

满足 $\forall A \in B$ 的非原子布尔代数的相对结构*

梁 朴

(北京工业大学数学系)

本文讨论了满足 $\forall A \in B$ 的非原子布尔代数与原子、无原子布尔代数在结构上的关系,给出了任意两个这种类型的布尔代数同构的充要条件,并给出了一些推论。

一 引 言

原子是布尔代数的极小非零元,如果布尔代数具有原子则称它为有原子的布尔代数,否则为无原子(atomless)布尔代数.设 D 是有原子的布尔代数,如果 D 还满足对于所有 D 的非零元 x ,存在一原子 a 使 $a \leq x$,则称 D 为原子(atomic)布尔代数.一布尔代数如果它不是原子布尔代数则称之为非原子(not atomic)布尔代数.这些概念之间的关系可用以下图表来表示:

布尔代数 $\left\{ \begin{array}{l} \text{有原子的} \\ \text{无原子的} \end{array} \right\} \left\{ \begin{array}{l} \text{原子的} \\ \text{(其余)} \end{array} \right\} \text{非原子的}$

符号说明:在本文中 B 表示满足条件 $\forall A \in B$ 的非原子布尔代数, B' 表示和 B 相区别的布尔代数,它的子集一律在右上角加'以示与所对应的 B 的子集相区别. A_B (简记为 A)表示 B 的全部原子集, E_B (简记为 E)表示 A 的子集的全部上确界集.对于任意 $X, Y \subseteq B, x, y \in B, B_B(X), L_B(X)$ (简记为 $B(X), L(X)$)分别表示子集 X 在 B 中生成的子代数、子格, $\bigvee_B X, \bigwedge_B X$ (简记为 $\bigvee X, \bigwedge X$)分别表示 X 在 B 中的上、下确界, $\bigvee X \in B, \bigwedge X \in B$ 分别表示 X 在 B 中的上、下确界存在(分别为 $\bigvee X, \bigwedge X$). X^* 表示 X 的余元素集即 $X^* = \{x \in B: x^* \in X\}$. $x \leq X$ 表示 $\forall y \in X (x \leq y)$, $Y \leq x$ 表示 $\forall x \in Y (x \leq x)$, $x \vee X = \{x \vee y \in B: y \in X\}$, $X \vee Y = \{x \vee y \in B: x \in X \text{ 且 } y \in Y\}$, $\Rightarrow$ 表示左右两端有因果关系,类似地可以定义 $x \geq X, x \wedge X, X \wedge y, \Leftarrow, \Leftrightarrow$ 等的意义, $\cong$ 表示布尔代数同构, $\cong$ 表示格同构.

在定理和引理的证明中我们用到了一些已知的结果,这些结果的证明可以在一般的布尔代数教科书中找到,它们是

*1983年7月28日收到.本文是作者硕士论文的第一部分.推荐者:杨安洲(北京工业大学).

0.1: 对于任意 $x, y \in B$ 有

$$x \leq y \Leftrightarrow y^* \leq x^* \Leftrightarrow x \wedge y^* = 0 \Leftrightarrow x^* \vee y = 1;$$

$$(x \wedge y)^* = x^* \vee y^*, (x \vee y)^* = x^* \wedge y^*.$$

0.2: 设 $\{x_i; i \in I\} \subseteq B, y \in B$

- (1) 如果 $\bigvee_{i \in I} x_i \in B$, 则 $\bigwedge_{i \in I} x_i^* = (\bigvee_{i \in I} x_i)^*$;
- (2) 如果 $\bigwedge_{i \in I} x_i \in B$, 则 $\bigwedge_{i \in I} x_i^* = (\bigwedge_{i \in I} x_i)^*$;
- (3) 如果 $\bigvee_{i \in I} x_i \in B$, 则 $\bigvee_{i \in I} (y \wedge x_i) = y \wedge \bigvee_{i \in I} x_i$;
- (4) 如果 $\bigwedge_{i \in I} x_i \in B$, 则 $\bigwedge_{i \in I} (y \vee x_i) = y \vee \bigwedge_{i \in I} x_i$.

