

DOI:10.13718/j.cnki.xsxb.2022.04.004

非交换拟洗牌 Hopf 代数的对极^①

许达, 喻厚义

西南大学 数学与统计学院, 重庆 400715

摘要: 给出了带权非交换拟洗牌 Hopf 代数对极公式的两种形式, 一种是利用数学归纳法给出的显性表达式, 另一种是利用由 $\frac{-t}{1+t}$ 诱导的 Hoffman-Ihara 算子给出的线性算子形式.

关键词: 拟洗牌乘积; Hopf 代数; 对极

中图分类号: O153

文献标志码: A

文章编号: 1000-5471(2022)04-0025-05

Antipodes of Noncommutative Quasi-Shuffle Hopf Algebras

XU Da, YU Houyi

School of Mathematics and Statistics, Southwest University, Chongqing 400715, China

Abstract: Two kinds of formulars for the antipodes of noncommutative quasi-shuffle Hopf algebras with weights have been established. One is an explicit expression obtained by means of mathematical induction, and another one is given in terms of Hoffman-Ihara operators induced by $\frac{-t}{1+t}$.

Key words: quasi-shuffle product; Hopf algebra; antipode

在由一个非空集合生成的自由结合代数上, 可以定义不同的代数结构, 拟洗牌代数是其中最重要的一个. 拟洗牌乘积最早出现在文献[1]关于罗巴代数的工作中, 而由文献[2]在研究多重 zeta 函数值时正式引入并深入研究, 目前在代数、数论和组合数学中均有广泛应用^[3-4]. 为了研究多重 zeta 函数值的一般表达形式, 文献[5]给出了两类交换的拟洗牌代数, 利用形式幂级数构造了一类性质良好的 Hoffman-Ihara 算子, 并借其建立了洗牌代数和交换拟洗牌代数之间的同构关系. 在此基础上, 文献[6]利用形式幂级数构造了多变元的 Hoffman-Ihara 算子, 并发展了相应的 operad 理论. 为了研究符号置换上的代数组合性质, 文献[7]构造了带权重的非交换拟洗牌代数, 证明了它具有 Hopf 代数结构, 并建立了它与经典代数对象^[8-9]的联

① 收稿日期: 2021-05-25

基金项目: 国家自然科学基金项目(12071377).

作者简介: 许达, 硕士研究生, 主要从事代数学的研究.

通信作者: 喻厚义, 副教授.

系, 但是并没有给出具体的对极公式. 本文将给出这一 Hopf 代数的两种对极公式, 一种是利用数学归纳法给出的显性表达, 另一种是利用 Hoffman-Ihara 算子给出的线性算子形式.

1 预备知识

设 A 是一个非空集合, 称为字母表, 其中的元素叫做字母. 由字母表 A 上的有限个字母形成的一个序列称为词, 用 ϵ 表示空序列, 称为空词. 设 $w = a_1 a_2 \cdots a_n$ 是一个词, 称 n 为 w 的长度, 记作 $\ell(w)$, 空词的长度定义为 0. 词 $a_n \cdots a_2 a_1$ 称为 w 的倒置, 记作 w^r . 令 A^* 为字母表 A 上所有词的集合, K 是一个特征为 0 的域, $K\langle A \rangle$ 为 K 上由 A 生成的自由结合代数. 则 $K\langle A \rangle$ 的基础集就是以 A^* 为基底的线性空间 KA^* , 其中乘法就是词的串联, 即

$$(a_1 a_2 \cdots a_m)(b_1 b_2 \cdots b_n) = a_1 a_2 \cdots a_m b_1 b_2 \cdots b_n$$

下面在 $K\langle A \rangle$ 上定义一种新的乘积.

定义 1 设 A 是一个字母表, K 是一个特征为 0 的域, \circ 是 KA 上一个满足结合律的乘积, $\lambda \in K$. 若 $K\langle A \rangle$ 上的一个二元运算 $*_\lambda$ 满足:

(a) $1_K *_\lambda \epsilon = \epsilon *_\lambda 1_K = \epsilon$;

(b) 对任意 $a, b \in A$ 和任意 $u, v \in A^*$, 都有

$$au *_\lambda bv = a(u *_\lambda bv) + b(au *_\lambda v) + \lambda(a \circ b)(u *_\lambda v)$$

则称 $*_\lambda$ 是关于 \circ 的权为 λ 的拟洗牌乘积.

