证明: 充分性显然。

下面证必要性。

若  $f \neq g$ , 就有  $\langle x, y \rangle \in f \land \langle x, y \rangle \notin g$  或  $\langle x, y \rangle \notin f \land \langle x, y \rangle \in g$ 。由对称性,不妨设  $\langle x, y \rangle \in f \land \langle x, y \rangle \notin g$ 。

由 g 是全函数知,存在 z,使得  $\langle x,z\rangle\in g$ 。因为  $\langle x,y\rangle\notin g$ ,所以  $z\neq y$ 。从而有:  $\langle x,y\rangle\in (f\cup g)\wedge\langle x,z\rangle\in (f\cup g)$ ,且  $z\neq y$ 。这与  $f\cup g$  是函数矛盾。

这就证明了必要性。 □

**3.3** (1), (2), (6), (10) 是单射。 (1), (4), (5), (6), (9), (10) 是满射。 (1), (6), (10) 是双射。

**3.4** 令  $f = \{\langle S, F \rangle \mid \langle S, F \rangle \in \mathscr{A} \times \mathscr{B} \land \forall x (x \in A \to (x \in S \leftrightarrow F(x) = 1))\}$ 。则  $f \not\in \mathscr{A}$  到  $\mathscr{B}$  的双射, $f^{-1} \not\in \mathscr{B}$  到  $\mathscr{A}$  的双射。

3.5 先证一个引理。

引理 3.1  $A \rightarrow B = \emptyset$  当且仅当  $A \neq \emptyset \land B = \emptyset$ 。

证明:由全函数定义即得充分性。

下面证必要性。

若不然,则有  $A = \emptyset \lor B \neq \emptyset$ 。

分别讨论  $A = \emptyset$  和  $B \neq \emptyset$  两种情形。

当  $A = \emptyset$  时,有  $\emptyset \in A \rightarrow B$ 。即  $A \rightarrow B \neq \emptyset$ 。

当  $B \neq \emptyset$  时,则存在某个元素  $a \in B$ ,令  $f = \{\langle x, a \rangle \mid x \in A\}$ 。这时无论 A 是否为空(当 A 为空时, f 是空函数  $\emptyset$ ,仍是 A 到 B 的全函数),皆有  $f \in A \to B$ 。 $A \to B$  仍然非空。

也即:  $A = \emptyset \lor B \neq \emptyset \Rightarrow A \rightarrow B \neq \emptyset$ 。这与前提  $A \rightarrow B = \emptyset$  矛盾。

综上所述,有: 
$$A \rightarrow B = \emptyset \Leftrightarrow A \neq \emptyset \land B = \emptyset$$

再证原题。

证明: 由引理 3.1 可知,若  $A \to B = B \to A = \emptyset$ ,则有:  $A \neq \emptyset \land B = \emptyset \land B \neq \emptyset \land A = \emptyset$ 。矛盾。

故有  $A \to B = B \to A \Rightarrow A \to B \neq \emptyset \land B \to A \neq \emptyset$ 。

故而存在某个  $f \in A \to B$ 。由  $A \to B = B \to A$  知,  $f \in B \to A$ 。

于是有:

$$A = \operatorname{dom} f$$

$$= B$$

$$(f \in A \to B)$$

$$(f \in B \to A)$$

3.6

证明:

 $\forall f$ 

 $f \in C \to A$ 

 $\iff \forall x \forall y \forall z (x \in \text{dom } f \land y \in \text{ran } f \land z \in \text{ran } f \land x f y \land x f z \rightarrow y = z)$ 

$$\wedge \operatorname{dom} f = C \wedge \operatorname{ran} f \subseteq A$$

(全函数定义)

 $\Longrightarrow \forall x \forall y \forall z (x \in \text{dom } f \land y \in \text{ran } f \land z \in \text{ran } f \land x f y \land x f z \to y = z)$ 

$$\wedge \operatorname{dom} f = C \wedge \operatorname{ran} f \subseteq B$$

(A ⊆ B 、子集关系传递性)

 $\iff f \in C \to B$ 

(全函数定义)