0.3: 设 f 是 B 到 B' 上的双射, 则

- (1) f 是同构 $\Leftrightarrow f$ 保序;
- (2) f 是同构 $\Leftrightarrow f$ 保持并、余运算。

0.4: 设 E, E' 是格, g 是 E 到 E' 上的双射, $x, y \in E$, 则

- (1) g 是格同构 $\Leftrightarrow g$ 保序;
- (2) g 是格同构 $\Rightarrow "x = y \Leftrightarrow g(x) = g(y)"$.

0.5: 设 g 是 B 到 B' 上的双射, 则

g 是布尔代数同构 $\Leftrightarrow g$ 是格同构。

0.6: 设 $B \cong B'$, f 是同构函数, E 是 B 的子代数 (子格), 则 $f[E]$ 是 B' 的子代数 (子格), 并且 $f|_E$ 是 E 到 E' 上的同构函数。

0.7: B 到 B' 上的映射是双射的充要条件是 f^{-1} 存在且满足对任意 $x \in B, f^{-1}(f(x)) = x$ 。

0.8: 任意两个可数无穷的无原子布尔代数同构。

0.9: 设 $Y \subseteq B$ 是 X 生成的子代数, 则

- (1) $Y = \{ \bigvee_{j=1}^n \bigwedge_{k=1}^{m_j} x_{jk} \in B : n, m_j, j, k \in \omega_0 \& x_{jk} \in X \cup X^* \}$;
- (2) 当 $|Y| \geq \aleph_0$ 时 $|Y| = |X|$ 。

0.10: B 是 X 自由生成的充要条件是对于任意 X 的互不相同元 $x_1, x_2, \dots, x_n$, 有

$$x'_1 \wedge x'_2 \wedge \dots \wedge x'_n \neq 0$$

其中 x'_i 是 x_i 或 x_i^* ($1 \leq i \leq n$), $n < \aleph_0$ 。

0.11: 设 I 是 B 的理想, 则

- (1) I 是素理想 $\Leftrightarrow I \cup I^* = B$;
- (2) I 是非主素理想 $\Leftrightarrow I \cup I^* = B$ 并且 $\forall I \notin B$ 。

二 引理部分

以下引理是为了证明定理以及它的推论而准备的 (其中有的引理是引理的引理), 它们既是定理以及它的推论的引理, 同时又是所讨论的非原子布尔代数的结构的辅助定理, 它们帮助建立了这种类型的非原子布尔代数的某些结构细节。由于篇幅所限这些引理的证明一律略去。

1. $E(E^*)$ 是 B 的理想 (滤子)。

由于理想 (滤子) 对并、交运算封闭, 所以 $E(E^*)$ 又是 B 的子格 (此外还不难验证

$L(E) = E, L(E^*) = E^*.$

2. 设 $a \in A, A_0, A_1 \subseteq A$, 则

(1) $a \leq (A - \{a\})^*, A - \{a\} \leq a^*, A_0 \leq (A - A_0)^*;$

(2) $A_0 \leq (A - A_1)^* \iff A_0 \subseteq A_1.$

3. 设 $x \in E(E^*)$ 且 $A_0 \leq x \leq (A - A_0)^*$, 则 $x = \bigvee A_0 (\wedge (A - A_0)^*).$

4. 设 $A_0, A_1 \subseteq A, \bigvee A_0, \bigvee A_1 \in B$, 则

(1) $(\bigvee A_0) \vee (\bigvee A_1) = \bigvee (A_0 \cup A_1);$

(2) $(\bigvee A_0) \wedge (\bigvee A_1) = \bigvee (A_0 \cap A_1).$

5. 设 $A_0 \subseteq A_1 \subseteq A, \bigvee A_0 \in E$, 则

(1) $\bigvee A_1 \in B \iff \bigvee (A_1 - A_0) \in B;$ (2) $\bigvee (A - A_0) \in B.$

