第三章 关 系

3.1 关系 二元关系

A 到 B 的映射可以看做 A 的元素和 B 的元素间的一种联系,除由映射确定的元素间的联系以外,元素之间还可以有其它的联系。

有的联系是同一个集合中的元素间的联系。如事物的因果联系,事物发生的先后,都是事物间的联系。a 和 b 是兄弟,a 和 b 是父子,都是人和人间的联系。又如在自然数中,n 加 m 等于 k 是三个自然数的联系,n 乘 m 等于 s 乘 t 是四个自然数的联系。

有的联系是不同集合中的元素间的联系。如 a 毕业于学校 b 是人类的元素和学校的元素间的联系,又如 a 住在 b 国是人类的元素和国家的元素间的联系。

以上联系有三个特征。首先,每个联系都有一个自然数 n,这个联系是指 n 个元素间的联系。其次,这样的联系有确定性,即任给 n 个元素,都能确定它们是否有联系。最后,这样的联系一般地和次序有关,n 个元素在一种次序下有某种联系,换一种次序可能没有这种联系,如 a 和 b 是父子,b 和 a 不是父子。

从以上这些例子可以抽象出 n 元关系的概念。所谓 n 元关系就是有确定性的 n 个元素有次序的一种联系。

没有确定的 n 的联系不能看做一种关系。如同学这种联系,平时人们常对两个、三个或更多的人谈论他们是否是同学,在这个意义上理解同学,就不能将它看做一种关系,要将同学看做关系,只能是两个人之间的联系,而将三个人是同学理解为这三个

人中每两个都是同学,更多的人是同学也要作类似的理解。

有确定的 n 的联系也不一定能简单看做一种关系,如两个苹果质量的好坏,两件工艺品的优劣等。这和集合的情况是类似的,要把这类联系看做关系,必须给出一个确定的标准。

要确定一个 n 元关系,只要确定哪 n 个元素依次序有这种关系就行了。依次序考虑 n 个元素,等于考虑一个 n 元有序组,以后用说一个 n 元有序组有关系代替说 n 个元素依次序有关系。将有关系的 n 元有序组放在一起,就构成了一个 n 元有序组的集合,这个集合完全确定了这个关系。因此在集合论中用 n 元有序组的集合定义 n 元关系

- 3.1.1 定义 关系 $n \ge 2$, n 元有序组的集合称为 n 元关系。 以后说 n 元关系总是指 $n \ge 2$ 。 n 元关系一般用英文大写字母 R, Q, S 等表示。
- 3.1.2 定义 $A \perp n$ 元关系 $R \neq n$ 元关系 $R \neq n$ 元有 序组中的每个元素都是 $R \in A^n$,则称 $R \neq A \perp n$ 元 关系。它刻画了 $R \neq n$ 个元素的一种联系。

n 元关系中最重要的是二元关系,特别是 A 上二元关系。以下是二元关系和 A 上二元关系的几个例子。

3.1.3 例 R 和 N 上的小于等于关系分别是

 $R = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in \mathbf{R} \perp x \leq y \}$

和

 $Q = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in \mathbb{N} \ \exists \ x \leq y \}_{\circ}$

3.1.4 例 令 A = 人类。有相同父母和父子关系都是 A 上的二元关系,它们可以分别表示为:

和

 $Q = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in A \ \exists \ x \ \exists \ y \ \text{的父亲} \}$ 。

3.1.5 **例** 集合族Γ上的包含关系是

 $R = \{ \langle A, B \rangle \mid A, B \in \Gamma \boxminus A \subseteq B \}$

相交关系是

 $Q = \{ \langle A, B \rangle \mid A, B \in \Gamma \boxtimes A \cap B \neq \emptyset \}_{\circ}$

3.1.6 例 f 是映射, $G(f) = \{ \langle x, y \rangle \mid x \in \text{dom}(f)$ 且 $y = f(x) \}$ 是二元关系,这个关系称为 f 的图象。由 G(f)的定义可知:

 $\langle x, y \rangle \in G(f)$ 当且仅当 y = f(x)。

所以 G(f)的性质和 f 的性质密切相关。

3.1.7 例 $I_A = \{\langle x, x \rangle \mid x \in A\}$ 称为 A 上恒等关系。它的意义就是元素的相等,也就是 A 中每个元素恰好和自己有这种联系。

