

目录

1. 范畴	2
1.1. Grothendieck宇宙	2
1.2. 范畴的定义	2
1.3. 函子与自然变换	3
1.4. Yoneda引理	5
1.5. 伴随函子	5
2. 极限	7
2.1. 极限的定义	7
2.2. 极限的转化	8
2.3. 极限的交换性	9
2.4. 加法范畴和Abel范畴	10
2.5. 正合函子	11
3. 半群范畴	13
3.1. 半群范畴的定义	13
3.2. 半群范畴的模	15
3.3. 辫半群范畴和对称半群范畴	16
3.4. Drinfeld中心	18
3.5. Müger中心	19
3.6. 对偶	21
4. 半群范畴中的代数	23
4.1. 结合代数	23
4.2. 交换代数	24
4.3. 内蕴Hom	25
4.4. 代数的中心	26
4.5. Barr-Beck定理	27
5. 融合范畴	29
5.1. 融合范畴	29
5.2. 可分代数	30
5.3. 模的张量积	30
5.4. 多重融合范畴的张量积	32
5.5. 模的对偶	33
5.6. 多重融合范畴的结构	33
5.7. 全局维数	34

1. 范畴

1.1. **Grothendieck宇宙**. 粗略而言, 如果我们在一个集合 U 里可以进行所有的数学操作, 那么这个集合就称为一个Grothendieck宇宙.

定义1.1.1. 一个**Grothendieck宇宙**是一个集合 U , 满足下列公理:

- (i) 如果 $x \in U$ 且 $y \in x$, 则 $y \in U$.
- (ii) 如果 $x \in U$, 则幂集 $P(x) \in U$.
- (iii) 如果 $I \in U$, $x : I \rightarrow U$ 是一个映射, 则集合的并 $\bigcup_{\alpha \in I} x(\alpha) \in U$.

引理1.1.2. (1) 如果 $x \in U$ 且 $y \subset x$, 则 $y \in U$.

- (2) 如果 $U \neq \emptyset$, 则 $\emptyset \in U$.
- (3) 如果 $x, y \in U$, 则 $x \cup y \in U$.
- (4) 如果 $x, y \in U$, 则 $x \times y \in U$.

证明. (1) 因为 $y \in P(x)$, 所以根据公理(i)和(ii)得 $y \in U$.

- (2) 是(1)的推论.
- (3) 两元素集合 $P(P(\emptyset)) \in U$.
- (4) $x \times y \subset P(P(x \cup y))$. (有序对定义为 $(a, b) = \{\{a\}, \{a, b\}\}$.)

□

命题1.1.3. (1) 如果 $I \in U$, $x : I \rightarrow U$ 是一个映射, 则 $\bigcap_{\alpha \in I} x(\alpha) \in U$.

- (2) 如果 $I \in U$, $x : I \rightarrow U$ 是一个映射, 则 $\prod_{\alpha \in I} x(\alpha) \in U$.
- (3) 如果 $I \in U$, $x : I \rightarrow U$ 是一个映射, 则 $\prod_{\alpha \in I} x(\alpha) \in U$.
- (4) 如果 $x, y \in U$, 则 $y^x \in U$.

证明. (1) $\bigcap_{\alpha \in I} x(\alpha) \subset \bigcup_{\alpha \in I} x(\alpha)$.

- (2) $\prod_{\alpha \in I} x(\alpha) \subset I \times \bigcup_{\alpha \in I} x(\alpha)$.
- (3) $\prod_{\alpha \in I} x(\alpha) \subset P(I \times \bigcup_{\alpha \in I} x(\alpha))$.
- (4) $y^x \subset P(x \times y)$.

□

习题1.1.4. 证明: 若 U 是一个Grothendieck宇宙, 则 $U \notin U$.

例1.1.5. (1) 空集 \emptyset 是一个Grothendieck宇宙.

- (2) 所有遗传有限集(hereditarily finite sets)组成的集合 $V_\omega = P(\emptyset) \cup P^2(\emptyset) \cup \dots$ 是一个Grothendieck宇宙.

接下来我们选定一个Grothendieck宇宙 U 使得自然数集 $\mathbb{N} \in U$. 如果一个集合 X 含于 U , 则称 X 是小的, 否则称 X 是大的.

如不做特别说明, 我们提到的拓扑空间, 以及群、环、模、线性空间等代数概念都将假设是小的.

1.2. 范畴的定义.

定义1.2.1. 一个**范畴** \mathcal{C} 由下列要素组成

- (1) 一个集合 $Ob(\mathcal{C})$, 其中的元素称为 \mathcal{C} 的**对象**. 我们用记号 $X \in \mathcal{C}$ 表示 X 是范畴 \mathcal{C} 的一个对象.
- (2) 每两个对象 $X, Y \in \mathcal{C}$ 有一个集合 $Hom_{\mathcal{C}}(X, Y)$, 其中的元素称为从 X 到 Y 的**态射**. 我们用记号 $f : X \rightarrow Y$ 表示 f 是一个从 X 到 Y 的态射.
- (3) 每三个对象 $X, Y, Z \in \mathcal{C}$ 有一个映射 $\circ : Hom_{\mathcal{C}}(Y, Z) \times Hom_{\mathcal{C}}(X, Y) \rightarrow Hom_{\mathcal{C}}(X, Z)$, 称为**复合规则**.

它们满足下列公理

- (单位律) 每个对象 $X \in \mathcal{C}$ 有一个态射 $Id_X : X \rightarrow X$, 称为**恒同态射**, 使得对任意态射 $f : Y \rightarrow X$ 有 $Id_X \circ f = f$, 对任意态射 $g : X \rightarrow Z$ 有 $g \circ Id_X = g$.
- (结合律) 对任意态射 $f : X \rightarrow Y, g : Y \rightarrow Z, h : Z \rightarrow W$, 有 $(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f)$.

注1.2.2. 恒同态射 Id_X 是唯一的.

例1.2.3. (1) 小集合及集合映射组成的集合范畴 Set .

(2) 拓扑空间范畴 Top , 流形范畴.

(3) 群范畴 Grp , Abel群范畴 Abel , 一个域 k 上的线性空间范畴 Vect_k , 一个环 A 的左模范畴 LMod_A .

(4) (含单位元的)环范畴 Ring , 交换环范畴 $\mathcal{C}\text{Ring}$.

(5) 带基点的拓扑空间范畴 Top_* , 同伦范畴 Top^{hom} .

(6) 偏序集 (X, \leq) .

(7) 反向范畴 \mathcal{C}^{op} : $\text{Ob}(\mathcal{C}^{\text{op}}) = \text{Ob}(\mathcal{C})$, $\text{Hom}_{\mathcal{C}^{\text{op}}}(X, Y) = \text{Hom}_{\mathcal{C}}(Y, X)$.

(8) 乘积范畴 $\mathcal{C} \times \mathcal{D}$: $\text{Ob}(\mathcal{C} \times \mathcal{D}) = \text{Ob}(\mathcal{C}) \times \text{Ob}(\mathcal{D})$, $\text{Hom}_{\mathcal{C} \times \mathcal{D}}((X, Y), (X', Y')) = \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, X') \times \text{Hom}_{\mathcal{D}}(Y, Y')$.

定义1.2.4. 设 \mathcal{C} 是一个范畴. \mathcal{C} 中的一个态射 $f: X \rightarrow Y$ 称为同构, 若存在 $g: Y \rightarrow X$, 使得 $g \circ f = \text{Id}_X$, $f \circ g = \text{Id}_Y$. 此时称 X 与 Y 同构, 记作 $X \cong Y$. 如果 \mathcal{C} 中的态射都是同构, 则称 \mathcal{C} 是一个群胚.

\mathcal{C} 中的一个态射 $f: X \rightarrow Y$ 称为单射, 若对任意 $Z \in \mathcal{C}$, 与 f 复合诱导单射 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(Z, X) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}}(Z, Y)$. 此时称 X 是 Y 的一个子对象.

\mathcal{C} 中的一个态射 $f: X \rightarrow Y$ 称为满射, 若对任意 $Z \in \mathcal{C}$, 与 f 复合诱导单射 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(Y, Z) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Z)$. 此时称 Y 是 X 的一个商对象.

注1.2.5. 若 $f: X \rightarrow Y$ 是同构, 则 f 既单且满. 反之不一定. 比如在一个偏序集中, 所有态射既单且满, 但只有恒同态射是同构.

定义1.2.6. 称范畴 \mathcal{D} 是 \mathcal{C} 的子范畴, 如果 $\text{Ob}(\mathcal{D}) \subset \text{Ob}(\mathcal{C})$, 对于 $X, Y \in \mathcal{D}$ 有 $\text{Hom}_{\mathcal{D}}(X, Y) \subset \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y)$, 并且 \mathcal{D} 的态射复合是 \mathcal{C} 的限制. \mathcal{C} 的一个子范畴 \mathcal{D} 称为完全的, 如果对任意 $X, Y \in \mathcal{D}$, $\text{Hom}_{\mathcal{D}}(X, Y) = \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y)$.

例1.2.7. (1) Abel 是 Grp 的完全子范畴. $\mathcal{C}\text{Ring}$ 是 Ring 的完全子范畴.

(2) 有限维线性空间组成 Vect_k 的一个完全子范畴.

(3) 全体小集合和集合单射组成 Set 的一个子范畴.

范畴	始对象/ 终对象	乘积	余乘积	同构	单/满射
Set	\emptyset / 单元素集	Descartes积	无交并	双射	单/满射
Top	\emptyset / pt	乘积空间	无交并	同胚	连续单/满射
Top_*	(pt, pt)	乘积空间	一点并	同胚	连续单/满射
Grp	平凡群	群直积	自由乘积	群同构	单/满同态
Abel	0	群直积	直和	群同构	单/满同态
Ring	\mathbb{Z} / 0	环直积	自由乘积	环同构	单同态/-
$\mathcal{C}\text{Ring}$	\mathbb{Z} / 0	环直积	张量积	环同构	单同态/-
偏序集	最小元/ 最大元	下确界	上确界	恒同	全部态射

注1.2.8. 一个范畴可以看作一个有向图, 其中的顶点是对象, 箭头是态射. 图上附带一个箭头的复合运算, 运算满足单位律和结合律.

我们考虑集合范畴 Set 所对应的有向图. 忘掉所有集合的信息, 仅从这个图我们可以还原出范畴 Set 几乎所有的信息: 图里的一个顶点来自于空集, 当且仅当它到每个顶点有且只有一个箭头. 图里的一个顶点来自于单元素集, 当且仅当每个顶点到它有且只有一个箭头. 一个顶点所对应的集合的元素与单元素集到它的箭头一一对应.

这个例子告诉我们, 范畴里一个对象的信息都含在它与其它对象的态射中. 稍后的Yoneda引理会更好地阐释这一点.

1.3. 函子与自然变换.

定义1.3.1. 设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是两个范畴. 一个函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 包括下列对应

(1) 每个 \mathcal{C} 中的对象 $X \in \mathcal{C}$, 对应 \mathcal{D} 中的一个对象 $F(X) \in \mathcal{D}$.

(2) 每个 \mathcal{C} 中的态射 $f: X \rightarrow Y$, 对应 \mathcal{D} 中的一个态射 $F(f): F(X) \rightarrow F(Y)$.

它们满足下列公理

- (单位律) 对 \mathcal{C} 中的每个对象 $X \in \mathcal{C}$, $F(\text{Id}_X) = \text{Id}_{F(X)}$.
- (复合律) 对 \mathcal{C} 中的任意态射 $f: X \rightarrow Y$, $g: Y \rightarrow Z$, 有 $F(g \circ f) = F(g) \circ F(f)$.

习题1.3.2. 设 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个函子. 证明: F 将同构映为同构.

定义1.3.3. 一个函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 称为**忠实的(完全的, 完全忠实的)**, 如果对任意 $X, Y \in \mathcal{C}$, F 诱导的映射 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(X), F(Y))$ 是单射(满射, 双射).

定义1.3.4. 设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是两个范畴, $F, G: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是两个函子. 一个函子的**自然变换** $\xi: F \rightarrow G$ 是一系列自然的态射 $\xi_X: F(X) \rightarrow G(X)$, $X \in \mathcal{C}$. 具体而言, ξ 对 \mathcal{C} 中的每个对象 $X \in \mathcal{C}$, 指定 \mathcal{D} 中的一个态射 $\xi_X: F(X) \rightarrow G(X)$, 使得对任一 \mathcal{C} 中的态射 $f: X \rightarrow Y$, 下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} F(X) & \xrightarrow{F(f)} & F(Y) \\ \xi_X \downarrow & & \downarrow \xi_Y \\ G(X) & \xrightarrow{G(f)} & G(Y). \end{array}$$

一个函子**同构** $\xi: F \rightarrow G$ 是一系列自然的同构 $\xi_X: F(X) \rightarrow G(X)$, $X \in \mathcal{C}$. 具体而言, ξ 是一个自然变换, 且对所有的 $X \in \mathcal{C}$, ξ_X 都是同构. 此时称函子 F 与 G **同构**, 记作 $F \cong G$.

习题1.3.5. 证明: 一个自然变换 $\xi: F \rightarrow G$ 是函子同构, 当且仅当存在自然变换 $\eta: G \rightarrow F$ 使得 $\eta \circ \xi = \text{Id}_F$, $\xi \circ \eta = \text{Id}_G$.

定义1.3.6. 一个函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 称为**范畴等价**, 若存在函子 $G: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$, 使得 $G \circ F \cong \text{Id}_{\mathcal{C}}$, $F \circ G \cong \text{Id}_{\mathcal{D}}$. 此时称范畴 \mathcal{C} 与 \mathcal{D} **等价**, 记作 $\mathcal{C} \simeq \mathcal{D}$.

例1.3.7. (1) 恒同函子 $\text{Id}_{\mathcal{C}}: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$. 恒同自然变换 $\text{Id}_F: F \rightarrow F$.

(2) 遗忘函子 $\mathcal{J}op \rightarrow \mathcal{S}et$, $\mathcal{G}rp \rightarrow \mathcal{S}et$, $\mathcal{R}ing \rightarrow \mathcal{A}bel$, $\mathcal{J}op_* \rightarrow \mathcal{J}op$. 它们都是忠实的, 但不是完全的.

(3) 子范畴的含入函子是忠实的, 完全子范畴的含入函子是完全忠实的.

(4) 同调群函子 $H_n: \mathcal{J}op \rightarrow \mathcal{A}bel$, 上调群函子 $H^n: \mathcal{J}op \rightarrow \mathcal{A}bel^{\text{op}}$. 基本群函子 $\pi_1: \mathcal{J}op_* \rightarrow \mathcal{G}rp$, 同伦群函子 $\pi_n: \mathcal{J}op_* \rightarrow \mathcal{A}bel$, $n \geq 2$, 和道路分支函子 $\pi_0: \mathcal{J}op \rightarrow \mathcal{S}et$. 它们既不是忠实的, 也不是完全的. 自然变换 $H^n \rightarrow \text{hom}_{\mathbb{Z}}(H_n(-), \mathbb{Z})$.

(5) 函数环函子 $\mathcal{J}op \rightarrow \mathcal{C}Ring^{\text{op}}$, $X \mapsto C(X) = \text{Hom}_{\mathcal{J}op}(X, \mathbb{R})$.

(6) 对偶空间函子 $D: \mathcal{V}ect_k \rightarrow \mathcal{V}ect_k^{\text{op}}$, 它是忠实的但不是完全的. 自然变换 $\text{Id} \rightarrow D^2$.

(7) 函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 诱导一个函子 $F^{\text{op}}: \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \mathcal{D}^{\text{op}}$.

定义1.3.8. 设 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个函子. 我们称 $X \in \mathcal{D}$ 属于 F 的**本质像**, 如果存在 $Y \in \mathcal{C}$, 使得 $X \cong F(Y)$. 我们称 F 是**本质满的**, 如果 \mathcal{D} 中的对象都属于 F 的本质像.

注1.3.9. 若两个函子同构, 则它们有相同的本质像.

命题1.3.10. 一个函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是范畴等价的充分必要条件是: (1) F 是完全忠实的, (2) F 是本质满的.

证明. 充分性. 对于 $X \in \mathcal{D}$, 根据(2)我们可选取 $G(X) \in \mathcal{C}$ 及同构 $\xi_X: F(G(X)) \rightarrow X$. 对于 \mathcal{D} 中态射 $f: X \rightarrow Y$, 根据(1)存在唯一态射 $G(f): G(X) \rightarrow G(Y)$ 使得 $F(G(f)) = \xi_Y^{-1} \circ f \circ \xi_X$. 于是我们得到一个函子 $G: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$, 并且有函子同构 $\xi: F \circ G \rightarrow \text{Id}_{\mathcal{D}}$. 另一方面, 对于 $Z \in \mathcal{C}$, 根据(1)同构 $\xi_{F(Z)}: FGF(Z) \rightarrow F(Z)$ 决定了一个同构 $\eta_Z: GF(Z) \rightarrow Z$. 因此有函子同构 $\eta: G \circ F \rightarrow \text{Id}_{\mathcal{C}}$.

必要性. 设 $G: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 是 F 的逆. (1) 对于 $X, Y \in \mathcal{C}$, 映射 $F: \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(X), F(Y))$ 有逆映射 $\text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(X), F(Y)) \xrightarrow{G} \text{Hom}_{\mathcal{C}}(GF(X), GF(Y)) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y)$. (2) 对于 $X \in \mathcal{D}$, 函子同构 $F \circ G \cong \text{Id}_{\mathcal{D}}$ 给出一个同构 $F(G(X)) \cong X$. \square

推论1.3.11. 设 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个完全忠实的函子, \mathcal{D}' 是由 F 的本质像组成的 \mathcal{D} 的完全子范畴. 则 F 诱导了范畴等价 $\mathcal{C} \simeq \mathcal{D}'$.

习题1.3.12. 设 $X \in \text{Set}$ 是一个单元素集. 证明: 函子 $\text{Hom}_{\text{Set}}(X, -) : \text{Set} \rightarrow \text{Set}$ 是一个范畴等价.

习题1.3.13. 证明: 由全体拓扑空间及全体映射组成的范畴与 Set 等价.

1.4. Yoneda引理.

定义1.4.1. 一个范畴 \mathcal{C} 称为**局部小的**, 如果任意两个对象间的态射集合 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y)$ 是小的. 一个范畴 \mathcal{C} 称为**小的**, 如果 \mathcal{C} 是局部小的, 并且 $\text{Ob}(\mathcal{C})$ 是一个小集合. 一个范畴 \mathcal{C} 称为**本质小的**, 如果 \mathcal{C} 等价于一个小范畴.

例1.4.2. Set 的有限集组成的完全子范畴是本质小的, 但不是小的.

定义1.4.3. 设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是范畴. 全体函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 及自然变换构成一个范畴, 记作 $\text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$. 特别地, 范畴 $\text{Fun}(\mathcal{C}^{\text{op}}, \text{Set})$ 称为 \mathcal{C} 上的**预层范畴**, 记作 $\mathcal{P}(\mathcal{C})$, 其中的对象称为 \mathcal{C} 上的**预层**. 对于局部小范畴 \mathcal{C} , 我们将函子 $j : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{C}), X \mapsto \text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, X)$ 称为**Yoneda嵌入**.

注1.4.4. 如果 \mathcal{C} 是小范畴且 \mathcal{D} 是(局部)小范畴, 则 $\text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$ 也是(局部)小范畴.

注1.4.5. 当 \mathcal{C} 不是一个(局部)小范畴, 我们可以通过放大宇宙使得 \mathcal{C} 成为一个(局部)小范畴. 因此我们对于(局部)小范畴的结论, 通常都可用于一般的范畴.

命题1.4.6. 设 \mathcal{C} 是一个局部小范畴, $X \in \mathcal{C}, \mathcal{F} \in \mathcal{P}(\mathcal{C})$. 我们有双射 $\text{Hom}_{\mathcal{P}(\mathcal{C})}(j(X), \mathcal{F}) \rightarrow \mathcal{F}(X), \xi \mapsto \xi_X(\text{Id}_X)$.

证明. 对于 $x \in \mathcal{F}(X)$, 我们有自然变换 $\xi_x : j(X) \rightarrow \mathcal{F}$, 使得 $(\xi_x)_Z = \mathcal{F}(-)(x) : \text{Hom}_{\mathcal{C}}(Z, X) \rightarrow \mathcal{F}(Z)$. 映射 $x \mapsto \xi_x$ 与 $\xi \mapsto \xi_X(\text{Id}_X)$ 互逆. \square

推论1.4.7 (Yoneda引理). 设 \mathcal{C} 是一个局部小范畴. 则 Yoneda 嵌入 $j : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{C})$ 是完全忠实的.

定义1.4.8. 设 \mathcal{C} 是一个局部小范畴. 称一个函子 $F : \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$ 是**可表示的**, 如果 F 同构于某个函子 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, X)$; 换言之, F 属于 Yoneda 嵌入的本质像.

注1.4.9. 根据 Yoneda 引理, 表示一个函子 $F : \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$ 的对象 X 在典范同构下唯一.

例1.4.10. 遗忘函子 $\text{For} : (\mathcal{J}\text{op}^{\text{op}})^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$ 由单元素集表示.

习题1.4.11. 证明遗忘函子 $\text{For} : \text{Grp} \rightarrow \text{Set}, \text{For} : \text{Ring} \rightarrow \text{Set}$ 是可表示的.

习题1.4.12. 证明函子 $\text{Grp} \rightarrow \text{Set}, G \mapsto \{g \in G \mid g^2 = 1\}$ 是可表示的.

1.5. 伴随函子.

定义1.5.1. 一个**伴随**由一对函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}, G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 和一个自然的双射 $\text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(X), Y) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, G(Y))$ 组成. 此时称 F 是 G 的**左伴随函子**, G 是 F 的**右伴随函子**.

例1.5.2. (1) 遗忘函子 $\mathcal{J}\text{op}, \text{Grp}, \text{Abel}, \text{Ring}, \mathcal{C}\text{Ring} \rightarrow \text{Set}$ 有左伴随函子, 将一个集合 S 映为由 S 生成的离散空间, 自由群, 自由 Abel 群, \mathbb{Z} 上的自由代数, \mathbb{Z} 上的多项式环.

(2) 设 $\phi : A \rightarrow B$ 是环同态. 函子 $\phi_* : \text{LMod}_B \rightarrow \text{LMod}_A, N \mapsto {}_A N$ 有左伴随函子 $\phi^* = B \otimes_A - : \text{LMod}_A \rightarrow \text{LMod}_B$, 和右伴随函子 $\phi^! = \text{hom}_A(B, -) : \text{LMod}_A \rightarrow \text{LMod}_B$.

(3) 设 A 是一个交换环, N 是一个 A 模. 由张量积的定义, $- \otimes_A N : \text{LMod}_A \rightarrow \text{LMod}_A$ 是 $\text{hom}_A(N, -) : \text{LMod}_A \rightarrow \text{LMod}_A$ 的左伴随函子.