由文献[7]中的定理 2.1 可知 $*_\lambda$ 满足结合律, 从而 $(K\langle A \rangle, *_\lambda)$ 是一个结合 K -代数. 我们称 $(K\langle A \rangle, *_\lambda)$ 是权重为 λ 的拟洗牌代数. 当 $\lambda = 0$, 或 \circ 是零乘积时, $*_\lambda$ 就是 $K\langle A \rangle$ 上通常的洗牌乘积 sh . 当 \circ 交换时, $*_1$ 和 $*_{-1}$ 分别特殊化为文献[5, 10]中的拟洗牌乘积 $*$ 和 $*$.

事实上, $K\langle A \rangle$ 具有 Hopf 代数结构. Hopf 代数广泛应用于代数、组合等各个领域^[11], 其具体概念可参见文献[12]. 令 $\mu: K \rightarrow K\langle A \rangle$, $1_K \mapsto \epsilon$. 在 $K\langle A \rangle$ 上按如下方式定义余乘 $\Delta: K\langle A \rangle \rightarrow K\langle A \rangle \otimes K\langle A \rangle$ 和余单位 $\epsilon: K\langle A \rangle \rightarrow K$, 对任意 $w \in A^*$, 有

$$\Delta(w) = \sum_{uv=w} u \otimes v \quad \epsilon(w) = \begin{cases} 1 & w = \epsilon \\ 0 & \text{否则} \end{cases} \quad (1)$$

定理 1^[7] 设 A 是一个字母表, K 是一个特征为 0 的域. 则对任意 $\lambda \in K$, $(K\langle A \rangle, *_\lambda, \mu, \Delta, \epsilon)$ 是一个 Hopf 代数. 当 $\lambda \neq 0$ 时, 乘积 $*_\lambda$ 是可交换的当且仅当乘积 \circ 是可交换的.

下面将交换拟洗牌代数上的 Hoffman-Ihara 算子^[5]推广到带权的非交换拟洗牌代数上. 令 n 是一个正整数, $I = (i_1, i_2, \dots, i_k)$ 是一个由有限个正整数组成的序列. 若 $i_1 + i_2 + \dots + i_k = n$, 则称 I 为 n 的一个合成, $\ell(I) = k$ 为 I 的长度. n 的所有合成构成的集合记作 $\mathcal{C}(n)$. 设 $w = a_1 a_2 \cdots a_n$ 是一个词, $I = (i_1, i_2, \dots, i_k)$ 是 n 的一个合成, 记

$$I[w] = (a_1 \circ \cdots \circ a_{i_1})(a_{i_1+1} \circ \cdots \circ a_{i_1+i_2}) \cdots (a_{i_1+\dots+i_{k-1}+1} \circ \cdots \circ a_n)$$

定义 2 设 K 是一个特征为 0 的域, λ 是 K 中的非零元, 令

$$f = \sum_{i=1}^{\infty} c_i t^i = c_1 t + c_2 t^2 + c_3 t^3 + \cdots \in tK[[t]]$$

是 $K[[t]]$ 上的一个形式幂级数, $\Psi_{f,\lambda}: K\langle A \rangle \rightarrow K\langle A \rangle$ 是一个 K -线性映射. 若 $\Psi_{f,\lambda}(\epsilon) = \epsilon$, 且对非空词 w , 有

$$\Psi_{f,\lambda}(w) = \sum_{I=(i_1, i_2, \dots, i_k) \in \mathcal{C}(\ell(w))} \lambda^{\ell(w)-k} c_{i_1} c_{i_2} \cdots c_{i_k} I[w]$$

则称 $\Psi_{f,\lambda}$ 是 $K\langle A \rangle$ 上权重为 λ 的 Hoffman-Ihara 算子.

权等于 1 的 Hoffman-Ihara 算子在数论中有非常重要的应用^[5].

2 对极公式

我们首先给出非交换拟洗牌 Hopf 代数对极的显性表达式, 然后在此基础上, 利用由形式幂级数 $\frac{-t}{1+t}$

诱导的 Hoffman-Ihara 算子给出其另一种表达形式.