3.1.8 例 A^2 称为 A 上全关系。它的意义是 : A 中任意两个元素,不管次序如何,都有这种联系。

现在讨论n元关系的性质。

3.1.9 定义 关系的限制 $B \subseteq A$, $R \neq A$ 上 n 元关系。因为 $R \cap B^n \subseteq B^n$,所以 $R \cap B^n \neq B$ 上 n 元关系,这个关系称为 $R \neq B$ 上的限制,记为 $R \mid_B = R \cap B^n$ 。

3.1.10 例 在例 3.1.3 中 $R \mid_{\mathbf{N}} = Q$ 。对于恒等关系和全关系来说,如果 $B \subseteq A$,则 $\mathbf{I}_A \mid_B = \mathbf{I}_B$, $A^2 \mid_B = B^2$ 。

 $A \perp n$ 元关系是 A + n 个元素依次序的一种联系,对于 B + n 个元素考虑同样的联系,就得到了 $B \perp - n$ 元关系,这个关系就是记为 $R \mid_{B}$ 。用属于关系可以将这点表示如下:

任给 $x_1,...,x_n \in B$, $\langle x_1,...,x_n \rangle \in R \mid_B$ 当且仅当 $\langle x_1,...,x_n \rangle \in R$ 。 反之 , 如果 $B \perp n$ 元关系 S 满足

任给 $x_1,\ldots,x_n\in B$, $<\!x_1,\ldots,x_n>\in S$ 当且仅当 $<\!x_1,\ldots,x_n>\in R$, 则 $S=R\mid_{Bo}$

关系的限制与关系的交和并有以下性质。

3.1.11 **定理** R和 Q是 A 上 n 元关系 $B \subseteq A$, 则

- (1) 如果 $Q \subseteq R$, 则 $Q|_B \subseteq R|_{B_0}$
- $(2) R \mid_B \cap Q \mid_B = (R \cap Q) \mid_{Bo}$
- (3) $R \mid_{B} \cup Q \mid_{B} = (R \cup Q) \mid_{Bo}$

证 (1) 任给 $\langle x_1,...,x_n \rangle \in Q \mid_B$,都有

 $< x_1, ..., x_n > \in Q \coprod x_1, ..., x_n \in B$

由 $\langle x_1, ..., x_n \rangle \in Q$ 和 $Q \subseteq R$ 得

 $\langle x_1, \ldots, x_n \rangle \in R$

由 $< x_1,...,x_n > \in R$ 和 $x_1,...,x_n \in B$ 得 $< x_1,...,x_n > \in R \mid_{B_0}$

(2) 任给 $< x_1, ..., x_n > \in R \mid_B \cap O \mid_B$,都有

 $< x_1, ..., x_n > \in R \mid_R \exists < x_1, ..., x_n > \in O \mid_R$

由 $< x_1,...,x_n > \in R \mid_B$ 得

 $< x_1, ..., x_n > \in R \coprod x_1, ..., x_n \in B$

 $\mathbf{d} < x_1, ..., x_n > \in Q \mid_B$ 得

 $< x_1, ..., x_n > \in Q \coprod x_1, ..., x_n \in B$,

由 $< x_1,...,x_n > \in R$ 和 $< x_1,...,x_n > \in Q$ 得

 $\langle x_1, \dots, x_n \rangle \in R \cap Q$,

 $\mathbf{d} < x_1, ..., x_n > \in R \cap Q$ 和 $x_1, ..., x_n \in B$ 得

 $\langle x_1, \dots, x_n \rangle \in (R \cap Q) \mid_{B \circ}$

因此 $R \mid_B \cap Q \mid_B \subseteq (R \cap Q) \mid_{Bo}$

由 $R \cap Q \subseteq R$ 和(1)得

 $(R \cap Q) \mid_B \subseteq R \mid_B$

由 $R \cap Q \subseteq Q$ 和(1)得

 $(R \cap Q) \mid_B \subseteq Q \mid_B$,

因此 $(R \cap Q) \mid_{B} \subseteq R \mid_{B} \cap Q \mid_{Bo}$

(3) 类似(2),详细证明留给读者。

二元关系是有序对的集合,所以可以有交、并和差三种集合的运算。二元关系的交、并和差仍是二元关系,A 上二元关系的交、并和差仍是 A 上二元关系。

二元关系还有两个重要的运算。

3.1.12 定义 逆关系 R 是二元关系, 二元关系

 $\{ \langle x, y \rangle \mid \langle y, x \rangle \in R \}$

称为 R 的逆关系,记为 R^{-1} 。用属于关系表示就是:

 $\langle x, y \rangle \in R^{-1}$ 当且仅当 $\langle y, x \rangle \in R_{\circ}$

- 3.1.13 **例** R和N上的小于等于关系的逆分别是R和N上的大于等于关系。
 - 3.1.14 定义 关系的复合 R和Q是二元关系,二元关系

 $\{\langle x, y \rangle \mid$ 存在 z , 使得 $\langle x, z \rangle \in R$ 且 $\langle z, y \rangle \in Q\}$

称为 R 和 O 的复合,记为 $O \circ R$ 。用属于关系表示就是:

 $\langle x, y \rangle \in O \circ R$ 当且仅当(存在 z, 使得 $\langle x, z \rangle \in R$ 且 $\langle z, y \rangle \in O \rangle$)。

 $Q \circ R$ 代表这样一种联系:两个元素能通过一个中间元素而联系,前一个元素和中间元素的联系是 R ,中间元素和后一个元素的联系是 Q。

- **3.1.15 例** 对于例 3.1.4 中的父子关系 Q , 有 $Q \circ Q = \{ \langle x, y \rangle | x, y \in A \ \exists \ x \ \exists \ y \ \text{的祖父} \}$ 。
- 二元关系的这两种运算有以下性质。
- **3.1.16 定理** R, O 和 S 是二元关系。
- (1) 如果 R 和 Q 是 A 上二元关系 ,则 R^{-1} 和 $Q \circ R$ 也是 A 上二元关系。
 - $(2) (R^{-1})^{-1} = R_0$
 - $(3) S \circ (Q \circ R) = (S \circ Q) \circ R_{\circ}$

证 (1) 略。

 $(2) < x, y > \in (R^{-1})^{-1}$ 当且仅当 $< y, x > \in R^{-1}$ 当且仅当 $< x, y > \in R$,

因此 $(R^{-1})^{-1} = R_{\circ}$

(3) $\langle x, y \rangle \in S \circ (Q \circ R)$

当且仅当

(存在v,使得 $\langle x, v \rangle \in Q \circ R$ 且 $\langle v, v \rangle \in S$)。

而

 $< x, v > \in Q \circ R$

当且仅当

(存在 u , 使得< x, $u > \in R$ 且< u, $v > \in Q$)。

所以

 $\langle x, y \rangle \in S \circ (Q \circ R)$

当且仅当

(存在 u, v, 使得 $\langle x, u \rangle \in R$ 且 $\langle u, v \rangle \in Q$ 且 $\langle v, v \rangle \in S$)。

又

 $\langle x, y \rangle \in (S \circ Q) \circ R$

当且仅当

(存在 u , 使得< x, $u > \in R$ 且< u, $y > \in S \circ Q$)。

而

 $\langle u, y \rangle \in S \circ Q$

当且仅当

(存在v,使得 $< u, v > \in Q$ 且 $< v, v > \in S$)。

所以

 $\langle x, y \rangle \in (S \circ Q) \circ R$

当且仅当

(存在 u, v, 使得 $\langle x, u \rangle \in R$ 且 $\langle u, v \rangle \in Q$ 且 $\langle v, v \rangle \in S$)。

由以上综合而得

 $\langle x, y \rangle \in S \circ (Q \circ R)$ 当且仅当 $\langle x, y \rangle \in (S \circ Q) \circ R$,

因此 $S \circ (Q \circ R) = (S \circ Q) \circ R_{\circ}$

定理 3.1.16(3)说明了 $S\circ(Q\circ R)$ 和($S\circ Q$) $\circ R$ 都表示了这样一种联系:两个元素通过两个中间元素而联系,其中前一个元素和第一个中间元素的联系是 R,两个中间元素的联系是 Q,第二个中间元素和后一个元素的联系是 S。

二元关系的这两种运算和二元关系的限制有以下性质。

3.1.17 定理 $R, Q \in A$ 上二元关系 $B \subseteq A$ 。

- $(1) (R \mid_B)^{-1} = R^{-1} \mid_{Bo}$
- $(2) Q \mid_B \circ R \mid_B \subseteq (Q \circ R) \mid_{B \circ}$

证 (1) 任给 x, y∈B , 都有

 $< x, y > \in (R \mid_B)^{-1}$ 当且仅当 $< y, x > \in R \mid_B$ 当且仅当 $< y, x > \in R$