注1.5.3. 若函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 的左伴随, 则 $F^{\text{op}} : \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \mathcal{D}^{\text{op}}$ 是 $G^{\text{op}} : \mathcal{D}^{\text{op}} \rightarrow \mathcal{C}^{\text{op}}$ 的右伴随.

习题1.5.4. 设函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}, F' : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}$ 分别是 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}, G' : \mathcal{E} \rightarrow \mathcal{D}$ 的左伴随. 证明: $F' \circ F$ 是 $G \circ G'$ 的左伴随.

命题1.5.5. 设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是局部小范畴. 一个函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 有右伴随的充分必要条件是, 对每个 $Y \in \mathcal{D}$, 函子 $\text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(-), Y) : \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$ 是可表示的.

证明. 必要性. 设 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 是 F 右伴随. 由伴随函数的定义, $G(Y)$ 表示函子 $\text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(-), Y)$.

充分性. 设函子 $\text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(-), Y)$ 由 $G(Y)$ 表示. 对于 \mathcal{D} 中一个态射 $f : Y \rightarrow Y'$, 根据 Yoneda 引理, 自然变换 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, G(Y)) \cong \text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(-), Y) \xrightarrow{f \circ -} \text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(-), Y') \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, G(Y'))$ 给出一个态射 $G(f) : G(Y) \rightarrow G(Y')$. 这样我们得到一个函子 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$, 它是 F 的右伴随. \square

推论 1.5.6 (伴随函数的唯一性). 若一个函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 有右伴随, 则右伴随函子在典范同构下唯一.

定理 1.5.7. 函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 的左伴随的充分必要条件是, 存在自然变换 $u : \text{Id}_{\mathcal{C}} \rightarrow G \circ F$ 和 $v : F \circ G \rightarrow \text{Id}_{\mathcal{D}}$, 使得下列两个复合自然变换都是恒同

$$\begin{aligned} F &= F \circ \text{Id}_{\mathcal{C}} \xrightarrow{\text{Id}_F \circ u} F \circ G \circ F \xrightarrow{v \circ \text{Id}_F} \text{Id}_{\mathcal{D}} \circ F = F, \\ G &= \text{Id}_{\mathcal{C}} \circ G \xrightarrow{u \circ \text{Id}_G} G \circ F \circ G \xrightarrow{\text{Id}_G \circ v} G \circ \text{Id}_{\mathcal{D}} = G. \end{aligned}$$

证明. 充分性. 我们有两个映射

$$\begin{aligned} \Phi : \text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(X), Y) &\rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, G(Y)), & f &\mapsto (X \xrightarrow{u_X} GF(X) \xrightarrow{G(f)} G(Y)), \\ \Psi : \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, G(Y)) &\rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(X), Y), & g &\mapsto (F(X) \xrightarrow{F(g)} FG(Y) \xrightarrow{v_Y} Y). \end{aligned}$$

有 $\Psi\Phi(f) = (F(X) \xrightarrow{F(u_X)} FGF(X) \xrightarrow{FG(f)} FG(Y) \xrightarrow{v_Y} Y)$. 由 v 的自然性, $\Psi\Phi(f) = (F(X) \xrightarrow{F(u_X)} FGF(X) \xrightarrow{v_{F(X)}} F(X) \xrightarrow{f} Y) = f$. 同理可证 $\Phi\Psi(g) = g$.

必要性. 令 $u_X : X \rightarrow GF(X)$ 是 $\text{Id}_{F(X)}$ 在自然同构 $\text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(X), F(X)) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, GF(X))$ 下的像, $v_Y : FG(Y) \rightarrow Y$ 是 $\text{Id}_{G(Y)}$ 在自然同构 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(G(Y), G(Y)) \cong \text{Hom}_{\mathcal{D}}(FG(Y), Y)$ 下的像. 从而得到自然变换 u, v . 由交换图表

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}_{\mathcal{C}}(GF(X), GF(X)) & \xrightarrow{\sim} & \text{Hom}_{\mathcal{D}}(FGF(X), F(X)) \\ \downarrow - \circ u_X & & \downarrow - \circ F(u_X) \\ \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, GF(X)) & \xrightarrow{\sim} & \text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(X), F(X)) \end{array}$$

可知第一个复合自然变换是恒同. 同理可证第二个. \square

习题 1.5.8. 设 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 的左伴随函子, \mathcal{E} 是一个范畴. 证明: $F \circ - : \text{Fun}(\mathcal{E}, \mathcal{C}) \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{E}, \mathcal{D})$ 是 $G \circ - : \text{Fun}(\mathcal{E}, \mathcal{D}) \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{E}, \mathcal{C})$ 的左伴随函子.

习题 1.5.9. 设函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 有右伴随函子 G . 证明: F 是完全忠实的, 当且仅当 $u : \text{Id}_{\mathcal{C}} \rightarrow G \circ F$ 是同构.

定义 1.5.10. 称一个函子 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 是**保守的**, 若对任意 \mathcal{D} 中的态射 f , f 是同构当且仅当 $G(f)$ 是同构.

习题 1.5.11. 设函子 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 有左伴随 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$. 证明: G 是范畴等价当且仅当 F 是完全忠实的且 G 是保守的.

2. 极限

2.1. 极限的定义.

定义2.1.1. 设 \mathcal{C} 是一个范畴. 称一个对象 $X \in \mathcal{C}$ 是一个**始对象**, 如果 X 到每个对象 $Y \in \mathcal{C}$ 都有唯一一个态射; 换言之, $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y)$ 是单元素集. \mathcal{C}^{op} 中的始对象称为 \mathcal{C} 中的**终对象**. 如果 X 既是始对象又是终对象, 则称 X 是一个**零对象**.

设 \mathcal{C} 是一个有零对象的范畴. 一个态射 $f : X \rightarrow Y$ 称为**零态射**, 若 f 穿过零对象.

始对象通常记作 \emptyset , 终对象通常记作 $*$, 零对象和零态射通常记作 0 .

习题2.1.2. 设 \mathcal{C} 是一个有零对象的范畴. 证明: 对任意 $X, Y \in \mathcal{C}$, 存在唯一一个零态射 $0 : X \rightarrow Y$.

注2.1.3. 一个范畴中的始对象(终对象, 零对象)如果存在, 则在典范同构下唯一.

定义2.1.4. 设 \mathcal{C} 是一个范畴. \mathcal{C} 中的一个**图表**是一个函子 $p : \mathcal{J} \rightarrow \mathcal{C}$, 其中 \mathcal{J} 是一个范畴, 称为**指标范畴**.

图表 p 的**极限**是一个对象 X , 及一组态射 $\{f_{\alpha} : X \rightarrow p(\alpha)\}_{\alpha \in \mathcal{J}}$, 使得对任意 \mathcal{J} 中的态射 $t : \alpha \rightarrow \beta$ 有 $f_{\beta} = p(t) \circ f_{\alpha}$; 它们满足下列泛性质: 对任意满足同样条件的对象 $Y \in \mathcal{C}$ 及态射 $\{g_{\alpha} : Y \rightarrow p(\alpha)\}_{\alpha \in \mathcal{J}}$, 存在唯一态射 $h : Y \rightarrow X$, 使得 $g_{\alpha} = f_{\alpha} \circ h$. 通常我们也将 X 称为图表 p 的极限, 记作 $\varprojlim p$ 或 $\varprojlim_{\alpha \in \mathcal{J}} p(\alpha)$.

图表 $p^{\text{op}} : \mathcal{J}^{\text{op}} \rightarrow \mathcal{C}^{\text{op}}$ 的极限称为图表 p 的**余极限**, 记作 $\varinjlim p$ 或 $\varinjlim_{\alpha \in \mathcal{J}} p(\alpha)$.

注2.1.5. 一个图表的(余)极限如果存在, 则在典范同构下唯一.

注2.1.6. 给一个图表 $p : \mathcal{J} \rightarrow \mathcal{C} \times \mathcal{D}$ 等价于给两个图表 $p_1 : \mathcal{J} \rightarrow \mathcal{C}$ 和 $p_2 : \mathcal{J} \rightarrow \mathcal{D}$, 并且 $\varprojlim p = (\varprojlim p_1, \varprojlim p_2)$, $\varinjlim p = (\varinjlim p_1, \varinjlim p_2)$.

例2.1.7. (1) 以空集 \emptyset 为指标的极限和余极限分别是终对象和始对象.

(2) 以集合 Λ 为指标的极限和余极限分别称为**乘积**和**余乘积**, 记作 $\prod_{\alpha \in \Lambda} p(\alpha)$ 和 $\coprod_{\alpha \in \Lambda} p(\alpha)$.

(3) 一个偏序集 Λ 称为一个**反向集(正向集)**, 若 Λ 的任意有限子集有下界(上界); 特别地, Λ 非空. 以反向集(正向集) Λ 为指标的极限(余极限), 称为**反向极限(正向极限)**.

(4) 设 $\Lambda = \{x, y, z\}$ 是一个偏序集, 关系为 $x \leq z, y \leq z$. 以 Λ (Λ^{op})为指标的极限(余极限), 称为**拉回(推出)**, 记作 $p(x) \times_{p(z)} p(y)$ ($p(x) \coprod_{p(z)} p(y)$), 或者示以图表

$$\begin{array}{ccc} \varprojlim p & \longrightarrow & p(x) \\ \downarrow & & \downarrow \\ p(y) & \longrightarrow & p(z) \end{array} \quad \begin{array}{ccc} p(z) & \longrightarrow & p(x) \\ \downarrow & & \downarrow \\ p(y) & \longrightarrow & \varinjlim p \end{array}$$

(5) 设 \mathcal{J} 是由两个对象 x, y 组成的范畴, 仅有的非恒同态射是两个态射 $f, g : x \rightarrow y$. 以 \mathcal{J} 为指标的极限和余极限, 分别称为**equalizer**和**coequalizer**, 示以图表

$$\varprojlim p \rightarrow p(x) \rightrightarrows p(y), \quad p(x) \rightrightarrows p(y) \rightarrow \varinjlim p.$$

例2.1.8. 在范畴 $\text{Set}, \text{Top}, \text{Grp}, \text{Abel}, \text{Ring}, \mathcal{C}\text{Ring}$ 中, 有如下极限和余极限.

(1) 一个小图表 p 的极限 $\varprojlim p = \{(x_{\alpha}) \in \prod p(\alpha) \mid p(t)(x_{\alpha}) = x_{\beta}, \forall t : \alpha \rightarrow \beta\}$.

(2) 拉回 $X \times_Z Y = \{(x, y) \in X \times Y \mid f(x) = g(y)\}$, 其中 $f : X \rightarrow Z, g : Y \rightarrow Z$ 是图表中的态射.

(3) 两个态射 $f, g : X \rightarrow Y$ 的equalizer为 $\{x \in X \mid f(x) = g(x)\}$.

(4) 一个小正向图表 p 的正向极限 $\varinjlim p$ 是全体 $p(\alpha)$ 的无交并商掉如下等价关系: $x_{\alpha} \sim x_{\beta}$ 若存在 $t : \alpha \rightarrow \gamma, s : \beta \rightarrow \gamma$, 使得 $p(t)(x_{\alpha}) = p(s)(x_{\beta})$.

(5) 两个态射 $f, g : X \rightarrow Y$ 的coequalizer分别为 Y 商掉由 $\{f(x) \sim g(x)\}_{x \in X}$ 生成的等价关系, 等价关系, 正规子群, 子群, 双边理想, 理想.

例2.1.9. 设 X 是一个光滑流形. 对于 X 的一组开集 $\{U_i\}$, 有光滑流形范畴中的coequalizer图表

$$\prod_{i,j} U_i \cap U_j \rightrightarrows \prod_i U_i \rightarrow \bigcup_i U_i,$$

和 $\mathcal{C}Ring$ 中的equalizer图表

$$C^\infty(\bigcup_i U_i) \rightarrow \prod_i C^\infty(U_i) \rightrightarrows \prod_{i,j} C^\infty(U_i \cap U_j).$$

对于一点 $x \in X$, 全体包含 x 的开集在包含关系“ \supset ”下构成一个正向集 Λ . $\mathcal{C}Ring$ 中的正向极限 $\varinjlim_{U \in \Lambda} C^\infty(U) = C_x^\infty(X)$.

例2.1.10. 设 A 是一个环, M 是一个右 A 模, N 是一个左 A 模. 则有 $Abel$ 中coequalizer图表

$$M \otimes A \otimes N \rightrightarrows M \otimes N \rightarrow M \otimes_A N.$$

习题2.1.11. 证明: 若 $X \xrightarrow{f} Y \rightrightarrows Z$ 是equalizer图表, 则 f 是单射; 若 $Y \rightrightarrows Z \xrightarrow{f} X$ 是coequalizer图表, 则 f 是满射.

习题2.1.12. 设范畴 \mathcal{J} 有始对象 \emptyset . 证明: 一个图表 $p: \mathcal{J} \rightarrow \mathcal{C}$ 的极限就是 $p(\emptyset)$.

习题2.1.13. 设 \mathcal{D} 是 \mathcal{C} 的完全子范畴, p 是 \mathcal{D} 中的一个图表. 证明: 若 p 在 \mathcal{C} 中的极限存在, 且落在 \mathcal{D} 中, 则它是 p 在 \mathcal{D} 中的极限.

习题2.1.14. 证明 Set 与 Set^{op} 不等价. [提示: 范畴等价保持所有极限和余极限.]

注2.1.15. (1) 设 $p: \mathcal{J} \rightarrow \mathcal{C}$ 是一个图表, $\phi: \mathcal{J} \rightarrow \mathcal{J}$ 是一个函子. 则有典范态射 $\varprojlim p \rightarrow \varprojlim (p \circ \phi)$.

(2) 设 $p, q: \mathcal{J} \rightarrow \mathcal{C}$ 是两个图表. 则一个自然变换 $p \rightarrow q$ 诱导一个态射 $\varprojlim p \rightarrow \varprojlim q$.

2.2. 极限的转化.

定理2.2.1. 设 \mathcal{C} 是一个范畴. 下列陈述等价:

- (1) \mathcal{C} 有所有小极限.
- (2) \mathcal{C} 有有限极限和小反向极限.
- (3) \mathcal{C} 有小乘积和拉回.
- (4) \mathcal{C} 有小乘积和equalizer.

设范畴 \mathcal{C} 有所有小极限, $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个函子. 下列陈述等价:

- (1) F 保持所有小极限.
- (2) F 保持有限极限和小反向极限.
- (3) F 保持小乘积和拉回.
- (4) F 保持小乘积和equalizer.

证明. (1) \Rightarrow (2), 显然. (2) \Rightarrow (3), 设 Λ 是一个小集合. Λ 的全体有限子集 P 在包含关系“ \supset ”下构成一个反向集, 并且 $\prod_{\alpha \in \Lambda} X_\alpha$ 可表为反向极限 $\varprojlim_{P \subset \Lambda} (\prod_{\alpha \in P} X_\alpha)$. (3) \Rightarrow (4), 图表 $X \rightrightarrows Y$ 的equalizer可表为拉回 $X \times_{X \times Y} X$. (4) \Rightarrow (1), 任一极限可由乘积和equalizer表出. 事实上, 极限 $\varprojlim_{\alpha \in \mathcal{J}} p(\alpha)$ 可表为图表 $\prod_{\alpha \in \mathcal{J}} p(\alpha) \rightrightarrows \prod_{t: \alpha \rightarrow \beta} p(\beta)$ 的equalizer, 其中两个态射分别为对角线态射和 $\prod_{t: \alpha \rightarrow \beta} p(t)$. \square

定义2.2.2. 一个范畴 \mathcal{J} 称为**有限的**, 若 \mathcal{J} 有有限个对象, 且 \mathcal{J} 的态射由有限个态射在复合下生成. 以有限范畴为指标的极限称为**有限极限**.

定理2.2.3. 设 \mathcal{C} 是一个范畴, 下列陈述等价:

- (1) \mathcal{C} 有所有有限极限.
- (2) \mathcal{C} 有终对象和拉回.
- (3) \mathcal{C} 有有限乘积和equalizer.

设范畴 \mathcal{C} 有有限极限, $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个函子. 下列陈述等价:

- (1) F 保持所有有限极限.
- (2) F 保持终对象和拉回.
- (3) F 保持有限乘积和equalizer.

例2.2.4. 范畴 $Set, Top, Grp, Abel, Ring, CRing$ 有所有小极限和小余极限, 因为它们有小乘积, equalizer, 小余乘积, coequalizer.

例2.2.5. 设 \mathcal{C} 是一个范畴. 若范畴 \mathcal{D} 有所有小(余)极限, 则范畴 $Fun(\mathcal{C}, \mathcal{D})$ 亦然. 事实上, 对于一个图表 $p: \mathcal{J} \rightarrow Fun(\mathcal{C}, \mathcal{D})$, 有 $(\varprojlim_{\alpha} p_{\alpha})(X) = \varprojlim_{\alpha} p_{\alpha}(X)$, $(\varinjlim_{\alpha} p_{\alpha})(X) = \varinjlim_{\alpha} p_{\alpha}(X)$, $X \in \mathcal{C}$. 特别地, 预层范畴 $\mathcal{P}(\mathcal{C})$ 有所有小极限和小余极限.

例2.2.6. 设 \mathcal{C} 是一个局部小范畴, $X \in \mathcal{C}$ 是一个对象. 则根据极限的定义易知, 可表示函子 $Hom_{\mathcal{C}}(-, X): \mathcal{C}^{op} \rightarrow Set$ 和 $Hom_{\mathcal{C}}(X, -): \mathcal{C} \rightarrow Set$ 保持所有(\mathcal{C}^{op} 或 \mathcal{C} 中存在的)极限. 因此Yoneda嵌入 $j: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{C})$ 保持所有(\mathcal{C} 中存在的)极限.

例2.2.7. 遗忘函子 $Top, Grp, Abel, Ring, CRing \rightarrow Set$ 保持所有小极限和小正向极限. (事实上, 这些遗忘函子都是可表示函子, 且有左伴随.)

定理2.2.8. 若函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是 $G: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 的左伴随, 则 F 保持所有(\mathcal{C} 中存在的)余极限, G 保持所有(\mathcal{D} 中存在的)极限.

证明. 定理与所选宇宙无关, 因此可通过放大宇宙假设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是局部小的. $Hom_{\mathcal{C}}(X, G(\varinjlim Y_{\alpha})) \cong Hom_{\mathcal{D}}(F(X), \varinjlim Y_{\alpha}) \cong \varinjlim Hom_{\mathcal{D}}(F(X), Y_{\alpha}) \cong \varinjlim Hom_{\mathcal{C}}(X, G(Y_{\alpha}))$, 因此 $G(\varinjlim Y_{\alpha})$ 实现了极限 $\varinjlim G(Y_{\alpha})$. 同理可证 F 保持所有余极限. \square

命题2.2.9. 设函子 $L: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 有一个完全忠实的右伴随 l . (1) 若 \mathcal{C} 有小余极限, 则 \mathcal{D} 也有小余极限. (2) 若 \mathcal{C} 有小极限, 则 \mathcal{D} 也有小极限.

证明. (1) 设 \mathcal{D} 中的一个小图表在 \mathcal{C} 中的余极限是 Y , 则 $L(Y)$ 是该图表在 \mathcal{D} 中的余极限. (2) 设 \mathcal{D} 中的一个小图表在 \mathcal{C} 中的极限是 Y , 则典范态射 $Y \rightarrow L(Y)$ 是同构, 因此 $L(Y)$ 是该图表在 \mathcal{D} 中的极限. \square

2.3. 极限的交换性.

定理2.3.1. 一个范畴中的极限与极限交换. 即对一个图表 $p: \mathcal{J} \times \mathcal{J} \rightarrow \mathcal{C}$, 如果二重极限

$$\varprojlim_{\alpha \in \mathcal{J}} \varprojlim_{\beta \in \mathcal{J}} p(\alpha, \beta), \quad \varprojlim_{\beta \in \mathcal{J}} \varprojlim_{\alpha \in \mathcal{J}} p(\alpha, \beta)$$

都存在, 则两者都是图表 p 的极限 $\varprojlim_{(\alpha, \beta) \in \mathcal{J} \times \mathcal{J}} p(\alpha, \beta)$, 从而典范同构.

证明. 由于可表示函子保持极限, 利用Yoneda引理可将问题转化到集合范畴 Set 中. 然后直接验证. \square

定理2.3.2. 在集合范畴 Set 中, 小正向极限与有限极限交换. 即对于小正向集 Λ , 有限范畴 \mathcal{J} , 和图表 $p: \Lambda \times \mathcal{J} \rightarrow Set$, 有自然同构

$$\varinjlim_{\alpha \in \Lambda} \varinjlim_{\beta \in \mathcal{J}} p(\alpha, \beta) \cong \varinjlim_{\beta \in \mathcal{J}} \varinjlim_{\alpha \in \Lambda} p(\alpha, \beta).$$

证明. 由于有限极限可由终对象和拉回表出, 只需证明拉回与小正向极限交换. 我们有自然的双射 $\varinjlim_{\alpha \in \Lambda} (X_{\alpha} \times_{Z_{\alpha}} Y_{\alpha}) \rightarrow (\varinjlim_{\alpha \in \Lambda} X_{\alpha}) \times_{(\varinjlim_{\alpha \in \Lambda} Z_{\alpha})} (\varinjlim_{\alpha \in \Lambda} Y_{\alpha})$, $[(x_{\alpha}, y_{\alpha})] \mapsto ([x_{\alpha}], [y_{\alpha}])$. \square

推论2.3.3. 在范畴 $Top, Grp, Abel, Ring, CRing$ 中, 有限极限与小正向极限交换.

2.4. 加法范畴和Abel范畴. 加法范畴和Abel范畴的典型例子是一个环的模范畴. 加法范畴的特点是有直和以及链复形的概念, 并且态射可以做加减法. Abel范畴则还有正合性及同调的概念.

定义2.4.1. 一个局部小范畴 \mathcal{A} 称为一个**加法范畴**, 如果它满足下列条件:

- (1) \mathcal{A} 有零对象 0 , 有有限乘积和余乘积.
- (2) 根据(1), 对任意两个对象 $X, Y \in \mathcal{A}$, 态射 $X \xrightarrow{\text{Id} \times 0} X \times Y$ 和 $Y \xrightarrow{0 \times \text{Id}} X \times Y$ 确定一个典范态射 $X \amalg Y \rightarrow X \times Y$. 我们要求这些典范态射都是同构. 我们将 $X \amalg Y \cong X \times Y$ 记作 $X \oplus Y$, 称为 X 与 Y 的**直和**.
- (3) 根据(1)(2), 对任意两个对象 $X, Y \in \mathcal{A}$, $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(X, Y)$ 有加法半群结构: $f + g$ 定义为复合态射 $X \rightarrow X \times X \xrightarrow{f \times g} Y \times Y \cong Y \amalg Y \rightarrow Y$, 以零态射为单位元. 我们要求这些加法半群 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(X, Y)$ 都是Abel群.

