

范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 上的模结构

赵 娜^{1,2}, 鲁 静²

(1. 长治医学院数学教研室, 山西 长治 046000)

(2. 陕西师范大学数学与信息科学学院, 陕西 西安 710062)

[摘要] 本文构造了范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 上的一个模, 并且证明了范畴 $\Omega\text{-Poset}$ 与范畴 $\Omega\text{-Cat}^T$ 同构.

[关键词] Ω -范畴, 模, 反射子范畴

[中图分类号] O154.1 [文献标志码] A [文章编号] 1001-4616(2019)02-0057-04

The Monad of $\Omega\text{-Cat}$ Category

Zhao Na^{1,2}, Lu Jing²

(1. Mathematics Staff Room, Changzhi Medical College, Changzhi 046000, China)

(2. College of Mathematics and Information Science, Shaanxi Normal University, Xi'an 710062, China)

Abstract: In this paper, we construct a monad of $\Omega\text{-Cat}$ category, and prove that $\Omega\text{-Poset}$ category is isomorphic to $\Omega\text{-Cat}^T$ category.

Key words: Ω -category, monad, reflective subcategory

Domain 理论是计算机程序语言指称语义学的数学基础, 关注的是信息的逼近和收敛, 但只能定性地描述信息间的逼近关系, 无法为计算机程序语言的语义表示提供更加精细的量化模型. Ω -范畴^[1]用 Ω 中的一个元素定量地描述两个元素之间的关系, 可以看作 Ω -值的序结构, 从而为计算机程序语言的语义提供了量化模型, 成为量化 Domain 理论中主要的研究对象. 文[2]对 Ω -范畴的完备性、连续性 & 完全分配性进行了研究, 详细刻画了完备 Ω -范畴及完全分配 Ω -范畴的子对象、商对象及乘积对象. 文[3]证明了连续 Ω -范畴是有限闭的, 并证明了代数 Ω -范畴是 Cartesian 闭的. 文[4-6]分别研究了范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 的完备性、极限与余极限以及 Cartesian 闭性. 基于 Ω -范畴具有范畴论和序理论的双重意义, 本文在文[1-7]的基础上, 构造了范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 上的模, 证明了范畴 $\Omega\text{-Poset}$ 与范畴 $\Omega\text{-Cat}^T$ 同构.

1 预备知识

定义 1^[8] 设 Ω 是一个完备格. 若:

- (1) $(\Omega, *)$ 是以 e 为单位元的交换半群;
- (2) $\forall p \in \Omega, p * (-): \Omega \rightarrow \Omega$ 是保序映射, 且有右伴随 $p \rightarrow (-): \Omega \rightarrow \Omega$, 即 $\forall p, q, r \in \Omega, p * q \leq r \Leftrightarrow q \leq p \rightarrow r$, 则称 $(\Omega, *, e)$ 是一个交换的单位 Quantale.

在本文中, 若无特殊说明, Ω 均指交换的单位 Quantale.

定义 2^[1] 设 $(\Omega, *, e)$ 是一个交换的单位 Quantale, X 是集合, R 是 $X \times X$ 到 Ω 的映射. 若满足:

- (1) $\forall x \in X, e \leq R(x, x)$;
- (2) $\forall x, y, z \in X, R(x, y) * R(y, z) \leq R(x, z)$,

则称 (X, R) 是一个 Ω -范畴.

设 (X, R) 是一个 Ω -范畴, $x, y \in X, R(x, y) \geq e, R(y, x) \geq e$, 则称 x, y 同构, 记作 $x \cong y$. 若 X 中的任意两个不同的元素都不同构, 则称 X 是骨架化的, 或称为 Ω -偏序集.

收稿日期: 2018-09-16.

基金项目: 国家自然科学基金(11601302).

通讯联系人: 鲁静, 博士研究生, 研究方向: 格上拓扑与模糊推理. E-mail: lujing0926 @ 126.com

定义 3^[1] 设 $(X, R), (Y, S)$ 均是 Ω -范畴, $f: (X, R) \rightarrow (Y, S)$ 是映射. 若 $\forall x, y \in X, R(x, y) \leq S(f(x), f(y))$, 则称映射 f 是一个 Ω -函子.

