

交换子空格代数的自同构与插值性质*

赵 君 喜

(南京邮电学院应用数理系, 210003)

摘 要:本文第一部分用 CSL 序区间投影集上的偏序给出 CSL 代数自同构为拟空间实现的一个充分条件, 作为推论, 证明了代数自同构是拟空间实现的. 第二部分, 给出 CSL 的序积与序和格代数的紧及有限插值性质, 由此可得出一些非完全分配 CSL 代数的插值性质.

关键词:交换子空格; 交换子空格代数; 自同构; 插值.

分类号:AMS(1991) 47D25/CLC O175.4

文献标识码:A **文章编号:**1000-341X(2000)01-0113-06

1 引 言

交换子空格(简称 CSL)代数的自同构及其性质的刻画是一个基本问题. 近年来许多学者在这方面做了相当深入的工作. 文[7]证明了完全分配的 CSL 代数的一个自同构是拟空间实现的充要条件是它是保秩的, 并给出了一些 CSL 代数具有非拟空间实现的自同构. 然而, 格的性质与相应 CSL 代数的自同构拟实现性之间的关系刻划仍是困难的问题. 本文用 CSL 引出的区间投影集上的偏序性质给出 CSL 代数的自同构是拟空间实现的一个充分条件, 证明了树代数的每一自同构是拟空间实现的.

关于 CSL 代数的插值特征, 已有许多深刻的结果. 但现有的结果都局限于 CSL 的完全分配性这一关键性条件. 我们这里用序和及序积给出一些非完全分配 CSL 代数的插值性质. 下面, 以 H 表示一个可分复 Hilbert 空间, $\mathcal{L}$ 表示 H 上一个完备的直交投影格, 且包含 0 与单位算子 I , H 上的有界线性算子代数记为 $B(H)$, $\text{alg } \mathcal{L} = \{T \in B(H) : TP = PTP \text{ 对任意 } P \in \mathcal{L}\}$ 为 $\mathcal{L}$ 对应的 CSL 代数.

2 CSL 代数的自同构

对于 $P, Q \in \mathcal{L}$, $P > Q$, 称 $E = P - Q$ 为 $\mathcal{L}$ 的一个区间. 设 E, F 是 $\mathcal{L}$ 的两个区间, 若 $EB(H)F \subseteq \text{alg } \mathcal{L}$, 则记 $F < E$ 或 $E > F$. 容易验证, $<$ 是 $\mathcal{L}$ 区间集上的一个偏序. 对于 $\mathcal{L}$ 的互异区间 $E_1, E_2, \dots, E_n$ ($n \geq 4$ 且 n 为偶数), 若 $E_0 = E_n$ 且 $E_{2k-1} < E_{2k} > E_{2k+1}$, $1 \leq k \leq \frac{n}{2}$ ($E_{n+1} = E_1$),

* 收稿日期: 1996-10-07

作者简介: 赵君喜(1963-), 男, 陕西人, 博士, 南京邮电学院副教授.

称 $\{E_1, E_2, \dots, E_n\}$ 是长度大于 n 的循环. 对于这样一个长度大于 4 的循环, 若有 i_0, j_0 使 $i_0 \neq j_0 \pm 1$ 且存在真子区间 $0 \neq E \leq E_{j_0}, 0 \neq F \leq E_{i_0}$, 满足 $E > F$, 则称 $\{E_1, E_2, \dots, E_n\}$ 是可插的, $E > F$ 是一个部分弦. 对于一个长度为 4 的循环 $E_0 < F_0 > E_1 < F_1 > E_0$, 若存在 $\mathcal{L}$ 的非零区间 $E'_i \leq E_i, F'_i \leq F_i$ 及 $G, i=0, 1$ 使得 $F'_i > G > E'_i, i=0, 1$, 称 $\{E_0, F_0, E_1, F_1\}$ 是可插的. 对于 $P \in \mathcal{L}$, 记 $P_- = V\{Q \in \mathcal{L} : 0 \geq P\} \neq 0$, 则 $P \perp > P_-$. 设 $\{P_0, P_1, \dots, P_n\} \subseteq \mathcal{L}$ 使得 $P_0 = P_n, P_0 > P_1 < P_2 > \dots < P_n, (P_{2k})^\perp \neq 0, 0 \leq k \leq \frac{n}{2}$ (n 为偶数且 $n \geq 4$), 我们称 $\{P_0, P_1, P_2, \dots, P_n\}$ 是 $\mathcal{L}$ 中的一个长度为 n 的链. 对于 $\mathcal{L}$ 的一个链 $\{P_0, P_1, P_2, \dots, P_n\}$, 若存在 $\{Q_1, Q_2, \dots, Q_n\} \subseteq \mathcal{L}$ 使得有不交子集 $\{i_1, i_2, \dots, i_n\}, \{j_1, j_2, \dots, j_n\} \subset \{1, 2, \dots, n\}$, 且 $\{Q_1, Q_2, \dots, Q_j, P_{i_1}, P_{i_2}, \dots, P_{i_j}\}$ 与 $\{Q_1, Q_2, \dots, Q_j, P_{j_1}, P_{j_2}, \dots, P_{j_j}\}$ 组成长度小于 n 的链, 则称 $\{P_0, P_1, P_2, \dots, P_n\}$ 是可约的. 易知一个可约链是由较小的链“拼合”而成的. 有关 CSL 的序区间的内容可详见文[6]. 对于 $\text{alg } \mathcal{L}$ 的一个自同构 φ , 若存在一个单的稠定闭算子 A 使得 $\varphi(T)Ay = ATy$, 对任意的 $y \in D(T)$, 则称 φ 是拟空间实现的. 由[7]中定理 4.1 的证明可以得到.