定理 2 设 A 是一个字母表, K 是一个特征为 0 的域, $\lambda \in K$, S 是 Hopf 代数 $(K\langle A \rangle, *_{\lambda}, \mu, \Delta, \varepsilon)$ 的对极. 则对任意词 $w = a_1 a_2 \cdots a_n$, 有

$$S(\tau w) = (-1)^{\ell(w)} \sum_{I \in \mathcal{C}(\ell(w))} \lambda^{\ell(w) - \ell(I)} (a_{n-i_l+1} \circ \cdots \circ a_n) \cdots (a_1 \circ \cdots \circ a_{i_1}) \quad (2)$$

证 因为任何 Hopf 代数 $(H, m_H, \mu_H, \Delta_H, \varepsilon_H)$ 的对极 S_H , 都满足条件

$$m_H(I_H \otimes S_H)\Delta_H = \varepsilon_H 1_H$$

所以由(1)式可得, 对任意词 $w = a_1 a_2 \cdots a_n$, 都有

$$S(w) = - \sum_{k=0}^{n-1} S(a_1 \cdots a_k) *_{\lambda} a_{k+1} \cdots a_n \quad (3)$$

下面对 w 的长度 n 进行归纳, 证明等式(2)成立. 若 $n=1$, 则由(3)式知 $S(w) = -a_1$, 故(2)式成立. 假设对小于 n 的情形, 结论成立. 对于 $n > 1$, 根据等式(3)和归纳假设可知

$$\begin{aligned} S(w) &= - \sum_{k=0}^{n-1} \left((-1)^k \sum_{(i_1, \dots, i_l)=k} \lambda^{k-l} (a_{k-i_l+1} \circ \cdots \circ a_k) \cdots (a_1 \circ \cdots \circ a_{i_1}) \right) *_{\lambda} a_{k+1} \cdots a_n = \\ & \sum_{k=0}^{n-1} \sum_{(i_1, \dots, i_l)=k} (-1)^{k+1} \lambda^{k-l} ((a_{k-i_l+1} \circ \cdots \circ a_k) \cdots (a_1 \circ \cdots \circ a_{i_1})) *_{\lambda} a_{k+1} \cdots a_n \end{aligned}$$

根据定义 1, $S(\tau w)$ 是一些词的线性组合, 其中每一个加法因子的第一个字母都是以下 3 种情形之一:

$$a_{k-i_l+1} \circ \cdots \circ a_k \quad a_{k-i_l+1} \circ \cdots \circ a_k \circ a_{k+1} \quad a_{k+1}$$

为了简单起见, 称第一种情形中的项是 k -型的, 后两种情形中的项是 $k+1$ -型的. 因为根据拟洗牌乘积的定义, 对任意 $a, b \in A$ 和任意 $u, v \in A^*$, 都有表达式

$$au *_{\lambda} bv = a(u *_{\lambda} bv) + b(au *_{\lambda} v) + \lambda(a \circ b)(u *_{\lambda} v)$$

所以对于出现在 $S(\tau w)$ 的展开式中的每一个词, 若它是 j -型的, 且 $j \leq n-1$, 那么它将同时出现在 $k=j$ 和 $k=j-1$ 中. 但是这两个词的系数之和恰好为 0, 会相互抵消. 因此唯一不会抵消的一类词是 n -型的词, 它们只出现在第 $n-1$ 项中, 而且没有被抵消的词均形如

$$(a_{n-i_l+1} \circ \cdots \circ a_n) \cdots (a_1 \circ \cdots \circ a_{i_1})$$

并带有系数

$$(-1)^n \lambda^{n-\ell(I)} = (-1)^{\ell(w)} \lambda^{\ell(w)-\ell(I)}$$

其中 $I = (i_1, \dots, i_l)$ 是 $\ell(w)$ 的一个合成. 这就证明了等式(2)成立.

例如, 关于 Hopf 代数 $K\langle A \rangle$ 的对极 S , 有 $S(a_1) = -a_1$, $S(a_1 a_2) = a_2 a_1 + \lambda a_1 \circ a_2$ 和

$$S(a_1 a_2 a_3) = -a_3 a_2 a_1 - \lambda(a_2 \circ a_3) a_1 - \lambda a_3(a_1 \circ a_2) - \lambda^2(a_1 \circ a_2 \circ a_3)$$

引理 1 设 K 是一个特征为 0 的域, $\lambda \in K \setminus \{0\}$. 则对任意词 w , 都有

$$\Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda}(\tau w) = (-1)^{\ell(w)} \sum_{I \in \mathcal{C}(\ell(w))} \lambda^{\ell(w)-\ell(I)} I[\tau w]$$