定义 4^[7] 设 (X, R) 是一个 Ω -范畴, $D \in \Omega^X$. 若 D 满足:

- (1) $\bigvee_{x \in X} D(x) \geq e$;
- (2) $\forall x, y \in X, D(x) * D(y) \leq \bigvee_{z \in X} D(z) * R(x, z) * R(y, z)$,

则称 D 是定向的.

若 D 还是 Ω -下集即 $D = \downarrow D$, 则称 D 是 Ω -理想. 其中 $\downarrow D(x) = \bigvee_{y \in X} D(y) * R(x, y)$. 记 Ω -范畴 X 的所有定向 Ω -子集为 $D(X)$, 所有 Ω -理想为 $I(X)$.

定义 5^[7] 设 (X, R) 是一个 Ω -范畴, $\Phi \in \Omega^X, x_0 \in X$. 若 $\forall y \in X$, 都有 $R(x_0, y) = \bigwedge_{x \in X} \Phi(x) \rightarrow R(x, y)$, 则称 x_0 为 Φ 的并, 记作 $\cup \Phi$. 若 Ω -范畴 X 的所有定向 Ω -子集的并都存在, 则称 X 是定向完备的.

定义 6^[9] 设 (X, R) 是定向完备的 Ω -范畴, $x \in X$. 定义 $\downarrow x: X \rightarrow \Omega$ 为 $\forall y \in X, \downarrow x(y) = \bigwedge_{D \in D(X)} R(x, \cup D) \rightarrow (\bigvee_{z \in X} D(z) * R(y, z)) = \bigwedge_{I \in I(X)} R(x, \cup I) \rightarrow I(y)$. 若 $\forall x \in X, \downarrow x \in D(X)$ 且 $x = \cup \downarrow x$, 则称定向完备 Ω -范畴 X 是连续的.

记以 Ω -范畴为对象, Ω -函子为态射的范畴为 $\Omega\text{-Cat}$; 以 Ω -偏序集为对象, Ω -函子为态射的范畴为 $\Omega\text{-Poset}$; 以连续 Ω -范畴为对象, Ω -函子为态射的范畴为 $\Omega\text{-CONT}$; 以连续 Ω -偏序集为对象, Ω -函子为态射的范畴为 $\Omega\text{-DOM}$.

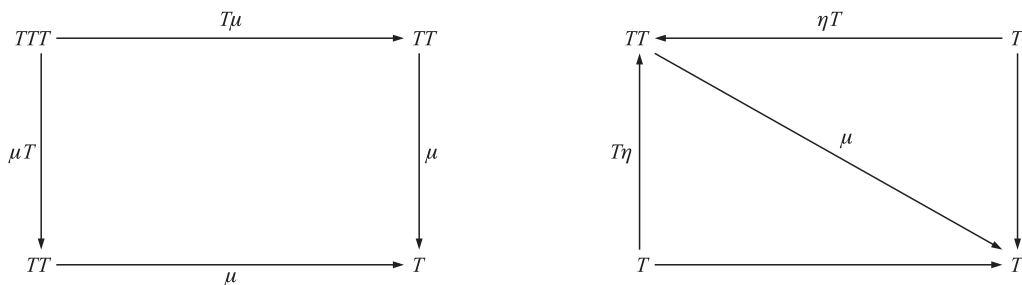
定理 1^[10] 设 D 是范畴 C 的满子范畴. 下列条件等价:

- (1) D 是 C 的反射子范畴;

- (2) 对 $\forall c \in \text{ob}(C), \exists d \in D$ 和态射 $r: c \rightarrow d$ 满足下面的万有性质: $\forall d_1 \in \text{ob}(D)$ 和 C 中态射 $f: c \rightarrow d_1$, 存在 D 中唯一的态射 $f_1: d \rightarrow d_1$ 使得 $f = f_1 \circ r$.