命题 2.1 设 $\mathcal{L}$ 是一个完全分配的 CSL, 若 $\mathcal{L}$ 中的每个链都是可约的, 则 $\text{alg } \mathcal{L}$ 的任意自同构都是拟空间实现的.

定理 2.2 设 $\mathcal{L}$ 是一个完全分配的 CSL, 若 $\mathcal{L}$ 的每一循环都是可插的, 则 $\text{alg } \mathcal{L}$ 的每一个自同构都是拟空间实现的.

证明 由命题 2.1, 只需证明 $\mathcal{L}$ 不存在不可约的非平凡链. 假设 $\mathcal{L}$ 存在一非平凡的不可约链 $\{P_1, P_2, \dots, P_n\} (n \geq 4)$. 设 $P_n > P_1 < P_2 > \dots < P_n$, 由不可约性知, 对于不同的 k, m ,

$$P_{2k+1} \wedge P_{2m+1} = 0, (P_{2k} \vee P_{2m})^\perp = 0,$$

这里约定 $P_i = P_{i \bmod n}$. 由于 $(P_{2i})^\perp > P_{2i}$, 对于任意 i , 所以 $(P_{2i})^\perp > P_{2i-1}$ 及 P_{2i+1} . 记 $E_{2i} = (P_{2i})^\perp \neq 0$. 于是就得到 $\mathcal{L}$ 的一个循环 $E_n > P_1 < E_2 > \dots < E_n$. 当 $n=4$ 时, 由 $(P_1 \vee P_3)^\perp = 0$ 知 $E_4 > P_1 < E_2 > P_3 < E_4$ 不可插. 当 $n > 4$ 时, 证明上面这个循环不可插.

事实上, 对于不同的 k, m , 由 $P_{2k+1} \wedge P_{2m+1} = 0$ 知 P_{2k+1} 及 P_{2m+1} 之间没有部分弦. 因为, 若存在非零区间 $E \leq P_{2k+1}, F \leq P_{2m+1}$ 使 $E > F$, 那么 $P_{2k+1} \geq F$. 从而 $P_{2k+1} \wedge P_{2m+1} \geq F \neq 0$. 对于不同的 k, m , 由

$$(P_{2k} \vee P_{2m})_- = (P_{2k})_- \vee (P_{2m})_- = I,$$

有

$$(P_{2k})^\perp \wedge (P_{2m})^\perp = (P_{2k} \vee P_{2m})^\perp = 0,$$

同样知 E_{2k} 与 E_{2m} 之间没有部分弦.