设 \mathcal{A}, \mathcal{B} 是加法范畴. 一个函子 $F: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ 称为**加法函子**, 如果 F 保持有限乘积(或等价地保持有限余乘积).

习题2.4.2. 设 \mathcal{A} 是加法范畴. 证明对任意对象 $X, Y, Z \in \mathcal{A}$, 态射复合 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(Y, Z) \times \text{Hom}_{\mathcal{A}}(X, Y) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{A}}(X, Z)$ 是Abel群的双线性映射. 并由此推出可表示函子 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(X, -): \mathcal{A} \rightarrow \text{Set}$ 自动提升为一个函子 $\mathcal{A} \rightarrow \text{Abel}$.

习题2.4.3. 设 $F: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ 是加法范畴间的加法函子. 证明: 对任意 $X, Y \in \mathcal{C}$, 映射 $F: \text{Hom}_{\mathcal{A}}(X, Y) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{B}}(F(X), F(Y))$ 是一个Abel群同态.

注2.4.4. 设 \mathcal{A}, \mathcal{B} 是加法范畴. 则 $\mathcal{A} \times \mathcal{B}$ 也是加法范畴, 并且 $\text{Hom}_{\mathcal{A} \times \mathcal{B}}((X, Y), (X', Y')) = \text{Hom}_{\mathcal{A}}(X, X') \oplus \text{Hom}_{\mathcal{B}}(Y, Y')$. 我们将 $\mathcal{A} \times \mathcal{B}$ 记作 $\mathcal{A} \oplus \mathcal{B}$, 并称其为 \mathcal{A} 与 \mathcal{B} 的**直和**. 在不引起歧义的情况下, 我们将 $(X, 0)$ 和 $(0, Y)$ 分别记作 X 和 Y . 在这个记号下, $(X, Y) = X \oplus Y$. 特别地, \mathcal{A} 和 \mathcal{B} 可视为 $\mathcal{A} \oplus \mathcal{B}$ 的完全子范畴.

定义2.4.5. 设 \mathcal{A} 是一个有零对象 0 的范畴. 一个态射 $f: X \rightarrow Y$ 的**核**和**余核**分别定义为拉回和推出

$$\begin{array}{ccc} \text{Ker } f & \xrightarrow{\alpha} & X \\ \downarrow & & \downarrow f \\ 0 & \longrightarrow & Y \end{array} \quad \begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{f} & Y \\ \downarrow & & \downarrow \beta \\ 0 & \longrightarrow & \text{Coker } f. \end{array}$$

f 的**像**和**余像**分别定义为推出和拉回

$$\begin{array}{ccc} \text{Ker } f & \xrightarrow{\alpha} & X \\ \downarrow & & \downarrow p \\ 0 & \longrightarrow & \text{Im } f \end{array} \quad \begin{array}{ccc} \text{Coim } f & \xrightarrow{q} & Y \\ \downarrow & & \downarrow \beta \\ 0 & \longrightarrow & \text{Coker } f. \end{array}$$

当这些极限和余极限都存在时, 态射 f 有典范的分解 $X \xrightarrow{p} \text{Im } f \rightarrow \text{Coim } f \xrightarrow{q} Y$, 并且下列诱导图表分别是拉回和推出

$$\begin{array}{ccc} \text{Ker } f & \xrightarrow{\alpha} & X \\ \downarrow & & \downarrow \\ 0 & \longrightarrow & \text{Coim } f \end{array} \quad \begin{array}{ccc} \text{Im } f & \longrightarrow & Y \\ \downarrow & & \downarrow \beta \\ 0 & \longrightarrow & \text{Coker } f \end{array}$$

定义2.4.6. 一个加法范畴 \mathcal{A} 称为一个**Abel范畴**, 若 \mathcal{A} 有核及余核, 并且对 \mathcal{A} 中每个态射 f , 典范态射 $\text{Im } f \rightarrow \text{Coim } f$ 都是同构.

注2.4.7. 若 \mathcal{A} 是加法范畴(Abel范畴), 则 \mathcal{A}^{op} 也是.

例2.4.8. 一个环 A 的左模范畴 LMod_A 是Abel范畴. 若 A 是Noether环, 则 A 的有限生成的模组成的 LMod_A 的完全子范畴也是Abel范畴.

例2.4.9. *Set, Top, Ring, CRing*都不是加法范畴,因为它们没有零对象. \mathcal{Top}_* 和 \mathcal{Grp} 不是加法范畴,因为典范态射 $X \amalg Y \rightarrow X \times Y$ 一般不是同构.

习题2.4.10. 证明下述命题:

- (1) 在一个加法范畴中,一个态射 f 是单射,当且仅当 f 的核是零对象.
- (2) 在一个加法范畴中, X 是态射 $f, g: Y \rightarrow Z$ 的equalizer当且仅当 X 是态射 $f - g: Y \rightarrow Z$ 的核. 由此推出一个Abel范畴有限极限和有限余极限.
- (3) 在一个Abel范畴中,一个态射 f 是同构,当且仅当 f 既单且满.

定义2.4.11. 一个加法范畴中的**链复形** C_* 是一个序列 $\cdots \rightarrow C_{n+1} \xrightarrow{\partial_{n+1}} C_n \xrightarrow{\partial_n} C_{n-1} \xrightarrow{\partial_{n-1}} \cdots$, 使得 $\partial_{n-1} \circ \partial_n = 0$. 进而可定义链映射和链同伦.

一个Abel范畴中的链复形 C_* 的 **p 维同调**定义为诱导态射 $\text{Im } \partial_{n+1} \rightarrow \text{Ker } \partial_n$ 的余核, 记作 $H_p(C_*)$.

2.5. 正合函子.

定义2.5.1. 一个Abel范畴中的序列 $X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z$ 称为在 Y 处**正合**, 如果诱导态射 $\text{Coim } f \rightarrow Y$ 是 g 的核. 称一个序列 $\cdots \rightarrow X_{n+1} \rightarrow X_n \rightarrow X_{n-1} \rightarrow \cdots$ **正合**, 若它在每个 X_n 处正合. 一个形如 $0 \rightarrow X \rightarrow Y \rightarrow Z \rightarrow 0$ 的正合列称为**短正合列**.

例2.5.2. 在一个Abel范畴中, 我们有下列事实.

- (1) 一个序列 $0 \rightarrow X \xrightarrow{f} Y$ 正合, 当且仅当 f 是单射.
- (2) 一个序列 $0 \rightarrow X \xrightarrow{f} Y \rightarrow 0$ 正合, 当且仅当 f 是同构.
- (3) 一个序列 $0 \rightarrow X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z$ 正合, 当且仅当 X 是 g 的核.
- (4) 对于任意态射 $f: X \rightarrow Y$, 有正合列 $0 \rightarrow \text{Ker } f \rightarrow X \xrightarrow{f} Y \rightarrow \text{Coker } f \rightarrow 0$.

定义2.5.3. 设范畴 \mathcal{C} 有有限极限(有限余极限). 一个函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 称为**左正合的**(**右正合的**), 如果 F 保持有限极限(有限余极限). 如果 F 既是左正合的又是右正合的, 则称 F 是**正合的**.

例2.5.4. (1) 若局部小范畴 \mathcal{C} 有有限极限, 则可表示函子 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, -): \mathcal{C} \rightarrow \text{Set}$ 是左正合的.

(2) 若范畴 \mathcal{C} 有有限极限(有限余极限), 则任一右(左)伴随函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是左(右)正合的.

命题2.5.5. 设 \mathcal{A}, \mathcal{B} 是Abel范畴. 一个函子 $F: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ 是左正合的, 当且仅当下列条件成立:

- (1) F 是加法函子.
- (2) F 将 \mathcal{A} 中形如 $0 \rightarrow X \rightarrow Y \rightarrow Z$ 的正合列映为 \mathcal{B} 中的正合列 $0 \rightarrow F(X) \rightarrow F(Y) \rightarrow F(Z)$.

证明. 条件(1)等价于 F 保持有限乘积. 条件(2)等价于 F 保持核, 又等价于 F 保持equalizer. \square

习题2.5.6. 设 \mathcal{A}, \mathcal{B} 是Abel范畴. $F: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ 是一个函子. 证明下列陈述等价:

- (1) F 是正合的.
- (2) F 将 \mathcal{A} 中的短正合列映为 \mathcal{B} 中的短正合列.
- (3) F 将 \mathcal{A} 中的任意正合列映为 \mathcal{B} 中的正合列.

定义2.5.7. 设 \mathcal{A} 是一个Abel范畴. 我们称一个对象 $P \in \mathcal{C}$ 是**投射的**, 如果函子 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(P, -): \mathcal{A} \rightarrow \text{Abel}$ 是正合的. 称一个对象 $I \in \mathcal{C}$ 是**内射的**, 如果函子 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(-, I): \mathcal{A}^{\text{op}} \rightarrow \text{Abel}$ 是正合的.

命题2.5.8. 设 \mathcal{A} 是一个Abel范畴, $P \in \mathcal{A}$. 下列陈述等价:

- (1) P 是投射的.
- (2) 函子 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(P, -): \mathcal{A} \rightarrow \text{Abel}$ 是右正合的.
- (3) 函子 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(P, -): \mathcal{A} \rightarrow \text{Abel}$ 保持满射.
- (4) 对 \mathcal{A} 中的任意满射 $f: X \rightarrow Y$ 及态射 $g: P \rightarrow Y$, 存在态射 $h: P \rightarrow X$ 使得 $f \circ h = g$.

证明. (1) \Leftrightarrow (2), 因为 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(P, -)$ 左正合. (2) \Rightarrow (3) \Leftrightarrow (4), 显然. (3) \Rightarrow (2), 令 $F = \text{Hom}_{\mathcal{A}}(P, -)$. 则 F 左正合, 因此是加法函子. 任取 \mathcal{A} 中的正合列 $X \xrightarrow{f} Y \rightarrow Z \rightarrow 0$. 有满射 $X \rightarrow \text{Im } f$ 和正合列 $0 \rightarrow \text{Im } f \rightarrow Y \rightarrow Z \rightarrow 0$. 因此有满射 $F(X) \rightarrow F(\text{Im } f)$ 和正合列 $0 \rightarrow F(\text{Im } f) \rightarrow F(Y) \rightarrow F(Z) \rightarrow 0$. 因此有正合列 $F(X) \rightarrow F(Y) \rightarrow F(Z) \rightarrow 0$. \square

习题2.5.9. 证明: 在一个Abel范畴中, $X \oplus Y$ 是投射的, 当且仅当 X 和 Y 都是投射的.

习题2.5.10. 设有短正合列的交换图表

$$\begin{array}{ccccccccc} 0 & \longrightarrow & X & \longrightarrow & Y & \longrightarrow & Z & \longrightarrow & 0 \\ & & \downarrow \text{Id}_X & & \downarrow f & & \downarrow \text{Id}_Z & & \\ 0 & \longrightarrow & X & \longrightarrow & Y' & \longrightarrow & Z & \longrightarrow & 0. \end{array}$$

证明 f 是同构.

定义2.5.11. Abel范畴中一个短正合列 $0 \rightarrow X \rightarrow Y \rightarrow Z \rightarrow 0$ 称为**可裂的**, 如果存在交换图表

$$\begin{array}{ccccccccc} 0 & \longrightarrow & X & \longrightarrow & Y & \longrightarrow & Z & \longrightarrow & 0 \\ & & \downarrow \text{Id}_X & & \downarrow \sim & & \downarrow \text{Id}_Z & & \\ 0 & \longrightarrow & X & \xrightarrow{(\text{Id}_X, 0)} & X \oplus Z & \xrightarrow{(0, \text{Id}_Z)} & Z & \longrightarrow & 0. \end{array}$$

一个Abel范畴称为**半单的**, 如果每个短正合列可裂.

例2.5.12. Vect_k 是半单的, Abel 不是半单的.

注2.5.13. 设 $F: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ 是Abel范畴间的加法函子. 若 \mathcal{A} 是半单的, 则 F 是正合函子.

命题2.5.14. 若 Z 是一个投射对象, 则任意短正合列 $0 \rightarrow X \rightarrow Y \rightarrow Z \rightarrow 0$ 可裂.

证明. Id_Z 可提升为 $Z \rightarrow Y$. □

命题2.5.15. 设 \mathcal{A} 是一个Abel范畴. 下列陈述等价:

- (1) \mathcal{A} 是半单的.
- (2) \mathcal{A} 的所有对象都是投射的.
- (3) \mathcal{A} 的所有对象都是内射的.

证明. (1) \Rightarrow (2), 每个满射 $Y \rightarrow Z$ 可表为 $(\text{Id}_Z, 0): Z \oplus 3 \rightarrow Z$. (2) \Rightarrow (1), 由上一命题立得. (1) \Leftrightarrow (3), 将(1) \Leftrightarrow (2)用于 \mathcal{A}^{op} . □

定义2.5.16. 设 \mathcal{A} 是一个Abel范畴. \mathcal{A} 的非零对象 X 称为**单的**, 若 X 没有非平凡子对象, 即对于任意单射 $f: Y \rightarrow X$, f 是零态射或同构.

例2.5.17. k 是 Vect_k 唯一的单对象. 当 q 是素数时, \mathbb{Z}_q 是 Abel 的单对象.

命题2.5.18. 设 \mathcal{A} 是一个Abel范畴. 若 X, Y 是 \mathcal{A} 的单对象, 则每个非零态射 $f: X \rightarrow Y$ 都是同构. 特别地, 若 X 是单对象, 则 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(X, X)$ 是一个除环; 若 X, Y 是不同构的单对象, 则 $\text{Hom}_{\mathcal{A}}(X, Y) = 0$.

证明. $\text{Ker } f = 0$, 所以 f 是同构. □

习题2.5.19. 设 X 是Abel范畴 \mathcal{A} 的单对象. 证明 X 是 \mathcal{A}^{op} 的单对象.

习题2.5.20. 设Abel范畴 \mathcal{A} 中每个对象都是有限个单对象的直和. 证明 \mathcal{A} 是半单的.

3. 半群范畴

在代数学中, 我们有如下环与模的定义:

一个环由一个Abel群 A , 一个元素 $1 \in A$, 及一个双线性映射 $\cdot : A \times A \rightarrow A$ 组成, 使得对任意 $a, b, c \in A$, 有等式 $1 \cdot a = a = a \cdot 1$, $(a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$. 一个环同态 $f : A \rightarrow B$ 是一个Abel群同态, 使得 $f(1) = 1$, $f(a \cdot b) = f(a) \cdot f(b)$.

一个环 A 的左模由一个Abel群 M , 及一个双线性映射 $\cdot : A \times M \rightarrow M$ 组成, 使得对任意 $a, b \in A$, $x \in M$, 有等式 $1 \cdot x = x$, $(a \cdot b) \cdot x = a \cdot (b \cdot x)$. 或者等价地, A 的左模由一个Abel群 M , 及一个环同态 $A \rightarrow \text{hom}_{\mathbb{Z}}(M, M)$ 组成. 一个左 A 模同态 $f : M \rightarrow N$ 是一个Abel群同态, 使得对任意 $a \in A$, $x \in M$, 有等式 $f(a \cdot x) = a \cdot f(x)$.

在范畴学中, 我们以范畴和函子替代Abel群和同态, 可做出类似的定义. 但是范畴之间的函子可以有非平凡的同构, 因此我们不再采用等式, 而用自然同构来处理问题.

3.1. 半群范畴的定义.

定义3.1.1. 一个半群范畴 \mathcal{C} 由下列要素组成

- (1) 一个范畴 \mathcal{C} ;
- (2) 一个对象 $\mathbf{1} \in \mathcal{C}$, 称为单位对象;
- (3) 一个函子 $\otimes : \mathcal{C} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$, 称为张量积函子;
- (4) 自然的同构 $\lambda_X : \mathbf{1} \otimes X \rightarrow X$, $\rho_X : X \otimes \mathbf{1} \rightarrow X$, $X \in \mathcal{C}$;
- (5) 自然的同构 $\alpha_{X,Y,Z} : (X \otimes Y) \otimes Z \rightarrow X \otimes (Y \otimes Z)$, $X, Y, Z \in \mathcal{C}$, 称为结合子;

使得对任意 $X, Y, Z, W \in \mathcal{C}$, 下列图表交换

$$\begin{array}{ccc}
 & X \otimes Y & \\
 \rho_X \otimes \text{Id}_Y \nearrow & & \nwarrow \text{Id}_X \otimes \rho_Y \\
 (X \otimes \mathbf{1}) \otimes Y & \xrightarrow{\alpha_{X, \mathbf{1}, Y}} & X \otimes (\mathbf{1} \otimes Y)
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 & (X \otimes Y) \otimes (Z \otimes W) & \\
 \alpha_{X \otimes Y, Z, W} \nearrow & & \nwarrow \alpha_{X, Y, Z \otimes W} \\
 ((X \otimes Y) \otimes Z) \otimes W & & X \otimes (Y \otimes (Z \otimes W)) \\
 \alpha_{X, Y, Z} \otimes \text{Id}_W \searrow & & \nearrow \text{Id}_X \otimes \alpha_{Y, Z, W} \\
 (X \otimes (Y \otimes Z)) \otimes W & \xrightarrow{\alpha_{X, Y \otimes Z, W}} & X \otimes ((Y \otimes Z) \otimes W)
 \end{array}$$

注3.1.2. 一个半群范畴称为**严格的**, 如果定义中的自然同构 λ, ρ, α 都是恒同. 这时定义中的图表自动交换.

例3.1.3. (1) 交换环 A 的模范畴 LMod_A 如下构成一个半群范畴: 单位对象 A , 通常的张量积运算 \otimes_A , 典范同构 $A \otimes_A X \cong X \cong X \otimes_A A$, $(X \otimes_A Y) \otimes_A Z \cong X \otimes_A (Y \otimes_A Z)$. 特别地, 线性空间范畴 Vect_k 是一个半群范畴.

(2) 设 \mathcal{C} 有有限乘积. 则 \mathcal{C} 如下构成一个半群范畴: 终对象 $*$ 作为单位对象, 乘积 \times 作为张量积, 典范同构 $* \times X \cong X \cong X \times *$, $(X \times Y) \times Z \cong X \times (Y \times Z)$.

(3) 设 \mathcal{M} 是一个范畴, 则 $\text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 如下构成一个严格半群范畴: 恒同函子 $\text{Id}_{\mathcal{M}}$ 作为单位对象, 函子复合 \circ 作为张量积.

(4) 若 \mathcal{C} 是一个半群范畴, 则 \mathcal{C}^{op} 在张量积 $\otimes^{\text{op}} : \mathcal{C}^{\text{op}} \times \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \mathcal{C}^{\text{op}}$ 下也是一个半群范畴.

(5) 若 \mathcal{C} 是一个半群范畴, 则 \mathcal{C} 在张量积 $\otimes^{\text{rev}} : \mathcal{C} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$, $(X, Y) \mapsto Y \otimes X$ 下是一个半群范畴, 记作 \mathcal{C}^{rev} .

(6) 若 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是半群范畴, 则乘积 $\mathcal{C} \times \mathcal{D}$ 也是一个半群范畴.

(7) 有限维线性空间范畴 Vec 是一个半群范畴. 若 G 是一个群, 则有限维 G 分次线性空间范畴 Vec_G 是一个半群范畴. G 的有限维模和模同态组成一个半群范畴 $\text{Rep } G$. 更一般地, 一个Hopf代数 H 的有限维左模范畴 $\text{Rep } H$ 在模的张量积下是一个半群范畴.

(8) 配边范畴 Cob_n .

(9) 一个(含单位元的)半群可以看作一个严格半群范畴(只有恒同态射). 特别地, 一个环作为乘法半群可看作一个半群范畴.

定义3.1.4. 设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是两个半群范畴. 一个半群函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 由下列要素组成

- (1) 一个函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$.
- (2) 一个同构 $\mu : F(\mathbf{1}_{\mathcal{C}}) \rightarrow \mathbf{1}_{\mathcal{D}}$.
- (3) 自然的同构 $\nu_{X,Y} : F(X \otimes Y) \rightarrow F(X) \otimes F(Y)$, $X, Y \in \mathcal{C}$.

使得对任意 $X, Y, Z \in \mathcal{C}$, 下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} F(X \otimes \mathbf{1}_{\mathcal{C}}) & \xrightarrow{\nu_{X, \mathbf{1}_{\mathcal{C}}}} & F(X) \otimes F(\mathbf{1}_{\mathcal{C}}) \\ F(\rho_X) \downarrow & & \downarrow \text{Id}_{F(X)} \otimes \mu \\ F(X) & \xleftarrow{\rho_{F(X)}} & F(X) \otimes \mathbf{1}_{\mathcal{D}}, \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} F((X \otimes Y) \otimes Z) & \xrightarrow{\nu_{X \otimes Y, Z}} F(X \otimes Y) \otimes F(Z) & \xrightarrow{\nu_{X, Y} \otimes \text{Id}_{F(Z)}} (F(X) \otimes F(Y)) \otimes F(Z) \\ F(\alpha_{X, Y, Z}) \downarrow & & \downarrow \alpha_{F(X), F(Y), F(Z)} \\ F(X \otimes (Y \otimes Z)) & \xrightarrow{\nu_{X, Y \otimes Z}} F(X) \otimes F(Y \otimes Z) & \xrightarrow{\text{Id}_{F(X)} \otimes \nu_{Y, Z}} F(X) \otimes (F(Y) \otimes F(Z)). \end{array}$$

设 $F, G : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是两个半群函子. 一个半群自然变换 $\xi : F \rightarrow G$ 是一个自然变换, 使得对任意 $X, Y \in \mathcal{C}$, 下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} & \mathbf{1}_{\mathcal{D}} & \\ \mu \nearrow & & \nwarrow \mu \\ F(\mathbf{1}_{\mathcal{C}}) & \xrightarrow{\xi_{\mathbf{1}_{\mathcal{C}}}} & G(\mathbf{1}_{\mathcal{C}}), \end{array} \quad \begin{array}{ccc} F(X \otimes Y) & \xrightarrow{\xi_{X \otimes Y}} & G(X \otimes Y) \\ \nu_{X, Y} \downarrow & & \downarrow \nu_{X, Y} \\ F(X) \otimes F(Y) & \xrightarrow{\xi_X \otimes \xi_Y} & G(X) \otimes G(Y). \end{array}$$

例3.1.5. (1) 如果 \mathcal{C} 是一个半群范畴, 则有半群函子 $\mathcal{C} \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{C})$, $X \mapsto X \otimes -$.

(2) 设范畴 \mathcal{C}, \mathcal{D} 有有限乘积, 视为半群范畴. 若函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 保持有限乘积, 则 F 是一个半群函子.