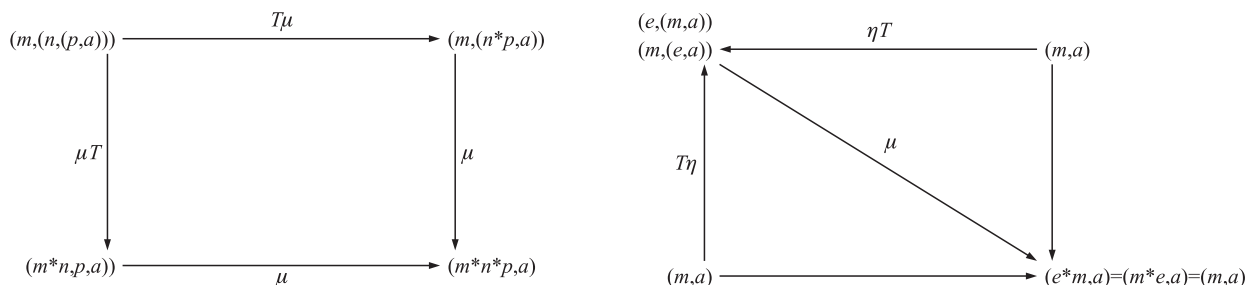
2 主要结果

定义 7^[10] 范畴 C 上的一个模 (T, η, μ) 是由函子 $T: C \rightarrow C$ 及两个自然变换 $\eta: 1_C \rightarrow T$ 和 $\mu: TT \rightarrow T$ 组成的三元组, 且满足下面的图表可交换:



定理 2 Ω 在 Ω -范畴上的作用形成范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 上的一个模.

证明 首先, Ω 是一个交换的单位 Quantale, 令 $\Omega(x, y) = x \rightarrow y$, 则易验证 (Ω, \rightarrow) 是一个 Ω -范畴. 其次, 考虑积函子 $T = Q \times _ : \Omega\text{-Cat} \rightarrow \Omega\text{-Cat}$ 和自然变换 $\eta: 1_{\Omega\text{-Cat}} \rightarrow T(\eta_A: a \mapsto (e, a)), \mu: TT \rightarrow T(\mu_A: (m, (n, a)) \mapsto (m * n, a))$ (具体对应关系见下图), 则如此定义的 (T, η, μ) 是范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 上的一个模.



注 1 若 (Ω, \rightarrow) 是连续的 Ω -范畴, 则 Ω 在连续的 Ω -范畴上的作用亦可形成范畴 $\Omega\text{-CONT}$ 上的一个模.

例 1 范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 是 Cartesian 闭范畴^[6], 即给定范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 中的任一对象 (X, R) , Ω -值函数空间函子 $(-)^{(X, R)}: \Omega\text{-Cat} \rightarrow \Omega\text{-Cat}$ 是 Ω -值积函子 $(-) \times (X, R): \Omega\text{-Cat} \rightarrow \Omega\text{-Cat}$ 的右伴随. 考虑函子 $T = (-)^{(X, R)} \circ (-) \times (X, R): \Omega\text{-Cat} \rightarrow \Omega\text{-Cat}$, 伴随单位 $\eta: 1_{\Omega\text{-Cat}} \rightarrow T$ 及自然变换 $\mu = (-)^{(X, R)} \circ \varepsilon \circ (-) \times (X, R): TT \rightarrow T$, 其中 $\varepsilon: (-)^{(X, R)} \circ (-) \times (X, R) \rightarrow 1_{\Omega\text{-Cat}}$ 是伴随余单位, 由 η, ε 的万有性质及 μ 的自然性知, (T, η, μ) 是范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 上的一个模.

任意一对伴随函子 $(F, G, \eta, \varepsilon): C \rightarrow D$ 都可以如例 1 一样“自然地”确定一个模 $(T = GF, \eta, \mu = G\varepsilon F)$. 反过来, 范畴 C 上的任意一个模 (T, η, μ) 也可由一对伴随函子 $(F^T, G^T, \eta^T, \varepsilon^T): C \rightarrow C^T$ “自然地”确定^[10].