令 m 为一偶数, k 为一奇数, 使 $m \neq k \pm 1 \pmod{n}$, 我们断言 E_m 与 P_k 之间没有部分弦. 若不然, 则存在非零区间 $E \leq E_m, F \leq P_k$ 使 $E < F$ 或 $F > E$. 假设前者成立, 由 $E_m > P_m$, 则有 $E > P_m$. 于是 $F > P_m > P_{m+1}$, 这与 P_k 和 P_{m+1} 之间没有部分弦矛盾. 假若 $F < E$, 令 $P_F = \bigwedge \{P \in \mathcal{L} : P \geq F\}$. 则对于任意 $P \in \mathcal{L}$ 使 $P \geq F$, 必须有 $P \geq P_F$. 而若 $P \not\geq F, P \in \mathcal{L}$, 则有 $P \not\geq P_F$, 所以对于 $P \in \mathcal{L}, P \not\geq F$ 当且仅当 $P \not\geq P_F$. 对于任意 $P \in \mathcal{L}$ 使 $P \not\geq P_F$, 由 $P \geq P E > F$ 知 $P E = 0$. 于是有 $E(P_F)_- = 0$, 即 $E \leq (P_F)^\perp$. 这样 $E > P_F$. 令 $P'_m = P_m \vee P_F$. 则由 $(P'_m)_- = (P_m)_- \vee (P_F)_- = 0$ 知

$$(P'_m)^\perp = (P_m)^\perp \wedge (P_F)^\perp \geq E \neq 0.$$

易知 $\{P_1, P_2, \dots, P_{m-1}, P'_m, P_F, P_{k+1}, \dots, P_n\}$ 与 $\{P'_m, P_{m+1}, \dots, P_{k-1}, P_F\}$ 构成长度小于 n 的链.

这与 $\{P_1, P_2, \dots, P_n\}$ 是不可约的相矛盾, 所以就证明了 E_m 与 P_k 之间没有部分弦.

这样, $E_n > P_1 < E_2 > \dots < E_n$ 是一个长度 $n \geq 4$ 的不可插的循环, 与 $\mathcal{L}$ 是可插的矛盾. 由命题 2.1, $\text{alg } \mathcal{L}$ 的每个自同构都是拟空间实现的.

对于一个完全分配的 CSL $\mathcal{L}$, 如果 $\mathcal{L}$ 的区间组成的循环都是可插的, 称 $\mathcal{L}$ 是可插的, 全序格(即套)以及交换 Boolean 格都是可插的. 文[6]利用 $\mathcal{L}$ 引出其序区间投影集上一个偏序, 定义了一类树代数, 它具有许多类似全序格代数的性质, 利用上述定理, 有:

推论 2.3 对于可插的 CSL $\mathcal{L}$, $\text{alg } \mathcal{L}$ 的每一自同构都是拟空间实现的.

推论 2.4 树(tree)(定义见文[6])代数的自同构都是拟空间实现的.

3 CSL 代数的插值性质

对于给定的算子 $A, B \in B(H)$ 及向量 $x, y \in H$, 方程 $XA=B$ 与 $Xx=y$ 在 $\text{alg } \mathcal{L}$ 中的可解性问题已被一些学者作了研究(见[2, 9, 10]等). 在[10]中, Hopenwasser 讨论了 CSL 代数的有限秩插值性质, 对上述方程, 给出了有限宽 CSL 代数的有限秩插值特征, 但对一般 CSL 代数, 上述方程的紧性及有限秩插值性质仍是未解决的问题. 文[2]对完全分配 CSL 代数给出了 $Xx=y$ 的有限秩及紧插值性质. 我们下面讨论由 CSL 序和与序积形成的 CSL 代数的插值性质, 由此可得到一些非完全分配及非有限宽 CSL 代数的插值性质.

设 $\mathcal{L}_1, \mathcal{L}_2$ 是两个 CSL,

$$\mathcal{L}_1 \times \mathcal{L}_2 = \{P \oplus Q : P \in \mathcal{L}_1, Q \in \mathcal{L}_2\},$$

$$\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2 = \{P \oplus 0 : P \in \mathcal{L}_1\} \cup \{I_1 \oplus F : F \in \mathcal{L}_2\},$$