(3) 若 G 是一个有限群, 则遗忘函子 $\text{Rep } G \rightarrow \text{Vec}$ 和 $\text{Vec}_G \rightarrow \text{Vec}$ 都是半群函子. 对于每个群元素 $g \in G$, 自然同构 $\rho_V(g) : V \rightarrow V$ 定义了半群函子 $\text{Rep } G \rightarrow \text{Vec}$ 的一个自同构.

习题3.1.6. 设 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个半群函子. 证明 F 是半群等价, 当且仅当 F 是等价.

引理3.1.7. 设 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个半群函子. 下列图表对于 $X \in \mathcal{C}$ 交换

$$\begin{array}{ccc} F(\mathbf{1}_{\mathcal{C}} \otimes X) & \xrightarrow{\nu_{\mathbf{1}_{\mathcal{C}}, X}} & F(\mathbf{1}_{\mathcal{C}}) \otimes F(X) \\ F(\lambda_X) \downarrow & & \downarrow \mu \otimes \text{Id}_{F(X)} \\ F(X) & \xleftarrow{\lambda_{F(X)}} & \mathbf{1}_{\mathcal{D}} \otimes F(X), \end{array}$$

证明. 我们有交换图表

$$\begin{array}{ccccc}
 F((Z \otimes \mathbf{1}) \otimes X) & \xrightarrow{\nu} & F(Z \otimes \mathbf{1}) \otimes F(X) & \xrightarrow{\nu} & (F(Z) \otimes F(\mathbf{1})) \otimes F(X) \\
 \downarrow \alpha & \searrow \rho & \downarrow \rho & \swarrow \rho & \downarrow \alpha \\
 & & F(Z \otimes X) & \xrightarrow{\nu} & F(Z) \otimes F(X) \\
 & \nearrow \lambda & & \nwarrow \lambda & \\
 F(Z \otimes (\mathbf{1} \otimes X)) & \xrightarrow{\nu} & F(Z) \otimes F(\mathbf{1} \otimes X) & \xrightarrow{\nu} & F(Z) \otimes (F(\mathbf{1}) \otimes F(X)).
 \end{array}$$

令 $Z = \mathbf{1}$, 右下三角形即给出所要的交换图表. \square

定理3.1.8. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 则对任意对象 $X_1, X_2, \dots, X_n \in \mathcal{C}$, 张量积 $X_1 \otimes X_2 \otimes \dots \otimes X_n$ 良定义. 具体而言, 任意从 $(\dots((X_1 \otimes X_2) \otimes X_3) \otimes \dots) \otimes X_n$ 到自身的由 $\lambda^{\pm 1}, \rho^{\pm 1}, \alpha^{\pm 1}$ 复合得到的同构 f , 必然是恒同态射.

证明. 首先, 我们定义一个半群函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{C})$. 对于 $X \in \mathcal{C}$, 令 $F(X)$ 为函子 $X \otimes - : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$. 再赋予 F 一个半群函子结构: $\mu = \lambda_- : F(\mathbf{1}) \rightarrow \text{Id}_{\mathcal{C}}, \nu_{X,Y} = \alpha_{X,Y,-} : F(X \otimes Y) \rightarrow F(X) \circ F(Y)$. 从定义易见 F 是一个半群函子. 注意到函子 F 是忠实的, 因此只需证明 $F(f)$ 是恒同. 由于半群范畴 $\text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{C})$ 是严格的, 可利用定义及引理中的交换图表, 将 $F(f)$ 共轭到一个由 $\mu^{\pm 1}$ 复合的态射. 不失一般性, 假设所有对象 $X_i \neq \mathbf{1}$. 则这些 $\mu^{\pm 1}$ 可两两抵消掉, 从而 $F(f)$ 是恒同态射. \square

习题3.1.9. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 证明: $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(\mathbf{1}, \mathbf{1})$ 是一个交换半群.

3.2. 半群范畴的模.

定义3.2.1. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 一个左 \mathcal{C} 模 \mathcal{M} 由下列要素组成

- (1) 一个范畴 \mathcal{M} ;
- (2) 一个函子 $\otimes : \mathcal{C} \times \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$;
- (3) 自然的同构 $\lambda_M : \mathbf{1} \otimes M \rightarrow M, M \in \mathcal{M}$;
- (4) 自然的同构 $\alpha_{X,Y,M} : (X \otimes Y) \otimes M \rightarrow X \otimes (Y \otimes M), X, Y \in \mathcal{C}, M \in \mathcal{M}$;

使得对任意 $X, Y, Z \in \mathcal{C}, M \in \mathcal{M}$, 下列图表交换

$$\begin{array}{ccc}
 & X \otimes M & \\
 \rho_X \otimes \text{Id}_M \nearrow & & \nwarrow \text{Id}_X \otimes \lambda_M \\
 (X \otimes \mathbf{1}) \otimes M & \xrightarrow{\alpha_{X, \mathbf{1}, M}} & X \otimes (\mathbf{1} \otimes M), \\
 \\
 & (X \otimes Y) \otimes (Z \otimes M) & \\
 \alpha_{X \otimes Y, Z, M} \nearrow & & \nwarrow \alpha_{X, Y, Z \otimes M} \\
 ((X \otimes Y) \otimes Z) \otimes M & & X \otimes (Y \otimes (Z \otimes M)) \\
 \alpha_{X, Y, Z} \otimes \text{Id}_M \searrow & & \nearrow \text{Id}_X \otimes \alpha_{Y, Z, M} \\
 (X \otimes (Y \otimes Z)) \otimes M & \xrightarrow{\alpha_{X, Y \otimes Z, M}} & X \otimes ((Y \otimes Z) \otimes M).
 \end{array}$$

设 \mathcal{D} 也是半群范畴. 一个左 \mathcal{D}^{rev} 模 \mathcal{M} 称为一个右 \mathcal{D} 模, 张量积函子一般记作 $\otimes : \mathcal{M} \times \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{M}$. 一个左 $\mathcal{C} \times \mathcal{D}^{\text{rev}}$ 模 \mathcal{M} 称为一个 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模, 张量积函子一般记作 $\otimes : \mathcal{C} \times \mathcal{M} \times \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{M}$.

定理3.2.2. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴, \mathcal{M} 是一个左 \mathcal{C} 模. 则对任意对象 $X_1, X_2, \dots, X_n \in \mathcal{C}$ 及 $M \in \mathcal{M}$, 张量积 $X_1 \otimes X_2 \otimes \dots \otimes X_n \otimes M$ 良定义. 具体而言, 任意从 $(\dots((X_1 \otimes X_2) \otimes X_3) \otimes \dots) \otimes M$ 到自身的由 $\lambda^{\pm 1}, \rho^{\pm 1}, \alpha^{\pm 1}$ 复合得到的同构, 必然是恒同态射.

证明. 我们有半群函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$, 使得 $F(X) = X \otimes - : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$. 半群函子结构为: $\mu = \lambda_- : F(\mathbf{1}) \rightarrow \text{Id}_{\mathcal{M}}, \nu_{X,Y} = \alpha_{X,Y,-} : F(X \otimes Y) \rightarrow F(X) \circ F(Y)$. 于是函子 $X_1 \otimes X_2 \otimes \cdots \otimes X_n \otimes - : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$ 良定义. \square

例3.2.3. (1) 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 则 \mathcal{C} 是自身的左模和右模, 也是 \mathcal{C} - \mathcal{C} 双模.

(2) 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 给一个左 \mathcal{C} 模, 等价于给一个范畴 \mathcal{M} 和一个半群函子 $\mathcal{C} \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$. 由此可知, 若 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个半群函子, 则每个左 \mathcal{D} 模自动成为一个左 \mathcal{C} 模; 特别地, \mathcal{D} 成为一个 \mathcal{C} - \mathcal{C} 双模.

定义3.2.4. 设 \mathcal{M}, \mathcal{N} 是半群范畴 \mathcal{C} 的两个左模. 一个 **模函子** $F : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{N}$ 由下列要素组成

- (1) 一个函子 $F : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{N}$.
- (2) 自然的同构 $\nu_{X,M} : F(X \otimes M) \rightarrow X \otimes F(M), X \in \mathcal{C}, M \in \mathcal{M}$.

使得对任意 $X, Y \in \mathcal{C}, M \in \mathcal{M}$, 下列图表交换

$$\begin{array}{ccc}
 & F(M) & \\
 F(\lambda_M) \nearrow & & \nwarrow \lambda_{F(M)} \\
 F(\mathbf{1} \otimes M) & \xrightarrow{\nu_{\mathbf{1}, M}} & \mathbf{1} \otimes F(M)
 \end{array}, \quad
 \begin{array}{ccc}
 & X \otimes F(Y \otimes M) & \\
 \nu_{X, Y \otimes M} \nearrow & & \nwarrow \text{Id}_X \otimes \nu_{Y, M} \\
 F(X \otimes Y \otimes M) & \xrightarrow{\nu_{X \otimes Y, M}} & X \otimes Y \otimes F(M)
 \end{array}$$

若 $F, G : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{N}$ 是两个模函子. 一个 **模自然变换** $\xi : F \rightarrow G$ 是一个自然变换, 使得对任意 $X \in \mathcal{C}, M \in \mathcal{M}$, 下列图表交换

$$\begin{array}{ccc}
 F(X \otimes M) & \xrightarrow{\xi_{X \otimes M}} & G(X \otimes M) \\
 \nu_{X, M} \downarrow & & \downarrow \nu_{X, M} \\
 X \otimes F(M) & \xrightarrow{\text{Id}_X \otimes \xi_M} & X \otimes G(M)
 \end{array}$$

若 \mathcal{M}, \mathcal{N} 是两个左 \mathcal{C} 模(右 \mathcal{D} 模, \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模), 则全体模函子 $F : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{N}$ 及模自然变换构成一个范畴, 记作 $\text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{N})$ ($\text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{N}), \text{Fun}_{\mathcal{C}|\mathcal{D}}(\mathcal{M}, \mathcal{N})$).

例3.2.5. (1) 若 \mathcal{M}, \mathcal{N} 是半群范畴 \mathcal{C} 的左模, 则 $\text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 是半群范畴, 并且 $\text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{N})$ 是一个 $\text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{N}, \mathcal{N})$ - $\text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 双模.

(2) 给一个 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模等价于给一个左 \mathcal{C} 模 \mathcal{M} 和一个半群函子 $\mathcal{D}^{\text{rev}} \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$.

(3) 设 G 是一个有限群. 有半群函子 $\text{Vec}_G \rightarrow \text{Fun}_{\text{Rep}_G}(\text{Vec}, \text{Vec})$, 因而 Vec 是 Vec_G - $\text{Rep } G$ 双模, 且有半群函子 $\text{Rep}_G \rightarrow \text{Fun}_{\text{Vec}_G}(\text{Vec}, \text{Vec})$. 事实上这两个半群函子都是等价.

习题3.2.6. 设 $F : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{N}$ 是一个左 \mathcal{C} 模函子. 证明 F 是左 \mathcal{C} 模等价, 当且仅当 F 是范畴等价.

习题3.2.7. 证明: 任何一个半群范畴 \mathcal{C} 都等价于一个严格半群范畴. [提示: 证明半群等价 $\mathcal{C} \simeq \text{Fun}_{\mathcal{C}^{\text{rev}}}(\mathcal{C}, \mathcal{C})$.]

3.3. 辨半群范畴和对称半群范畴. 在代数学中, 环有交换性及中心的概型. 我们有如下的观察:

一个环 A 是交换的, 当且仅当乘法 $\cdot : A \otimes A \rightarrow A$ 是一个环同态.

设 A 是一个环. 则 A 的中心 $Z(A)$ 是一个交换环, 并且乘法 $\cdot : Z(A) \otimes A \rightarrow A$ 是一个环同态. 我们有交换图表

$$\begin{array}{ccc}
 & Z(A) \otimes A & \\
 1 \otimes \text{Id}_A \nearrow & & \nwarrow \cdot \\
 A & \xrightarrow{\text{Id}_A} & A
 \end{array}$$

A 的中心 $Z(A)$ 满足如下泛性质. 若 B 是一个环, $f : B \otimes A \rightarrow A$ 是一个环同态, 使得下列图表交换

$$\begin{array}{ccc}
 & B \otimes A & \\
 1 \otimes \text{Id}_A \nearrow & & \nwarrow f \\
 A & \xrightarrow{\text{Id}_A} & A
 \end{array}$$

则存在唯一的环同态 $g: B \rightarrow Z(A)$, 使得下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} & Z(A) \otimes A & \\ g \otimes \text{Id}_A \nearrow & & \searrow \\ B \otimes A & \xrightarrow{f} & A \end{array}$$

由于这个泛性质唯一地决定了 $Z(A)$, 因此它可作为中心的定义.

作为推论, 我们有典范的环同构 $Z(A) \cong \text{Hom}_{A|A}(A, A)$, 因为右边也满足中心的泛性质.

在范畴学中, 我们同样可以讨论半群范畴的交换性和中心. 不过这时会发现半群范畴的交换性有两个不同层次. (事实上高阶半群范畴的交换性会有更多的层次.)

定义3.3.1. 一个**辫半群范畴** \mathcal{C} 由下列要素组成

- (1) 一个半群范畴 \mathcal{C} ;
- (2) 自然的同构 $\beta_{X,Y}: X \otimes Y \rightarrow Y \otimes X$, $X, Y \in \mathcal{C}$, 称为**辫结构**;

使得对任意 $X, Y, Z \in \mathcal{C}$, 下列图表交换:

$$\begin{array}{ccc} & Y \otimes X \otimes Z & \\ \beta_{X,Y} \otimes \text{Id}_Z \nearrow & & \searrow \text{Id}_Y \otimes \beta_{X,Z} \\ X \otimes Y \otimes Z & \xrightarrow{\beta_{X,Y \otimes Z}} & Y \otimes Z \otimes X \end{array}$$

设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是两个辫半群范畴. 一个**辫半群函子** $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个半群函子, 使得对任意 $X, Y \in \mathcal{C}$, 下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} F(X \otimes Y) & \xrightarrow{F(\beta_{X,Y})} & F(Y \otimes X) \\ \nu_{X,Y} \downarrow & & \downarrow \nu_{Y,X} \\ F(X) \otimes F(Y) & \xrightarrow{\beta_{F(X), F(Y)}} & F(Y) \otimes F(X). \end{array}$$

命题3.3.2. 在一个辫半群范畴 \mathcal{C} 中, 下列图表交换:

$$\begin{array}{ccc} & X & \\ \lambda_X \nearrow & & \searrow \rho_X \\ \mathbf{1} \otimes X & \xleftarrow{\beta_{X, \mathbf{1}}} & X \otimes \mathbf{1}, \quad \mathbf{1} \otimes X \xrightarrow{\beta_{\mathbf{1}, X}} X \otimes \mathbf{1}. \end{array}$$

证明. 假设 \mathcal{C} 是严格的. 由交换图表

$$\begin{array}{ccc} & \mathbf{1} \otimes X \otimes \mathbf{1} & \\ \beta_{X, \mathbf{1}} \otimes \text{Id}_{\mathbf{1}} \nearrow & & \searrow \text{Id}_{\mathbf{1}} \otimes \beta_{X, \mathbf{1}} \\ X \otimes \mathbf{1} \otimes \mathbf{1} & \xrightarrow{\beta_{X, \mathbf{1} \otimes \mathbf{1}}} & \mathbf{1} \otimes \mathbf{1} \otimes X \end{array}$$

得 $\beta_{X, \mathbf{1}} = \text{Id}_X$. 类似地 $\beta_{\mathbf{1}, X} = \text{Id}_X$. □

定义3.3.3. 一个辫半群范畴 \mathcal{C} 称为**对称半群范畴**, 若对任意 $X, Y \in \mathcal{C}$, $\beta_{X,Y} = (\beta_{Y,X})^{-1}$. 设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是两个对称半群范畴. 一个**对称半群函子** $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个辫半群函子.

注3.3.4. 设 \mathcal{C} 是一个辫半群范畴, $X \in \mathcal{C}$. 则 $X^{\otimes n}$ 上有一个 n 股辫群的作用. 如果 \mathcal{C} 是对称的, 则 $X^{\otimes n}$ 上有一个 n 元素置换群的作用.

例3.3.5. (1) 设 \mathcal{C} 是一个辫半群范畴. 则 \mathcal{C} 在辫结构 $\bar{\beta}_{X,Y} = (\beta_{Y,X})^{-1}$ 下也是一个辫半群范畴, 记作 $\bar{\mathcal{C}}$.

(2) 设 G 是一个有限群, 则 $\text{Rep } G$ 是一个对称半群范畴. 若 G 是有限 Abel 群, 则 Vec_G 也是一个对称半群范畴. 更一般地, 若 H 是一个余对称的 Hopf 代数, 则 $\text{Rep } H$ 是一个对称半群范畴.

(3) 若 \mathcal{C} 是一个辨半群范畴, 则有完全忠实的辨半群函子 $\mathcal{C} \rightarrow \mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ 和 $\bar{\mathcal{C}} \rightarrow \mathfrak{Z}(\mathcal{C})$.

注3.3.6. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 则 \mathcal{C} 的辨结构与 $\otimes : \mathcal{C} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ 的半群函子结构一一对应. 事实上, 一个辨结构 β 诱导了 \otimes 的一个半群函子结构 $\text{Id}_X \otimes \beta_{Y, X'} \otimes \text{Id}_{Y'} : (X \otimes Y) \otimes (X' \otimes Y') \rightarrow (X \otimes X') \otimes (Y \otimes Y')$. 反之, \otimes 的一个半群函子结构给出一个辨结构 $X \otimes Y \cong (\mathbf{1} \otimes X) \otimes (Y \otimes \mathbf{1}) \rightarrow (\mathbf{1} \otimes Y) \otimes (X \otimes \mathbf{1}) \cong Y \otimes X$. 这说明, 赋予 \mathcal{C} 一个辨结构等价于赋予 \otimes 一个半群函子结构.

习题3.3.7. 设 \mathcal{C} 是一个辨半群范畴, 从而 $\otimes : \mathcal{C} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ 是一个半群函子. 证明: \mathcal{C} 是对称的, 当且仅当 \otimes 是一个辨半群函子.

3.4. Drinfeld中心.

构造3.4.1. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 一个对象 $X \in \mathcal{C}$ 上的半辨结构是一个自然同构 $b_{X, Y} : X \otimes Y \rightarrow Y \otimes X, Y \in \mathcal{C}$, 使得对任意 $Y, Z \in \mathcal{C}$ 下列图表交换:

$$\begin{array}{ccc} & Y \otimes X \otimes Z & \\ b_{X, Y} \otimes \text{Id}_Z \nearrow & & \searrow \text{Id}_Y \otimes b_{X, Z} \\ X \otimes Y \otimes Z & \xrightarrow{b_{X, Y \otimes Z}} & Y \otimes Z \otimes X \end{array}$$

我们如下构造一个辨半群范畴 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C})$, 称为 \mathcal{C} 的Drinfeld中心. $\mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ 的一个对象是一个对 $(X, b_{X, -})$, 其中 X 是 \mathcal{C} 中的对象, $b_{X, -}$ 是 X 上的一个半辨结构. 一个态射 $(X, b_{X, -}) \rightarrow (Y, b_{Y, -})$ 是一个 \mathcal{C} 中的态射 $f : X \rightarrow Y$, 使得下列图表对于 $Z \in \mathcal{C}$ 交换

$$\begin{array}{ccc} X \otimes Z & \xrightarrow{b_{X, Z}} & Z \otimes X \\ f \otimes \text{Id}_Z \downarrow & & \downarrow \text{Id}_Z \otimes f \\ Y \otimes Z & \xrightarrow{b_{Y, Z}} & Z \otimes Y \end{array}$$

张量积 $(X, b_{X, -}) \otimes (Y, b_{Y, -})$ 定义为 $(X \otimes Y, b_{X \otimes Y, -})$, 其中 $b_{X \otimes Y, Z}$ 是复合同构 $X \otimes Y \otimes Z \xrightarrow{\text{Id}_X \otimes b_{Y, Z}} X \otimes Z \otimes Y \xrightarrow{b_{X, Z} \otimes \text{Id}_Y} Z \otimes X \otimes Y$. 单位对象为 $(\mathbf{1}, \rho^{-1} \circ \lambda)$. 辨结构定义为 $\beta_{(X, b_{X, -}), (Y, b_{Y, -})} = b_{X, Y}$.

注3.4.2. 若 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} 是半群范畴, 则 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C} \times \mathcal{D}) = \mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \times \mathfrak{Z}(\mathcal{D})$.

注3.4.3. 一个对象 $X \in \mathcal{C}$ 上可以有多个不同的半辨结构. 因此 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ 一般不是 \mathcal{C} 的子范畴. 另一方面, 如果 X 有半辨结构, 则必然有 $X \otimes Y \cong Y \otimes X$. 所以一般的 X 没有半辨结构.

例3.4.4. 设 A 是一个环, 看作一个半群范畴(只有恒同态射). 则 $\mathfrak{Z}(A)$ 就是 A 的中心.

例3.4.5. $\mathfrak{Z}(\text{Vec}) \simeq \text{Vec}$. 事实上, Vec 的每个对象都是单位对象的直和, 并且它的张量积关于每个变量保持直和, 所以每个对象有唯一的半辨结构. 类似地, 若 A 是交换环, 则 LMod_A 由单位对象在小余极限下生成, 并且张量积关于每个变量保持小余极限, 所以 $\mathfrak{Z}(\text{LMod}_A) \simeq \text{LMod}_A$.

注3.4.6. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 有典范的辨半群等价 $\overline{\mathfrak{Z}(\mathcal{C})} \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{C}^{\text{rev}}), (X, b_{X, -}) \mapsto (X, b_{X, -}^{-1})$.

习题3.4.7. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 证明有典范的半群等价 $\text{Fun}_{\mathcal{C}|\mathcal{C}}(\mathcal{C}, \mathcal{C}) \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{C})$.

定理3.4.8. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. (1) \mathcal{C} 的张量积诱导了一个半群函子 $\otimes : \mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$, 并且下列半群范畴的图表在同构意义下交换:

$$\begin{array}{ccc} & \mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \times \mathcal{C} & \\ \mathbf{1} \times \text{Id}_{\mathcal{C}} \nearrow & & \searrow \otimes \\ \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Id}_{\mathcal{C}}} & \mathcal{C} \end{array}$$

(2) 对任意半群范畴 \mathcal{D} 和半群函子 $\odot : \mathcal{D} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$, 若下列半群范畴的图表在同构意义下交换

$$\begin{array}{ccc} & \mathcal{D} \times \mathcal{C} & \\ \mathbf{1}_{\mathcal{D}} \times \text{Id}_{\mathcal{C}} \nearrow & & \searrow \odot \\ \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Id}_{\mathcal{C}}} & \mathcal{C}, \end{array}$$

则存在半群函子 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ 使得下列图表在同构意义下交换

$$\begin{array}{ccc} & \mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \times \mathcal{C} & \\ G \times \text{Id}_{\mathcal{C}} \nearrow & & \searrow \otimes \\ \mathcal{D} \times \mathcal{C} & \xrightarrow{\odot} & \mathcal{C}, \end{array}$$

并且 G 在同构下唯一.

