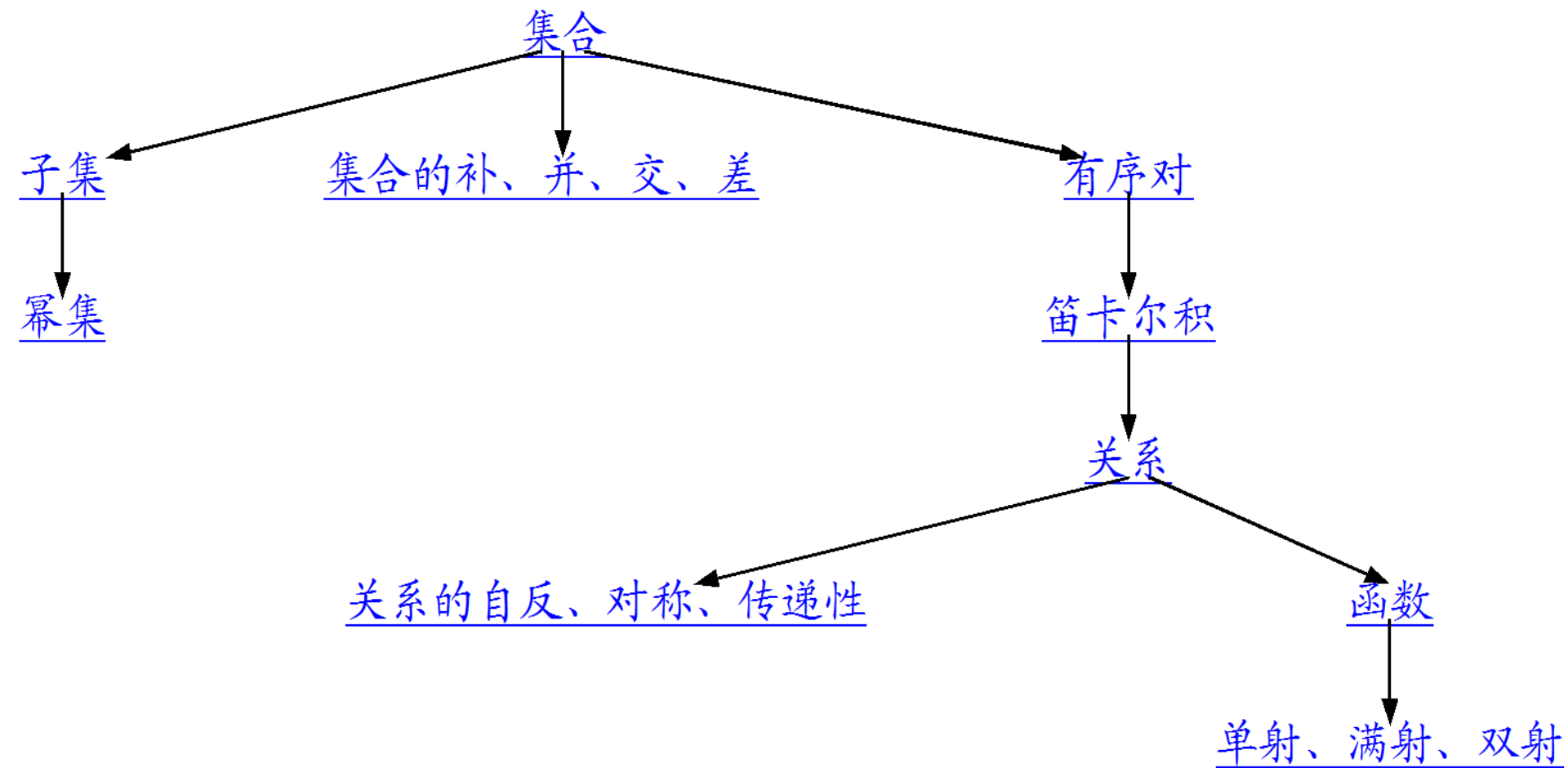


## 第五章 函数

# 回顾



# 主要内容

- 函数的基本概念
- 函数的性质
- 函数的合成、合成函数的性质
- 特殊函数
- 反函数、特征函数
- 基数

# 5.1函数的基本概念和性质

- 函数（或称映射）是满足某些条件的关系，关系又是笛卡尔乘积的子集。
- 定义：设 $X$ 和 $Y$ 是两个任意的集合，并且 $f$ 是从 $X$ 到 $Y$ 的一种关系。如果对于每一个 $x \in X$ ，都存在唯一的 $y \in Y$ ，使得 $\langle x, y \rangle \in f$ ，则称关系 $f$ 为函数或映射，并记作  $f: X \rightarrow Y$ 。
- 对于函数来说 $f: X \rightarrow Y$ ，如果有 $\langle x, y \rangle \in f$ ，则称 $x$ 是自变量；与 $x$ 相对应的 $y$ ，称为在 $f$ 作用下 $x$ 的像点，或称 $y$ 是函数 $f$ 在 $x$ 处的值。通常用 $y = f(x)$ 表示 $\langle x, y \rangle \in f$ 。

# 函数的基本概念

- 从 $X$ 到 $Y$ 的函数 $f$ ，是具有下列性质的从 $X$ 到 $Y$ 的二元关系：

(1) 每一个元素 $x \in X$ ，都必须关系到某一个 $y \in Y$ ；也就是说，关系 $f$ 的定义域是集合 $X$ 本身，而不是 $X$ 的真子集。 任意性

(2) 如果有 $\langle x, y \rangle \in f$ ，则函数 $f$ 在 $x$ 处的值 $y$ 是唯一的，亦即

$$\langle x, y \rangle \in f \wedge \langle x, z \rangle \in f \Rightarrow y = z$$