I_1 是 $\mathcal{L}_1$ 的支撑空间上的单位算子. $\mathcal{L}_1 \times \mathcal{L}_2$ 与 $\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2$ 分别称为 $\mathcal{L}_1$ 与 $\mathcal{L}_2$ 的序积与序和. 对于可数多个 CSL 归纳地定义其序积与序和. 令 $P \in \mathcal{L}$, 记 $P_- = \bigvee \{Q \in \mathcal{L} : Q \not\geq P\}$. 对于一个 CSL $\mathcal{L}$, 若方程 $Fx=y$ 在 $\text{alg } \mathcal{L}$ 中存在有限秩算子为解的充要条件是, 存在有限多个投影 $P_1, P_2, \dots, P_n \in \mathcal{L}$ 使 $(P_i)^\perp \neq 0, 1 \leq i \leq n$ 且 $(P_1 \vee P_2 \vee \dots \vee P_n)y=y$, 我们则称 $\text{alg } \mathcal{L}$ 具有有限秩插值性质; 若方程 $Ax=y$ 在 $\text{alg } \mathcal{L}$ 中有紧算子解的充要条件是 $\varphi_{x,y}(P) = \frac{\|P^\perp y\|}{\|P^\perp x\|}$ ($\frac{0}{0}$ 定义为 0) 在 $\mathcal{L}$ 上是(强)连续的并且有界, 则称 $\text{alg } \mathcal{L}$ 具有紧插值性质. 由文[2]与[10]知, 当 $\mathcal{L}$ 是完全分配的时, $\text{alg } \mathcal{L}$ 具有有限秩插值性质和紧插值性质.

定理 3.1 设 $\mathcal{L}_1, \mathcal{L}_2, \dots$ 是一列 CSL, $\mathcal{L} = \mathcal{L}_1 \times \mathcal{L}_2 \times \dots$, 则 $\text{alg } \mathcal{L}$ 具有紧(有限秩)插值性质当且仅当每个 $\mathcal{L}_i (i \geq 1)$ 具有紧(有限秩)插值性质.

证明 仅证紧插值的情形, 有限秩插值的证明类似.

设 $\text{alg } \mathcal{L}$ 具有紧插值性质. 对于任意的一个 $i \geq 1$ 及 $x_i, y_i \in H_i(\mathcal{L}_i)$ 的支撑空间), 使 $\varphi_{x_i, y_i}(P_i) = \frac{\|P_i^\perp y_i\|}{\|P_i^\perp x_i\|}$ 在 $\mathcal{L}_i$ 上(强)连续且有界. 我们证明存在紧算子 $A_i \in \text{alg } \mathcal{L}_i$ 使 $A_i x_i = y_i$, 并且对任意的 $\varepsilon > 0$, 可选 A_i 使 $\|A_i\| < \text{Sup}\{\varphi_{x_i, y_i}(P_i) : P_i \in \mathcal{L}_i\} + \varepsilon$.

对于固定的 i , 取 $x = 0 \oplus \dots \oplus 0 \oplus x_i \oplus 0 \dots, y = 0 \oplus \dots \oplus y_i \oplus 0 \dots$. 由假设知 $\varphi_{x,y} = \frac{\|P^\perp y\|}{\|P^\perp x\|}$ ($P = P_1 \oplus P_2 \oplus \dots$) 在 $\mathcal{L}$ 上有界且(强)连续. 再由对 $\text{alg } \mathcal{L}$ 的假设, 对任意给定的 $\varepsilon > 0$ 存在一

个紧算子 $A = A_1 \oplus A_2 \oplus \cdots \in \text{alg } \mathcal{L}$ 使 $Ax = y$, 从而 $Ax_i = y_i$, 并且有

$$\|A_i\| \leq \|A\| \leq \sup\{q_{i,y}(P) : P \in \mathcal{L}\} + \varepsilon \leq \sup\{q_{i,y_i}(P), P \in \mathcal{L}_i\} + \varepsilon.$$

显然, A_i 是紧算子.

反过来, 设对每一 $i \geq 1$, $\text{alg } \mathcal{L}_i$ 具有紧插值性质. 任取 $x = x_1 \oplus x_2 \oplus \cdots$ 及 $y = y_1 \oplus y_2 \oplus \cdots \in H_1 \oplus H_2 \oplus \cdots$ 使 $q_{i,y}(P) = \frac{\|P^\perp y\|}{\|P^\perp x\|}$ 在 $\mathcal{L}$ 上(强)连续且有界, 特别地, 对每一 $i \geq 1$ 有 $q_{i,y_i}(P_i)$ 在 $\mathcal{L}_i$ 上(强)连续并且有界. 于是对每一 $i \geq 1$ 及 $\varepsilon > 0$, 存在紧算子 $K_i \in \text{alg } \mathcal{L}_i$ 使 $K_i x_i = y_i$, $\|K_i\| < \sup\{q_{i,y_i}(P_i) : P_i \in \mathcal{L}_i\} + \varepsilon$. 令 $K = K_1 \oplus K_2 \oplus \cdots$, 则 $K \in \text{alg } \mathcal{L}$, $Kx = y$ 并且 $\|K\| = \sup \|K_i\| \leq \sup\{q_{i,y_i}(P_i) : P_i \in \mathcal{L}_i, i \geq 1\} + \varepsilon$. 下证 K 是一个紧算子.