证明. (1) 自然同构 $(Z \otimes Z') \otimes (X \otimes X') \xrightarrow{\text{Id}_Z \otimes b_{Z', X} \otimes \text{Id}_{X'}} (Z \otimes X) \otimes (Z' \otimes X')$, $Z, Z' \in \mathfrak{Z}(\mathcal{C})$, $X, X' \in \mathcal{C}$, 将函子 $\otimes : \mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ 提升为一个半群函子.

(2) 我们有半群函子 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathfrak{Z}(\mathcal{C})$, $Y \mapsto (Y \odot \mathbf{1}, b_{Y \odot \mathbf{1}, -})$, 其中 $b_{Y \odot \mathbf{1}, X}$ 是复合同构 $(Y \odot \mathbf{1}) \otimes X \cong (Y \odot \mathbf{1}) \otimes (\mathbf{1} \otimes X) \cong Y \odot X \cong (\mathbf{1} \otimes X) \otimes (Y \odot \mathbf{1}) \cong X \otimes (Y \odot \mathbf{1})$. 还有半群自然同构 $G(Y) \otimes X = (Y \odot \mathbf{1}) \otimes X \cong Y \odot X$.

假设有半群函子 $G' : \mathcal{D} \rightarrow \mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ 和半群自然同构 $G'(Y) \otimes X \cong Y \odot X$. 则有半群自然同构 $G'(Y) \cong G'(Y) \otimes \mathbf{1} \cong Y \odot \mathbf{1} \cong G(Y)$. \square

定义3.4.9. 设 \mathcal{C} 是一个辫半群范畴. 一个 \mathcal{C} 上的半群范畴是一个半群范畴 \mathcal{D} 及一个辫半群函子 $\mathcal{C} \rightarrow \mathfrak{Z}(\mathcal{D})$.

例3.4.10. (1) 一个半群范畴 \mathcal{C} 是 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ 上的半群范畴. (2) 设 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} 是半群范畴, \mathcal{M} 是一个 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模. 则 $\text{Fun}_{\mathcal{C}|\mathcal{D}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 是 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \times \mathfrak{Z}(\mathcal{D})$ 上的半群范畴.

3.5. Müger中心.

定义3.5.1. 设 \mathcal{C} 是一个辫半群范畴. \mathcal{C} 的一个对象 X 称为透明的, 若对任意 $Y \in \mathcal{C}$, $\beta_{X, Y} = (\beta_{Y, X})^{-1}$. 我们将 \mathcal{C} 的透明对象组成的完全子范畴, 记作 \mathcal{C}' 或 $\mathfrak{Z}_2(\mathcal{C})$, 称为 \mathcal{C} 的Müger中心.

习题3.5.2. 证明: (1) 若 $X, Y \in \mathcal{C}$ 透明, 则 $X \otimes Y$ 也透明, 从而 $\mathfrak{Z}_2(\mathcal{C})$ 是辫半群范畴. (2) 辫半群范畴 $\mathfrak{Z}_2(\mathcal{C})$ 是对称的.

定理3.5.3. 设 \mathcal{C} 是一个辫半群范畴. (1) \mathcal{C} 的张量积诱导了一个辫半群函子 $\otimes : \mathfrak{Z}_2(\mathcal{C}) \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$, 并且下列辫半群范畴的图表在同构意义下交换:

$$\begin{array}{ccc} & \mathfrak{Z}_2(\mathcal{C}) \times \mathcal{C} & \\ \mathbf{1} \times \text{Id}_{\mathcal{C}} \nearrow & & \searrow \otimes \\ \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Id}_{\mathcal{C}}} & \mathcal{C}. \end{array}$$

(2) 对任意辫半群范畴 \mathcal{D} 和辫半群函子 $\odot : \mathcal{D} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$, 若下列辫半群范畴的图表在同构意义下交换

$$\begin{array}{ccc} & \mathcal{D} \times \mathcal{C} & \\ \mathbf{1}_{\mathcal{D}} \times \text{Id}_{\mathcal{C}} \nearrow & & \searrow \odot \\ \mathcal{C} & \xrightarrow{\text{Id}_{\mathcal{C}}} & \mathcal{C}, \end{array}$$

则存在辫半群函子 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathfrak{Z}_2(\mathcal{C})$ 使得下列图表在同构意义下交换

$$\begin{array}{ccc} & \mathfrak{Z}_2(\mathcal{C}) \times \mathcal{C} & \\ G \times \text{Id}_{\mathcal{C}} \nearrow & & \searrow \otimes \\ \mathcal{D} \times \mathcal{C} & \xrightarrow{\odot} & \mathcal{C}, \end{array}$$

并且 G 在同构下唯一.

证明. (1) 显然. (2) 我们有辫半群函子 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}, Y \mapsto Y \odot \mathbf{1}$. 由交换图表

$$\begin{array}{ccccc} (Y \otimes \mathbf{1}) \odot (\mathbf{1} \otimes X) & \xrightarrow{\beta_{Y,\mathbf{1}} \odot \beta_{\mathbf{1},X}} & (\mathbf{1} \otimes Y) \odot (X \otimes \mathbf{1}) & \xrightarrow{\beta_{\mathbf{1},Y} \odot \beta_{X,\mathbf{1}}} & (Y \otimes \mathbf{1}) \odot (\mathbf{1} \otimes X) \\ \downarrow \sim & & \downarrow \sim & & \downarrow \sim \\ (Y \odot \mathbf{1}) \otimes (\mathbf{1} \odot X) & \xrightarrow{\beta_{Y \odot \mathbf{1}, \mathbf{1} \odot X}} & (\mathbf{1} \odot X) \otimes (Y \odot \mathbf{1}) & \xrightarrow{\beta_{\mathbf{1} \odot X, Y \odot \mathbf{1}}} & (Y \odot \mathbf{1}) \otimes (\mathbf{1} \odot X) \end{array}$$

可知 G 的像落在 $\mathfrak{Z}_2(\mathcal{C})$ 中. 还有半群自然同构 $G(Y) \otimes X = (Y \odot \mathbf{1}) \otimes X \cong Y \odot X$.

假设有辫半群函子 $G' : \mathcal{D} \rightarrow \mathfrak{Z}_2(\mathcal{C})$ 和半群自然同构 $G'(Y) \otimes X \cong Y \odot X$. 则有半群自然同构 $G'(Y) \cong G'(Y) \otimes \mathbf{1} \cong Y \odot \mathbf{1} \cong G(Y)$. \square

定义 3.5.4. 设 \mathcal{C} 是一个对称半群范畴. 一个 \mathcal{C} 上的**辫半群范畴** 是一个辫半群范畴 \mathcal{D} 及一个辫半群函子 $\mathcal{C} \rightarrow \mathfrak{Z}_2(\mathcal{D})$.

3.6. 对偶.

定义3.6.1. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴, $X, Y \in \mathcal{C}$ 是两个对象. 称 X 是 Y 的左对偶, Y 是 X 的右对偶, 如果存在态射 $u: \mathbf{1} \rightarrow Y \otimes X$ 和 $v: X \otimes Y \rightarrow \mathbf{1}$, 使得下列复合态射是恒同

$$\begin{aligned} X &\cong X \otimes \mathbf{1} \xrightarrow{\text{Id}_X \otimes u} X \otimes Y \otimes X \xrightarrow{v \otimes \text{Id}_X} \mathbf{1} \otimes X \cong X, \\ Y &\cong \mathbf{1} \otimes Y \xrightarrow{u \otimes \text{Id}_Y} Y \otimes X \otimes Y \xrightarrow{\text{Id}_Y \otimes v} Y \otimes \mathbf{1} \cong Y. \end{aligned}$$

我们将 Y 记作 X^R , 将 X 记作 Y^L . 称 \mathcal{C} 是刚性的, 如果每个对象都有左对偶和右对偶.

注3.6.2. 设 \mathcal{C} 是对称半群范畴. 若 Y 是 X 的右对偶, 则 Y 也是 X 的左对偶.

例3.6.3. (1) 设 \mathcal{M} 是一个范畴. 半群范畴 $\text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 的一个对象的左对偶等价于一个左伴随函子, 右对偶等价于一个右伴随函子.

(2) 线性空间范畴 Vect_k 的一个对象 V 有对偶等价于 V 是一个有限维线性空间. 特别地, 有限维线性空间组成的完全子范畴 Vec 有对偶. 事实上, 若 V 有对偶 W , $u: k \rightarrow V \otimes W$ 将 1 映为 $\sum v_i \otimes w_i$, 则复合映射 $V \xrightarrow{u \otimes \text{Id}_V} V \otimes W \otimes V \xrightarrow{\text{Id}_V \otimes v} V$ 将 x 映为 $\sum v(w_i \otimes x)v_i$. 因此 V 由 v_i 线性张出.

(3) 若 G 是一个有限群, 则半群范畴 $\text{Rep } G$ 和 Vec_G 是刚性的. 更一般地, 若 H 是一个Hopf代数, 则半群范畴 $\text{Rep } H$ 是刚性的.

(4) 配边范畴 Cob_n 是刚性的. 一个对象 M 的对偶是 \bar{M} .

命题3.6.4. 设 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个半群函子. 若 $X \in \mathcal{C}$ 是 $Y \in \mathcal{C}$ 的左对偶, 则 $F(X)$ 是 $F(Y)$ 的左对偶.

证明. 由定义立得. \square

命题3.6.5. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴, \mathcal{M} 是一个左 \mathcal{C} 模. 若 X 有左对偶, 则函子 $X^L \otimes -: \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$ 是 $X \otimes -$ 的左伴随.

证明. 考虑半群函子 $\mathcal{C} \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$, $X \mapsto X \otimes -$. 应用命题3.6.4. \square

注3.6.6. 设 \mathcal{C} 是一个刚性的半群范畴. 则函子 $X \otimes -: \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$ 有左伴随和右伴随, 因此保持所有极限和余极限. 特别地, 若 \mathcal{C} 是Abel范畴, 则张量积 $\otimes: \mathcal{C} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ 关于每个变量都是正合的.

推论3.6.7. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. 若 X 有左对偶 X^L , 则 X^L 在典范同构下唯一. 特别地, $(X^L)^R$ 与 X 典范同构.

注3.6.8. 设 \mathcal{C} 是一个刚性的半群范畴, $F: \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{N}$ 是一个左 \mathcal{C} 模函子. 若函子 F 有右伴随 G , 则 G 也是一个左 \mathcal{C} 模函子, 其中同构 $G(X \otimes N) \cong X \otimes G(N)$ 由 $\text{Hom}_{\mathcal{M}}(M, G(X \otimes N)) \cong \text{Hom}_{\mathcal{N}}(F(M), X \otimes N) \cong \text{Hom}_{\mathcal{N}}(X^L \otimes F(M), N) \cong \text{Hom}_{\mathcal{N}}(F(X^L \otimes M), N) \cong \text{Hom}_{\mathcal{M}}(X^L \otimes M, G(N)) \cong \text{Hom}_{\mathcal{M}}(M, X \otimes G(N))$ 所诱导.

构造3.6.9. 设 \mathcal{C} 是一个刚性的半群范畴. 有函子 $\delta^L: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}^{\text{op}}$, $X \mapsto X^L$, 将态射 $f: X \rightarrow Y$ 映为 $f^L: Y^L \xrightarrow{\text{Id}_{Y^L} \otimes u} Y^L \otimes X \otimes X^L \xrightarrow{\text{Id}_{Y^L} \otimes f \otimes \text{Id}_{X^L}} Y^L \otimes Y \otimes X^L \xrightarrow{v \otimes \text{Id}_{X^L}} X^L$. 类似地有函子 $\delta^R: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}^{\text{op}}$, $X \mapsto X^R$.

命题3.6.10. 设 \mathcal{C} 是一个刚性的半群范畴. 有半群等价 $\delta^L: \mathcal{C}^{\text{rev}} \rightarrow \mathcal{C}^{\text{op}}$, $X \mapsto X^L$ 和 $\delta^R: \mathcal{C}^{\text{rev}} \rightarrow \mathcal{C}^{\text{op}}$, $X \mapsto X^R$.

证明. 函子 δ^L 与 δ^R 互逆. $(X \otimes Y)^L$ 与 $Y^L \otimes X^L$ 都是 $X \otimes Y$ 的左对偶, 诱导的典范同构 $(X \otimes Y)^L \cong Y^L \otimes X^L$ 将 δ^L 提升为一个半群函子. \square

命题3.6.11. 设 \mathcal{C} 是一个刚性的半群范畴, 其中 \mathcal{C} 是Abel范畴. 则对任意对象 X 和投射对象 P , $X \otimes P$ 是投射对象.

证明. $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X \otimes P, -) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(P, X^R \otimes -)$ 正合. \square

命题3.6.12. 设 \mathcal{C} 是一个刚性的半群范畴, 其中 \mathcal{C} 是Abel范畴. 下列陈述等价:

(1) \mathcal{C} 是半单的.

(2) $\mathbf{1}$ 是投射的.

(3) $\mathbf{1}$ 是内射的.

证明. (1) \Rightarrow (2), 显然. (2) \Rightarrow (1), 由上一命题立得. (1) \Leftrightarrow (3), 将(1) \Leftrightarrow (2)用于 \mathcal{C}^{op} . \square

习题3.6.13. 证明: (1) 若半群范畴 \mathcal{C} 是刚性的, 则Drinfeld中心 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ 亦然. (2) 若辫半群范畴 \mathcal{C} 是刚性的, 则Müger中心 $\mathfrak{Z}_2(\mathcal{C})$ 亦然.

4. 半群范畴中的代数

4.1. 结合代数.

定义4.1.1. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴. \mathcal{C} 中的一个代数 A 由下列要素组成

- (1) 一个对象 $A \in \mathcal{C}$;
- (2) 一个态射 $u: \mathbf{1} \rightarrow A$, 称为**单位**;
- (3) 一个态射 $m: A \otimes A \rightarrow A$, 称为**乘法**;

使得下列图表交换

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{ccc} & A \otimes A & \\ u \otimes \text{Id}_A \nearrow & & \searrow m \\ \mathbf{1} \otimes A & \xrightarrow{\lambda_A} & A \end{array} & , & \begin{array}{ccc} & A \otimes A & \\ \text{Id}_A \otimes u \nearrow & & \searrow m \\ A \otimes \mathbf{1} & \xrightarrow{\rho_A} & A \end{array} & , & \begin{array}{ccc} A \otimes A \otimes A & \xrightarrow{\text{Id}_A \otimes m} & A \otimes A \\ m \otimes \text{Id}_A \downarrow & & \downarrow m \\ A \otimes A & \xrightarrow{m} & A \end{array}
 \end{array}$$

设 A, B 是 \mathcal{C} 中的两个代数. 一个代数同态 $f: A \rightarrow B$ 是一个态射, 使得下列图表交换

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{ccc} & \mathbf{1} & \\ u \swarrow & & \searrow u \\ A & \xrightarrow{f} & B \end{array} & , & \begin{array}{ccc} A \otimes A & \xrightarrow{f \otimes f} & B \otimes B \\ m \downarrow & & \downarrow m \\ A & \xrightarrow{f} & B \end{array}
 \end{array}$$

\mathcal{C} 中的代数和代数同态构成一个范畴, 记作 $\text{Alg}(\mathcal{C})$. \mathcal{C}^{op} 中的一个代数称为 \mathcal{C} 中的一个余代数.

注4.1.2. (1) 半群范畴 \mathcal{C} 中的每个代数 A 都可看作是 \mathcal{C}^{rev} 中的代数, 记作 A^{rev} , 因为一个态射 $m: A \otimes A \rightarrow A$ 等价于一个态射 $m: A \otimes^{\text{rev}} A \rightarrow A$. 于是 $\text{Alg}(\mathcal{C}) \simeq \text{Alg}(\mathcal{C}^{\text{rev}})$.

(2) 若 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是半群范畴, 则 $\text{Alg}(\mathcal{C} \times \mathcal{D}) = \text{Alg}(\mathcal{C}) \times \text{Alg}(\mathcal{D})$.

(3) 若半群范畴 \mathcal{C} 有所有小(或者有限)极限, 则 $\text{Alg}(\mathcal{C})$ 也有所有小(或者有限)极限, 并且遗忘函子 $\text{For}: \text{Alg}(\mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{C}$ 保持小(或者有限)极限.

(4) 若半群范畴 \mathcal{C} 有小正向极限, 并且 \mathcal{C} 的张量积分别关于每个变量保持小正向极限, 则 $\text{Alg}(\mathcal{C})$ 也有小正向极限, 并且遗忘函子 $\text{For}: \text{Alg}(\mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{C}$ 保持小正向极限.

(5) 半群范畴 \mathcal{C} 的单位对象 $\mathbf{1}$ 本身是一个代数, 它是 $\text{Alg}(\mathcal{C})$ 的始对象, 称为**平凡代数**.

习题4.1.3. 证明: 若半群范畴 \mathcal{C} 中的一个代数 A 作为对象同构于 $\mathbf{1}$, 则 A 作为代数同构于 $\mathbf{1}$.

例4.1.4. (1) 赋予 Set 乘积半群范畴结构. 则 $\text{Alg}(\text{Set})$ 是由通常的半群和半群同态组成的范畴.

(2) 赋予 Abel 通常的半群范畴结构. 则 $\text{Alg}(\text{Abel}) \simeq \text{Ring}$.

(3) 全体范畴及函子的同构类组成一个范畴 Cat , 它在范畴乘积下构成一个半群范畴. 每个半群范畴都是其中的代数. (反之不然, 正确的做法是保留函子同构将 Cat 做成一个二阶范畴.)

定义4.1.5. 设 \mathcal{C} 是半群范畴, \mathcal{M} 是一个左 \mathcal{C} 模, A 是 \mathcal{C} 中的一个代数. \mathcal{M} 中一个的左 A 模 M 由下列要素组成

- (1) 一个对象 $M \in \mathcal{M}$;
- (2) 一个态射 $m: A \otimes M \rightarrow M$;

使得下列图表交换

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{ccc} & A \otimes M & \\ u \otimes \text{Id}_M \nearrow & & \searrow m \\ \mathbf{1} \otimes M & \xrightarrow{\lambda_M} & M \end{array} & , & \begin{array}{ccc} A \otimes A \otimes M & \xrightarrow{\text{Id}_A \otimes m} & A \otimes M \\ m \otimes \text{Id}_M \downarrow & & \downarrow m \\ A \otimes M & \xrightarrow{m} & M \end{array}
 \end{array}$$

设 M, N 是两个 \mathcal{M} 中的左 A 模. 一个模同态 $f: M \rightarrow N$ 是一个态射, 使得下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} A \otimes M & \xrightarrow{\text{Id}_A \otimes f} & A \otimes N \\ m \downarrow & & \downarrow m \\ M & \xrightarrow{f} & N. \end{array}$$

\mathcal{M} 中的左 A 模及模同态构成一个范畴, 记作 $\text{LMod}_A(\mathcal{M})$ 或 ${}_A\mathcal{M}$.

设 \mathcal{D} 是半群范畴, \mathcal{M} 是一个右 \mathcal{D} 模, B 是 \mathcal{D} 中的一个代数. \mathcal{M} 中的左 B^{rev} 模范畴记作 $\text{RMod}_B(\mathcal{M})$ 或 \mathcal{M}_B , 其中的对象也称为一个右 B 模.

设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是半群范畴, \mathcal{M} 是一个 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模, (A, B) 是 $\mathcal{C} \times \mathcal{D}$ 中的一个代数. \mathcal{M} 中的左 (A, B^{rev}) 模范畴记作 $\text{BMod}_{A|B}(\mathcal{M})$ 或 ${}_A\mathcal{M}_B$, 其中的对象也称为一个 A - B 双模.

例 4.1.6. 设 A, B 是两个环. 则 $\text{LMod}_A(\text{Abel})$, $\text{RMod}_B(\text{Abel})$, $\text{BMod}_{A|B}(\text{Abel})$ 分别是通常的左 A 模范畴, 右 B 模范畴, A - B 双模范畴.

注 4.1.7. (1) ${}_1\mathcal{M} \simeq \mathcal{M}$.

(2) 若 \mathcal{M} 是一个 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模, 则 ${}_A\mathcal{M}$ 是一个右 \mathcal{D} 模. 特别地, ${}_A\mathcal{C}$ 是一个右 \mathcal{C} 模.

(3) 设 $M \in \mathcal{C}_A$, $N \in {}_A\mathcal{M}$. 我们以 $M \otimes_A N$ 表示图表 $M \otimes A \otimes N \rightrightarrows M \otimes N$ 的 coequalizer. 我们有 $A \otimes_A N \cong N$.

(4) 设 \mathcal{C} 有 coequalizer, 并且张量积关于每个变量都保持 coequalizer. 则 ${}_A\mathcal{C}_A$ 是一个半群范畴, 张量积为 \otimes_A . 并且有辫半群函子 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \rightarrow \mathfrak{Z}({}_A\mathcal{C}_A)$, $X \mapsto X \otimes A$. \mathcal{C}_A 是一个 \mathcal{C} - ${}_A\mathcal{C}_A$ 双模, ${}_A\mathcal{C}$ 是一个 ${}_A\mathcal{C}_A$ - \mathcal{C} 双模.

(5) 设 $f: A \rightarrow B$ 是 \mathcal{C} 中的一个代数同态, \mathcal{M} 是一个左 \mathcal{C} 模, $M \in {}_B\mathcal{M}$. 则复合态射 $A \otimes M \xrightarrow{f \otimes \text{Id}_M} B \otimes M \xrightarrow{m} M$ 赋予 M 一个左 A 模结构. 特别地, B 是一个 A - A 双模.

命题 4.1.8. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴, $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$ 是一个代数, \mathcal{M} 是一个左 \mathcal{C} 模.

(1) 遗忘函子 $G: {}_A\mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$ 是保守的.

(2) G 有左伴随函子 $F: X \mapsto A \otimes X$. 其中 $A \otimes X$ 称为由 X 生成的自由 A 模.

(3) 如果 \mathcal{M} 有所有小(或者有限)极限, 则 ${}_A\mathcal{M}$ 也有所有小(或者有限)极限, 并且遗忘函子 ${}_A\mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$ 保持小(或者有限)极限.

(4) 如果 \mathcal{M} 有所有小(或者有限)余极限, 并且函子 $A \otimes -: \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$ 保持小(或者有限)余极限, 则 ${}_A\mathcal{M}$ 也有所有小(或者有限)余极限, 并且遗忘函子 ${}_A\mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$ 保持小(或者有限)余极限.

证明. (1) 若模同态 $f: M \rightarrow N$ 是 \mathcal{M} 中的同构, 则 f^{-1} 自动是模同态.

(2) 自然态射 $X \xrightarrow{u \otimes X} A \otimes X = GF(X)$ 和 $FG(M) = A \otimes M \xrightarrow{m} M$ 使得 F 是 G 的左伴随.