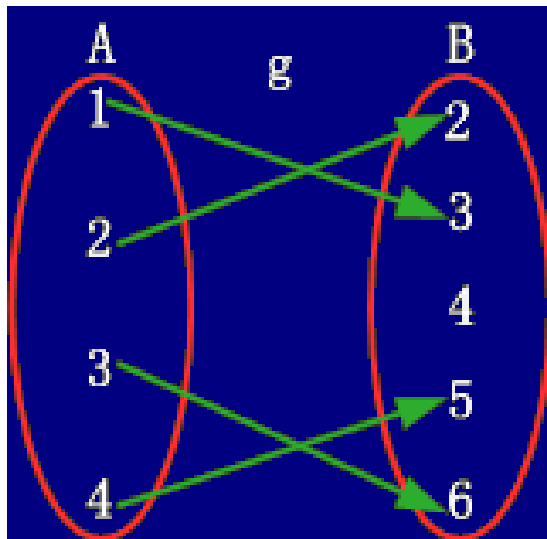
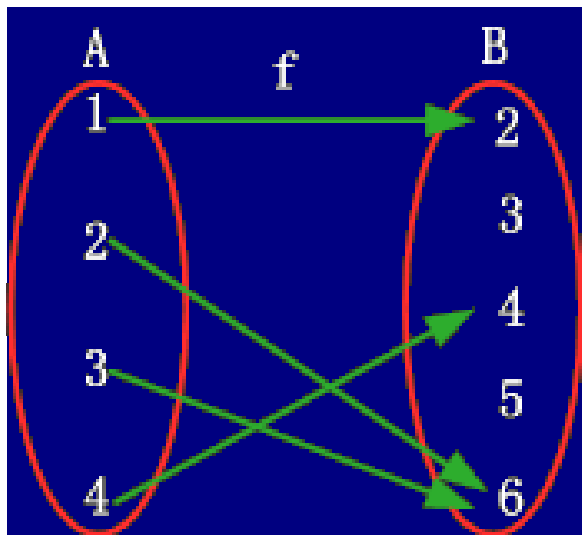
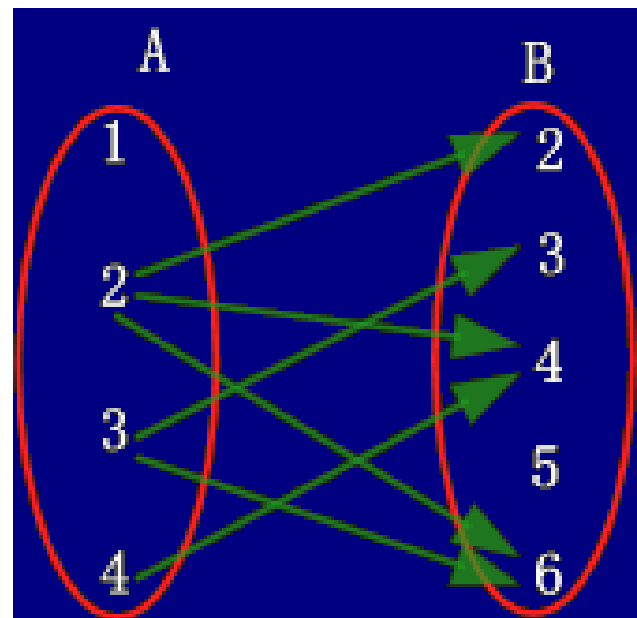
唯一性

# 函数的基本概念

**例：** 设  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{2, 3, 4, 5, 6\}$ ,  $A$  到  $B$  的关系  $\rho = \{ \langle 2, 2 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 2, 6 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 3, 6 \rangle, \langle 4, 4 \rangle \}$ ,  $\rho$  是否是由  $A$  到  $B$  的函数？

若调整为  $f = \{ \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 6 \rangle, \langle 3, 6 \rangle, \langle 4, 4 \rangle \}$  或

$g = \{ \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 6 \rangle, \langle 4, 5 \rangle \}$  呢？



# 函数的定义域和值域

- 设 $f$ 是从 $X$ 到 $Y$ 的函数，
  - 函数的定义域 $D_f = \text{dom } f = X$ ,而不会是 $X$ 的真子集。
  - 函数的值域满足 $R_f = \text{ran } f \subseteq Y$ 。对于函数 $f$ ,常用 $f(X)$ 表示 $R_f$ 。
$$f(X) = R_f = \{y | y \in Y \wedge (\exists x)(x \in X \wedge y = f(x))\}$$
也称 $f(X)$ 是函数 $f$ 的像点
  - 集合 $Y$ 称作 $f$ 的陪域。

# 函数的基本概念和性质

- 例：设 $E$ 是全集， $\rho(E)$ 是 $E$ 的幂集。对任何两个集合 $X, Y \in \rho(E)$ ，它们的并运算和相交运算都是从 $\rho(E) \times \rho(E)$ 到 $\rho(E)$ 的映射；对任何集合 $X \in \rho(E)$ 的求补运算，则是从 $\rho(E)$ 到 $\rho(E)$ 的映射。
- 例：试说明下列二元关系是否是函数？
  - (1)  $\exp = \{\langle x, e^x \rangle \mid x \in R\}$
  - (2)  $\arcsin = \{\langle x, y \rangle \mid x, y \in R \wedge \sin y = x\}$
- (1)是函数，(2)不是函数



# 函数的基本概念和性质

- **例：** 设 $N$ 是自然数集合，函数 $S: N \rightarrow N$ 定义成 $S(n) = n + 1$ 。显然， $S(0) = 1$ ， $S(1) = 2$ ， $S(2) = 3 \cdots$ 。这样的函数，通常称为皮亚诺后继函数。
- **注意：** 有时为了某种需要，要特别强调函数的任意性和唯一性性质：函数 $f$ 的定义域 $D_f$ 中的每一个 $x$ ，在值域 $R_f$ 中都恰有一个像点 $y$ ，这种性质通常被称为函数的良定性。

# 函数的相等

- **定义：** 给定函数  $f: X \rightarrow Y$  和  $g: Z \rightarrow W$ 。如果  $f$  和  $g$  具有同样的定义域和陪域，亦即  $X = Z$  和  $Y = W$ ，并且对于所有的  $x \in X$  或  $x \in Z$  都有  $f(x) = g(x)$ ，则称函数  $f$  和  $g$  是相等的，记作  $f = g$ 。
- 求/证明函数相等的方法？

