单纯集X的单纯角是单纯集间的映射 $\Lambda_{[n]}^k \to X$ .值得注意的是,对任意的自然数n和 $0 \le k \le n$ 我们有自然的嵌入映射 $\Lambda_{[n]}^k \hookrightarrow \partial \Delta_{[n]}$ .这样我们可以引入一个关于单纯集的特殊性质——角填充(horn filling),我们特别关心具有一定角填充性质的单纯集.

定义. 单纯集X若具有角填充性质,即对任意自然数n和 $0 \le k \le n$ ,给定单纯映射 $f: \mathbf{\Lambda}^k_{[n]} \to X$ ,存在 (但不要求唯一)  $\tilde{f}: \partial \mathbf{\Delta}_{[n]} \to X$ 使得图

$$\begin{array}{ccc} \boldsymbol{\Lambda}_{[n]}^k & \xrightarrow{f} X \\ & & \downarrow \\ \partial \boldsymbol{\Delta}_{[n]} & \end{array}$$

交换,则称X为Kan复形(Kan complex).

引理1.5.1. 若X是拓扑空间,则它的奇异复形SX(例2)是Kan复形.

Kan复形在同伦理论当中有重要的作用.

定义. 单纯集X若具有內角填充性质,即对任意自然数n和0 < k < n,给定单纯映射 $f: \mathbf{\Lambda}^k_{[n]} \to X$ ,存在(但不要求唯一) $\tilde{f}: \partial \mathbf{\Delta}_{[n]} \to X$ 使得图

1.5 子单纯集 13

交换,则称X为拟范畴(quasi-category)或无穷范畴(infinity category, $\infty$ -category).

我们从另一个角度来考虑,设C是一个范畴, $M\subseteq \operatorname{mor} C$ 是一类C的态射,若态射 $f:A\to B$ 满足对任意M中的态射 $g:C\to D$ ,都存在态射 $h:C\to A$ 和 $k:D\to B$ 使得有态射 $\varphi:D\to A$ 满足交换图

$$\begin{array}{ccc}
A & \stackrel{h}{\longleftarrow} & C \\
\downarrow^f & & \downarrow^g \\
B & \stackrel{k}{\longleftarrow} & D,
\end{array}$$

则称f具有右对于M的右提升性质(right lifting property with respect to M).于是,无穷范畴的定义是说单纯集X满足它关于单点单纯集\*的投影对于内角包含态射 $i_{[n]}^k: \mathbf{\Lambda}_{[n]}^k \hookrightarrow \mathbf{\Delta}_{[n]}, 0 < k < n$ 有右提升性质.而 $i_{[n]}^k$ 诱导了

$$hom_{\mathbf{sSet}}(\mathbf{\Delta}_{[n]}, X) \longrightarrow hom_{\mathbf{sSet}}(\mathbf{\Lambda}_{[n]}^k, X) 
\cong \downarrow \qquad \qquad \downarrow = 
X([n]) = X_n \xrightarrow{(i_{[n]}^k)^*} \mathbf{\Lambda}_{[n]}^k(X),$$

定义又等价于诱导的 $(i_{[n]}^k)$ \*是满射.

定理1.5.1 (Joyal). 设QuasiCat是sSet中由无穷范畴组成的满子范畴,那么QuasiCat上有自然的模型范畴结构.

**例8.** 设C是任意局部小?范畴,则它的神经NC是一个无穷范畴.并且,这样得到的无穷范畴具有特别的性质——它的内角填充都是唯一的,或者说之前讨论的映射 $(i_{nl}^k)^*$ 是单射.

# 第二章 模型范畴

**定义**. 设C是范畴,我们有C中的态射族W, Fib和Cof,分别被称为弱等价(weak equivalence,  $\stackrel{\sim}{\to}$ )、纤维(fibration,  $\longrightarrow$ )和余纤维(cofibration,  $\hookrightarrow$ )满足:

CM 1. C是(有限)完备和余完备的,

CM 2. 若态射  $f \in Q$ 的收缩<sup>1</sup>,则若 Q属于态射族W, Fib或Cof,则 f也属于相同的态射族,

 $CM \ 3. \ f, g$ 和 $g \circ f$ 中任意两个是弱等价则第三个也是弱等价,

CM 4. 任给定交换图

$$\begin{array}{ccc}
A & \xrightarrow{f} & E \\
\downarrow i & & \downarrow p \\
X & \xrightarrow{g} & B,
\end{array}$$

其中i是余纤维p是纤维,且要么i要么p是一个弱等价,则存在提升 $h:C\to B$ 使整个图交换,

CM 5. 任意 $\mathcal{C}$ 中的态射 $f: A \to B$ 都有分解 $f = q \circ i = p \circ j$ ,其中p, q是纤维,i, j是余纤维,i, p是弱等价,则称范畴 $\mathcal{C}$ 是模型范畴(model category).

若p既是纤维又是弱等价,则称p是零调纤维(acyclic fibration)或平凡纤维(trivial fibration),对偶地若i既是余纤维又是弱等价,则称p是零调余纤维(acyclic cofibration)或平凡余纤维(trivial cofibration).

由于模型范畴C是(有限)完备和余完备的,故存在始对象 $\emptyset$ 和终对象 $\{*\}$ .若C中的对象A满足 $\emptyset \to A$ 是余纤维,则称A是余纤维的(cofibrant).任取C中的对象A,于是由公理CM5,存在对象P使得 $\emptyset \to A = \emptyset \to P \to A$ 且 $P \to A$ 是零调余纤维,则称P是A的余纤维替代(cofibrant replacement).对偶地,也有纤维对象和纤维替代.

更准确地讲,上述定义的模型范畴是闭模型范畴(closed model category),它在下述意义下是闭的,即零调纤维(对应的零调余纤维)和余纤维(对应的纤维)相互决定:

引理2.0.2. 设C是模型范畴,那么如下论断成立:

1. 映射 $i: A \to X$ 是余纤维当且仅当它对所有的零调纤维满足左提升性质.

第二章 模型范畴

- 2. 映射 $i: A \to X$ 是零调余纤维当且仅当它对所有的纤维满足左提升性质.
- 3. 映射 $p: E \to B$ 是纤维当且仅当它对所有的零调余纤维满足右提升性质.
- 4. 映射 $p: E \to B$ 是零调纤维当且仅当它对所有的余纤维满足右提升性质.

Proof.

引理2.0.2自然地推出

命题2.0.2. 在一个模型范畴中,

- 1. 余纤维和零调余纤维都对复合和推出封闭, 特别地, 任意同构都是余纤维.
- 2. 纤维和零调纤维都对复合和拉回封闭, 特别地, 任意同构都是纤维.

事实上, Quillen最初对模型范畴的定义并不是这里的定义,

定义. 设C是模型范畴,A是C中的对象.对余对角线 $\nabla: A \coprod A \to A$ ,CM5说明它可以分解为

$$A \coprod A$$

$$i_{1}+i_{2} \int \nabla$$

$$A \times I \xrightarrow{\sim} A,$$

其中 $i:A\coprod A\to A\times I$ 是余纤维, $A\times I\to A$ 是零调余纤维,称 $A\times I$ 是对象A的柱对象(cylinder object).给定两个态射 $f,g:A\rightrightarrows B$ ,若存在A的柱对象到B的态射H满足图

$$\begin{array}{c}
A \coprod A \\
\downarrow i_1 + i_2 \downarrow \\
A \times I \xrightarrow{H} B,
\end{array}$$

交换,则称f左同伦于q,H是f,q的左同伦(left homotopy).

注意在以上定义中, $A \times I$ 并不表示两个对象的积, $i_1 + i_2$ 也不表示两个态射的和,它们只是存在的某个对象和态射的记号.