(3) 设 $p: J \rightarrow {}_A\mathcal{M}$, $\alpha \mapsto M_\alpha$ 是一个图表, 则复合态射 $A \otimes \varprojlim G(M_\alpha) \rightarrow \varprojlim A \otimes G(M_\alpha) \rightarrow \varprojlim G(M_\alpha)$ 赋予 $\varprojlim G(M_\alpha)$ 一个左 A 模结构, 使得它成为图表 p 的极限.

(4) 设 $p: J \rightarrow {}_A\mathcal{M}$, $\alpha \mapsto M_\alpha$ 是一个图表, 则复合态射 $A \otimes \varinjlim G(M_\alpha) \cong \varinjlim A \otimes G(M_\alpha) \rightarrow \varinjlim G(M_\alpha)$ 赋予 $\varinjlim G(M_\alpha)$ 一个左 A 模结构, 使得它成为图表 p 的余极限. \square

命题 4.1.9. 设 $f: A \rightarrow B$ 是半群范畴 \mathcal{C} 中的一个代数同态, \mathcal{M} 是一个左 \mathcal{C} 模. 假设 \mathcal{M} 有 coequalizer, 并且函子 $B \otimes -: \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$ 保持 coequalizer. 则有自然双射 $\text{Hom}_{B\mathcal{M}}(B \otimes_A M, N) \cong \text{Hom}_{{}_A\mathcal{M}}(M, N)$, $M \in {}_A\mathcal{M}$, $N \in {}_B\mathcal{M}$.

证明. 自然态射 $M \cong A \otimes_A M \xrightarrow{f \otimes_A M} B \otimes_A M$ 和 $B \otimes_A N \rightarrow B \otimes_B N \cong N$ 使得 $M \mapsto B \otimes_A M$ 是 $N \mapsto N$ 的左伴随. \square

4.2. 交换代数.

定义4.2.1. 设 \mathcal{C} 是一个辫半群范畴. 一个 \mathcal{C} 中的代数 A 称为**交换的**, 如果下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} & A \otimes A & \\ \beta_{A,A} \nearrow & & \searrow m \\ A \otimes A & \xrightarrow{m} & A. \end{array}$$

$\text{Alg}(\mathcal{C})$ 中由交换数组成的完全子范畴记作 $\text{CAlg}(\mathcal{C})$.

构造4.2.2. 设 \mathcal{C} 是一个辫半群范畴. 对于 $A, B \in \text{Alg}(\mathcal{C})$, 复合态射

$$(A \otimes B) \otimes (A \otimes B) \xrightarrow{\text{Id}_A \otimes \beta_{A,B}^{-1} \otimes \text{Id}_B} A \otimes A \otimes B \otimes B \xrightarrow{m \otimes m} A \otimes B$$

赋予了 $A \otimes B$ 一个代数结构, 使 $\text{Alg}(\mathcal{C})$ 成为一个半群范畴. 若 \mathcal{C} 是对称的, 则 $\text{Alg}(\mathcal{C})$ 成为一个对称半群范畴.

定理4.2.3. 设 \mathcal{C} 是一个辫半群范畴. 则遗忘函子 $\text{Alg}(\text{Alg}(\mathcal{C})) \simeq \text{Alg}(\mathcal{C})$ 诱导等价 $\text{Alg}(\text{Alg}(\mathcal{C})) \simeq \text{CAlg}(\mathcal{C})$.

证明. 根据定义, $\text{Alg}(\text{Alg}(\mathcal{C}))$ 的一个对象由一个代数 $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$ 及两个代数同态 $u : \mathbf{1} \rightarrow A$, $m : A \otimes A \rightarrow A$ 组成. $u : \mathbf{1} \rightarrow A$ 是一个代数同态等价于说 u 与代数 A 的单位一致. 进而, $m : A \otimes A \rightarrow A$ 是一个代数同态等价于说 m 与代数 A 的乘法一致, 并且 A 是一个交换代数. 这给出了一个函子 $\Phi : \text{Alg}(\text{Alg}(\mathcal{C})) \rightarrow \text{CAlg}(\mathcal{C})$. 上述构造过程可逆回, 因此 Φ 是等价. \square

例4.2.4. $\text{Alg}(\text{Ring}) \simeq \mathcal{CRing}$.

习题4.2.5. 设 \mathcal{C} 是一个对称半群范畴. 证明: 遗忘函子 $\text{Alg}(\text{Alg}(\mathcal{C}^{\text{op}})^{\text{op}}) \rightarrow \text{Alg}(\mathcal{C}^{\text{op}})^{\text{op}}$ 可提升为一个对称半群等价 $\text{Alg}(\text{Alg}(\mathcal{C}^{\text{op}})^{\text{op}}) \simeq \text{Alg}(\text{Alg}(\mathcal{C})^{\text{op}})^{\text{op}}$, 其中的对象称为**双代数**.

定义4.2.6. 设 \mathcal{C} 是一个辫半群范畴, $A \in \text{CAlg}(\mathcal{C})$. 一个**局部 A 模**是一个右 A 模 M , 使得下列图表交换:

$$\begin{array}{ccc} A \otimes M & \xrightarrow{\beta_{A,M}} & M \otimes A \\ \beta_{M,A} \uparrow & & \downarrow m \\ M \otimes A & \xrightarrow{m} & M. \end{array}$$

全体局部 A 模组成 \mathcal{C}_A 的一个完全子范畴, 记作 \mathcal{C}_A^0 .

注4.2.7. 设辫半群范畴 \mathcal{C} 有coequalizer, 并且张量积关于每个变量都保持coequalizer. 设 $A \in \text{CAlg}(\mathcal{C})$.

(1) 一个右 A 模 M 自动成为一个 A - A 双模, 其中左作用定义为 $A \otimes M \xrightarrow{\beta_{A,M}} M \otimes A \xrightarrow{m} M$. 我们得到一个完全忠实函子 $\mathcal{C}_A \rightarrow {}_A\mathcal{C}_A$, 使得 \mathcal{C}_A 成为一个半群范畴.

(2) \mathcal{C}_A^0 是一个辫半群范畴, 辫结构 $M \otimes_A N \cong N \otimes_A M$ 由 $\beta_{M,N} : M \otimes N \rightarrow N \otimes M$ 所诱导. 如果 \mathcal{C} 是对称的, 则 $\mathcal{C}_A^0 = \mathcal{C}_A$ 也是对称的.

(3) 有辫半群函子 $\bar{\mathcal{C}} \rightarrow \mathfrak{Z}(\mathcal{C}_A)$, $X \mapsto X \otimes A$, 以及 $\mathcal{C}_A^0 \rightarrow \mathfrak{Z}(\mathcal{C}_A)$, $M \mapsto M$.

4.3. 内蕴Hom.

定义4.3.1. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴, \mathcal{M} 是一个左 \mathcal{C} 模. 两个对象 $M, N \in \mathcal{M}$ 的**内蕴Hom**是一个 \mathcal{C} 的对象 $[M, N]$ 使得 $\text{Hom}_{\mathcal{M}}(- \otimes M, N) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, [M, N])$. 若 $[M, N]$ 对所有 $M, N \in \mathcal{M}$ 都存在, 则称范畴 \mathcal{M} **enrich**于 \mathcal{C} 中.

例4.3.2. (1) 将半群范畴 \mathcal{C} 视为左 \mathcal{C} 模. 若 X 有左对偶, 则 $[X, Y] \cong Y \otimes X^L$. 特别地, 若 \mathcal{C} 是刚性的, 则它enrich于自身中.

(2) 一个交换环 A 的模范畴 LMod_A enrich于自身中, 且 $[M, N] \cong \text{hom}_A(M, N)$.

(3) 集合范畴 Set 取乘积半群范畴结构, enrich于自身中, 且 $[M, N] \cong \text{Hom}_{\text{Set}}(M, N)$.

注4.3.3. 在上述定义中, 假设 $[M, -] : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{C}$ 存在. (1) 由定义 $[M, -]$ 是 $- \otimes M$ 的右伴随.

(2) 恒同态射 $M \otimes N \rightarrow M \otimes N$ 诱导态射 $[M, N] \otimes M \rightarrow N$. 态射 $X \otimes [M, N] \otimes M \rightarrow X \otimes N$ 诱导态射 $X \otimes [M, N] \rightarrow [M, X \otimes N]$.

(3) $[M, M]$ 定义了一个 \mathcal{C} 中的代数, 单位 $u : \mathbf{1} \rightarrow [M, M]$ 由 $\mathbf{1} \otimes M \cong M$ 诱导, 乘法 $m : [M, M] \otimes [M, M] \rightarrow [M, M]$ 由复合态射 $[M, M] \otimes [M, M] \otimes M \rightarrow [M, M] \otimes M \rightarrow M$ 诱导. 同理 $[M, N]$ 是一个右 $[M, M]$ 模. 于是我们得到一个函子 $\mathcal{M} \rightarrow \mathcal{C}_{[M, M]}$, $N \mapsto [M, N]$. 稍后我们将证明, 在适当的条件下这个函子是左 \mathcal{C} 模等价.

命题4.3.4. 设 \mathcal{C} 是一个半群范畴, 左 \mathcal{C} 模 \mathcal{M} enrich 于 \mathcal{C} 中. 若 $X \in \mathcal{C}$ 有左对偶, 则对于 $M, N \in \mathcal{M}$, 典范态射 $X \otimes [M, N] \rightarrow [M, X \otimes N]$ 是同构.

证明. 复合态射 $[M, X \otimes N] \rightarrow X \otimes X^L \otimes [M, X \otimes N] \rightarrow X \otimes [M, X^L \otimes X \otimes N] \rightarrow X \otimes [M, N]$ 是典范态射的逆. \square

构造4.3.5. 设 \mathcal{C} 是刚性的半群范畴, $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$. 若 M 是一个右 A 模, 则 $m : M \otimes A \rightarrow M$ 诱导一个态射 $A \otimes M^R \rightarrow M^R$, 使得 M^R 成为一个左 A 模. 于是有等价 $\mathcal{C}_A \simeq ({}_A \mathcal{C})^{\text{op}}$, $M \mapsto M^R$, 它的逆是 $N \mapsto N^L$.

命题4.3.6. 设 \mathcal{C} 是刚性的半群范畴有 coequalizer, $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$. 有自然双射 $\text{Hom}_{\mathcal{C}_A}(M, X \otimes N) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(M \otimes_A N^R, X)$, $X \in \mathcal{C}$, $M, N \in \mathcal{C}_A$.

证明. 左边是图表 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(M, X \otimes N) \rightrightarrows \text{Hom}_{\mathcal{C}}(M \otimes A, X \otimes N)$ 的 equalizer. 右边是图表 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(M \otimes N^R, X) \rightrightarrows \text{Hom}_{\mathcal{C}}(M \otimes A \otimes N^R, X)$ 的 equalizer. \square

命题4.3.7. 设刚性的半群范畴 \mathcal{C} 有 coequalizer, A 是一个 \mathcal{C} 中的代数. 视 \mathcal{C}_A 为一个左 \mathcal{C} 模. 则 \mathcal{C}_A enrich 于 \mathcal{C} 中, 且有自然同构 $[M, N] \cong (M \otimes_A N^R)^L$.

证明. 我们有 $\text{Hom}_{\mathcal{C}_A}(X \otimes M, N) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}_A}(M, X^R \otimes N) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(M \otimes_A N^R, X^R) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, (M \otimes_A N^R)^L)$. \square

4.4. 代数的中心. 设 \mathcal{C} 是辫半群范畴 \mathcal{D} 上的半群范畴.

构造4.4.1. $\text{Alg}(\mathcal{C})$ 是 $\text{CAlg}(\mathcal{D})$ 的左模. 对于 $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$ 和 $B \in \text{CAlg}(\mathcal{D})$, $B \otimes A$ 的乘法由 $(B \otimes A) \otimes (B \otimes A) \cong B \otimes B \otimes A \otimes A \xrightarrow{m \otimes m} B \otimes A$ 给出.

定义4.4.2. 一个代数 $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$ 在 \mathcal{D} 中的中心是一个代数 $Z_{\mathcal{D}}(A) \in \text{Alg}(\mathcal{D})$ 及一个代数同态 $m : Z_{\mathcal{D}}(A) \otimes A \rightarrow A$, 使得下列图表交换:

$$\begin{array}{ccc} & Z_{\mathcal{D}}(A) \otimes A & \\ 1 \otimes \text{Id}_A \nearrow & & \searrow m \\ A & \xrightarrow{\text{Id}_A} & A \end{array}$$

并且满足下述泛性质. 对任意代数 $B \in \text{Alg}(\mathcal{D})$ 及代数同态 $f : B \otimes A \rightarrow A$, 若下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} & B \otimes A & \\ 1 \otimes \text{Id}_A \nearrow & & \searrow f \\ A & \xrightarrow{\text{Id}_A} & A \end{array}$$

则存在唯一的代数同态 $g : B \rightarrow Z_{\mathcal{D}}(A)$, 使得下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} & Z_{\mathcal{D}}(A) \otimes A & \\ g \otimes \text{Id}_A \nearrow & & \searrow m \\ B \otimes A & \xrightarrow{f} & A \end{array}$$

当 $\mathcal{D} = \mathfrak{3}(\mathcal{C})$ 时, 我们将 $Z_{\mathcal{D}}(A)$ 记作 $Z(A)$, 称为 A 的完全中心.

注4.4.3. 复合代数同态 $Z_{\mathcal{D}}(A) \otimes Z_{\mathcal{D}}(A) \otimes A \xrightarrow{\text{Id}_{Z_{\mathcal{D}}(A)} \otimes m} Z_{\mathcal{D}}(A) \otimes A \xrightarrow{m} A$ 诱导一个代数同态 $Z_{\mathcal{D}}(A) \otimes Z_{\mathcal{D}}(A) \rightarrow Z_{\mathcal{D}}(A)$, 使得 $Z_{\mathcal{D}}(A) \in \text{Alg}(\text{Alg}(\mathcal{D})) \simeq \text{CAlg}(\mathcal{D})$. 因此 $Z_{\mathcal{D}}(A)$ 是交换代数.

定理4.4.4. 假设 $[A, -]_{\mathcal{D}} : {}_A\mathcal{C}_A \rightarrow \mathcal{D}$ 存在. 则 ${}_A\mathcal{C}_A$ 中的典范态射 $m : [A, A]_{\mathcal{D}} \otimes A \rightarrow A$ 是 \mathcal{C} 中的代数同态, 使得 $[A, A]_{\mathcal{D}}$ 实现中心 $Z_{\mathcal{D}}(A)$.

证明. 令 $Z = [A, A]_{\mathcal{D}}$. 由交换图表

$$\begin{array}{ccccc}
 Z \otimes A \otimes Z \otimes A & \xrightarrow{\sim} & Z \otimes Z \otimes A \otimes A & \xrightarrow{\text{Id}_Z \otimes \text{Id}_A \otimes m} & Z \otimes Z \otimes A \\
 \downarrow \text{Id}_Z \otimes \text{Id}_A \otimes m & & & \swarrow \text{Id}_Z \otimes m & \downarrow m \otimes \text{Id}_A \\
 Z \otimes A \otimes A & \xrightarrow{\text{Id}_Z \otimes m} & Z \otimes A & & Z \otimes A \\
 \downarrow m \otimes \text{Id}_A & & & \searrow m & \downarrow m \\
 A \otimes A & \xrightarrow{m} & A & & A
 \end{array}$$

的外层方块可知 $m : Z \otimes A \rightarrow A$ 是代数同态.

由交换图表

$$\begin{array}{ccccc}
 A \otimes B \otimes A \otimes A & \xrightarrow{\sim} & B \otimes A \otimes A \otimes A & \xrightarrow{\text{Id}_B \otimes m} & B \otimes A \\
 \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \text{Id} \\
 B \otimes A \otimes B \otimes A \otimes B \otimes A & \xrightarrow{\sim} & B \otimes B \otimes B \otimes A \otimes A \otimes A & \xrightarrow{m \otimes m} & B \otimes A \\
 \downarrow f \otimes f \otimes f & & & & \downarrow f \\
 A \otimes A \otimes A & \xrightarrow{m} & A & & A
 \end{array}$$

的外层方块可知 $f : B \otimes A \rightarrow A$ 是 A - A 双模同态. 因此存在唯一 \mathcal{D} 的态射 $g : B \rightarrow Z$ 使得 $m \circ (g \otimes \text{Id}_A) = f$. 易见 g 保持代数的乘法. 由 B 的交换图表可知 g 保持代数的单位. \square

例4.4.5. 如果 $[1_{\mathcal{C}}, -]_{\mathcal{D}} : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 存在, 则 $[1_{\mathcal{C}}, 1_{\mathcal{C}}]_{\mathcal{D}}$ 是平凡代数 $1_{\mathcal{C}}$ 的中心. 特别地, 它是一个交换代数.

4.5. Barr-Beck定理.

定义4.5.1. 设 \mathcal{C} 是一个范畴. 半群范畴 $\text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{C})$ 中的一个代数 T 称为 \mathcal{C} 上的一个 **monad**. 我们称一个函子 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 是 **monadic**, 如果存在 \mathcal{C} 上的一个 monad T 和范畴等价 $\mathcal{D} \simeq \text{LMod}_T(\mathcal{C})$, 使得 G 同构于复合函子 $\mathcal{D} \simeq \text{LMod}_T(\mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{C}$.

例4.5.2. 若函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 的左伴随, 则 $G \circ F$ 是 \mathcal{C} 上的一个 monad, 单位是 $\text{Id}_{\mathcal{C}} \xrightarrow{u} G \circ F$, 乘法是 $G \circ F \circ G \circ F \xrightarrow{\text{Id}_G \circ v \circ \text{Id}_F} G \circ F$.

引理4.5.3. 设 $G : A \rightarrow B$ 是 Abel 范畴间的正合函子. (1) G 是保守的, 当且仅当 G 将非零对象映为非零对象. (2) 若 G 是保守的, 则 G 是忠实的, 并且 $G(f)$ 是满射(单射)当且仅当 f 也是.

证明. (1) 充分性. 若 $G(f)$ 是同构, 则 $\text{Ker } G(f) = \text{Coker } G(f) = 0$, 所以 $\text{Ker } f = \text{Coker } f = 0$, 所以 f 是同构. 必要性. 若 $G(X) = 0$, 则 G 将态射 $X \rightarrow 0$ 映为同构, 所以 $X = 0$.

(2) 若 $G(f) = 0$, 则 $\text{Ker } G(f) = G(X)$, $\text{Coker } G(f) = G(Y)$, 所以 $\text{Ker } f = X$, $\text{Coker } f = Y$, 所以 $f = 0$. 若 $G(f)$ 满, 则 $\text{Coker } G(f) = 0$, 所以根据(1)有 $\text{Coker } f = 0$, 所以 f 满. \square

下面是 Barr-Beck 定理的一个特殊情形:

定理4.5.4. 设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是 Abel 范畴. 一个函子 $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$ 是 monadic, 使得 $T : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ 是右正合的, 当且仅当 G 满足下列条件:

- (1) G 有左伴随函子 $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$.
- (2) G 是保守且右正合的.

证明. 必要性. 不妨设 $\mathcal{D} = \text{LMod}_T(\mathcal{C})$, G 是遗忘函子 $\text{LMod}_T(\mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{C}$. 则 G 是保守的, 且有左伴随 $X \mapsto T(X)$. 因为 T 右正合, 根据命题 4.1.8(4), G 也是右正合的.

充分性. 令 $T = G \circ F$. 则 T 右正合. 定义函子 $\phi: \mathcal{D} \rightarrow \text{LMod}_T(\mathcal{C})$, $X \mapsto G(X)$. 则函子 G 是 ϕ 与遗忘函子的复合. 我们需要证明 ϕ 是等价. 因为 G 正合且保守, ϕ 是忠实的.

因为 $G(v_X): GFG(X) \rightarrow G(X)$ 是满射, $v_X: FG(X) \rightarrow X$ 是满射. 设 $f: G(X) \rightarrow G(Y)$ 是 T 模同态. 有交换图表

$$\begin{array}{ccc} GFG(X) & \xrightarrow{G(v_X)} & G(X) \\ GF(f) \downarrow & & \downarrow f \\ GFG(Y) & \xrightarrow{G(v_Y)} & G(Y). \end{array}$$

因为 G 忠实, 复合态射 $\text{Ker } v_X \hookrightarrow FG(X) \xrightarrow{F(f)} FG(Y) \xrightarrow{v_Y} Y$ 为零. 所以存在 g 使得下列图表交换

$$\begin{array}{ccc} FG(X) & \xrightarrow{v_X} & X \\ F(f) \downarrow & & \downarrow g \\ FG(Y) & \xrightarrow{v_Y} & Y. \end{array}$$

因为 $G(v_X)$ 是满射, 所以 $f = G(g)$. 这证明了 ϕ 是完全的.

每个 $M \in \text{LMod}_T(\mathcal{C})$ 是 $T(M) = \phi F(M)$ 的商, 因此 M 是某个 T 模同态 $\phi(X) \rightarrow \phi(Y)$ 的余核, 因此属于 ϕ 的本质像. 这证明了 ϕ 是本质满的. \square

定理 4.5.5. 设 \mathcal{C} 是刚性的半群范畴, \mathcal{M} 是一个左 \mathcal{C} 模, 其中 \mathcal{C} 和 \mathcal{M} 都是 Abel 范畴. 存在一个 \mathcal{C} 中代数 A 使得有左 \mathcal{C} 模等价 $\mathcal{M} \simeq \mathcal{C}_A$ 的充分必要条件是:

- (1) \mathcal{M} enrich 于 \mathcal{C} 中;
- (2) 存在一个对象 $P \in \mathcal{M}$ 使得 $[P, -]: \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{C}$ 保守且右正合.

此时函子 $[P, -]$ 诱导了左 \mathcal{C} 模等价 $\mathcal{M} \simeq \mathcal{C}_{[P, P]}$.

证明. 必要性. 假设 $\mathcal{M} = \mathcal{C}_A$. (1) 由命题 4.3.7 立得. (2) 取 $P = A$. 则 $[A, -]: \mathcal{C}_A \rightarrow \mathcal{C}$ 是遗忘函子.

充分性. 函子 $F = - \otimes P: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{M}$ 是 $G = [P, -]$ 的左伴随. 根据 Barr-Beck 定理, 函子 G 是 monadic. 根据命题 4.3.4, 我们有 $G \circ F = [P, - \otimes P] \cong - \otimes [P, P]$, 所以 $\mathcal{M} \simeq \text{LMod}_{G \circ F}(\mathcal{C}) \simeq \mathcal{C}_{[P, P]}$. \square

5. 融合范畴

5.1. 融合范畴. 设 k 是一个特征零的代数闭域. 令 Vec 为有限维 k 线性空间组成的范畴.

