## 测试题解答 8.10

- (1) cardS=n, card $P(S)=2^n$ ;
- (2) cardN= $\aleph_0$ , cardN×N×N= $\aleph_0$ , cardP(N)=  $\aleph$
- (3) card $\mathbf{R}=\aleph$ , card $\mathbf{R}\times\mathbf{R}=\aleph$
- (4)  $cardX = \aleph$
- (5) card $T=\aleph_0$
- (6)  $cardS = 36^6$

## 测试题解答 8.11

- (1) 令  $f: A \rightarrow B$ , f(x)=x, 则 f 为单射函数,从而有  $A \leqslant \cdot B$ . 不一定得到  $A < \cdot B$ . 对于无穷集 B 来说,可能与其真子集 A 等势. 例如  $\mathbb{Q} \approx \mathbb{N}$ .
- (2) 因为  $A \subseteq B$ ,存在单射函数  $f: A \to B$ , f(x) = x, 因此  $A \preccurlyeq \cdot B$ . 同理存在单射函数  $g: B \to C$ . 又  $A \approx C$ ,故存在双射函数  $h: C \to A$ ,因此  $g \circ h: B \to A$  为单射,从而得到  $B \preccurlyeq \cdot A$ . 综合上述有  $A \approx B$ ,根据等势的传递性有  $A \approx B \approx C$ ,因此  $\operatorname{card} A = \operatorname{card} B = \operatorname{card} C$ .
  - (3) card(A-B)不是可数的. 用反证法证明如下:

如果 card(A-B)是可数的,而 B 也是可数的,那么它们的并集也是可数的,从而得到  $cardA = card((A-B) \cup B) \le \aleph_0$ ,从而 A 也是可数集,这与已知  $cardA = \aleph$  矛盾.

## 测试题解答 8.12

 $\operatorname{card}(A \times B) = \aleph_0$ . 设  $A = \{0, 1, ...\}, B = \{1, 2, ..., n\},$  令

 $f: A \times B \rightarrow A$ 

 $f(\langle i, j \rangle) = n \ i + j - 1, \ \forall i \in A, j \in B,$ 

则可以证明  $f \in A \times B$  到 A 的双射.

假设存在< i,j>, < k,t>使得 f(< i,j>)=f(< k,t>),即 ni+j-1=nk+t-1. 假设  $i\neq k$ ,不妨设 i>k,那么有 n(i-k)=t-j. 而  $n(i-k)\geq n$ ,与 t-j< n 矛盾,从而证明了 i=k. 由 i=k 不难得到 j=t. 这就证明了 f 的单射性.

 $\forall y \in A$ , 令 y 除以 n 的商为 i, 余数为 r, 即 y=ni+r, 其中  $i \in A$ ,

 $r \in \{0,1,...,n-1\}$ . 那么有 f(< i, r+1>) = ni + r+1-1 = ni + r = y, 从而证明了f的满射性.