定义. 设C, D是模型范畴, 若伴随函子对

 $F: \mathcal{C} \leftrightarrows \mathcal{D}: G$ 

# 第三章 单纯代数

# 3.1 单纯模的同伦群

如同先前的定义,给定一个交换环R,一个单纯环是函子

$$A_*: \Delta^{\circ} \to R - \mathbf{Algebras},$$

具体来说,这个函子给定了一族R代数 $A_n = A([n])$ ,且存在R代数同态

$$d_i^{[n]}: A_n \to A_{n-1}$$

和

$$s_i^{[n]}: A_n \to A_{n+1}$$

满足相应的单纯关系.

**例9.** 任意给定一个交换环R,我们有自然存在的单纯R代数 $s(R)_*$ ,其中对任意n, $s(R)_n:=R$ , $d_i^{[n]}=s_j^{[n]}=\mathrm{id}_R$ .

定义. 给定单纯代数 $A_*$ ,则一个 $A_*$ 模 $(A_*$ -module)是一个单纯对象 $V_*$ ,其中V([n])是一个 $A_n$ 模,存在同态

$$d_i^{[n]}: V_n \to V_{n-1}$$

和

$$s_j^{[n]}: V_n \to V_{n+1}$$

满足相应的单纯关系,且与 $A_*$ 的单纯结构相容,具体说来,对于任意 $a\in A_n$ 和 $v\in V_n$ , $d_i^{V_{[n]}}(av)=d_i^{A_{[n]}}(a)d_i^{V_{[n]}}(v)$ 且 $s_j^{V_{[n]}}(av)=s_j^{A_{[n]}}(a)s_j^{V_{[n]}}(v)$ .

例10. 类似于例9,任意给定一个R模V,都存在自然的单纯 $s(R)_*$ 模 $S(V)_*$ ,其中对任意n, $s(V)_n:=V$ , $d_i^{[n]}=s_j^{[n]}=\mathrm{id}_V$ .

考虑给定一个单纯 $s(R)_*$ 模 $V_*$ ,我们有一个R模复形 $N(V_*)_{\bullet}$ 

$$N(V_*)_n := \begin{cases} 0 & n \le 0\\ \bigcap_{i=1}^n \operatorname{Ker} d_i^{[n]} & n \ge 1 \end{cases},$$

第三章 单纯代数

且边缘映射 $\partial_n := d_0^{[n]}$ .这个复形称为 $V_*$ 的正规化(normalization).(另一种正规化的构造我们还可以考虑取前n项核的交集,边缘映射取最后一个面映射.)

除了正规化还存在其他的方法,对一个给定的单纯 $s(R)_*$ 模 $V_*$ ,还可以构造一个对应的R模复形 $V_{\bullet}$ ,满足 $V_n=V_n$ ,边缘映射

$$\partial_n := \sum_{i=0}^n (-1)^i d_i^{[n]}.$$

虽然两种方式给出的链并不相同,但这两个链是拟等价的——它们具有相同的同调.

引理3.1.1. 设R是交换环, 给定一个单纯 $s(R)_*$ 模 $V_*$ , 那么

$$H_n(V_{\bullet}) \cong H_n(N(V_*)_{\bullet})$$

对所有n成立, 我们称这个群为 $V_*$ 的第n阶同伦群(the n-th homotopy group), 记为 $\pi_n(V_*)$ .

Proof. 我们将证明

18

$$V_{\bullet} \cong N(V_*)_{\bullet} \oplus X_{\bullet},$$

其中 $X_{\bullet}$ 是一个零调单纯 $s(R)_{*}$ 模,于是引理自然是该结论的推论.

习题3.1.1. 设R是交换环,S是R代数,那么N(s(S)) = S.

**习题3.1.2.** 给定交换环R和单纯R代数 $A_*$ ,且设 $V_*$ 是单纯 $A_*$ 模.证明 $N(V_*)_n$ , Ker  $\partial_n$ , Im  $\partial_{n+1}$ 都是 $V_n$ 的 $A_n$ 子模.