定义5.1.1. 一个 k 线性范畴是一个加法范畴 \mathcal{C} , 对任意 $X, Y \in \mathcal{C}$, Abel群 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y)$ 赋予了一个 k 线性空间结构, 使得态射复合是 k 双线性的. 设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是 k 线性范畴. 一个 k 线性函子 $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ 是一个加法函子, 使得映射 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(X), F(Y))$ 是 k 线性映射. 设 $\mathcal{C}, \mathcal{D}, \mathcal{E}$ 是 k 线性范畴. 一个 k 双线性函子 $F: \mathcal{C} \times \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}$ 是一个函子, 使得 F 对于每个变量是一个加法函子, 并且在态射上是 k 双线性的.

除非做特别说明, 我们假设 k 线性范畴间的函子都是 k 线性的, 并且对于 k 线性范畴 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} , 用记号 $\text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$ 表示 k 线性函子组成的范畴.

注5.1.2. 若 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是 k 线性范畴, 则 $\mathcal{C}^{\text{op}}, \mathcal{C} \oplus \mathcal{D}$ 与 $\text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$ 亦然. 并且对于 k 线性范畴 \mathcal{E} , 有 $\text{Fun}(\mathcal{C} \oplus \mathcal{D}, \mathcal{E}) \simeq \text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{E}) \oplus \text{Fun}(\mathcal{D}, \mathcal{E})$ 以及 $\text{Fun}(\mathcal{E}, \mathcal{C} \oplus \mathcal{D}) \simeq \text{Fun}(\mathcal{E}, \mathcal{C}) \oplus \text{Fun}(\mathcal{E}, \mathcal{D})$.

定义5.1.3. 一个 k 线性范畴 \mathcal{C} 称为半单的, 如果它 k 线性等价于有限个 Vec 的直和.

命题5.1.4. 一个 k 线性范畴 \mathcal{C} 是半单的, 当且仅当它满足下列条件:

- (1) \mathcal{C} 是半单的Abel范畴.
- (2) \mathcal{C} 有有限个单对象.
- (3) 对任意 $X, Y \in \mathcal{C}$, $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y)$ 是有限维 k 线性空间.

证明. 只需证充分性. 设 \mathcal{C} 有 n 个单对象. 有 k 线性函子 $F: \text{Vec}^{\oplus n} \rightarrow \mathcal{C}$, 将不同的单对象映为不同的单对象. 根据(3), 对于每个单对象 $X \in \mathcal{C}$ 有 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, X) = k$. 若单对象 X, Y 不同构, 则 $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y) = 0$. 所以 F 是完全忠实的. 根据(1)和(3), \mathcal{C} 的每个对象都是有限个单对象的直和, 所以 F 本质满. 所以 F 是等价. \square

注5.1.5. 我们有 $\text{Fun}(\text{Vec}, \text{Vec}) \simeq \text{Vec}$. 所以半单 k 线性范畴间的 k 线性函子都是正合的, 并且有左右伴随. 特别地, 若 \mathcal{C} 是半单 k 线性范畴, 则每个 k 线性函子 $F: \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Vec}$ 都可表示.

定义5.1.6. 一个 k 线性半群范畴是一个半群范畴 \mathcal{C} , 范畴 \mathcal{C} 上有一个 k 线性结构, 使得张量积函子 $\otimes: \mathcal{C} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ 是 k 双线性的.

定义5.1.7. 一个多重融合范畴是一个刚性的 k 线性半群范畴 \mathcal{C} , 其中 \mathcal{C} 是半单的 k 线性范畴. 如果 \mathcal{C} 的单位对象是一个单对象, 则称 \mathcal{C} 是一个融合范畴.

例5.1.8. 若 G 是一个有限群, 则 Vec_G 是一个融合范畴, $\text{Rep } G$ 是一个对称融合范畴. 更一般地, 如果 H 是一个半单Hopf代数, 则 $\text{Rep } H$ 是一个融合范畴.

定义5.1.9. 设 \mathcal{C} 是一个 k 线性半群范畴. 一个 k 线性左 \mathcal{C} 模是一个左 \mathcal{C} 模 \mathcal{M} , 范畴 \mathcal{M} 有一个 k 线性结构, 使得函子 $\otimes: \mathcal{C} \times \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}$ 是 k 双线性的. 类似地可定义 k 线性右模和 k 线性双模.

定义5.1.10. 设 \mathcal{C} 是一个多重融合范畴. 一个半单左 \mathcal{C} 模是一个 k 线性左 \mathcal{C} 模 \mathcal{M} , 使得 \mathcal{M} 是半单 k 线性范畴. 类似地可定义半单右模和半单双模.

注5.1.11. (1) 若 \mathcal{M}, \mathcal{N} 是半单 k 线性范畴, 则 $\text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 是多重融合范畴, 并且 $\text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{N})$ 是一个半单右 $\text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 模.

(2) 设 \mathcal{C}, \mathcal{D} 是多重融合范畴. 给一个半单左 \mathcal{C} 模, 等价于给一个半单 k 线性范畴 \mathcal{M} 和一个 k 线性半群函子 $\mathcal{C} \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$. 给一个半单 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模, 等价于给一个半单 k 线性范畴 \mathcal{M} 和一个 k 双线性半群函子 $\mathcal{C} \times \mathcal{D}^{\text{rev}} \rightarrow \text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$.

定义5.1.12. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴. 一个半单左 \mathcal{C} 模 \mathcal{M} 是不可分解的, 如果 \mathcal{M} 非零并且不是两个非零左 \mathcal{C} 模的直和.

命题5.1.13. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴, \mathcal{M} 是不可分解的半单左 \mathcal{C} 模. 则对任意非零 $M \in \mathcal{M}$, 有 $\mathcal{M} \simeq \mathcal{C}_{[M, M]}$.

证明. 函子 $\text{Hom}_{\mathcal{M}}(- \otimes M, N) : \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \text{Vec}$ 可表示, 即 $[M, N]$ 存在. 所以 \mathcal{M} enrich 于 \mathcal{C} 中. 函子 $[M, -] : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{C}$ 显然正合. 为了应用定理 4.5.5, 还需证明函子 $[M, -]$ 保守.

定义 \mathcal{M} 的单对象集合上的二元关系, 使得当 $[P, Q] \neq 0$ 时 $P \sim Q$. 注意到 $P \sim Q$ 当且仅当存在一个 $X \in \mathcal{C}$ 和非零态射 $X \otimes P \rightarrow Q$. 该关系显然是自反的. 非零 $X \otimes P \rightarrow Q$ 诱导非零 $X^R \otimes Q \rightarrow P$, 所以该关系是对称的. 非零 $X \otimes P \rightarrow Q$ 和 $Y \otimes Q \rightarrow R$ 诱导非零 $Y \otimes X \otimes P \rightarrow R$, 所以该关系是传递的, 因而是一个等价关系. 每个等价类的直和给出一个半单左 \mathcal{C} 模. 由于 \mathcal{M} 不可分解, 故只有一个等价类. 这意味着函子 $[M, -]$ 保守. \square

推论 5.1.14. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴, \mathcal{M} 是半单左 \mathcal{C} 模. 则存在代数 $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$ 使得 $\mathcal{M} \simeq \mathcal{C}_A$.

命题 5.1.15. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴, \mathcal{M} 和 \mathcal{N} 是半单左 \mathcal{C} 模. 假设 $\mathcal{M} = \mathcal{C}_A$, $\mathcal{N} = \mathcal{C}_B$. 则 $\text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{N}) \simeq {}_A \mathcal{C}_B$.

证明. 函子 $\text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{N}) \rightarrow {}_A \mathcal{C}_B$, $F \mapsto F(A)$ 与函子 ${}_A \mathcal{C}_B \rightarrow \text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{N})$, $V \mapsto - \otimes_A V$ 互逆. \square

事实 5.1.16. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴, \mathcal{M}, \mathcal{N} 是半单左 \mathcal{C} 模. 则 $\text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{N})$ 是半单的. 特别地, $\text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 是多重融合范畴.

5.2. 可分代数.

定义 5.2.1. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴. 一个代数 $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$ 是可分的, 如果存在 A - A 双模同态 $\iota : A \rightarrow A \otimes A$ 使得 $m \circ \iota = \text{Id}_A$.

命题 5.2.2. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴, $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$ 可分. 对任意半单左 \mathcal{C} 模 \mathcal{M} , ${}_A \mathcal{M}$ 是半单 k 线性范畴. 对任意半单右 \mathcal{C} 模 \mathcal{N} , \mathcal{N}_A 是半单 k 线性范畴.

证明. 对于 $M \in \mathcal{M}$, $\text{Hom}_{{}_A \mathcal{M}}(A \otimes M, -) \cong \text{Hom}_{\mathcal{M}}(M, -)$ 正合, 因此自由模 $A \otimes M$ 是投射的. 对于 $V \in {}_A \mathcal{M}$, 左 A 模同态 $V \cong A \otimes_A V \xrightarrow{\iota \otimes_A \text{Id}_V} (A \otimes A) \otimes_A V \cong A \otimes V$ 使得 V 是 $A \otimes V$ 的直和项, 所以 V 是投射的. 这证明了 ${}_A \mathcal{M}$ 是半单的 Abel 范畴.

令 S 是 \mathcal{M} 的所有单对象的直和. 则任意单对象 $V \in {}_A \mathcal{M}$, $\text{Hom}_{{}_A \mathcal{M}}(A \otimes S, V) \cong \text{Hom}_{\mathcal{M}}(S, V)$ 非零, 所以 V 是 $A \otimes S$ 的直和项. 这证明了 ${}_A \mathcal{M}$ 只有有限个单对象. 根据命题 5.1.4, 命题得证. \square

推论 5.2.3. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴. 代数 $A \in \text{Alg}(\mathcal{C})$ 是可分的, 当且仅当 \mathcal{C}_A 是半单 k 线性范畴.

证明. 必要性由上述命题立得. 充分性. 令 $\mathcal{M} = \mathcal{C}_A$. 根据事实 5.1.16, $\text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 是半单的. 所以由命题 5.1.15, ${}_A \mathcal{C}_A$ 是半单的. 所以 A 可分. \square

5.3. 模的张量积.

定义 5.3.1. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴, \mathcal{M} 是一个半单右 \mathcal{C} 模, \mathcal{N} 是一个半单左 \mathcal{C} 模, \mathcal{P} 是一个半单 k 线性范畴. 一个 \mathcal{C} 双线性函子或平衡 \mathcal{C} 模函子是一个 k 双线性函子 $F : \mathcal{M} \times \mathcal{N} \rightarrow \mathcal{P}$ 及一个自然同构 $F(M \otimes X, N) \cong F(M, X \otimes N)$ 使得下列图表交换:

$$\begin{array}{ccc}
 & F(M, N) & \\
 \sim \nearrow & & \searrow \sim \\
 F(M \otimes \mathbf{1}, N) & \xrightarrow{\sim} & F(M, \mathbf{1} \otimes N),
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 & F(M \otimes X, Y \otimes N) & \\
 \sim \nearrow & & \searrow \sim \\
 F(M \otimes X \otimes Y, N) & \xrightarrow{\sim} & F(M, X \otimes Y \otimes N).
 \end{array}$$

\mathcal{C} 双线性函子间的一个自然变换 $\xi : F \rightarrow G$ 是 \mathcal{C} 双线性的, 如果下列图表交换:

$$\begin{array}{ccc} F(M \otimes X, N) & \xrightarrow{\sim} & F(M, X \otimes N) \\ \xi_{M \otimes X, N} \downarrow & & \downarrow \xi_{M, X \otimes N} \\ G(M \otimes X, N) & \xrightarrow{\sim} & G(M, X \otimes N). \end{array}$$

我们以 $\text{Fun}_{\mathcal{C}}^{bi}(\mathcal{M} \times \mathcal{N}, \mathcal{P})$ 表示 \mathcal{C} 双线性函子和自然变换组成的范畴.

\mathcal{M} 与 \mathcal{N} 在 \mathcal{C} 上的张量积是一个半单 k 线性范畴 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$, 及一个 \mathcal{C} 双线性函子 $\boxtimes_{\mathcal{C}} : \mathcal{M} \times \mathcal{N} \rightarrow \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$, 使得对任意半单 k 线性范畴 \mathcal{P} , $-\circ \boxtimes_{\mathcal{C}} : \text{Func}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}, \mathcal{P}) \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{C}}^{bi}(\mathcal{M} \times \mathcal{N}, \mathcal{P})$ 是范畴等价.

注5.3.2. 对于半单 k 线性范畴 \mathcal{M}, \mathcal{N} , 我们将 $\mathcal{M} \boxtimes_{\text{Vec}} \mathcal{N}$ 简记为 $\mathcal{M} \boxtimes \mathcal{N}$, 称为 \mathcal{M} 与 \mathcal{N} 的Deligne张量积. 一个 k 双线性函子 $\mathcal{M} \times \mathcal{N} \rightarrow \mathcal{P}$ 自动是一个 Vec 双线性函子. 所以给一个 k 双线性函子 $\mathcal{M} \times \mathcal{N} \rightarrow \mathcal{P}$ 等价于给一个 k 线性函子 $\mathcal{M} \boxtimes \mathcal{N} \rightarrow \mathcal{P}$.

注5.3.3. 有典范等价:

- (1) $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{C} \simeq \mathcal{M}$, $\mathcal{C} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N} \simeq \mathcal{N}$.
- (2) $(\mathcal{M} \oplus \mathcal{M}') \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N} \simeq (\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}) \oplus (\mathcal{M}' \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N})$, $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} (\mathcal{N} \oplus \mathcal{N}') \simeq (\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}) \oplus (\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}')$.
- (3) $(\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}) \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{P} \simeq \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} (\mathcal{N} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{P})$.

定理5.3.4. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴, $\mathcal{M} = {}_A \mathcal{C}$, $\mathcal{N} = \mathcal{C}_B$, 其中 A, B 是 \mathcal{C} 中的可分代数. 则 \mathcal{C} 双线性函子 $\phi : \mathcal{M} \times \mathcal{N} \rightarrow {}_A \mathcal{C}_B$, $(M, N) \mapsto M \otimes N$ 使得 ${}_A \mathcal{C}_B$ 实现张量积 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$.

证明. 设 $F : \mathcal{M} \times \mathcal{N} \rightarrow \mathcal{P}$ 是一个 \mathcal{C} 双线性函子, 其中 \mathcal{P} 是一个半单 k 线性范畴. 设 $V \in {}_A \mathcal{C}_B$. 我们有coequalizer图表 $V \otimes B \otimes B \rightrightarrows V \otimes B \rightarrow V$. 令 $\tilde{F}(V)$ 是图表 $F(V \otimes B, B) \rightrightarrows F(V, B)$ 的coequalizer, 从而得到一个 k 线性函子 $\tilde{F} : {}_A \mathcal{C}_B \rightarrow \mathcal{P}$. 这给出一个函子 $\text{Func}_{\mathcal{C}}^{bi}(\mathcal{M} \times \mathcal{N}, \mathcal{P}) \rightarrow \text{Func}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}, \mathcal{P})$, $F \mapsto \tilde{F}$.

由于 $\tilde{F}(M \otimes N)$ 是图表 $F(M, N \otimes B \otimes B) \rightrightarrows F(M, N \otimes B)$ 的coequalizer, 所以同构于 $F(M, N)$, 从而 $\tilde{F} \circ \phi \cong F$. 反之对于 k 线性函子 $G : {}_A \mathcal{C}_B \rightarrow \mathcal{P}$, 有 $\tilde{G} \circ \phi \cong G$. 所以函子 $F \mapsto \tilde{F}$ 是等价. \square

推论5.3.5. 在定理5.3.4中, 令 $\mathcal{M}' = \mathcal{C}_A$. 则 \mathcal{C} 双线性函子 $\mathcal{M} \times \mathcal{N} \rightarrow \text{Func}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}', \mathcal{N})$, $(M, N) \mapsto - \otimes_A M \otimes N$ 使得 $\text{Func}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}', \mathcal{N})$ 实现张量积 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$.

注5.3.6. 因为每个 A - B 双模 V 都是 $V \otimes B$ 的商, 所以 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$ 的每个对象都是形如 $M \boxtimes_{\mathcal{C}} N$ 的对象的商.

构造5.3.7. 设 \mathcal{C} 是刚性的半群范畴. 若 \mathcal{M} 是一个左 \mathcal{C} 模, 则函子 $\mathcal{M}^{\text{op}} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{M}^{\text{op}}$, $(M, X) \mapsto X^L \otimes M$ 使得 \mathcal{M}^{op} 成为一个右 \mathcal{C} 模, 我们将其记作 $\mathcal{M}^{\text{op}L}$; 函子 $\mathcal{M}^{\text{op}} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{M}^{\text{op}}$, $(M, X) \mapsto X^R \otimes M$ 也使得 \mathcal{M}^{op} 成为一个右 \mathcal{C} 模, 我们将其记作 $\mathcal{M}^{\text{op}R}$. 类似地, 若 \mathcal{N} 是一个右 \mathcal{C} 模, 则函子 $\mathcal{C} \times \mathcal{N}^{\text{op}} \rightarrow \mathcal{N}^{\text{op}}$, $(X, N) \mapsto N \otimes X^L$ 使得 \mathcal{N}^{op} 成为一个左 \mathcal{C} 模, 我们将其记作 $\mathcal{N}^{L\text{op}}$; 函子 $\mathcal{C} \times \mathcal{N}^{\text{op}} \rightarrow \mathcal{N}^{\text{op}}$, $(X, N) \mapsto N \otimes X^R$ 也使得 \mathcal{N}^{op} 成为一个左 \mathcal{C} 模, 我们将其记作 $\mathcal{N}^{R\text{op}}$.

推论5.3.8. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴, \mathcal{M}, \mathcal{N} 是半单左 \mathcal{C} 模.

- (1) 有 k 线性等价 $\mathcal{M}^{\text{op}L} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N} \simeq \text{Func}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{N})$, $M \boxtimes_{\mathcal{C}} N \mapsto [-, M]^R \otimes N$.
- (2) 有 k 线性等价 $\mathcal{M}^{\text{op}R} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N} \simeq (\mathcal{N}^{\text{op}L} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M})^{\text{op}}$, $M \boxtimes_{\mathcal{C}} N \mapsto N \boxtimes_{\mathcal{C}} M$.

证明. 设 $\mathcal{M} = \mathcal{C}_A$, $\mathcal{N} = \mathcal{C}_B$. (1) 有 $\mathcal{M}^{\text{op}L} \simeq {}_A \mathcal{C}$, $M \mapsto M^R$, 以及

$$\mathcal{M}^{\text{op}L} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N} \simeq {}_A \mathcal{C}_B \simeq \text{Func}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{N})$$

$$M \boxtimes_{\mathcal{C}} N \mapsto M^R \otimes N \mapsto - \otimes_A M^R \otimes N \cong [-, M]^R \otimes N.$$

(2) 有 $\mathcal{M}^{\text{op}R} \simeq {}_{A^L} \mathcal{C}$, $M \mapsto M^L$, 以及

$$\mathcal{M}^{\text{op}R} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N} \simeq {}_{A^L} \mathcal{C}_B \simeq ({}_B \mathcal{C}_A)^{\text{op}} \simeq (\mathcal{N}^{\text{op}L} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M})^{\text{op}}$$

$$M \boxtimes_{\mathcal{C}} N \mapsto M^L \otimes N \mapsto N^R \otimes M \mapsto N \boxtimes_{\mathcal{C}} M.$$

\square

命题5.3.9. 设 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} 是多重融合范畴, \mathcal{M} 是一个半单左 \mathcal{C} 模, \mathcal{N} 是一个半单 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模, \mathcal{P} 是一个半单左 \mathcal{D} 模. 有范畴等价 $\text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{N}) \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{P} \simeq \text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{N} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{P})$, $F \boxtimes_{\mathcal{D}} P \mapsto F(-) \boxtimes_{\mathcal{D}} P$.

证明. 根据推论5.3.8(1), 有范畴等价 $\text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{N}) \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{P} \simeq \mathcal{M}^{\text{op}L} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{P} \simeq \text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{N} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{P})$, $([-, M]^R \otimes N) \boxtimes_{\mathcal{D}} P \mapsto M \boxtimes_{\mathcal{C}} N \boxtimes_{\mathcal{D}} P \mapsto [-, M]^R \otimes (N \boxtimes_{\mathcal{D}} P)$. \square

命题5.3.10. 设 \mathcal{C} 和 \mathcal{C}' 是多重融合范畴.

(1) 若 $A, B \in \text{Alg}(\mathcal{C})$ 和 $A', B' \in \text{Alg}(\mathcal{C}')$ 是可分代数, 则有 k 线性等价

$${}^A \mathcal{C}_B \boxtimes_{{}^{A'} \mathcal{C}'_{B'}} \simeq {}_{A \boxtimes A'} (\mathcal{C} \boxtimes \mathcal{C}')_{B \boxtimes B'}, \quad M \boxtimes M' \mapsto M \boxtimes M'.$$

(2) 若 \mathcal{M} 是半单右 \mathcal{C} 模, \mathcal{M}' 是半单右 \mathcal{C}' 模, \mathcal{N} 是半单左 \mathcal{C} 模, \mathcal{N}' 是半单左 \mathcal{C}' 模, 则有 k 线性等价

$$(\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}) \boxtimes (\mathcal{M}' \boxtimes_{\mathcal{C}'} \mathcal{N}') \simeq (\mathcal{M} \boxtimes \mathcal{M}') \boxtimes_{\mathcal{C} \boxtimes \mathcal{C}'} (\mathcal{N} \boxtimes \mathcal{N}'),$$

$$(M \boxtimes_{\mathcal{C}} N) \boxtimes (M' \boxtimes_{\mathcal{C}'} N') \mapsto (M \boxtimes M') \boxtimes_{\mathcal{C} \boxtimes \mathcal{C}'} (N \boxtimes N').$$

(3) 若 \mathcal{M}, \mathcal{N} 是半单左 \mathcal{C} 模, $\mathcal{M}', \mathcal{N}'$ 是半单左 \mathcal{C}' 模, 则有 k 线性等价

$$\text{Func}(\mathcal{M}, \mathcal{N}) \boxtimes \text{Func}(\mathcal{M}', \mathcal{N}') \simeq \text{Func}_{\mathcal{C} \boxtimes \mathcal{C}'}(\mathcal{M} \boxtimes \mathcal{M}', \mathcal{N} \boxtimes \mathcal{N}'),$$

$$F \boxtimes F' \mapsto F \boxtimes F'.$$

证明. (1) 令 $G : {}_{A \boxtimes A'} (\mathcal{C} \boxtimes \mathcal{C}')_{B \boxtimes B'} \rightarrow \mathcal{C} \boxtimes \mathcal{C}'$ 和 $G : {}^A \mathcal{C}_B \boxtimes_{{}^{A'} \mathcal{C}'_{B'}} \rightarrow \mathcal{C} \boxtimes \mathcal{C}'$ 为遗忘函子, F, F' 是它们的左伴随. 由monad同构 $G \circ F \cong G' \circ F'$, 结论得证.