由 $q_{i,y}(P)$ 在 $\mathcal{L}$ 上的连续性, 以及 $q_{i,y}(I) = 0$ 可知, 当 $P \xrightarrow{\text{SOT}} I$ 时, $q_{i,y}(P) \rightarrow 0$. 令 $\{P_i\}_{i=1}^\infty$ 是一个投影列使 $P \in \mathcal{L}_i, i \geq 1$. 对于任意的 $n \geq 1$, 取 $Q_n(\{P_i\}) = I_1 \oplus I_2 \oplus \cdots \oplus I_{n-1} \oplus P_n \oplus I_{n+1} \oplus \cdots$ 及任意 $x' = x'_1 \oplus x'_2 \oplus \cdots \in H$, 则有

$$\begin{aligned} \|Q_n(\{P_i\})x' - x'\| &= \|(x'_1 \oplus \cdots \oplus x'_{n-1} \oplus P_n x'_n \oplus x'_{n+1} \oplus \cdots) - (x'_1 \oplus x'_2 \oplus \cdots)\| \\ &= \|0 \oplus \cdots \oplus 0 \oplus (P_n - I_n)x'_n \oplus 0 \oplus \cdots\| \\ &= \|P_n^\perp x'_n\| \leq \|x'_n\|, \end{aligned}$$

所以 $\{Q_n(\{P_i\})\}_{n=1}^\infty$ 关于 $\{P_i\}$ 的选择是一致强收敛于 $I_1 \oplus I_2 \oplus \cdots = I$ (H 上恒等算子). 从而由 $q_{i,y}(P) \rightarrow 0 (P \xrightarrow{\text{SOT}} I)$. 对任意给定的 $\varepsilon > 0$, 存在 $N > 1$ 使得当 $n > N$ 时, 对任意的序列 $\{P_i\}_{i=1}^\infty (P_i \in \mathcal{L}_i)$ 有

$$q_{i,y}(Q_n(\{P_i\})) = \frac{\|Q_n^\perp(\{P_i\})y\|}{\|Q_n^\perp(\{P_i\})x\|} = \frac{\|P_n^\perp y_n\|}{\|P_n^\perp x_n\|} < \varepsilon,$$

因此, 当 $n > N$ 时, $A_n = \sup\left\{\frac{\|P^\perp y_n\|}{\|P^\perp x_n\|} : P_n \in \mathcal{L}_n\right\} \leq \varepsilon$, 即 $A_n \rightarrow 0$. 于是我们就有 $\|K_n\| \rightarrow 0 (n \rightarrow \infty)$. 所以 $K = K_1 \oplus K_2 \oplus \cdots$ 是 $\text{alg } \mathcal{L}$ 中的紧算子.

定理 3.2 设 $\mathcal{L}_1, \mathcal{L}_2$ 是两个交换的子空间格. $\text{alg } (\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2)$ 具有紧插值性质当且仅当 $\text{alg } \mathcal{L}_1$ 与 $\text{alg } \mathcal{L}_2$ 均有紧插值性质; $\text{alg } (\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2)$ 具有有限秩插值性质当且仅当 $\text{alg } \mathcal{L}_2$ 具有有限秩插值性质

证明 为证明第一部分, 设 $\text{alg } (\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2)$ 具有紧插值性质. 令 $x_1, y_1 \in H_1$ 使 $q_{1,y_1}(P_1) = \frac{\|P_1^\perp y_1\|}{\|P_1^\perp x_1\|} (P_1 \in \mathcal{L}_1)$ 在 $\mathcal{L}_1$ 上是有界的和强连续的. 记 $x = x_1 \oplus 0, y = y_1 \oplus 0$, 则 $q_{i,y}(P) = \frac{\|P^\perp y_1\|}{\|P^\perp x_1\|}$ 或 0, 这里 $P = P_1 \oplus 0$ 或 $P = I_1 \oplus P_2 (P_1 \in \mathcal{L}_1, P_2 \in \mathcal{L}_2)$. 因此, $q_{i,y}$ 在 $\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2$ 上有界且强连续. 由假设, 存在一个紧算子 $K \in \text{alg } (\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2)$ 使 $Kx = y$. 令 $K = \begin{pmatrix} K_1 & 0 \\ 0 & K_2 \end{pmatrix}$, 则易知, $K_1 x_1 = y_1$ 且 K_1 为 $\text{alg } \mathcal{L}_1$ 中的紧算子. 对于任意的 $\varepsilon > 0$, 由假设可使

$$\|K_1\| \leq \sup\{q_{1,y_1}(P_1) : P_1 \in \mathcal{L}_1\} + \varepsilon$$

成立. 类似可证 $\text{alg } \mathcal{L}_2$ 也具有紧插值性质.