# 函数的扩大和缩小

- **定义：** 给定函数  $f: X \rightarrow Y$ ，且有  $A \subseteq X$ 。

① 试构成一个从  $A$  到  $Y$  的函数

$$g = f \cap (A \times Y)$$

通常称  $g$  是函数  $f$  的缩小，并记作  $f/A$ 。

② 如果  $g$  是  $f$  的缩小，则称  $f$  是  $g$  的扩大。

- 从定义可以看出，函数  $f/A: A \rightarrow Y$  的定义域是集合  $A$ ，而函数  $f$  的域则是集合  $X$ 。  $f/A$  和  $f$  的陪域均是集合  $Y$ 。于是若  $g$  是  $f$  的缩小，则应有

$$D_g \subseteq D_f \text{ 和 } g \subseteq f$$

- 并且对于任何  $x \in D_g$  都有

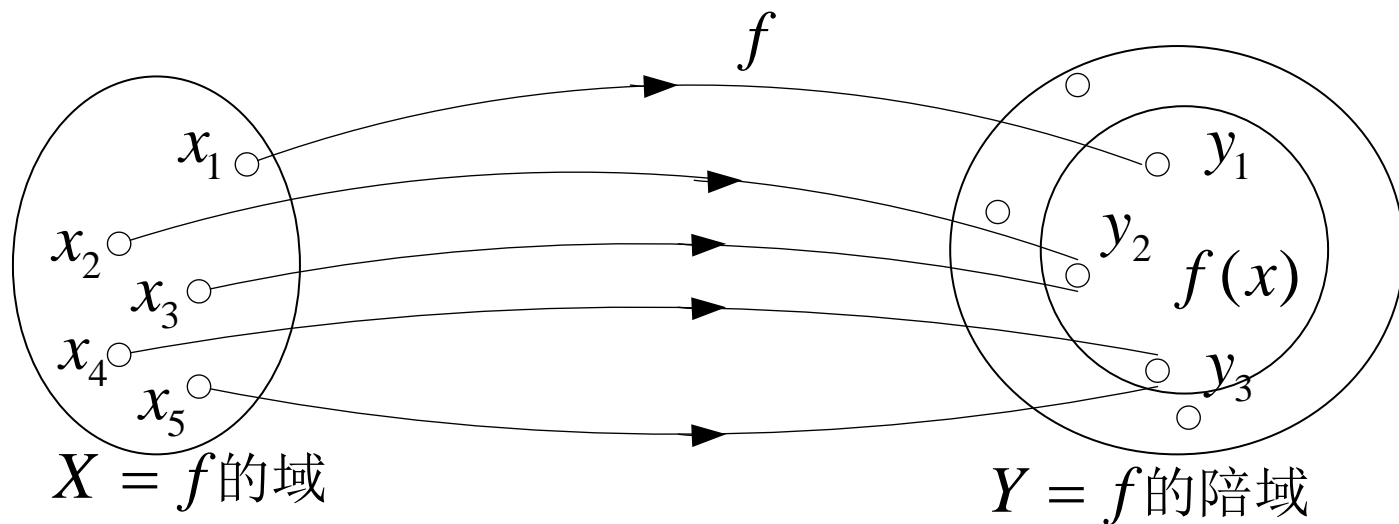
$$g(x) = (f/A)(x) = f(x)$$

# 函数的扩大和缩小

- 例：令  $X_1 = \{0, 1\}$ ,  $X_2 = \{0, 1, 2\}$ ,  $Y = \{a, b, c, d\}$ 。  
定义从  $X_1^2$  到  $Y$  的函数  $f$  为：
  - $f = \{ \langle 0, 0, a \rangle, \langle 0, 1, b \rangle, \langle 1, 0, c \rangle, \langle 1, 1, b \rangle \}$ 。
  - $g = f \cup \{ \langle 0, 2, a \rangle, \langle 2, 2, d \rangle \}$  是从  
 $X_1^2 \cup \{ \langle 0, 2 \rangle, \langle 2, 2 \rangle \}$  到  $Y$  的函数。
- 于是  $f = g / X_1^2$ ，因此  $f$  是  $g$  在  $X_1^2$  上的缩小（或称限制），  
 $g$  是  $f$  到  $X_1^2 \cup \{ \langle 0, 2 \rangle, \langle 2, 2 \rangle \}$  上的扩大（或称延拓）。

# 函数的表示

因为函数是二元关系，所以可以用关系图和关系矩阵来表达函数。



函数  $f: X \rightarrow Y$  的图解

# 函数的表示

- 例： 设集合  $X = \{a, b, c, d\}$  和  $Y = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ , 并且有

$$f = \{ \langle a, 1 \rangle, \langle b, 3 \rangle, \langle c, 4 \rangle, \langle d, 4 \rangle \}$$

试求出  $D_f$ ,  $R_f$  和  $f$  的矩阵表达式。

- 解：  $D_f = \{a, b, c, d\}$

$$R_f = \{1, 3, 4\}$$

$$M_f = \begin{array}{c|ccccc} & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ \hline a & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ b & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ c & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ d & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{array} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

# 函数的表示

- 由函数的定义可知，在关系矩阵的**每一个行上**，都有**且仅有一个元素的值是1**，而此行上的其他元素都必定为0。
- 因此，可以用一个**单独的列来代替关系矩阵**。在这个单独的列上，应标明所对应的给定函数的各个值。这样，该列上的各元素也说明了**自变量与其函数值之间的对应关系**。