证 由于

$$\frac{-t}{1+t} = \sum_{i=1}^{\infty} (-1)^i t^i = -t + t^2 - t^3 + \dots$$

所以根据定义 2, 对任意词 ω , 都有

$$\begin{aligned} \Psi_{f,\lambda}(\omega) &= \sum_{I=(i_1, i_2, \dots, i_k) \in \mathcal{C}(\ell(\omega))} \lambda^{\ell(\omega)-k} (-1)^{i_1+i_2+\dots+i_k} I[\omega] = \\ &(-1)^{\ell(\omega)} \sum_{I \in \mathcal{C}(\ell(\omega))} \lambda^{\ell(\omega)-\ell(I)} I[\omega] \end{aligned}$$

令 $R: K\langle A \rangle \rightarrow K\langle A \rangle$ 是由 $R(\omega) = \omega^r$ 诱导的一个线性映射, 其中 ω 是 A 上的词. 下面我们利用 R 和 $\Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda}$ 给出对极 S 的另一种表达形式.

定理 3 设 A 是一个字母表, K 是一个域, λ 是 K 中的非零元, S 是 Hopf 代数 $(K\langle A \rangle, *_{\lambda}, \mu, \Delta, \epsilon)$ 的对极. 则 $S = R\Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda}$.

证 对于 A 上的任意词 $\omega = a_1 a_2 \dots a_n$, 以及 n 的一个合成 $I = (i_1, i_2, \dots, i_k)$, 有

$$(a_{n-i_k+1} \circ \dots \circ a_n) \dots (a_1 \circ \dots \circ a_{i_1}) = R(I[\omega])$$

所以, 由定理 2 知

$$S(\omega) = (-1)^{\ell(\omega)} \sum_{I \in \mathcal{C}(\ell(\omega))} \lambda^{\ell(\omega)-\ell(I)} R(I[\omega])$$

因为 R 是线性映射, 故由引理 1 得

$$S(\omega) = R\left((-1)^{\ell(\omega)} \sum_{I \in \mathcal{C}(\ell(\omega))} \lambda^{\ell(\omega)-\ell(I)} I[\omega]\right) = R\Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda}(\omega)$$

这就证明了 $S = R\Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda}$.

注 1 对于非交换的拟洗牌代数, R 与 $\Psi_{f,\lambda}$ 关于映射合成一般是不可交换的. 例如, 令 $A = \{a_1, a_2, a_3\}$, 并且令乘积 \circ 由 $x \circ y = x$ (对任意 $x, y \in A$) 所定义. 则

$$\begin{aligned} R\Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda}(a_1 a_2 a_3) &= -R(a_1 a_2 a_3 + \lambda a_1 a_2 \circ a_3 + \lambda a_1 \circ a_2 a_3 + \lambda^2 a_1 \circ a_2 \circ a_3) = \\ &-a_3 a_2 a_1 - \lambda a_2 a_1 - \lambda a_3 a_1 - \lambda^2 a_1 \end{aligned}$$

而

$$\Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda} R(a_1 a_2 a_3) = -a_3 a_2 a_1 - \lambda a_3 a_1 - \lambda a_3 a_2 - \lambda^2 a_3$$

因此, 当 $\lambda \neq 0$ 时, $R\Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda} \neq \Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda} R$.

然而, 当拟洗牌乘积 $*_{\lambda}$ 可交换时, 文献[5]的命题 4.3 证明了对所有 $f \in tK[[t]]$, R 与 $\Psi_{f,\lambda}$ 都是可交换的. 这就是说, 交换的拟洗牌 Hopf 代数的对极也可以表示为 $S = \Psi_{\frac{-t}{1+t}, \lambda} R$. 因此, 文献[5]中的定理 4.2 是本文定理 2 的特殊情形.

定义 1 中的条件 (b) 对非交换拟洗牌乘积的定义是从前向后归纳给出的. 事实上, 容易证明也可以从后向前归纳定义, 即对所有字母 $c, d \in A$ 和词 $u, v \in A^*$, 都有

$$uc *_{\lambda} vd = (u *_{\lambda} vd)c + (uc *_{\lambda} v)d + \lambda(u *_{\lambda} v)(c \circ d) \quad (4)$$

命题 1 对所有 $\lambda \in K$, 映射 R 是 $(K\langle A \rangle, *_{\lambda})$ 的一个代数自同构.