**定义.** 单纯R代数间的态射(morphism) $\varphi_*: A_* \to B_*$ 是一族态射 $\varphi_n: A_n \to B_n$ , 满足

$$\begin{array}{ccc} A_n & \xrightarrow{d_i^{A_n}} & A_{n-1} \\ \varphi_n & & & & & \varphi_{n-1} \\ B_n & \xrightarrow{d_i^{B_n}} & B_{n-1}. \end{array}$$

和

$$A_n \xrightarrow{s_j^{A_n}} A_{n+1}$$

$$\varphi_n \downarrow \qquad \qquad \downarrow^{\varphi_{n+1}}$$

$$B_n \xrightarrow{s_j^{B_n}} B_{n+1}.$$

对于任意i,j都成立.

 $\Xi\varphi_*:A_*\to B_*$ 是单纯代数之间的态射,那么我们有自然的R模的态射

$$\pi_*(\varphi): \pi_*(A) \to \pi_*(B),$$

或者更准确地说 $\pi$ 是一个函子 $s(R - \mathbf{Algebras}) \rightarrow R - \mathbf{Mod}$ .

 $\Xi\varphi_*: A_* \to B_*$ 诱导的R模态射 $\pi_*(\varphi)$ 都是同构,则称 $\varphi$ 是弱等价(weak equivalence).

3.2 DOLD-KAN对应

**定义**. 给定交换环R和单纯R代数 $A_*$ ,

## 3.2 Dold-Kan对应

### 3.3 单纯预解

定义. 给定交换环R和单纯R代数 $A_*$ ,且 $X = \{X_n\}_{n>0}$ 是一族未定元.若单纯R代数 $A[X]_*$ 满足

- 1.  $A[X]_n$ 是 $A_n[X_n]$ , 即 $A_n$ 上的以 $X_n$ 为未定元的多项式环,
- 2. 对任意的 $j, n, s_j^{A[X]_n}(X_n) \subseteq X_{n+1},$
- 3. 嵌入映射 $A_* \hookrightarrow A[X]_*$ 是单纯R代数同态,

则称 $A[X]_*$ 是 $A_*$ 的自由单纯扩张(free simplicial extension).

定义. 标准复形

引理3.3.1.  $E_R$ 是交换环, $A_*$ 是单纯R代数, $A[X]_*$ 是 $A_*$ 的自由单纯扩张, $E_\varphi:A_*\to B_*$ 是单纯态射,则 $E_*\otimes_{A_*}A[X]_*$ 是 $E_*$ 的自由单纯扩张.

命题3.3.1. 单纯R代数间的态射 $\varphi_*: A_* \to B_*$ 是余纤维当且仅当它是某个自由扩张的收缩.

定义. 设 $\varphi:A_*\to B_*$ 是单纯R代数的态射,那么 $\varphi$ 的一个单纯预解(simplicial resolution)是如下一个分解  $A_*\hookrightarrow A[X]_*\xrightarrow{\psi} B_*$ 

满足复合是 $\varphi$ ,  $A_* \hookrightarrow A[X]_*$ 是 $A_*$ 的自由单纯扩张, $\psi$ 是单纯满态射,且是一个弱等价.通常,我们也称 $A[X]_*$ 是 $B_*$ 在 $A_*$ 上的单纯预解(simplicial resolution of  $B_*$  over  $A_*$ ).

20 第三章 单纯代数

定理3.3.2.  $E_R$ 是交换环, $A_*, B_*, C_*$ 是单纯R代数, $A[X]_*$ 是 $A_*$ 的自由单纯扩张, $E_{\varphi}: A_* \to B_*$ 是单纯态射, $\psi: B_* \to C_*$ 是满态射且是弱等价,那么存在提升 $E_*: A[X]_* \to B_*$ 使得下图

$$A_* \xrightarrow{\varphi} B_*$$

$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow^{\kappa} \qquad \downarrow^{\psi}$$

$$A[X]_* \longrightarrow C_*$$

交换.