反过来, 设 $\text{alg } \mathcal{L}_1$ 与 $\text{alg } \mathcal{L}_2$ 都具有紧插值性质. 对于 $x = x_1 \oplus x_2, y = y_1 \oplus y_2 \in H$ 使 $q_{i,y}(P)$ 在 $\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2$ 上是有界的和强连续的, 由

$$\frac{\|P^\perp y\|}{\|P^\perp x\|} = \begin{cases} \frac{\|P_1^\perp y_1 \oplus y_2\|}{\|P_1^\perp x_1 \oplus x_2\|}, & P = P_1 \oplus 0, P_1 \in \mathcal{L}_1, \\ \frac{\|P_2^\perp y_2\|}{\|P_2^\perp x_2\|}, & P = I_1 \oplus P_2, P_2 \in \mathcal{L}_2, \end{cases}$$

知 $q_{1,y_1}(P_1), q_{2,y_2}(P_2)$ 分别在 $\mathcal{L}_1, \mathcal{L}_2$ 上有界且强连续. 再由假设, 存在一个紧算子 $K_1 \in \text{alg } \mathcal{L}_1, K_2 \in \text{alg } \mathcal{L}_2$ 使得 $K_1 x_1 = y_1, K_2 x_2 = y_2$. 显然,

$$F = K_1 \oplus K_2 \in \text{alg}(\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2),$$

并且

$$F(x_1 \oplus x_2) = y_1 \oplus y_2.$$

对于任意的 $\varepsilon > 0$, 由 $\text{Sup}\{q_{1,y}(P) : P \in \mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2\} \geq \text{Sup}\{q_{1,y_1}(P_1) : P_1 \in \mathcal{L}_1\}$ 或 $\text{Sup}\{q_{2,y_2}(P_2) : P_2 \in \mathcal{L}_2\}$, 可选 K_1, K_2 使

$$\|K_1 \oplus K_2\| \leq \text{Sup}\{q_{1,y}(P) : P \in \mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2\} + \varepsilon.$$

于是就证明了 $\text{alg}(\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2)$ 具有紧插值性质.

下面再证明后一情形, 首先设 $\text{alg } \mathcal{L}_2$ 具有有限秩插值性质, 设 $F \in \text{alg}(\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2)$ 为一有限秩算子, $x = x_1 \oplus x_2, y = y_1 \oplus y_2 \in H$ 满足 $Fx = y$. 我们把 F 关于分解 $H_1 \oplus H_2$ 写成算子矩阵

$$\begin{pmatrix} F_{11} & F_{12} \\ 0 & F_{22} \end{pmatrix}, \text{ 这里 } F_{11} \in \text{alg } \mathcal{L}_1, F_{22} \in \text{alg } \mathcal{L}_2, \text{ 则}$$

$$y_1 = F_{11}x_1 + F_{12}x_2, y_2 = F_{22}x_2.$$

由假设, 存在 $P_1, P_2, \dots, P_n \in \mathcal{L}_2$ 使 $(P_i)^\perp \neq 0, 1 \leq i \leq n$ 且 $(\bigvee_{i=1}^n P_i)y_2 = y_2$. 因为

$$(I_1 \oplus 0)^\perp \neq 0, (I_1 \oplus P_i)^\perp = 0 \oplus (P_i)^\perp \neq 0, 1 \leq i \leq n,$$

所以

$$y_1 \oplus y_2 = (F_{11}x_1 + F_{12}x_2) \oplus F_{22}x_2 \in [(I_1 \oplus 0) \vee (I_1 \oplus P_1) \vee \dots \vee (I_1 \oplus P_n)]H,$$

即 $\text{alg}(\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2)$ 具有有限秩插值性质.