定义 8^[9] 设 $T = (T, \eta, \mu)$ 是范畴 C 上的一个模. 若 $A \in \text{ob}(C)$, $h: T(A) \rightarrow A$ 是满足下面图表交换的态射:

$$\begin{array}{ccc} TT(A) & \xrightarrow{\eta^T} & T(A) \\ \mu A \downarrow & & \downarrow h \\ T(A) & \xrightarrow{h} & A \end{array} \quad \begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\eta^A} & T(A) \\ & \searrow & \downarrow h \\ & & A \end{array}$$

称序对 (A, h) 是一个 T 代数. T 代数 (A, h) 与 (B, r) 之间的一个态射 $f: (A, h) \rightarrow (B, r)$ 是指 C 中态射 $f: A \rightarrow B$ 满足 $f \circ h = r \circ T(f)$. 全体 T 代数构成一个范畴, 称为 Eilenberg-Moore 范畴, 记作 C^T . 范畴 C^T 到范畴 C 存在一个遗忘函子 $G^T: C^T \rightarrow C$, $(f: (A, h) \rightarrow (B, r)) \mapsto (f: A \rightarrow B)$.

例 2 考虑定理 2 中范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 上的模. 此时一个 T 代数是一个 Ω -范畴 A 上满足 $h(m, h(n, a)) = h(m * n, a)$, $h(e, a) = a$ 的一个“结构”映射 $h: \Omega \times A \rightarrow A$. 若将 $h(m, a)$ 记作 $m * a$, 则此 T 代数是带有半群结构的 Ω -范畴 Ω 对 Ω -范畴 A 的作用. 将其对应的 Eilenberg-Moore 范畴记作 $\Omega\text{-Cat}^T$. 类似地, 考虑范畴 $\Omega\text{-CONT}$ 上的模, 将其对应的 Eilenberg-Moore 范畴记作 $\Omega\text{-CONT}^T$.

Eilenberg-Moore 范畴 C^T 与范畴 D 之间存在唯一函子 $K: D \rightarrow C^T$ 满足条件: $G^T K = G$, $KF = F^T$. 若函子 K 是一个同构, 则称函子 G 是可模的.

引理 1^[10] 设 D 是 C 的反射子范畴, 则包含函子 $G: D \rightarrow C$ 是可模的.

命题 1 范畴 $\Omega\text{-Poset}$ 是范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 的反射子范畴.

证明 首先, 范畴 $\Omega\text{-Poset}$ 是范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 的满子范畴.

其次, 对任意 Ω -范畴 (X, R) , $\forall x \in X$, 定义 $[x] = \{y \in X \mid x \cong y\}$, $Y = \{[x] \mid x \in X\}$, $S([x], [y]) = R(x, y)$, 则 (Y, S) 是 Ω -偏序集. 定义态射 $r: (X, R) \rightarrow (Y, S) (x \mapsto [x])$, 易验证 r 是 Ω -函子. 对于任意 Ω -偏序集 (Z, T) 及 Ω -函子 $f: (X, R) \rightarrow (Z, T)$, 定义态射 $f_1: (Y, S) \rightarrow (Z, T) ([y] \mapsto f(y))$. $\forall [x], [y] \in Y$, 由 f 是 Ω -函子及 Y 的定义知 $S([x], [y]) = R(x, y) \leq T(f(x), f(y))$, 故 f_1 是 Ω -函子. $\forall x \in X, f(x) = f_1(r(x))$, 因此 $f = f_1 \circ r$. 又因为 r 是满态射, 则 f_1 唯一.

综上所述, 范畴 $\Omega\text{-Poset}$ 是范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 的反射子范畴.

设 (X, R) 是 Ω -范畴, $Y = \{[x] \mid x \in X\}$, 由命题 1 的证明可知 (Y, S) 是 Ω -偏序集. $I \in I(X)$, 定义 $[I]: Y \rightarrow \Omega$ 如下: $\forall [x] \in Y, [I]([x]) = I(x)$, 则 $[I] \in I(Y)$. 因此, 若 (X, R) 是定向完备 Ω -范畴, 则 (Y, S) 是定向完备 Ω -偏序集, 且 $\forall [I] \in I(Y), \cup [I] = [\cup I]$.