上例中 $f$ 的简化关系矩阵为：

$$M_f = \begin{bmatrix} a & 1 \\ b & 3 \\ c & 4 \\ d & 4 \end{bmatrix}$$

# 函数的构成

- 设 $X$ 和 $Y$ 是任意的两个集合。在 $X \times Y$ 的所有子集中，并不全都是从 $X$ 到 $Y$ 的函数，仅有一些子集可以用来定义函数。
- **定义：** 设 $A$ 和 $B$ 是任意两个集合，记

$$B^A = \{f \mid f: A \rightarrow B\}$$



# 函数的构成

- **例：** 设集合 $X=\{a,b,c\}$ 和集合 $Y=\{0,1\}$ 。试求出所有可能的函数 $f: X \rightarrow Y$ 。

- **解：** 首先求出的 $X \times Y$ 所有序偶，于是应有

$$X \times Y = \{\langle a, 0 \rangle, \langle b, 0 \rangle, \langle c, 0 \rangle, \langle a, 1 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle c, 1 \rangle\}$$

- 于是，有 $2^6$ 个可能的子集，但其中仅有下列 $2^3$ 个子集可以用来定义函数：

$$f_0 = \{\langle a, 0 \rangle, \langle b, 0 \rangle, \langle c, 0 \rangle\}, \quad f_1 = \{\langle a, 0 \rangle, \langle b, 0 \rangle, \langle c, 1 \rangle\}$$

$$f_2 = \{\langle a, 0 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle c, 0 \rangle\}, \quad f_3 = \{\langle a, 0 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle c, 1 \rangle\}$$

$$f_4 = \{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 0 \rangle, \langle c, 0 \rangle\}, \quad f_5 = \{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 0 \rangle, \langle c, 1 \rangle\}$$

$$f_6 = \{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle c, 0 \rangle\}, \quad f_7 = \{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 1 \rangle, \langle c, 1 \rangle\}$$

# 函数的构成

- 设 $A$ 和 $B$ 都是有限集合，且 $|A| = m$ 和 $|B| = n$ ，因为任何函数 $f: A \rightarrow B$ 的定义域都是集合 $A$ ，所以每个函数中都恰有 $m$ 个序偶。而且，任何元素 $x \in A$ ，都可以在 $B$ 的 $n$ 个元素中任选其一作为自己的像点。因此，应有 $n^m$ 个可能的不同函数，亦即

$$|B^A| = |B|^{|A|} = n^m$$

- 例：设 $A$ 为任意集合， $B$ 为任意非空集合。
  - (1) 因为存在唯一的一个从 $\emptyset$ 到 $A$ 的函数，所以 $A^\emptyset = \{\emptyset\}$ 。
  - (2) 因为不存在从 $B$ 到 $\emptyset$ 的函数，所以 $\emptyset^B = \emptyset$ 。

## 5.2函数的合成和合成函数的性质

- **定义：** 设  $f: X \rightarrow Y$  和  $g: Y \rightarrow Z$  是两个函数。于是，合成关系  $f \circ g$  为  $f$  与  $g$  的合成函数，并用  $g \circ f$  表示。即

$$g \circ f = \{ \langle x, z \rangle \mid (x \in X) \wedge (z \in Z) \wedge (\exists y)(y \in Y \wedge y = f(x) \wedge z = g(y)) \}$$

- **注意：** 合成函数  $g \circ f$  与合成关系  $f \circ g$  实际上表示同一个集合。这种表示方法的不同有其方便之处：
  - 对合成函数  $g \circ f$ ，当  $z = (g \circ f)(x)$  时，必有
$$z = g(f(x))$$
  - $g \circ f$  与  $g(f(x))$  的次序是理想的。

# 函数的合成和合成函数的性质

- 函数  $f$  的值域是函数  $g$  的定义域  $Y$  的子集，亦即  $R_f \subseteq D_g$ 。条件  $R_f \subseteq D_g$  能确保合成函数  $g \circ f$  是非空的。否则，合成函数  $g \circ f$  是空集。如果  $g \circ f$  非空，则能保证  $g \circ f$  是从  $X$  到  $Z$  的函数。
- 定理：** 设  $f: X \rightarrow Y$  和  $g: Y \rightarrow Z$  是两个函数：
  - ① 合成函数  $g \circ f$  是从  $X \rightarrow Z$  的函数，并且对于每一个  $x \in X$ ，都有  $(g \circ f)(x) = g(f(x))$
  - ②  $D_{g \circ f} = f^{-1}[D_g]$ ,  $R_{g \circ f} = g[R_f]$

其中  $f^{-1}[D_g]$  表示  $g$  的定义域在  $f$  下的原像集， $g[R_f]$  表示  $f$  的值域在  $g$  下的像点集。

# 函数的合成和合成函数的性质

(1)证明:  $g \circ f: X \rightarrow Z$ , 且  $(g \circ f)(x) = g(f(x))$

- 假设  $x \in X$  和  $z_1, z_2 \in Z$ ,
- 再假设  $\langle x, z_1 \rangle \in g \circ f$  和  $\langle x, z_2 \rangle \in g \circ f$ 。
- 这个假设要求存在  $y \in Y$ , 能使  $y = f(x)$ ,  $z_1 = g(y)$  以及  $z_2 = g(y)$ 。
- 因为  $g$  是一个函数, 所以由函数值的唯一性可知, 除非  $z_1 = z_2$ , 否则不可能有  $z_1 = g(y)$  和  $z_2 = g(y)$ 。
- 也就是说, 仅能有  $z_1 = z_2 = z$  和  $\langle x, z \rangle \in g \circ f$ 。因此  $g \circ f$  是一个从  $X$  到  $Z$  的函数, 且

$$(g \circ f)(x) = z = g(y) = g(f(x))$$

# 函数的合成和合成函数的性质

(2)证明:  $D_{g \circ f} = f^{-1}[D_g]$ ,  $R_{g \circ f} = g[R_f]$

- 若  $x \in D_{g \circ f}$ , 则存在  $z \in Z$  使  $\langle x, z \rangle \in g \circ f$ .
- 因此, 必有  $y \in Y$  使  $\langle x, y \rangle \in f$  且  $\langle y, z \rangle \in g$ .
- 但由  $\langle y, z \rangle \in g$  知  $y \in D_g$ , 再由  $\langle x, y \rangle \in f$ , 即得  $x \in f^{-1}[D_g]$ . 即  $D_{g \circ f} \subseteq f^{-1}[D_g]$
- 另一方面, 若  $x \in f^{-1}[D_g]$ , 则有  $y \in D_g$  使  $\langle x, y \rangle \in f$ .
- 但由  $y \in D_g$  知, 有  $z \in Z$  使  $\langle y, z \rangle \in g$ , 所以  $\langle x, z \rangle \in g \circ f$ , 这表明  $x \in D_{g \circ f}$ .