其次, 设 $\text{alg}(\mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2)$ 具有有限秩插值性质. 设 $x_2, y_2 \in H_2$ 及 $F_2 \in \text{alg } \mathcal{L}_2$ 是一个有限秩算子使得 $F_2 x_2 = y_2$. 令 $x = 0 \oplus x_2, y = 0 \oplus y_2, F = 0 \oplus F_2$, 则 $Fx = y$. 由假设, 存在 $P_1, P_2, \dots, P_n \in \mathcal{L}_1 + \mathcal{L}_2$ 使得

$$(P_i)^\perp \neq 0, 1 \leq i \leq n \text{ 且 } y = (P_1 \vee \dots \vee P_n)y.$$

设 $\{P_1, P_2, \dots, P_n\}$ 中形式为 $I_1 \oplus Q$ ($Q \in \mathcal{L}_2$) 的投影全体为 $I_1 \oplus Q_1, I_2 \oplus Q_2, \dots, I_1 \oplus Q_k$, 则

$$(Q_i)^\perp \neq 0, i \geq 1.$$

易知,

$$y_2 = Q_1 \vee Q_2 \vee \dots \vee Q_k y_2.$$

所以 $\text{alg } \mathcal{L}_2$ 具有有限秩插值性质.

注 定理 3.1, 3.2 不要求 CSL 的完全分配性, 而当形成序和或序积的 CSL 中有非分配的时, 相应的 CSL 就是非完全分配的. 但非完全分配 CSL 代数也可能具有某种插值性质, 如 $\mathcal{L}^\infty$ 表示 $B(H)$ 的一个无原子的极大交换 Von Neumann 代数, 则 $\text{Lat } \mathcal{L}^\infty$ 是无原子的 Boolean CSL, 从而是非分配的. 而 $\mathcal{L}^\infty$ 具有紧插值性质的. 于是由定理 3.1 可构造出非完全分配, 非有限宽的, 具有有限秩插值性质的 CSL.

作者感谢马吉涛教授给予的帮助.

参考文献:

- [1] ANOISSIS M, KATSOUNLIS E G etc. *Interpolation problems for ideals in nest algebras* [J]. Proc. Cambridge Phil. Soc. 1992,111;151—160.
- [2] ANOISSIS M, KATSOUNLIS E G and POWER S C. *Compact solutions to an operator in nest and CSL algebras* [J]. Indiana Univ, Math. J. , 1994,42;283—294.
- [3] DAVIDSON K R. *Nest Algebras*, vol. 191, Pitman Reseach Notes in Mathematics, 1988.
- [4] DAVIDSON K R and POWER S C. *Isometric automorphisms and homology for non-selfadjoint operator algebras* [J]. Quart. Math. J. , 1991,42;271—292.
- [5] DAVIDSON K R. *When locally contractive representations are completely contractive*
- [6] DAVIDSON K R. PAUSEN V J and POWER S C. *Tree algebras, semidiscreteness and dilation theory* [J]. Proc. London Math. Soc. , 1994,68(3);178—202.
- [7] GILFEATHER F and MOORE R L. *Isomorphisms of certain CSL algebras* [J]. J. Funct. Anal. , 1986,67;264-291.
- [8] GILFEATHER F, HOPENWASSER A and LARSON D. *Reflexive algebras with finite width lattices, tensor products* [J]. cohomology, compact perturbations, J. Funct. Anal. , 1984,55;176—193.
- [9] HOPENWASSER A. *The equation $Tx=y$ in a reflexive algebras* [J]. Univ. Math. J. , 1980,29;124—126.
- [10] HOPENWASSER A. *Hilbert-schmidt interpolation in CSL algebras* [J]. Illinois J. Math. , 1989,33; 657—672.
- [11] HOPENWASSER A and MOORE R. *Finite rank operators in reflexive operator algebras* [J]. J. London Math. Soc. , 1983,27(2);331—338.

Automorphisms and Interpolation Properties of CSL Algebras

ZHAO Jun-xi

(Dept. of App. Math. and Phy. , Nanjing University of Posts and Telecommunications, 210003)

Abstract: In the first section, a sufficient condition under which every automorphism of a CSL algebra is quasi-spatial is given. As a corollary, it follows that every automorphism of a tree algebra defined in [6] is quasi-spatial. In the second section, we present the interpolation properties of compact and finite-rank operators in a CSL algebra corresponding to order product and order sum of CSL.

Key words: commutative subspace lattice; reflexive algebra; automorphism; interpolation.