6. E 与一原子布尔代数 $(E(B))$ 格同构.

7. (1) $B(E) = E \cup E^*,$ (2) $E \cap E^* = \emptyset.$

8. 设 $B \cong B', f$ 是其同构函数,

(1) $f[A] = A';$

(2) 如果 $\bigvee A_0 \in B$, 其中 $A_0 \subseteq A$, 则 $f(\bigvee A_0) = \bigvee f[A_0];$

(3) 如果 $\bigwedge A_0^* \in B$, 其中 $A_0 \subseteq A$, 则

$$f(\bigwedge A_0^*) = \bigwedge f[A_0^*] = \bigwedge (f[A_0])^*.$$

9. 设 $E \stackrel{(L)}{\cong} E', g$ 是其格同构函数, A 表示 E 的全部非零极小元集, $A_0 \subseteq A$,

(1) $g[A] = A';$

(2) 如果 $\bigvee A_0 \in E$, 则 $g(\bigvee A_0) = \bigvee g[A_0];$

(3) 如果 $\bigwedge A_0^* \in E$, 则 $g(\bigwedge A_0^*) = \bigwedge g[A_0^*] = \bigwedge (g[A_0])^*.$

对于任意 $A_0 \subseteq A$, 再规定

$$G_{A_0} = \{x \in B : A_0 \leq x \leq (A - A_0)^*\}.$$

特别地当 $A_0 = \emptyset$ 时有 $G_\emptyset = \{x \in B : x \leq A^*\}.$

10. (1) $G_{A_0}^* = G_{A-A_0}, G_\emptyset^* = G_A;$

(2) $\aleph_0 \leq |G_\emptyset| \leq \aleph_\alpha$ (设 B 的基数为 $\aleph_\alpha$).

11. (1) 设 $A = \emptyset$, 则 $G_\emptyset(G_A^*) = B;$ (2) $A \neq \emptyset$, 则 $G_\emptyset(G_\emptyset^*)$ 是 B 的理想 (滤子)

12. (1) $B(G_\emptyset) = G_\emptyset \cup G_\emptyset^*;$ (2) 设 $A \neq \emptyset$, 则 $G_\emptyset \cap G_\emptyset^* = \emptyset.$

13. $G_\emptyset$ 与一无原子布尔代数 $(G_\emptyset(B))$ 格同构.

14. $B = \bigcup_{A_0 \subseteq A} G_{A_0}$, 其中诸 $G_{A_0} (A_0 \subseteq A)$ 两两互不相交.

15. 设 $G_{A_0} \neq \emptyset$, 其中 $A_0 \subseteq A$, 则 $\bigvee A_0 \in B.$

16. 设 $A_0 \subseteq A, \bigvee A_0 (\wedge (A - A_0)^*) \in B$, 令映射 $h_{A_0}(h_{A_0}^*): G_\emptyset(G_\emptyset^*) \rightarrow G_{A_0}$ 满足对于任意 $x \in G_\emptyset(G_\emptyset^*), h_{A_0}(x) = (\bigvee A_0) \vee x (h_{A_0}^*(x) = \bigwedge (A - A_0)^* \wedge x)$, 则 $h_{A_0}(h_{A_0}^*)$ 是格同构.

