

第五章 函数

大连理工大学软件学院

陈志奎 教授

办公室: 综合楼405, Tel: 62274392

实验室:综合楼一楼

Mobile: 13478461921

Email: zkchen@dlut.edu.cn

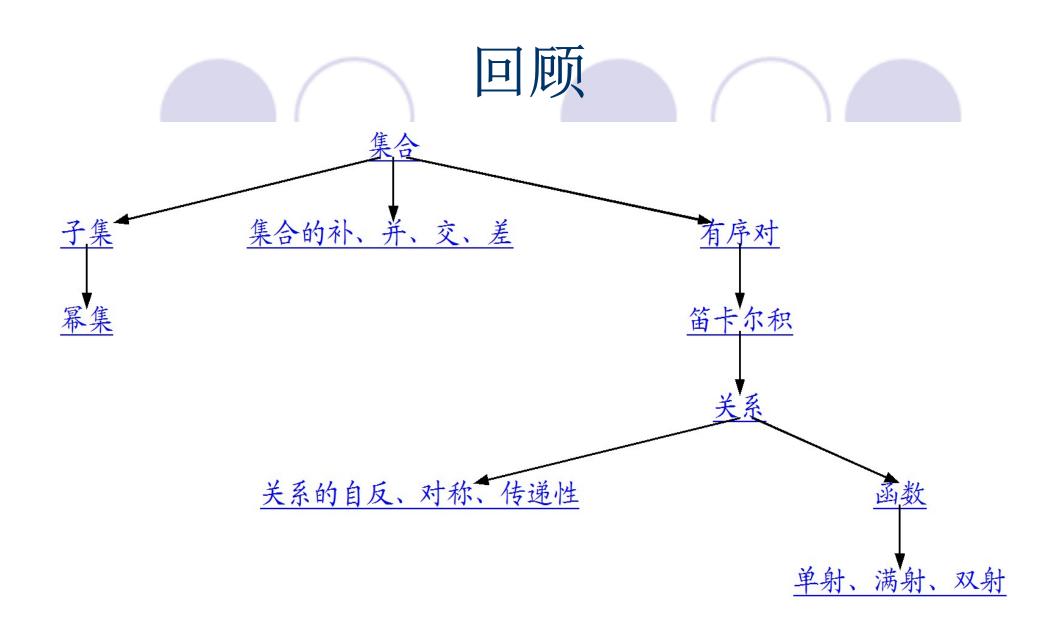
zkchen00@hotmail.com

回顾关系的主要内容

- 序偶与迪卡尔乘积
- 关系的基本概念
- 关系的性质
- 关系的描述
- 关系的运算
- 合成关系的关系图、关系矩阵
- 逆关系, 逆关系的运算
- 关系的闭包与运算
- 特殊关系:等价关系和划分,相容关系和覆盖,次序关系-偏序关系,拟序关系,全序关系,字母次序关系和哈斯图等。
- 几个概念:最大小成员,极大小成员,上下界,上下确界

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
- 二元运算



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 $f: X \to Y$ 。

对于函数来说 $f: X \to Y$,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的象点,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的域是集合X本身,而不是X的真子集。
- (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

$$\langle x, y \rangle \in f \land \langle x, z \rangle \in f \Longrightarrow y = z$$

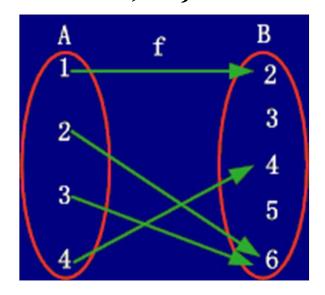
唯一性

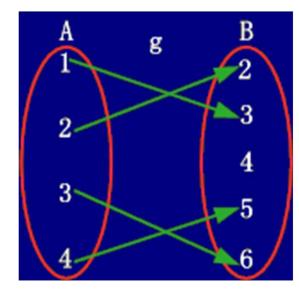
函数的基本概念

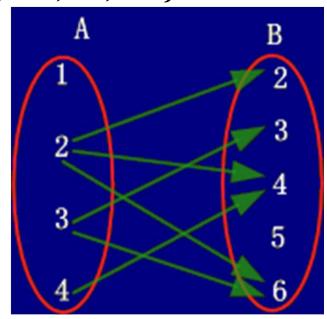
例: 设 $A = \{1, 2, 3, 4\}, B = \{2, 3, 4, 5, 6\}, A 到 B$ 的关系 $\rho = \{<2, 2>, <2, 4>, <2, 6>, <3, 3>, <3, 6>, <4, 4>\}$

 ρ 是否是由A到B的函数?