即  $f^{-1}[D_g] \subseteq D_{g \circ f}$

同理可证  $R_{g \circ f} = g[R_f]$ .

# 函数的合成和合成函数的性质

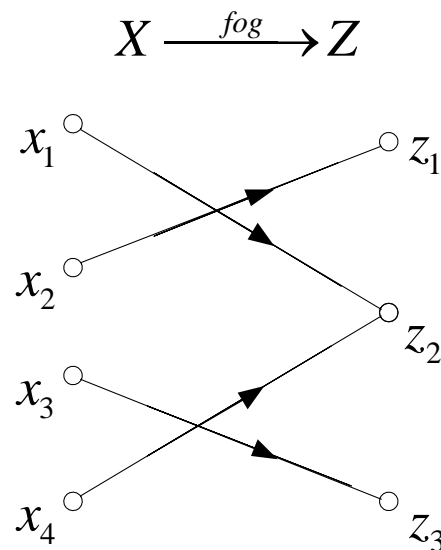
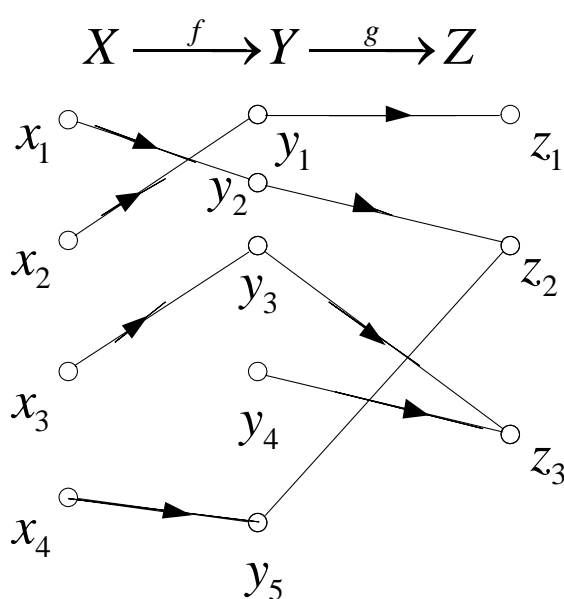
- 例：设集合  $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4\}$ ,  $Y = \{y_1, y_2, y_3, y_4, y_5\}$ ,  $Z = \{z_1, z_2, z_3\}$ 。函数  $f: X \rightarrow Y$  和  $g: Y \rightarrow Z$  分别是

$$f = \{\langle x_1, y_2 \rangle, \langle x_2, y_1 \rangle, \langle x_3, y_3 \rangle, \langle x_4, y_5 \rangle\}$$

$$g = \{\langle y_1, z_1 \rangle, \langle y_2, z_2 \rangle, \langle y_3, z_3 \rangle, \langle y_4, z_3 \rangle, \langle y_5, z_2 \rangle\}$$

试求出函数  $g \circ f = X \rightarrow Z$ ，并给出它的图解。

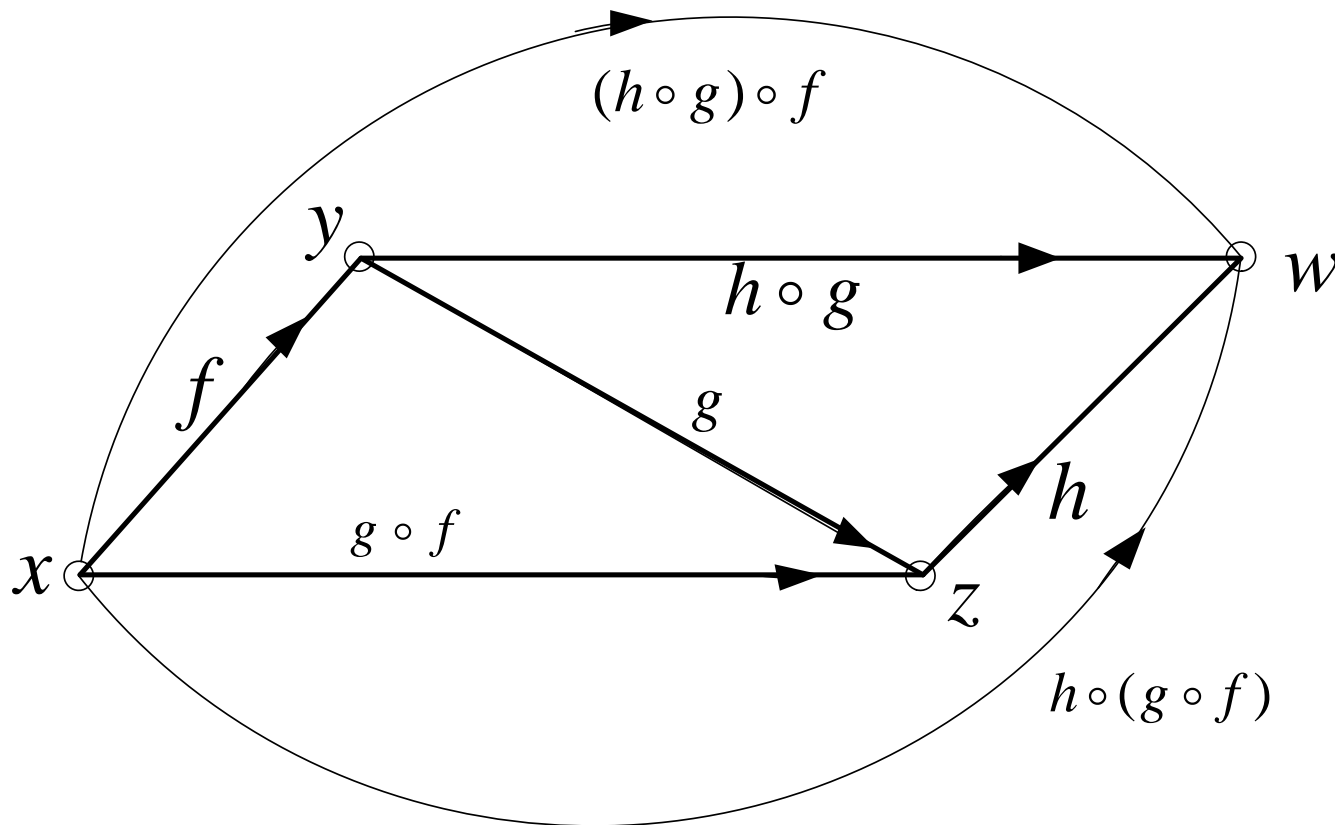
- 解：  $g \circ f = \{\langle x_1, z_2 \rangle, \langle x_2, z_1 \rangle, \langle x_3, z_3 \rangle, \langle x_4, z_2 \rangle\}$