若 $[I] \in I(Y)$, 则 $I \in I(X)$. 因此

$$\Downarrow [x]([y]) = \bigwedge_{[I] \in I(Y)} S([x], \cup [I]) \rightarrow [I]([y]) = \bigwedge_{[I] \in I(Y)} R(x, \cup I) \rightarrow I(y) = \bigwedge_{I \in I(X)} R(x, \cup I) \rightarrow I(y) = \Downarrow x(y).$$

特别地, 若 (X, R) 是连续 Ω -范畴, 则 $\Downarrow [x] \in D(Y)$ 且 $\cup \Downarrow [x] = [x]$. 所以 (Y, S) 是连续 Ω -偏序集.

由命题 1, 我们可得如下推论.

推论 1 范畴 $\Omega\text{-DOM}$ 是范畴 $\Omega\text{-CONT}$ 的反射子范畴.

由引理 1、命题 1、推论 1 可得

定理 3 范畴 $\Omega\text{-Poset}$ 与范畴 $\Omega\text{-Cat}^T$ 同构.

推论 2 范畴 $\Omega\text{-DOM}$ 与范畴 $\Omega\text{-CONT}^T$ 同构.

[参考文献]

- [1] WAGNER K R. Solving recursive domain equations with enriched categories[D]. Pittsburgh:Garnegie Mellon University, 1994.
- [2] 赖洪亮. Ω -范畴序结构性质的研究[D]. 成都:四川大学,2007.
- [3] 苏淑华. Ω -范畴在量化 Domain 理论中的应用研究[D]. 长沙:湖南大学,2014.
- [4] 耿俊,汤建钢,聂晓艳. 范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 的完备性[J]. 模糊系统与数学,2012,26(2):147-151.
- [5] 耿俊,汤建钢,聂晓艳. 范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 的极限和余极限[J]. 模糊系统与数学,2012,26(4):90-93.
- [6] 耿俊,汤建钢. 范畴 $\Omega\text{-Cat}$ 的函数空间及其性质[J]. 模糊系统与数学,2014,28(5):71-75.
- [7] LAI H,ZHANG D. Complete and directed complete Ω -categories[J]. Theoretical computer science,2007,388:1-25.
- [8] ROSENTHAL K I. Quantales and their applications[M]. New York:Longman Scientific and Technical,1990.
- [9] YAO W. Quantitative domain via fuzzy sets;part I :continuity of fuzzy directed-complete poset[J]. Fuzzy sets and systems, 2010,161:973-987.
- [10] 贺伟. 范畴论[M]. 北京:科学出版社,2006.

[责任编辑:陆炳新]

(上接第 56 页)

- [8] BRIAN G L. Maximum-likelihood estimation for hidden Markov models[J]. Stochastic processes and their applications,1992, 40:127-143.
- [9] SUN Q,LIM C C,LIU F. Maximum likelihood state estimation for Markov jump systems with uncertain mode-dependent delays[J]. Journal of the Franklin institute,2016,353:594-614.
- [10] 张虎,胡淑兰. 马尔可夫转换模型的极大似然估计的算法[J]. 统计与决策,2011,6:26-27.
- [11] RICHARD Z,ZHOU M C. Petri nets and industrial applications;a tutorial[J]. IEEE transactions on industrial electronics, 1994,41(6):567-583.
- [12] PHUC D V,ANNE B,CHRISTOPHE B. Reliability importance analysis of Markovian systems at stead state using perturbation analysis[J]. Reliability engineering and system safety,2013,93(11):1605-1615.
- [13] 荣腾中,肖智. 高阶马尔可夫链平稳分布的存在唯一性[J]. 系统工程理论与实践,2013,33(8):2015-2020.
- [14] MEDER Z Z,FLESCHE J,PEETERS R. Optimal choice for finite and infinite horizons[J]. Operations research letters,2012, 40(6):469-474.
- [15] MACDONALD I,ZUCCHINI W. Hidden Markov and other models for discrete-valued time series[M]. London:Chapman and Hall,1997.
- [16] CHING W K,MICHAEL K N. Markov chains:models,algorithms and applications[M]. New York:Publications of the American Statistical Association,2006.
- [17] 刘克,曹平. 马尔可夫决策过程理论与应用[M]. 北京:科学出版社,2015.

[责任编辑:陆炳新]