证 因为 R 是双射, 故只需证明对任意词 u_1, u_2 , $R(u_1 *_{\lambda} u_2) = R(u_1) *_{\lambda} R(u_2)$. 若 u_1, u_2 中有一个是空词 ϵ , 则结论显然成立. 若 u_1, u_2 均不是空词 ϵ , 则可设 $u_1 = a\omega$, $u_2 = b\nu$, 其中 $a, b \in A$, $\omega, \nu \in A^*$. 一方面, 根据 (4) 式可得

$$R(u_1) *_{\lambda} R(u_2) = \omega^r a *_{\lambda} \nu^r b = (\omega^r *_{\lambda} \nu^r b)a + (\omega^r a *_{\lambda} \nu^r) b + \lambda(\omega^r *_{\lambda} \nu^r) a \circ b$$

另一方面, 对 u_1, u_2 的长度之和 $\ell(u_1) + \ell(u_2)$ 进行数学归纳, 并由 R 是线性映射可知

$$R(u_1 *_{\lambda} u_2) = R(a(\omega *_{\lambda} b\nu)) + R(b(a\omega *_{\lambda} \nu)) + R(\lambda a \circ b(\omega *_{\lambda} \nu)) =$$

$$\begin{aligned}
& (R(w *_{\lambda} bv))a + (R(aw *_{\lambda} v))b + \lambda(R(w *_{\lambda} v))a \circ b = \\
& (R(w) *_{\lambda} R(bv))a + (R(aw) *_{\lambda} R(v))b + \lambda(R(w) *_{\lambda} R(v))a \circ b = \\
& (w^r *_{\lambda} v^r b)a + (w^r a *_{\lambda} v^r)b + \lambda(w^r *_{\lambda} v^r)a \circ b
\end{aligned}$$

所以 $R(u_1 *_{\lambda} u_2) = R(u_1) *_{\lambda} R(u_2)$, 这就证明了 R 是一个同构映射.

推论 1 线性映射 $\Psi_{\frac{-1}{1-\lambda}, \lambda}: (K\langle A \rangle, *_{\lambda}) \longrightarrow (K\langle A \rangle, *_{\lambda})$ 是一个代数反同构.

证 因为 Hopf 代数的对极是一个代数反同构, 所以由定理 3 知, $R\Psi_{\frac{-1}{1-\lambda}, \lambda}$ 是一个代数反同构. 而根据命题 1, R 是一个同构映射, 所以 $\Psi_{\frac{-1}{1-\lambda}, \lambda}$ 是一个代数反同构.

参考文献:

- [1] CARTIER P. On the Structure of Free Baxter Algebras [J]. Advances in Mathematics, 1972, 9(2): 253-265.
- [2] HOFFMAN M E. Quasi-Shuffle Products [J]. Journal of Algebraic Combinatorics, 2000, 11(1): 49-68.
- [3] HOFFMAN M E. The Algebra of Multiple Harmonic Series [J]. Journal of Algebra, 1997, 194(2): 477-495.
- [4] 雷鹏. 洗牌积在代数和数论中的应用 [D]. 兰州: 兰州大学, 2014.
- [5] HOFFMAN M E, IHARA K. Quasi-Shuffle Products Revisited [J]. Journal of Algebra, 2017, 481: 293-326.
- [6] YAMAMOTO S. Multivariable Hoffman-Ihara Operators and the Operad of Formal Power Series [J]. Journal of Algebra, 2020, 556: 634-648.
- [7] GUO L, THIBON J-Y, YU H Y. The Hopf Algebras of Signed Permutations, of Weak Quasi-Symmetric Functions and of Malvenuto-Reutenauer [J]. Advances in Mathematics, 2020, 374: 107341.
- [8] 李梦琪, 李雪珊. 排列的右弱 Bruhat 序与拟对称生成函数 [J]. 西南师范大学学报(自然科学版), 2021, 46(6): 14-19.
- [9] 罗天红, 罗永乐, 王正攀. 一类图逆半群的同余格的性质 [J]. 西南大学学报(自然科学版), 2021, 43(4): 73-78.
- [10] IHARA K, KAJIKAWA J, OHNO Y, et al. Multiple Zeta Values Vs Multiple Zeta-Star Values [J]. Journal of Algebra, 2011, 332(1): 187-208.
- [11] 晏潘, 王守峰. 广义限制的 P -限制半群 [J]. 西南大学学报(自然科学版), 2021, 43(8): 70-76.
- [12] SWEEDLER M. Hopf Algebras [M]. New York: W. A. Benjamin, 1969.

责任编辑 廖坤