17. $B = \{h_{A_0}(x) : A_0 \subseteq A \& \bigvee A_0 \in B \& x \in G_\emptyset\}.$

18. 设 $h_{A_0}(x) \geq h_{A_0}(y)$, 则 $x \geq y.$

19. 设 $x \geq y$, 其中 $x \in G_{A_0}, y \in G_{A_1}$, 则 $A_0 \supseteq A_1.$

三 定理与定理的证明

定理 任意两个满足 $\forall A \in B$ 的非原子布尔代数 B, B' 同构的充要条件是它们的原子集子集的全部上确界集 E, E' 格同构以及它们的全部不可与原子比较大小的元素与 O 的集 G_ϕ, G'_ϕ 格同构, 即

$$B \cong B' \iff E \stackrel{(L)}{\cong} E' \& G_\phi \stackrel{(L)}{\cong} G'_\phi.$$

证明 $\Rightarrow$: 设 $B \cong B'$, f 是其同构函数, 为了证明 $E \stackrel{(L)}{\cong} E', G_\phi \stackrel{(L)}{\cong} G'_\phi$, 只要证明 $f[E] = E', f[G_\phi] = G'_\phi$ 即可 (引理 0.6). 设 $x \in f[E]$, 令 $x = f(\bigvee A_0)$, 其中 $A_0 \subseteq A$, 根据引理 8(2), $x = \bigvee f[A_0]$, 再由引理 8(1), $f[A_0] \subseteq A', x = \bigvee f[A_0] \in E'$ 得 $f[E] \subseteq E'$. 因为 f 是同构, 所以 f^{-1} 也是同构, 根据和上面同样的讨论得 $f^{-1}[E'] \subseteq E$, 两边用 f 作用一下又得 $E' \subseteq f[E]$, 所以 $f[E] = E'$. 再设 $x \in f[G_\phi]$, 令 $x = f(y)$ 其中 $y \in G_\phi, y \leq A^*$, 因为 f 是同构、保序、保持余运算 (引理 0.3), 所以 $x = f(y) \leq f[A^*] = (f[A])^* = (A')^*, x \in G'_\phi$, 得 $f[G_\phi] \subseteq G'_\phi$, 再利用 f^{-1} , 又得 $f^{-1}[G'_\phi] \subseteq G_\phi, G'_\phi \subseteq f[G_\phi]$, 所以 $f[G_\phi] = G'_\phi$.

$\Leftarrow$: 设 $E \stackrel{(L)}{\cong} E'$ 且 $G_\phi \stackrel{(L)}{\cong} G'_\phi$, 令 g, f_ϕ 分别表示它们的同构函数, 根据引理 17

$$B = \{h_{A_i}(x) : A_0 \subseteq A \& \bigvee A_0 \in B \& x \in G_\phi\}$$

$$B' = \{h'_{A'_i}(x') : A'_0 \subseteq A' \& \bigvee A'_0 \in B' \& x' \in G'_\phi\}$$

定义映射 (是映射下面要证明) $f: B \rightarrow B'$ 满足对任意 $z \in B$, 设 $z = h_{A_i}(x)$, 其中 $A_0 \subseteq A, x \in G_\phi, f(z) = h'_{g[A_i]}(f_\phi(x))$, 则

① f 是映射:

设 $z_0 = z_1 \in B$, 令 $z_0 = h_{A_i}(x), z_1 = h_{A'_i}(y)$, 其中 $x, y \in G_\phi$, 由假设 $A_0, A_1 \subseteq A, \bigvee A_0, \bigvee A_1 \in B$, 因为 $z_0 = z_1$ 根据引理 14, 诸 $G_{A_i} (A_0 \subseteq A)$ 两两互不相交, 得 $A_0 = A_1$, 因此 $\bigvee A_0 = \bigvee A_1, \bigvee g[A_0] = g(\bigvee A_0) = g(\bigvee A_1) = \bigvee g[A_1]$ (g 是格同构及引理 9), 再根据引理 16, 诸 $h_{A_i} (A_0 \subseteq A)$ 是格同构, 特别地 h_{A_i} 是格同构, 由 $z_0 = z_1$ 即 $h_{A_i}(x) = h_{A_i}(y)$ 得 $x = y$ (引理 0.4(2)), $f_\phi(x) = f_\phi(y)$ (f_ϕ 是格同构及引理 0.4(2)), 因此 $h'_{g[A_i]}(f_\phi(x)) = (\bigvee g[A_0]) \vee f_\phi(x) = (\bigvee g[A_1]) \vee f_\phi(y) = h'_{g[A_i]}(f_\phi(y))$ 即 $f(z_0) = f(z_1)$.