当且仅当 $\langle x, y \rangle \in R^{-1}$,

因此 $(R \mid_B)^{-1} = R^{-1} \mid_{Bo}$

(2) 任给 $< x, y > \in Q \mid_{B} \circ R \mid_{B}$,都有

存在 z, 使得 $\langle x, z \rangle \in R \mid_B \exists \langle z, y \rangle \in Q \mid_B$,

因为 $x, y, z \in B$, 所以

 $\langle x, z \rangle \in R \, \coprod \langle z, y \rangle \in Q$

因此

 $< x, y > \in Q \circ R$,

又因为 $x, y \in B$, 所以

 $< x, y > \in (Q \circ R) \mid_{B \circ}$

这就证明了 $Q|_{B} \circ R|_{B} \subseteq (Q \circ R)|_{B}$ 。

关系的逆与关系的交和并有以下性质。

3.1.18 定理 R 和 Q 是 A 上二元关系,则

- (1) 如果 $Q \subseteq R$, 则 $Q^{-1} \subseteq R^{-1}$ 。
- $(2) R^{-1} \cap Q^{-1} = (R \cap Q)^{-1}_{\circ}$
- (3) $R^{-1} \cup Q^{-1} = (R \cup Q)^{-1}_{\circ}$

证 (1) 任给 $< x, y > \in O^{-1}$, 都有

 $\langle y, x \rangle \in Q$,

由<y, x> \in Q 和 $Q \subseteq R$ 得

 $\langle y, x \rangle \in R$,

所以 $< x, y > \in Q^{-1}$ 。

(2) 任给 $< x, y > \in R^{-1} \cap Q^{-1}$,都有 $< x, y > \in R^{-1}$ 且 $< x, y > \in Q^{-1}$,由 $< x, y > \in R^{-1}$ 得

 $\langle y, x \rangle \in R$

由 $< x, y > \in Q^{-1}$ 得

 $\langle y, x \rangle \in Q$,

由<y, x> \in R 和<y, x> \in Q 得

 $\langle y, x \rangle \in R \cap Q$,

由<*y*, *x*>∈R∩Q 得

 $\langle x, y \rangle \in (R \cap O)^{-1}$

因此 $R^{-1} \cap Q^{-1} \subseteq (R \cap Q)^{-1}$ 。

由 $R \cap O \subseteq R$ 和(1)得

 $(R \cap Q)^{-1} \subseteq R^{-1} ,$

由 $R \cap Q \subseteq Q$ 和(1)得

 $(R \cap O)^{-1} \subseteq O^{-1}$

因此 $(R \cap Q)^{-1} \subseteq R^{-1} \cap Q^{-1}$ 。

(3) 类似(2),详细证明留给读者。

习题 3.1

3.1.1 R 是 n 元关系,令 $A = \bigcup_{i < n} D_i$,其中,任给 $0 \le i \le n-1$, $D_i = \{y \mid 存在 < x_0, ..., x_{n-1} > \in R$,使得 $y = x_i\}$,

证明:

- (1) $R \subseteq D_0 \times ... \times D_{n-1}$
- (2) R 是 A 上 n 元关系。
- 3.1.2 R, Q 是 A 上 n 元关系,B ⊆ A。证明:(R | B) \cup (Q | B) = (R \cup Q) | Bo
 - 3.1.3 证明二元关系的以下性质:
 - (1) 如果 $R_1 \subseteq R_2$, $Q_1 \subseteq Q_2$, 则 $Q_1 \circ R_1 \subseteq Q_2 \circ R_2$ 。
 - $(2) (Q \circ R)^{-1} \subseteq R^{-1} \circ Q^{-1}$
 - $(3) R^{-1} \cup O^{-1} = (R \cup O)^{-1}$
 - 3.1.4 举例说明不一定有 $(Q|_B)\circ(R|_B)=(Q\circ R)|_B$ 。
 - 3.1.5 f 和 g 是映射 , G(f) 和 G(g) 分别是 f 和 g 的图像。证明:
 - (1) f = g 当且仅当 $G(f) = G(g)_{o}$
 - (2) 如果 f 是双射,则 $G(f^{-1}) = G(f)^{-1}$ 。
 - (3) $G(g \circ f) = G(g) \circ G(f)_{\circ}$

3.2 等价关系

元素的相等有以下三条性质:

- (1) 任给x, 都有x = x;
- (2) 任给 x, y, 如果 x = y, 则 y = x;
- (3) 任给 x, y, z, 如果 x = y 且 y = z, 则 x = z。