(2) 结合(1)和定理5.3.4.

(3) 结合(1)和命题5.1.15. \square

推论5.3.11. 设 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} 是多重融合范畴. 则 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C} \boxtimes \mathcal{D}) \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \boxtimes \mathfrak{Z}(\mathcal{D})$.

5.4. 多重融合范畴的张量积.

命题5.4.1. 一个半群范畴 \mathcal{C} 是刚性的, 当且仅当它满足下列条件:

- (1) \mathcal{C} enrich于自身, 并且函子 $[-, \mathbf{1}] : \mathcal{C}^{\text{op}} \rightarrow \mathcal{C}$ 是范畴等价.
- (2) 对所有 $X, Y \in \mathcal{C}$, 典范态射 $Y \otimes [X, \mathbf{1}] \rightarrow [X, Y]$ 是同构.

证明. 必要性. (1) $[X, Y] = Y \otimes X^L$. 特别地, $[X, \mathbf{1}] = X^L$. (2) 由命题4.3.4立得.

充分性. 态射 $u : \mathbf{1} \rightarrow [X, X] \cong X \otimes [X, \mathbf{1}]$, 及 $v : [X, \mathbf{1}] \otimes X \rightarrow \mathbf{1}$ 使得 $[X, \mathbf{1}]$ 是 X 的左对偶. 又因为 $[-, \mathbf{1}]$ 是等价, \mathcal{C} 的对象有右对偶. \square

构造5.4.2. 设 \mathcal{C} 是辫多重融合范畴, \mathcal{M} 是 $\bar{\mathcal{C}}$ 上的多重融合范畴, \mathcal{N} 是 \mathcal{C} 上的多重融合范畴. $\mathcal{C} \boxtimes \mathcal{C}$ 双线性函子 $(\mathcal{M} \boxtimes \mathcal{M}) \times (\mathcal{N} \boxtimes \mathcal{N}) \rightarrow \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$, $(M \boxtimes M', N \boxtimes N') \mapsto (M \otimes M') \boxtimes_{\mathcal{C}} (N \otimes N')$ 决定了一个函子 $(\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}) \boxtimes (\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}) \rightarrow \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$, 使得 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$ 成为一个半群范畴. 它的单位对象为 $\mathbf{1}_{\mathcal{M}} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathbf{1}_{\mathcal{N}}$, 张量积为 $(M \boxtimes_{\mathcal{C}} N) \otimes (M' \boxtimes_{\mathcal{C}} N') = (M \otimes M') \boxtimes_{\mathcal{C}} (N \otimes N')$. 若 \mathcal{C} 是对称多重融合范畴, \mathcal{M} 和 \mathcal{N} 是 \mathcal{C} 上的辫多重融合范畴, 则 \mathcal{M} 和 \mathcal{N} 辫结构诱导了 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$ 的一个辫结构.

定理5.4.3. 设 \mathcal{C} 是辫多重融合范畴, \mathcal{M} 是 $\bar{\mathcal{C}}$ 上的多重融合范畴, \mathcal{N} 是 \mathcal{C} 上的多重融合范畴. 则 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$ 是多重融合范畴.

证明. 我们需要证明 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$ 是刚性的. 为此我们需要验证上述命题的两个条件. 易见 $M^L \boxtimes_{\mathcal{C}} N^L$ 是 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$ 的左对偶. 因此 $[M \boxtimes_{\mathcal{C}} N, \mathbf{1}] = M^L \boxtimes_{\mathcal{C}} N^L$. 有范畴等价 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N} \simeq \mathcal{N}^{\text{op}L} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M}^{L\text{op}} \simeq (\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N})^{\text{op}}$, $M \boxtimes_{\mathcal{C}} N \mapsto N^L \boxtimes_{\mathcal{C}} M^L \mapsto M^L \boxtimes_{\mathcal{C}} N^L$. 因此 $[-, \mathbf{1}]$ 是等价.

根据命题4.3.4, 当 Y 形如 $M \boxtimes_{\mathcal{C}} N$ 时, 典范态射 $Y \otimes [X, \mathbf{1}] \rightarrow [X, Y]$ 是同构. 又 $- \otimes [X, \mathbf{1}]$ 和 $[X, -]$ 都是正合函子, 因此该典范态射对于一般的 Y 亦是同构. \square

推论5.4.4. 设 \mathcal{C} 是对称多重融合范畴, \mathcal{M} 和 \mathcal{N} 是 \mathcal{C} 上的辫多重融合范畴. 则 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{N}$ 是辫多重融合范畴.

5.5. 模的对偶.

定义5.5.1. 设 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} 是多重融合范畴, \mathcal{M} 是一个半单 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模, \mathcal{N} 是一个半单 \mathcal{D} - \mathcal{C} 双模. 称 \mathcal{M} 是 \mathcal{N} 的左对偶, \mathcal{N} 是 \mathcal{M} 的右对偶, 若存在 \mathcal{D} - \mathcal{D} 双模函子 $u : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{N} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M}$ 和 \mathcal{C} - \mathcal{C} 双模函子 $v : \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{N} \rightarrow \mathcal{C}$, 使得下列复合双模函子都与恒同函子同构:

$$\begin{aligned} \mathcal{M} &\simeq \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{D} \xrightarrow{\text{Id}_{\mathcal{M}} \boxtimes_{\mathcal{D}} u} \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{N} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M} \xrightarrow{v \boxtimes_{\mathcal{C}} \text{Id}_{\mathcal{M}}} \mathcal{C} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M} \simeq \mathcal{M}, \\ \mathcal{N} &\simeq \mathcal{D} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{N} \xrightarrow{u \boxtimes_{\mathcal{D}} \text{Id}_{\mathcal{N}}} \mathcal{N} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{N} \xrightarrow{\text{Id}_{\mathcal{N}} \boxtimes_{\mathcal{C}} v} \mathcal{N} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{C} \simeq \mathcal{N}. \end{aligned}$$

注5.5.2. 一个半单双模的左(右)对偶在典范等价下唯一.

定理5.5.3. 设 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} 是多重融合范畴, \mathcal{M} 是一个半单 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模. 则 $\text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{C})$ 是 \mathcal{M} 的右对偶, $\text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{D})$ 是 \mathcal{M} 的左对偶.

证明. 双模函子 $u : \mathcal{D} \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{M}) \simeq \text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{C}) \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M}$ 和 $v : \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{D}} \text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{C}$, $M \boxtimes_{\mathcal{C}} F \mapsto F(M)$ 使得 $\text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{C})$ 是 \mathcal{M} 的右对偶. 同理可证 $\text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{D})$ 是 \mathcal{M} 的左对偶. \square

注5.5.4. 有双模范畴等价 $\text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{C}) \simeq \mathcal{M}^{L|\text{op}|L}$ 和 $\text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{D}) \simeq \mathcal{M}^{R|\text{op}|R}$.

定义5.5.5. 设 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} 是多重融合范畴, 称一个半单 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模 \mathcal{M} 是可逆的, 若存在一个半单 \mathcal{D} - \mathcal{C} 双模 \mathcal{N} , 及 \mathcal{C} - \mathcal{C} 双模等价 $\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{N} \simeq \mathcal{C}$ 和 \mathcal{D} - \mathcal{D} 双模等价 $\mathcal{N} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M} \simeq \mathcal{D}$. 此时称 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} 为Morita等价.

定理5.5.6. 设 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} 是多重融合范畴, \mathcal{M} 是一个可逆半单 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模.

- (1) 典范半群函子 $\mathcal{C} \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 和 $\mathcal{D}^{\text{rev}} \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 是等价.
- (2) 典范半群函子 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{C}|\mathcal{D}}(\mathcal{M}, \mathcal{M}) \leftarrow \mathfrak{Z}(\mathcal{D})$ 是等价.
- (3) 诱导的半群等价 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{D})$ 是辨半群等价.

证明. 设半单 \mathcal{D} - \mathcal{C} 双模 \mathcal{N} 是 \mathcal{M} 的逆. 则半群函子 $-\boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M} : \text{Fun}_{\mathcal{C}^{\text{rev}}}(\mathcal{C}, \mathcal{C}) \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{C} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M}, \mathcal{C} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{M}) \simeq \text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 与 $-\boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{N} : \text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{M}) \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{C}^{\text{rev}}}(\mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{N}, \mathcal{M} \boxtimes_{\mathcal{D}} \mathcal{N}) \simeq \text{Fun}_{\mathcal{C}^{\text{rev}}}(\mathcal{C}, \mathcal{C})$ 互逆. 类似地, 半群函子 $\text{Fun}_{\mathcal{C}|\mathcal{C}}(\mathcal{C}, \mathcal{C}) \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{C}|\mathcal{D}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 是等价. 这证明了(1)和(2).

假设 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{D})$ 将 X, X' 映为 Y, Y' . 则有交换图表:

$$\begin{array}{ccccccc} X \otimes X' \otimes M & \xrightarrow{\sim} & X \otimes M \otimes Y' & \xrightarrow{\sim} & M \otimes Y' \otimes Y & \xrightarrow{\text{Id}_M \otimes \beta_{Y, Y'}^{-1}} & M \otimes Y \otimes Y' \\ \beta_{X, X'} \otimes \text{Id}_M \downarrow & \searrow \sim & & \nearrow & \downarrow \text{Id}_M \otimes \beta_{Y', Y} & & \downarrow \text{Id}_M \otimes \beta_{Y, Y'} \\ X' \otimes X \otimes M & \xrightarrow{\sim} & X' \otimes M \otimes Y & \xrightarrow{\sim} & M \otimes Y \otimes Y' & \xrightarrow{\text{Id}_M \otimes \beta_{Y', Y}^{-1}} & M \otimes Y' \otimes Y. \end{array}$$

外层方块意味着 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{D})$ 是辨半群等价. 这证明了(3). \square

5.6. 多重融合范畴的结构.

定义5.6.1. 称一个非零多重融合范畴是不可分解的, 若它不是两个非零多重融合范畴的直和.

例5.6.2. 融合范畴是不可分解的, 因为单位对象是单的.

定理5.6.3. 设 \mathcal{C} 是一个不可分解的多重融合范畴, $\mathbf{1} = e_1 \oplus \cdots \oplus e_n$ 是单对象分解. 令 $\mathcal{C}_{ij} = e_i \otimes \mathcal{C} \otimes e_j$.

- (1) $e_i \otimes e_i \cong e_i \cong e_i^R$. 当 $i \neq j$ 时 $e_i \otimes e_j = 0$. 从而 $\mathcal{C} \simeq \bigoplus_{ij} \mathcal{C}_{ij}$.
- (2) 若 $X \in \mathcal{C}_{ij}$ 和 $Y \in \mathcal{C}_{jl}$ 非零, 则 $X \otimes Y$ 非零.
- (3) $\mathcal{C}_{ij} \neq 0$.
- (4) \mathcal{C} 的张量积诱导 \mathcal{C}_{ii} - \mathcal{C}_{ll} 双模等价 $\mathcal{C}_{ij} \boxtimes_{\mathcal{C}_{jj}} \mathcal{C}_{jl} \simeq \mathcal{C}_{il} \simeq \text{Fun}_{\mathcal{C}_{jj}}(\mathcal{C}_{ji}, \mathcal{C}_{jl})$.
- (5) \mathcal{C}_{ij} 是可逆的 \mathcal{C}_{ii} - \mathcal{C}_{jj} 双模.
- (6) \mathcal{C}_{ii} - \mathcal{C} 双模 $\bigoplus_j \mathcal{C}_{ij}$ 与 \mathcal{C} - \mathcal{C}_{ii} 双模 $\bigoplus_j \mathcal{C}_{ji}$ 互逆.
- (7) $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{C}_{ii})$.

证明. (1) 对偶态射 $\mathbf{1} \rightarrow e_i^R \otimes e_i$ 非零, 因此 $e_i^R \otimes e_i$ 非零. 因此 $e_i^R \otimes e_i \hookrightarrow \mathbf{1} \otimes e_i \cong e_i$ 和 $e_i^R \otimes e_i \hookrightarrow e_i^R \otimes \mathbf{1} \cong e_i^R$ 都是同构. 所以 $e_i \otimes e_i \cong e_i \cong e_i^R$. 因为 $e_i \otimes \mathbf{1} \cong e_i$ 单, 所以当 $i \neq j$ 时 $e_i \otimes e_j = 0$.

(2) $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X \otimes Y, X \otimes Y) \cong \text{Hom}(X^L \otimes X, Y \otimes Y^L)$ 含有非零复合态射 $X^L \otimes X \rightarrow e_j \rightarrow Y \otimes Y^L$.

(3) 定义二元关系, 当 $\mathcal{C}_{ij} \neq 0$ 时 $i \sim j$. 由于 $e_i \in \mathcal{C}_{ii}$, 该关系是自反的. 由于对偶诱导等价 $\mathcal{C}_{ij} \simeq \mathcal{C}_{ji}^{\text{op}}$, 所以该关系是对称的. 再由(2)该关系是传递的, 因而是一个等价关系. 由于 \mathcal{C} 不可分解. 该二元关系只有一个等价类.

(4) 任取非零 $X \in \mathcal{C}_{ji}$ 和 $Y \in \mathcal{C}_{jl}$. 令 $A = [X, X]$, $B = [Y, Y]$. 根据(2), $[X, -] : \mathcal{C}_{ji} \rightarrow \mathcal{C}_{jj}$ 保守, 故由定理4.5.5, $\mathcal{C}_{ji} \simeq (\mathcal{C}_{jj})_A$. 同理 $\mathcal{C}_{jl} \simeq (\mathcal{C}_{jj})_B$, 从而 $\mathcal{C}_{ij} \boxtimes_{\mathcal{C}_{jj}} \mathcal{C}_{jl} \simeq \text{Fun}_{\mathcal{C}_{jj}}(\mathcal{C}_{ji}, \mathcal{C}_{jl}) \simeq_A (\mathcal{C}_{jj})_B$. 遗忘函子 $G : A(\mathcal{C}_{jj})_B \rightarrow \mathcal{C}_{jj}$ 有左伴随 $F = A \otimes - \otimes B$. 函子 $G' = X \otimes - \otimes Y^L : \mathcal{C}_{il} \rightarrow \mathcal{C}_{jj}$ 有左伴随 $F' = X^L \otimes - \otimes Y$. 根据Barr-Beck定理, G 和 G' 是 monadic. 由 monad 同构 $G \circ F \cong G' \circ F'$, 得 $A(\mathcal{C}_{jj})_B \simeq \mathcal{C}_{il}$. 诱导的等价 $\mathcal{C}_{ij} \boxtimes_{\mathcal{C}_{jj}} \mathcal{C}_{jl} \simeq \mathcal{C}_{il}$ 将 $P \boxtimes_{\mathcal{C}_{jj}} Q$ 映为 $P \otimes Q$.

(5) 是(4)的推论.

(6) 由 $\mathcal{C} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{C} \simeq \mathcal{C}$ 得 $(\bigoplus_j \mathcal{C}_{ij}) \boxtimes_{\mathcal{C}} (\bigoplus_j \mathcal{C}_{ji}) \simeq \mathcal{C}_{ii}$. 由(4)知 $(\bigoplus_j \mathcal{C}_{ji}) \boxtimes_{\mathcal{C}_{ii}} (\bigoplus_j \mathcal{C}_{ij}) \simeq \mathcal{C}$.

(7) 结合(6)和定理5.5.6. □

注5.6.4. 一个辫多重融合范畴是不可分解的, 当且仅当它是辫融合范畴. 事实上, 辫结构意味着当 $i \neq j$ 时 $\mathcal{C}_{ij} \simeq 0$.

定理5.6.5. 设 \mathcal{D} 是不可分解的多重融合范畴, \mathcal{M} 是一个非零的半单右 \mathcal{D} 模, $\mathcal{C} = \text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$. 则典范的半群函子 $\mathcal{D}^{\text{rev}} \rightarrow \text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$ 是等价, 并且 \mathcal{M} 是可逆的 \mathcal{C} - \mathcal{D} 双模.

证明. 多重融合范畴 $\text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M} \oplus \mathcal{D}, \mathcal{M} \oplus \mathcal{D}) \simeq \begin{pmatrix} \mathcal{C} & \mathcal{M} \\ \text{Fun}_{\mathcal{D}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{D}) & \mathcal{D} \end{pmatrix}$ 是不可分解的. 利用定理5.6.3(4)的推理可证结论. □

推论5.6.6. 设 \mathcal{C} 是一个不可分解融合范畴. 典范辫半群函子 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \boxtimes \overline{\mathfrak{Z}(\mathcal{C})} \rightarrow \mathfrak{Z}(\mathfrak{Z}(\mathcal{C}))$ 是等价.

证明. 因为 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \simeq \text{Fun}_{\mathcal{C} \boxtimes_{\mathcal{C}} \mathcal{C}^{\text{rev}}}(\mathcal{C}, \mathcal{C})$, 所以 \mathcal{C} 是可逆的 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ - $\mathcal{C} \boxtimes \mathcal{C}^{\text{rev}}$ 双模. 应用定理5.5.6, 结论得证. □

推论5.6.7. 设 \mathcal{C} 是融合范畴. 则 $\mathcal{C} \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{C})_{[1,1]_{\mathfrak{Z}(\mathcal{C})}}$.

证明. 由于 $\text{Fun}_{\mathfrak{Z}(\mathcal{C})}(\mathcal{C}, \mathcal{C}) \simeq \mathcal{C} \boxtimes_{\mathcal{C}^{\text{rev}}}$ 的单位对象是单的, \mathcal{C} 是不可分解的左 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ 模. 根据命题5.1.13, $\mathcal{C} \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{C})_{[1,1]_{\mathfrak{Z}(\mathcal{C})}}$. □

推论5.6.8. 设 \mathcal{C} 是一个融合范畴. 若 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \simeq \text{Vec}$, 则 $\mathcal{C} \simeq \text{Vec}$.

推论5.6.9. 设 \mathcal{C} 是一个多重融合范畴. 若 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \simeq \text{Vec}$, 则存在半单 k 线性范畴 \mathcal{M} 使得 $\mathcal{C} \simeq \text{Fun}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$.

证明. 由于 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C})$ 不可分解, \mathcal{C} 不可分解. 令 $\mathcal{M} = \bigoplus_j \mathcal{C}_{ji}$. 则 \mathcal{M} 是可逆的 \mathcal{C} - \mathcal{C}_{ii} 双模, 故 $\mathcal{C} \simeq \text{Fun}_{\mathcal{C}_{ii}^{\text{rev}}}(\mathcal{M}, \mathcal{M})$. 因为 $\mathfrak{Z}(\mathcal{C}_{ii}) \simeq \mathfrak{Z}(\mathcal{C}) \simeq \text{Vec}$, 所以 $\mathcal{C}_{ii} \simeq \text{Vec}$. □

5.7. 全局维数.

引理5.7.1. 设 \mathcal{C} 是多重融合范畴, $X \in \mathcal{C}$ 是一个单对象. 有非典范同构 $X^L \cong X^R$.

证明. $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X^L, X^R) \cong \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X \otimes X^L, \mathbf{1}) \neq 0$. □

定义5.7.2. 设 \mathcal{C} 是一个融合范畴. 一个单对象 $X \in \mathcal{C}$ 的平方范数定义为标量

$$\|X\|^2 : \mathbf{1} \xrightarrow{u \otimes u} X^R \otimes X \otimes X \otimes X^L \xrightarrow{f^{-1} \otimes \text{Id}_X \otimes \text{Id}_X \otimes f} X^L \otimes X \otimes X \otimes X^R \xrightarrow{v \otimes v} \mathbf{1}$$

其中 $f : X^L \rightarrow X^R$ 是一个同构. \mathcal{C} 的全局维数 $\dim \mathcal{C}$ 定义为所有单对象的平方范数之和.

注5.7.3. (1) $\|\mathbf{1}\|^2 = 1$.

(2) 由于不同 f 的选取只相差一个倍数, 所以 $\|X\|^2$ 与 f 选取无关.

(3) 对于融合范畴 \mathcal{C} 和 \mathcal{D} , $\dim(\mathcal{C} \boxtimes \mathcal{D}) = \dim \mathcal{C} \dim \mathcal{D}$.

事实5.7.4. $\|X\|^2 > 0$. 特别地, $\dim \mathcal{C} \geq 1$; 等式成立当且仅当 $\mathcal{C} \simeq \text{Vec}$.

事实5.7.5. 设 \mathcal{C} 是融合范畴. 则 $\dim \mathfrak{Z}(\mathcal{C}) = (\dim \mathcal{C})^2$.

推论5.7.6. 设 \mathcal{C} 是一个融合范畴, \mathcal{M} 是不可分解的半单左 \mathcal{C} 模. 则 $\dim \text{Fun}_{\mathcal{C}}(\mathcal{M}, \mathcal{M}) = \dim \mathcal{C}$.

证明. 结合定理5.5.6, 定理5.6.5和上述事实. □

例5.7.7. 设 G 是一个有限群. 有 $\dim \text{Rep } G = \dim \text{Vec}_G = |G|$. 因而 $\dim \mathfrak{Z}(\text{Rep } G) = \dim \mathfrak{Z}(\text{Vec}_G) = |G|^2$, $\dim \text{Fun}_{\text{Rep } G}(\text{Vec}, \text{Vec}) = |G|$. 显然半群函子 $\text{Vec}_G \rightarrow \text{Fun}_{\text{Rep } G}(\text{Vec}, \text{Vec})$ 将单对象映为单对象, 所以是等价. 于是根据定理5.6.5, Vec 是可逆 Vec_G - $\text{Rep } G$ 双模, 并且半群函子 $\text{Rep } G \rightarrow \text{Fun}_{\text{Vec}_G}(\text{Vec}, \text{Vec})$ 也是等价.

假设 G 是Abel群. 则 G 的不可约表示都是一维的, 因而与群同态 $\chi : G \rightarrow \mathbb{C}^\times$ 一一对应. 单对象 $\mathbb{C}_g \in \text{Vec}_G$ 及其上的半群 $\chi(h) : \mathbb{C}_g \otimes \mathbb{C}_h \rightarrow \mathbb{C}_g \otimes \mathbb{C}_h$ 定义了 $\mathfrak{Z}(\text{Vec}_G)$ 的一个单对象 (\mathbb{C}_g, χ) . 由于 $\dim \mathfrak{Z}(\text{Vec}_G) = |G|^2$, (\mathbb{C}_g, χ) 列举了所有的单对象. 有半群等价 $\mathfrak{Z}(\text{Vec}_G) \simeq \text{Vec}_G \boxtimes \text{Rep } G$, $(\mathbb{C}_g, \chi) \mapsto \mathbb{C}_g \boxtimes \mathbb{C}^\chi$. 遗忘函子 $\mathfrak{Z}(\text{Vec}_G) \rightarrow \text{Rep } G$ 将 (\mathbb{C}_g, χ) 映为一维表示 \mathbb{C}^χ .