② f 是双射:

由于 f_ϕ 与 g 是格同构, 它们的逆映射 f_ϕ^{-1}, g^{-1} 也都是格同构, 因此上面的证明是可逆的, 在①的证明中把 B, B' 的位置对调, 把 f_ϕ, g 全部换成 f_ϕ^{-1}, g^{-1} , 则得到 B' 到 B 上映射 f^{-1} 满足对任意 $x \in B, f^{-1}(f(x)) = x$, 这说明 f 是双射 (引理 0.7).

③ f 保序:

设 $z_0 \geq z_1 \in B$, 令 $z_0 = h_{A_i}(x), z_1 = h_{A'_i}(y)$, 其中 $x, y \in G_\phi$, 假设中含有条件

$$\bigvee A_0, \bigvee A_1 \in B, \tag{1}$$

条件 $z_0 \geq z_1$ 即

$$h_{A_i}(x) \geq h_{A'_i}(y), \tag{2}$$

根据引理 18, 由 (2) 得

$$x \geq y,$$

由于 f_ϕ 是同构, 所以又得

$$f_\phi(x) \geq f_\phi(y), \quad (3)$$

再由(2)、(1), 根据引理 19 得

$$A_0 \supseteq A_1, \quad \bigvee A_0 \geq \bigvee A_1,$$

由于 g 是格同构, 再根据引理 9 得

$$g[A_0] \supseteq g[A_1], \quad \bigvee g[A_0] \geq \bigvee g[A_1], \quad (4)$$

因此 (由(3)、(4))

$$h'_{g[A_1]}(f_\phi(x)) = (\bigvee g[A_0]) \vee f_\phi(x) \geq (\bigvee g[A_1]) \vee f_\phi(y) = h'_{g[A_1]}(f_\phi(y))$$

即

$$f(z_0) \geq f(z_1).$$

根据引理 0.3(1), 由以上②、③的结果得 f 是同构, 因此 $B \cong B'$.

四 几个推论

条件 $\forall A \in B$ 没有对 B 的基数作任何限制, 下面我们对 B 的基数作一限制, 考虑任意两个满足条件 $\forall A \in B$ 的可数无穷非原子布尔代数 B, B' . 根据引理 10, 在现在的条件下 (即 $|B| = \aleph_0$) 得 $|G_\phi| = \aleph_0$, 因此 G_ϕ 与一可数无穷无原子布尔代数格同构 (引理 13), 再根据引理 0.8: 任意两个可数无穷无原子布尔代数同构得 $G_\phi^{(L)} \cong G'_\phi$, 因此在现在的条件 ($|B| = \aleph_0$) 下, 我们已经得到 $G_\phi^{(L)} \cong G'_\phi$, 这样 B, B' 是否同构只要看子格 E 的情况就够了, 于是得到

推论 1 设 $|B| = \aleph_0$, 则

$$B \cong B' \iff E \cong E'.$$

再考虑具有有限个原子的可数无穷非原子布尔代数. 由于原子个数有限, $\forall A \in B$ 这个条件自然满足, 因此定理 1 对于这种类型的布尔代数成立, 在现在的情况下, 不但 G_ϕ 的情况被唯一确定, 而且 E 的情况也被 A 的个数所唯一确定, 因此“任意两个具有相同有限个原子的可数无穷非原子布尔代数同构”, 当原子的个数无限 ($\aleph_0$) 时, 上面的结论不再成立, 例如直接积 $FX \cdot C_0$ 与 $B_{PX}(X \cup \{X_0\})$ 就是两个不同构的例子, 其中 X 是基数为 $\aleph_0$ 的集合, FX 是 X 的有限余有限代数, C_0 是可数无穷无原子布尔代数, $X = \{\{x\} \in PX : x \in X\}$, PX 是 X 的幂集代数, X_0 是 X 的一个无穷子集满足 $|X - X_0| = |X_0| = \aleph_0$ 即既不是有限也不是余有限的 X 的子集, $B_{PX}(X \cup \{X_0\})$ 表示子集簇 $X \cup \{X_0\}$ 在 PX 中生成的子代数. $FX \cdot C_0$ 与 $B_{PX}(X \cup \{X_0\})$ 都是具有 $\aleph_0$ 个原子的可数无穷非原子布尔代数, 但是它们不同构. 把上面两个情况放到一块便得到如下结果:

推论 2 非原子布尔代数 B 的理论是 $\aleph_0$ 范畴的充要条件是 B 具有有限个原子.

令 $B_{\beta, \gamma}$ 表示具有 $\aleph_\gamma$ 个原子, $\aleph_\beta (\gamma \leq \beta)$ 完全的非原子布尔代数, 对于这种类型的非原子布尔代数, 由于 $\gamma \leq \beta$ 知 $\forall A \in B$, 满足定理的条件, 因此对于任意两个具有相同个原子的这种类型的布尔代数 $B_{\beta, \gamma}, B_{\beta', \gamma}$ (其中 β, β' 可以不同) 有

$$\text{推论 3 } B_{\beta, \gamma} \cong B_{\beta', \gamma} \iff G_\phi^{(L)} \cong G'_\phi.$$

这是因为根据定理我们有 $B_{\beta, \gamma} \cong B_{\beta', \gamma'} \iff E \cong E' \& G_{\phi} \cong G'_{\phi}$, 而在现在的情况下 ($\gamma \leq \beta \& |A| = |A'| = \gamma$), 由 $\gamma \leq \beta$ 知 E, E' 都与一幂集代数格同构, 我们知道任意两个幂集代数同构的充要条件是它们的原子个数相等, 再由 $|A| = |A'| = \gamma$ 得 $E \cong E'$, 因此得到以上推论.

设 B_m 表示基数为 m 的满足条件 $\forall A \in B$ 的非原子布尔代数的集合, B_m 表示 B_m 的元,

$$\widehat{B}_m = \{B \in B : B \cong B_m\}, \quad \widehat{B}_m = \{\widehat{B} : B \in B_m\}.$$

再设符号 C, D 分别表示无原子、原子布尔代数, 类似地定义 $C_m, C_m, \widehat{C}, \widehat{C}_m, D_m, D_m, \widehat{D}_m, \widehat{D}_m$ 等的意义. 不难得到以下结论:

推论4: 设 $\lambda_B = \sum_{0 < \aleph_\alpha < \aleph_\beta} |\widehat{B}_{\aleph_\alpha}|, \lambda_C = \sum_{0 < m < \aleph_\alpha} |C_m|, \lambda_D = \sum_{0 < m < \aleph_\alpha} |\widehat{D}_m|$, 则 $\lambda_B = \lambda_C \cdot \lambda_D$.

最后给出 B 与 $E(B), G_{\phi}(B)$ 的直接积的关系, 其中 $E(B)$ 表示与 E 格同构的原子布尔代数 (引理6), $G_{\phi}(B)$ 表示与 G_{ϕ} 格同构的无原子布尔代数 (引理13).

推论5 $B \cong E(B) \cdot G_{\phi}(B)$.

本文是在杨安洲教授的指导下完成的, 特此致以衷心的感谢.

The Relative Structure of the Boolean Algebras which are not Atomic and Satisfy that $\forall A \in B$

Liang Po (梁 朴)

(Dept. of Math., Industrial University of Peking)

Abstract

In this paper we discuss the structural relations between the Boolean algebras which are not atomic and satisfy that $\forall A \in B$ and the Boolean algebras which are atomic or atomless, present the sufficient and necessary condition that any two Boolean algebras of this kind are isomorphic and draw a lot of corollary of it.