给定一个单纯预解 $A_* \hookrightarrow A[X]_*$ ,我们可以构造

$$A[X,X]_* := A[X]_* \otimes_{A_*} A[X]_*,$$

这个单纯R代数.它在如下意义是具有函子性的: 给定单纯代数的态射

$$\varphi, \psi: A[X]_* \to B_*,$$

我们可以构造新的单纯态射

$$\varphi \otimes \psi : A[X,X]_* \to B_*$$
  
 $x \otimes y \mapsto \varphi(x)\psi(y).$ 

定义. 给定交换环R、单纯R代数 $A_*$ 和单纯预解 $A_* \hookrightarrow A[X]_*$ ,设 $A[X,X,Y]_*$ 是 $A[X]_*$ 在 $A[X,X]_*$ 上的单纯预解,则称 $A[X,X,Y]_*$ 是 $A_*$ 代数 $A[X]_*$ 的柱对象(cylinder object).若给定的态射 $\varphi,\psi:A[X]_* \to B_*$ 可以构造交换图

$$A[X,X]_* \xrightarrow{\varphi \otimes \psi} A[X,X,Y]_*$$

$$\downarrow \\ B_*,$$

则称 $\varphi$ 和 $\psi$ 同伦(homotopic),记为 $\varphi \simeq \psi$ .

这里同伦的定义完全同于拓扑中同伦的定义——R代数范畴中的余积就是张量积,因而这个图恰好对应于拓扑空间组成范畴的同伦的定义图.

定理3.3.3 (提升的唯一性).

3.3 单纯预解 21

推论3.3.3.1 (预解的唯一性).

**习题3.3.1.** 这个习题证明对于任意单纯R代数 $A_*$ ,存在它的自由扩张.

任取正自然数n,令 $w \in A_{n-1}$ 满足它在 $N(A_*)_{n-1}$ 是闭链,即 $d_0^{[n-1]}(w) = 0$ 

我们来具体构造任意给定单纯R代数 $f: A_* \to B_*$ 的单纯消解.

**例11.** 给定R代数 $\varphi: R[x] \to R, x \mapsto 0$ ,将它自然地看为单纯代数的同态,那么如下构造的复形给出了f的单纯消解:令

$$P_n := R[x] \otimes_R \left(\bigotimes_{i=1}^n R[x]\right),$$

记 $P_n$ 在R[x]的生成元为 $x_{n,1}=1\otimes x\otimes\cdots\otimes 1,\cdots,x_{n,n}=1\otimes 1\otimes\cdots\otimes x.$ 构造面映射和退化映射分别为

$$d_i^{[n]}(f(x) \otimes g_1(x) \otimes \cdots \otimes g_n(x)) := \begin{cases} f(x)g_1(x) \otimes \cdots \otimes g_n(x) & i = 0 \\ f(x) \otimes g_1(x) \otimes \cdots \otimes g_i(x)g_{i+1}(x) \otimes \cdots \otimes g_n(x) & 1 \leq i \leq n-1 \\ f(x)\varphi(g_n(x)) \otimes g_1(x) \otimes \cdots \otimes g_{n-1}(x) & i = n \end{cases}$$

和

$$s_i^{[n]}(f(x)\otimes g_1(x)\otimes\cdots\otimes g_n(x)):=\begin{cases} f(x)\otimes 1\otimes g_1(x)\otimes\cdots\otimes g_n(x) & i=0\\ f(x)\otimes g_1(x)\otimes\cdots\otimes g_i(x)\otimes 1\otimes g_{i+1}(x)\otimes\cdots\otimes g_n(x) & 1\leq i\leq n-1\\ f(x)\otimes g_1(x)\otimes\cdots\otimes g_n(x)\otimes 1 & i=n, \end{cases}$$

不难看出这是一个单纯R代数,是R[x]的单纯扩张.接下来验证这是一个单纯消解,即要验证 $P_* \to R$ 是弱等价.

构造如下R[x]模复形K(x):

$$R[x] \xleftarrow{x} R[x] \leftarrow 0,$$

只要验证这个复形与P\*同伦.考虑

$$R[x] \longleftarrow_{x} R[x] \longleftarrow_{0} 0$$

$$\downarrow_{x \otimes -} \qquad \downarrow_{x \otimes -} \qquad \downarrow_$$