# 函数的合成和合成函数的性质

- 定理：函数的合成运算是可结合的，即如果 $f, g, h$ 都是函数，则应有

$$h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$$





# 函数的合成和合成函数的性质

- 因为函数的合成运算是可结合的，所以在表达合成函数时，可以略去圆括号，即

$$h \circ g \circ f = h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$$

- **推广：** 设有 $n$ 个函数： $f_1: X_1 \rightarrow X_2$ ,  
 $f_2: X_2 \rightarrow X_3$ , ...,  $f_n: X_n \rightarrow X_{n+1}$ , 于是  
 $f_n \circ f_{n-1} \circ \cdots \circ f_1$

无括号表达式唯一地表达了从 $X_1$ 到 $X_{n+1}$ 的函数。

- 如果 $X_1 = X_2 = \cdots = X_n = X_{n+1} = X$ 和  
 $f_1 = f_2 = \cdots = f_n = f$ , 则可用 $f^n$ 表示从 $X$ 到 $X$ 的合成函数  $f_n \circ f_{n-1} \circ \cdots \circ f_1$ 。

# 函数的合成和合成函数的性质

- **例：** 设 $I$ 是整数集合，并且函数 $f: I \rightarrow I$ 给定成 $f(i) = 2i + 1$ 。试求出合成函数 $f^3(i)$ 。
- **解：** 合成函数 $f^3(i)$ 是一个由 $I$ 到 $I$ 的函数，于是有

$$\begin{aligned} f^3(i) &= f^2(i) \circ f(i) = (f(i) \circ f(i)) \circ f(i) \\ &= f(f(f(i))) \\ &= f(f(2i + 1)) = f(2(2i + 1) + 1) \\ &= f(4i + 3) = 2(4i + 3) + 1 = 8i + 7 \end{aligned}$$

# 等幂函数

- **定义：** 给定函数  $f: X \rightarrow X$ ，如果有  $f^2 = f$ ，则称  $f$  是个**等幂函数**。
- **例：** 设  $I$  是整数集合和  $N_m = \{0, 1, 2, \dots, m-1\}$ ，并且函数  $f: I \rightarrow N_m$  是  $f(i) = i(\bmod m)$ 。试证明，对于  $n \geq 1$  都有  $f^n = f$ 。
- **证明：**（归纳证法）

- 当  $n = 2$  时

$$\begin{aligned} f^2 &= f \circ f = f(f(i)) = f(i(\bmod m)) \\ &= (i(\bmod m))(\bmod m) = i(\bmod m) = f \end{aligned}$$

- 假设当  $n = k$  时，满足  $f^k = f$ ；
- 那么当  $n = k + 1$  时，

$$f^{k+1} = f^k \circ f = f \circ f = f$$

得证。对于所有的  $n \geq 1$ ，都有  $f^n = f$

## 5.3 特殊函数

- **定义：** 给定函数  $f: X \rightarrow Y$ .
  - a) 如果函数  $f$  的值域  $R_f = Y$ , 则称  $f$  为**映上**的映射, 或称**满射函数**.
  - b) 如果函数  $f$  的值域  $R_f \subset Y$ , 则称  $f$  为**映入**的映射或**内射函数**.

- **定义：** 给定函数  $f: X \rightarrow Y$ , 对于  $x_1, x_2 \in X$  来说, 如果有

$$x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$$

或者是

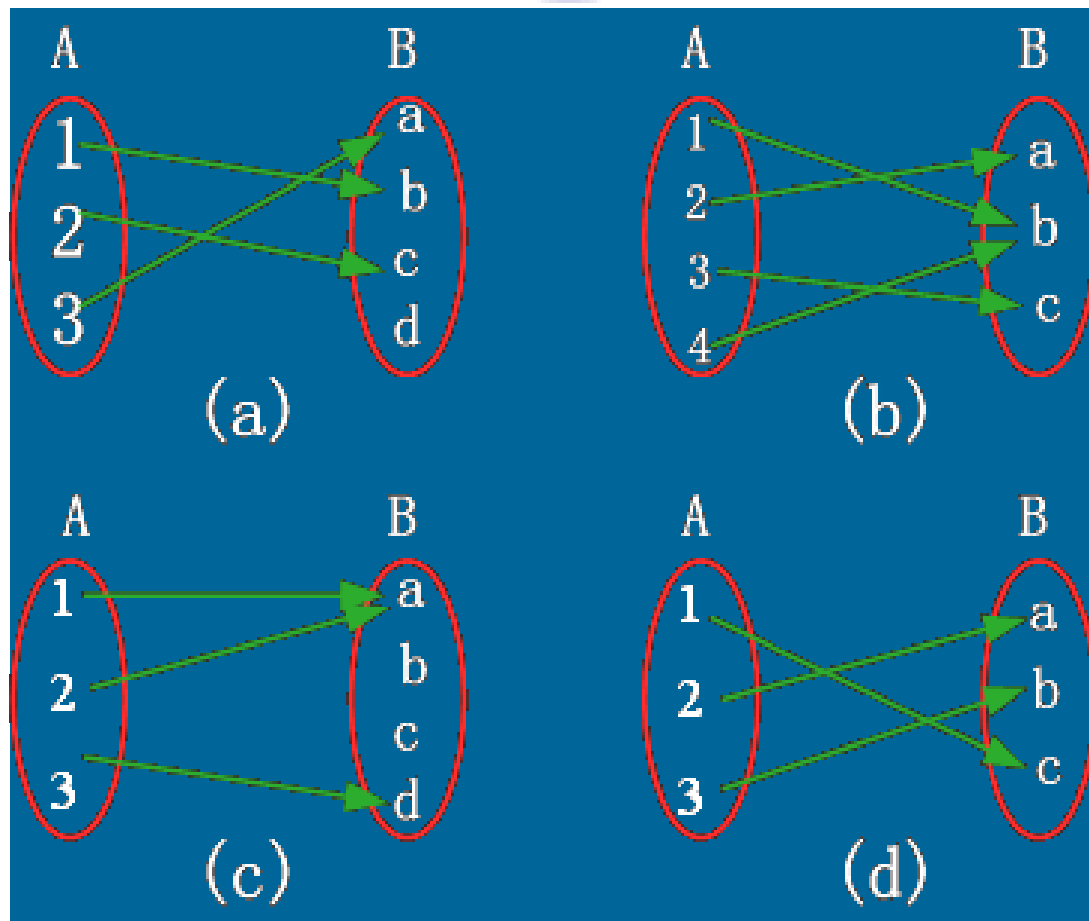
$$f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

