

$x \in J$ 。

(3) 由于 φ 是同态, 所以有 $\varphi(a \vee b) = \varphi(a) \vee \varphi(b) = 0 \vee 0 = 0$, $a \vee b \in J$ 。

□

19.36

(1) 对任意同态 $\varphi : B_1 \rightarrow B_2$, 由教材定理 19.24(1) 应有 $\varphi(0) = 0$, $\varphi(1) = 1$ 。从而必有 $\varphi(B_1) = B_2$ 。

易见, 若 $\varphi(a) = \varphi(b) = 0$ (或 $\varphi(a) = \varphi(b) = 1$), 则有 $\varphi(a) \vee \varphi(b) = 0 \neq 1 = \varphi(a \vee b)$ (或 $\varphi(a) \wedge \varphi(b) = 1 \neq 0 = \varphi(a \wedge b)$), 从而 φ 不是同态。而当 $\varphi(a) \neq \varphi(b)$ 时, φ 是同态。

因此, 从 B_1 到 B_2 的同态只有 $\varphi_1 = \{\langle 0, 0 \rangle, \langle a, 0 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle 1, 1 \rangle\}$ 和 $\varphi_2 = \{\langle 0, 0 \rangle, \langle a, 1 \rangle, \langle b, 0 \rangle, \langle 1, 1 \rangle\}$ 。

(2) 对上题中的 φ_1 , 有 $B_1/\sim = \{\{0, a\}, \{b, 1\}\}, \wedge, \vee, \neg, \{0, a\}, \{b, 1\}\}$ 。运算表如下:

\wedge	$\{0, a\}$	$\{b, 1\}$	\vee	$\{0, a\}$	$\{b, 1\}$	x	\bar{x}
$\{0, a\}$	$\{0, a\}$	$\{0, a\}$	$\{0, a\}$	$\{0, a\}$	$\{b, 1\}$	$\{0, a\}$	$\{b, 1\}$
$\{b, 1\}$	$\{0, a\}$	$\{b, 1\}$	$\{b, 1\}$	$\{b, 1\}$	$\{b, 1\}$	$\{b, 1\}$	$\{0, a\}$

对于 φ_2 , 只需将上述集合中的 a, b 对换即可。

19.37 注意到:

引理 19.3 设 A, B 是两个不交的集合, 则对任意 $X_1, X_2 \subseteq A$, $Y_1, Y_2 \subseteq B$, 有

$$X_1 \cup Y_1 \subseteq X_2 \cup Y_2 \iff X_1 \subseteq X_2 \text{ 且 } Y_1 \subseteq Y_2.$$

证明: 充分性显然。下面证必要性。

若 $X_1 \cup Y_1 \subseteq X_2 \cup Y_2$, 则对任意 $x \in X_1$, 有 $x \in X_1 \cup Y_1 \subseteq X_2 \cup Y_2$ 。由 $x \in A$ 和 $A \cap B = \emptyset$ 可知, $x \notin Y_2 \subseteq B$ 。从而必有 $x \in X_2$ 。这就证明了 $X_1 \subseteq X_2$ 。同理可证 $Y_1 \subseteq Y_2$ 。□

再证原题。

证明: 由教材例 19.14 和教材定理 15.6 可知, $\langle \mathcal{P}(A \cup B), \cap, \cup, \sim, \emptyset, A \cup B \rangle$ 和 $\langle \mathcal{P}(A) \times \mathcal{P}(B), \wedge, \vee, -, \langle \emptyset, \emptyset \rangle, \langle A, B \rangle \rangle$ 都是布尔代数。

定义 $\varphi : \mathcal{P}(A) \times \mathcal{P}(B) \rightarrow \mathcal{P}(A \cup B)$, $\forall \langle X, Y \rangle \in \mathcal{P}(A) \times \mathcal{P}(B)$, 令 $\varphi(\langle X, Y \rangle) = X \cup Y$ 。 φ 显然是映射, 且为满射。

由引理 19.3 可知, φ 是单射, 从而是双射。

由引理 19.3 和教材定理 19.8 可知, φ 是 $\langle \mathcal{P}(A) \times \mathcal{P}(B), \wedge, \vee \rangle$ 到 $\langle \mathcal{P}(A \cup B), \cap, \cup \rangle$ 的同构。也即, 对任意 $\langle X_1, Y_1 \rangle, \langle X_2, Y_2 \rangle \in \mathcal{P}(A \cup B)$, 有 $\varphi(\langle X_1, Y_1 \rangle \wedge \langle X_2, Y_2 \rangle) = \varphi(\langle X_1, Y_1 \rangle) \cap \varphi(\langle X_2, Y_2 \rangle)$ 和 $\varphi(\langle X_1, Y_1 \rangle \vee \langle X_2, Y_2 \rangle) = \varphi(\langle X_1, Y_1 \rangle) \cup \varphi(\langle X_2, Y_2 \rangle)$ 。

$\forall \langle X, Y \rangle \in \mathcal{P}(A) \times \mathcal{P}(B)$, 有

$$\begin{aligned}
 & \varphi(\neg \langle X, Y \rangle) \\
 &= \varphi(\langle A - X, B - Y \rangle) && (- \text{运算定义}) \\
 &= (A - X) \cup (B - Y) && (\varphi \text{定义}) \\
 &= (A \cap \sim X) \cup (B \cap \sim Y) && (\text{补交转换律}) \\
 &= ((A \cap \sim X) \cup B) \cap ((A \cap \sim X) \cup \sim Y) && (\text{分配律}) \\
 &= (A \cup B) \cap (\sim X \cup B) \cap (A \cup \sim Y) \cap (\sim X \cup \sim Y) && (\text{分配律}) \\
 &= (A \cup B) \cap \sim X \cap \sim Y \cap (\sim X \cup \sim Y) && (B \subseteq \sim X, A \subseteq \sim Y, \text{习题 1.21 结论}) \\
 &= (A \cup B) \cap \sim X \cap \sim Y && (\sim Y \subseteq \sim X \cup \sim Y, \text{习题 1.21 结论})
 \end{aligned}$$