若调整为*f*={<1,2>,<2,6>,<3,6>,<4,4>}或*g*={<1,3>,<2,2>,<3,6>,<4,5>}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 $D_f = X$,而不会是X的真子集。函数的<u>值域</u>满足 $R_f \subseteq Y$. 对于函数f,常用f(X)表示 R_f 。集合Y称作f的<mark>倍域</mark>。 $f(X) = R_f = \{y | y \in Y \land (\exists x)(x \in X \land y = f(x))\}$ 也称f(x)是函数f的象点

注意:函数f的象点与自变量x的象点是不同的。我们这里给出的函数的定义是全函数的定义,所以 $D_f = X$.

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 $X \in \rho(E)$ 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) $\exp = \{\langle x, e^x \rangle | x \in R\}$
- (2) $arcsin\{\langle x, y \rangle | x, y \in R \land \sin y = x\}$

(1)是函数,(2)不是函数

函数的基本概念和性质

例: ∂N 是自然数集合,函数 $S: N \to N$ 定义成

S(n) = n + 1。显然,S(0) = 1,S(1) = 2,

S(2) = 3…。这样的函数,通常称为<u>皮亚诺后继函数</u>。

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的域 D_f 中的每一个x,在值域 R_f 中都恰有一个象点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 $f: X \to Y$ 和 $g: Z \to W$ 。如果f和g具有同样的域和陪域,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 $f: X \to Y$,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<u>扩大</u>。

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

 $m{D}_g \subseteq m{D}_f$ 和 $m{g} \subseteq m{f}$ 并且对于任何 $m{x} \in m{D}_g$ 都有 $m{g}(m{x}) = (f/A)(m{x}) = f(m{x})$ 。

函数的扩大和缩小

例: $\diamondsuit X_1 = \{0,1\}, X_2 = \{0,1,2\}, Y = \{a,b,c,d\}.$ 定义从 X_1^2 到Y的函数f为:

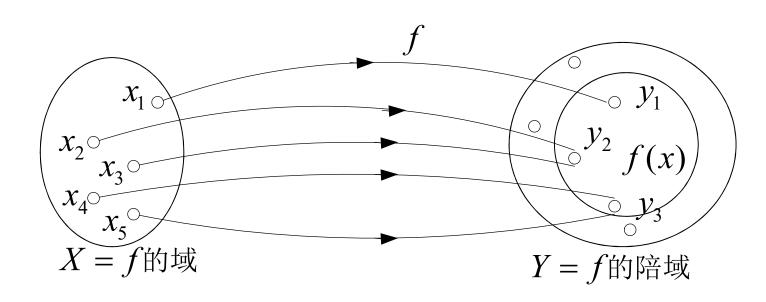
 $f = \{\langle \mathbf{0}, \mathbf{0}, a \rangle, \langle \mathbf{0}, \mathbf{1}, b \rangle, \langle \mathbf{1}, \mathbf{0}, c \rangle, \langle \mathbf{1}, \mathbf{1}, b \rangle\}_{\circ}$

 $g = f \cup \{\langle 0, 2, a \rangle, \langle 2, 2, d \rangle\}$ 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:
$$D_f = \{a, b, c, d\}$$

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

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

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:

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

函数的构成

设X和Y是任意的两个集合。在X×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

$$B^A = \{f | f \colon A \to B\}$$

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2⁶个可能的子集,但其中仅有下列2³个子集可以用来定义函数:

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

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

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

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

函数的构成

设 $A \cap B$ 都是有限集合,且 $|A| = m \cap |B| = n$,因为任何函数 $f: A \rightarrow B$ 的域都是集合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象点。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 Φ 到A的函数,所以 $A^{\Phi} = \{\Phi\}$ 。
- (2) 因为不存在从B到 Φ 的函数,所以 $\Phi^B = \Phi$ 。

定义:设 $f: X \to Y$ 和 $g: Y \to Z$ 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 $g \circ f = \{\langle x,z \rangle | (x \in X) \land (z \in Z) \land (\exists y) (y \in Y \land y = f(x) \land z = g(y))\}$

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))

 $g \circ f = g(f(x))$ 的次序是理想的。

函数f的值域是函数g的域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。f是非空的。否则, 合成函数g。f是空集。如果g。f非空,则能保 证g。f是从X到Z的函数。

定理: 设 $f: X \to Y$ 和 $g: Y \to Z$ 是两个函数:

- (1) 合成函数 $g \circ f$ 是从 $X \to Z$ 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的域在f下的原象集, $g[R_f]$ 表示f的值域在g下的象点集。

证明: (1)假设 $x \in X$ 和 $z_1, z_2 \in Z$,再假设 $\langle x, z_1 \rangle \in g$ 。 f和 $\langle x, z_2 \rangle \in g$ 。 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 $\langle x, z \rangle \in g$ 。 f。 因此g。f是一个从X到Z的函数,且

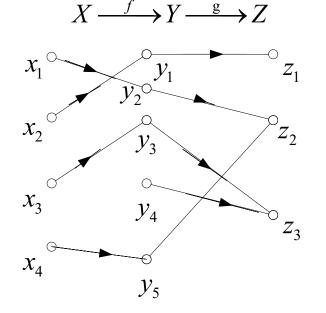
$$(g \circ f)(x) = z = g(y) = g(f(x))$$

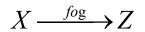
证明: (2)若 $x \in D_{g \circ f}$, 则存在 $z \in Z$ 使 $\langle x, z \rangle \in g$ 。 f。因此,必有 $y \in Y$ 使 $\langle x, y \rangle \in f$ 且 $\langle y, z \rangle \in g$ 。但由 $\langle y, z \rangle \in g$ 知 $y \in D_g$,再由 $\langle x, y \rangle \in f$,即得 $x \in f^{-1}[D_g]$ 。另一方面,若 $x \in f^{-1}[D_g]$,则有 $y \in D_g$ 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 $x \in D_{g \circ f}$ 。同理可证 $R_{g \circ f} = g[R_f]$ 。

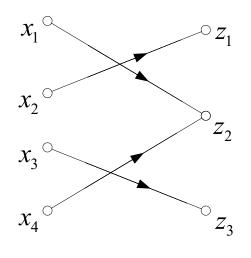
例: 设集合 $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4\}, Y = \{y_1, y_2, y_3, y_4, y_5\},$ $Z = \{z_1, z_2, z_3\}.$ 函数 $f: X \to Y$ 和 $g: Y \to Z$ 分别是 $f = \{\langle x_1, y_2 \rangle, \langle x_2, y_1 \rangle, \langle x_3, y_3 \rangle, \langle x_4, y_5 \rangle\}$ $g = \{\langle y_1, z_1 \rangle, \langle y_2, z_2 \rangle,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

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

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

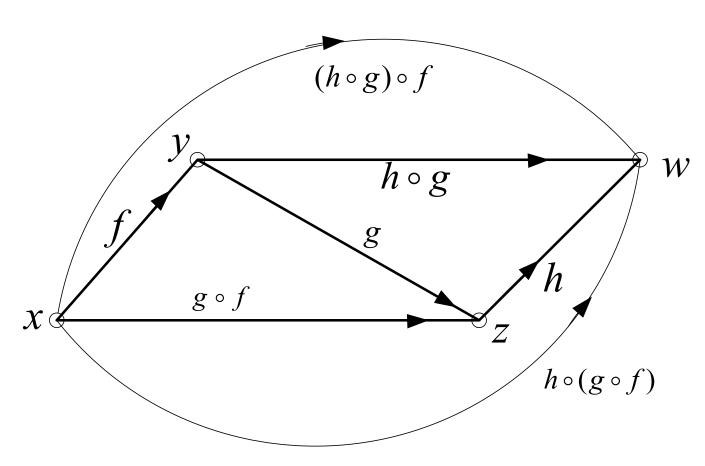






定理:函数的合成运算是可结合的,即如果*f,g,h*都是函数,则应有

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



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: $f_1: X_1 \to X_2$, $f_2: X_2 \to X_3$, ..., $f_n: X_n \to X_{n+1}$, 于是无括号表达式唯一地表达了从 X_1 到 X_{n+1} 的函数。如果 $X_1 = X_2 = \cdots = X_n = X_{n+1}$ 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 $f_n \circ f_{n-1} \circ \cdots \circ f_1$ 。

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 $f^3(i) = f^2(i) \circ f(i) = (f(i) \circ f(i)) \circ f(i)$
= $f(f(f(i))) = f(f(2i+1)) = f(4i+3)$
= $2(4i+3) + 1 = 8i + 7$

等幂函数

定义: 给定函数 $f: X \to X$,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,···m-1},并且函数f: $I \rightarrow N_m$ 是 $f(i)=i \pmod{m}$ 。试证明,对于 $n \ge 1$ 都有 $f^n=f$ 。