则称  $f$  为一对一的映射, 或称  $f$  为**单射函数**.

- **定义：** 给定函数  $f: X \rightarrow Y$ . 如果  $f$  既是**满射**的又是**单射**的, 则称  $f$  为一对一映满的映射, 或称  $f$  为**双射**.

## 5.3 特殊函数

• 例:



- (a) 内射, 单射;
- (b) 满射;
- (c) 内射;
- (d) 双射, 单射, 满射

# 补充

- 函数 $f: X \rightarrow Y$ 是双射函数，必须要求 $X$ 和 $Y$ 含有的元素数目相等，也就是基数相等，设为 $n$ 。
- 思考：从 $X$ 到 $Y$ 上存在多少个双射函数？  
 $n!$
- 定理：假设 $m$ 和 $n$ 是正整数并且满足  $n \geq m$ ，那么从 $m$ 元素集合到 $n$ 元素集合的单射函数的个数为：

$$P_n^m = C_n^m m!$$

# 补充


- 函数  $f: X \rightarrow Y$  是满射函数， $X$  中的元素个数是  $m$ ， $Y$  中的元素个数是  $n$ ， $m \geq n$ ，问可以定义多少个这样的满射函数？
- 例：  $X = \{1, 2, 3, 4\}$ ， $Y = \{a, b\}$ ，可以定义多少个  $X \rightarrow Y$  的满射函数？
$$2^4 - 2 = 14$$

# 补充

- 例：  $X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ ,  $Y = \{a, b, c\}$ , 可以定义多少个  $X \rightarrow Y$  的满射函数？
- 解： 设  $P_1, P_2, P_3$  为  $a, b, c$  分别不在函数值域内的情况。一个函数是满射的，当且仅当满足函数概念并且不是  $P_1, P_2, P_3$  三种情况时。
- 设所有的函数为全集，  $P_1, P_2, P_3$  是在全集上的集合，表征意义如上，那么满射函数必须满足  $\sim P_1 \cap \sim P_2 \cap \sim P_3$
- 用  $N(A)$  表示满足情况  $A$  的集合的基数，  $N$  表示全集的基数，也就是从 6 元素集合到 3 元素集合的函数总数，根据包含排斥原理，有



# 补充


$$\begin{aligned} & N(\sim P_1 \cap \sim P_2 \cap \sim P_3) \\ &= N - N(P_1 \cup P_2 \cup P_3) \\ &= N - (N(P_1) + N(P_2) + N(P_3) - N(P_1 \cap P_2) - N(P_1 \cap P_3) \\ &\quad - N(P_2 \cap P_3) + N(P_1 \cap P_2 \cap P_3)) \\ &= N - (N(P_1) + N(P_2) + N(P_3)) + (N(P_1 \cap P_2) + N(P_1 \cap P_3) \\ &\quad + N(P_2 \cap P_3)) - N(P_1 \cap P_2 \cap P_3) \\ &= 3^6 - C(3, 1) * 2^6 + C(3, 2) * 1^6 - 0 \\ &= 729 - 192 + 3 \\ &= 540 \end{aligned}$$

# 补充

- **定理：** 假设 $m$ 和 $n$ 是正整数并且满足 $m \geq n$ ，那么从 $m$ 元素集合到 $n$ 元素集合的**满射函数**的个数为：

$$n^m - C(n, 1)(n-1)^m + C(n, 2)(n-2)^m - \cdots + (-1)^{n-1} C(n, n-1) \cdot 1^m$$

# 特殊函数

- **定理：** 给定函数 $f$ 和 $g$ ，并且有合成函数 $g \circ f$ 。  
于是
  - a) 如果 $f$ 和 $g$ 都是满射函数，则合成函数 $g \circ f$ 也是个满射函数。
  - b) 如果 $f$ 和 $g$ 都是单射函数，则合成函数 $g \circ f$ 也是个单射函数。
  - c) 如果 $f$ 和 $g$ 都是双射函数，则合成函数 $g \circ f$ 也是个双射函数。
- **证明：** 给定集合 $X$ ， $Y$ 和 $Z$ ，并且有函数 $f: X \rightarrow Y$ 和 $g: Y \rightarrow Z$ 。

# 特殊函数

- (a)证明(满射函数):
- 设任意的元素  $z \in Z$ ,
- 由于  $g$  是个满射函数, 因而存在某一个元素  $y \in Y$ , 能使  $g(y) = z$ 。
- 另外, 因为  $f$  是个满射函数, 所以存在某一个元素  $x \in X$ , 能使  $f(x) = y$ ,
- 于是有  $(g \circ f)(x) = g(f(x)) = g(y) = z$   
即  $z \in (g \circ f)(X)$ 。
- 由元素  $z \in Z$  的任意性, 知命题 (a) 为真。

# 特殊函数

- (b) 证明(单射函数):
  - 设任意的元素  $x_i, x_j \in X$  且有  $x_i \neq x_j$ ,
  - 因为  $f$  是单射的, 所以必定有  $f(x_i) \neq f(x_j)$ 。
  - 由于  $g$  是单射的和  $f(x_i) \neq f(x_j)$  可推出  $g(f(x_i)) \neq g(f(x_j))$ ,
  - 即如果  $x_i \neq x_j$ , 则有
$$(g \circ f)(x_i) \neq (g \circ f)(x_j)$$
  - 于是命题 (b) 的真值为真。
- 由命题 (a) 和命题 (b) 可直接推出命题 (c)
- 注意: 以上定理各部分的逆定理均不成立。

# 特殊函数

- **定理：** 给定函数 $f$ 和 $g$ ，并且有合成函数 $g \circ f$ ，于是
  - ① 如果 $g \circ f$ 是满射函数，则 $g$ 必定是满射的。
  - ② 如果 $g \circ f$ 是个单射函数，则 $f$ 必定是个单射函数。
  - ③ 如果 $g \circ f$ 是个双射函数，则 $g$ 必定是满射的， $f$ 是单射的。
- **(1)证明：** 给定集合 $X$ ， $Y$ 和 $Z$ ，并且有函数 $f: X \rightarrow Y$ 和 $g: Y \rightarrow Z$ 。合成函数 $g \circ f: X \rightarrow Z$ 。
  - 因为 $g \circ f$ 是个满射函数，所以 $g \circ f$ 的值域 $R_{g \circ f} = Z$ 。
  - 设任意的元素 $x \in X$ ，某些 $y \in Y$ 和 $z \in Z$ ，于是应有
$$(g \circ f)(x) = z = g(f(x)) = g(y)$$
  - 可见， $R_g = R_{g \circ f} = Z$ ，即 $g$ 是满射的，得证。

# 特殊函数

- (1) 反证法证明:
- 设  $f: X \rightarrow Y$ ,  $g: Y \rightarrow Z$ , 合成函数  $g \circ f: X \rightarrow Z$
- 因为  $g \circ f$  是满射函数, 若  $g$  不是满射函数, 则必存在  $Z$  中的元素  $z_0$ , 使得对于任意的  $Y$  中的元素  $y$ ,  $g(y) \neq z_0$ ,
- 这样, 对于  $X$  中的任意元素  $x$ ,
$$g \circ f(x) = g(f(x)) = g(y) \neq z_0,$$
- 故  $g \circ f$  不是满射函数, 与假设矛盾, 因此,  $g$  一定是满射函数。

# 特殊函数

- (2) 证明:
- 合成函数  $g \circ f: X \rightarrow Z$ 。设  $x_i, x_j \in X$  和  $x_i \neq x_j$ 。  
因为  $g \circ f$  是单射的, 所以应有
$$(x_i \neq x_j) \Rightarrow (g \circ f)(x_i) \neq (g \circ f)(x_j)$$
$$\Leftrightarrow g(f(x_i)) \neq g(f(x_j))$$
- 因为  $g$  是函数, 所以像点不同时, 原象一定不相同, 即
$$g(f(x_i)) \neq g(f(x_j)) \Rightarrow f(x_i) \neq f(x_j)$$
- 根据永真蕴含关系的可传递性, 应有
$$(x_i \neq x_j) \Rightarrow f(x_i) \neq f(x_j) \text{ 得证。}$$
- 由 (1) 和 (2) 可知 (3) 成立。



# 特殊函数

- (2) 反证法证明。
- 设  $f: X \rightarrow Y$ ,  $g: Y \rightarrow Z$ , 合成函数  $g \circ f: X \rightarrow Z$ 。
- 因为  $g \circ f$  是单射函数, 若  $f$  不是单射函数, 则必存在  $X$  中的元素  $x_1, x_2$ , 且  $x_1 \neq x_2$ , 使得  $f(x_1) = f(x_2)$ 。
- 由于  $g$  是函数, 因此,

$$g(f(x_1)) = g(f(x_2)), \text{也即}$$

$$g \circ f(x_1) = g \circ f(x_2),$$

即  $g \circ f$  不是单射函数, 矛盾, 所以,  $f$  是单射函数。

# 恒等函数

- **定义：** 给定集合 $X$ ，并且有函数 $I_X: X \rightarrow X$ 。对于所有的 $x \in X$ ，有 $I_X(x) = x$ ，亦即

$I_X = \{ \langle x, x \rangle \mid x \in X \}$ ，则称 $I_X$ 为恒等函数。

- **定理：** 给定集合 $X$ 和 $Y$ 。对于任何函数 $f: X \rightarrow Y$ ，都有

$$f = f \circ I_X = I_Y \circ f$$

- **证明：** 设 $x \in X$ 和 $y \in Y$ ，根据定义 $I_X(x) = x$ ， $I_Y(y) = y$

$$(f \circ I_X)(x) = f(I_X(x)) = f(x)$$

$$(I_Y \circ f)(x) = I_Y(f(x)) = f(x)$$

得证。

# 偏函数

- **定义：** 设 $X$ 和 $Y$ 是两个集合，并且有 $X' \subseteq X$ 。于是，任何函数 $f: X' \rightarrow Y$ 都称为域 $X$ 和陪域 $Y$ 的**偏函数**。对于任何元素 $x \in X - X'$ ， $f(x)$ 的值是没有定义的。
- **例：** 设 $R$ 是实数集合，并且偏函数 $f: R \rightarrow R$ 是 $f(x) = 1/x$ 。对于 $x = 0$ ，偏函数 $f(x)$ 没有定义。

# 作业

- 第五章习题：
  - 3-7
  - 8 (2,4,6,8,10)
  - 9