证明: (归纳证法)当n=2时

$$f^{2} = f \circ f = f(f(i)) = f(i(\text{mod } m)) = (i(\text{mod } m))(\text{mod } m) = i(\text{mod } m) = f$$

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 $n \ge 1$,都有 $f^n = f$

5. 3特殊函数

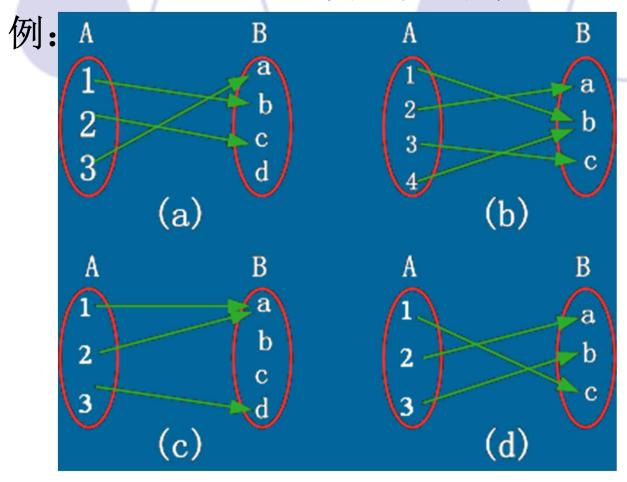
定义: 给定函数 $f: X \to Y$ 。

- (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。

定义: 给定函数 $f: X \to Y$,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<u>单射函数</u>。

定义: 给定函数 $f: X \to Y$ 。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 \underline{X} ,

5. 3特殊函数



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

函数 $f: X \to Y$ 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 $n \ge m$,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

函数 $f: X \to Y$ 是满射函数,X中的元素个数是m,Y中的元素个数是n, $m \ge n$,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?

$$2^4 - 2 = 14$$

例: $X=\{1,2,3,4,5,6\}$, $Y=\{a,b,c\}$, 可以定义多少个 $X\to Y$ 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

$$N(\sim P_{1} \cap \sim P_{2} \cap \sim P_{3})$$

$$= N - N(P_{1} \cup P_{2} \cup P_{3})$$

$$= N - (N(P_{1}) + N(P_{2}) + N(P_{3}) - N(P_{1} \cup P_{2}) - N(P_{1} \cup P_{3})$$

$$-N(P_{2} \cup P_{3}) + N(P_{1} \cap P_{2} \cap P_{3}))$$

$$= N - (N(P_{1}) + N(P_{2}) + N(P_{3})) + (N(P_{1} \cup P_{2}) + N(P_{1} \cup P_{3})$$

$$+N(P_{2} \cup P_{3})) - N(P_{1} \cap P_{2} \cap P_{3}))$$

$$= 3^{6} - C(3,1) * 2^{6} + C(3,2) * 2^{6} - 0$$

$$= 729 - 192 + 3$$

$$= 540$$

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:

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

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

定理: 给定函数f和g,并且有合成函数g。f。于

- (a) 如果f和g都是满射函数,则合成函数g。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。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。f也是个双射函数。

证明: 给定集合X, Y和Z, 并且有函数f: $X \to Y$ 和g: $Y \to Z$ 。

证明:

(a)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。

证明:

(b) 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。

定理: 给定函数f和g,并且有合成函数g。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。f是个双射函数,则g必定是满射的,f是单射的。给定集合X,Y和Z,并且有函数f: $X \to Y$ 和g: $Y \to Z$ 。
 - (1)合成函数 $g \circ f \colon X \to Z$ 。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。

(1) 反证法证明。设 $f: X \to Y$, $g: Y \to Z$, 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。

因为g是函数,所以象点不同时,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

$$(x_i \neq x_j) \Longrightarrow f(x_i) \neq f(x_j)$$
得证。

由(1)和(2)可知(3)成立。

(2) 反证法证明。设 $f: X \to Y$, $g: Y \to Z$,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, $g(f(x_1)) = g(f(x_2))$,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 : $X \to X$ 。对于所有的 $x \in X$,有 $I_X(x) = x$,亦即 $I_X = \{\langle x, x \rangle | x \in X\}$ 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: $X \to Y$,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 $f: X' \to Y$ 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 $f: R \to R$ 是 f(x) = 1/x。对于x = 0,偏函数f(x)没有定义。

作业

• **125**页: 3-7,8(2,4,6,8,**1**0),9