除相等外,还有一些二元关系有这三条性质。有这三条性质的二元关系是一种重要的二元关系。

- **3.2.1 定义** 等价关系 A 上二元关系 R 称为 A 上等价关系,如果 R 满足以下性质:
 - (1) 自返性 任给 $x \in A$, 都有 $< x, x > \in R$;
 - (2) 对称性 任给 $x, y \in A$, 如果 $\langle x, y \rangle \in R$, 则 $\langle y, x \rangle \in R$;
- (3) 传递性 任给 $x, y, z \in A$, 如果 $\langle x, y \rangle \in R$ 且 $\langle y, z \rangle \in R$, 则 $\langle x, z \rangle \in R$ 。

R 有自返性是说 A 中每个元素自己与自己有 R 关系,所以 R 包含了 I_A ,即 $I_A \subseteq R$ 。因此 R 有自返性也可以用 $I_A \subseteq R$ 来表示。

R 有对称性是说 R 关系和次序无关,也就是考虑 A 中两个元素是否有 R 关系时,不需要考虑它们的次序。

如果 R 有对称性,则任给< x, $y>\in R^{-1}$,都有< y, $x>\in R$,由 R 的对称性得< x, $y>\in R$,所以 $R^{-1}\subseteq R$ 。

反之,如果 $R^{-1} \subseteq R$,则任给 $< x, y > \in R$,都有 $< y, x > \in R^{-1}$,由 $R^{-1} \subseteq R$ 得 $< y, x > \in R$,所以 R 有对称性。

因此 R 有对称性也可以用 $R^{-1} \subseteq R$ 来表示。

R 有传递性是说,如果 A 中两个元素可以通过一个中间元素有间接联系的话,则它们就有直接联系。

如果 R 有传递性,则任给 $< x, z > \in R \circ R$,存在 y,使得 $< x, y > \in R$ 且 $< y, z > \in R$,由 R 的传递性得 $< x, z > \in R$,所以 $R \circ R \subseteq R$ 。

反之,如果 $R \circ R \subseteq R$,则任给 $< x, y > \in R$ 和 $< y, z > \in R$,都有 $< x, z > \in R \circ R$,由 $R \circ R \subseteq R$ 得 $< x, z > \in R$,所以 R 有传递性。

因此 R 有传递性也可以用 $R \circ R \subseteq R$ 来表示。

下面是等价关系的几个简单的例子。

- **3.2.2 例** A 上恒等关系 I_A 和 A 上全关系 A^2 都是 A 上的等价关系。
- **3.2.3 例** 令 A = 人类。有相同父母(见例 3.1.4)是 A 上的等价关系。
- **3.2.4 例** $Q = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in \mathbb{R} \ \exists \ x y \in \mathbb{Z} \}$ 是 R 上的等价关系。 理由如下:

自返性。任给 $x \in \mathbf{R}$,都有 $x - x \in \mathbf{Z}$,所以 $\langle x, x \rangle \in Q$ 。 对称性。任给 $x, y \in \mathbf{R}$,如果 $\langle x, y \rangle \in Q$,则 $x - y \in \mathbf{Z}$,所以 $y - x = -(x - y) \in \mathbf{Z}$,

因此 $\langle y, x \rangle \in Q_{\bullet}$

传递性。任给 $x, y, z \in \mathbb{R}$, 如果 $\langle x, y \rangle \in Q$ 且 $\langle y, z \rangle \in Q$,则 $x-y \in \mathbb{Z}$ 且 $y-z \in \mathbb{Z}$,

所以

 $x-z = (x-y)+(y-z) \in \mathbf{Z}$,

因此 $\langle x, z \rangle \in Q_{\bullet}$

再来看一个较为复杂的例子。

是 A 上的等价关系。理由如下:

自返性。任给 $\langle x, y \rangle \in A$,都有 xy = xy,所以

 $<<x, y>, <x, y>> \in R_{o}$

对称性。任给<x, y>, <u, v> \in A,如果<<x, y>, <u, v>> \in R,则 xv = uy,所以

uy = xv.

因此 $<< u, v>, < x, y>> \in R_o$

传递性。任给<*x*, *y*>, <*u*, *v*>, <*w*, *z*>∈*A* ,如果<<*x*, *y*>, <*u*, *v*>>∈*R* 且<<*u*, *v*>, <*w*, *z*>>∈*R* ,则

 $xv = uy \coprod uz = wv$,

所以

xvuz = uywv,

由 *v*∈**Z**⁺得

 $v \neq 0$,

如果 $u \neq 0$,则由 xvuz = uywv 和乘法消去律得

xz = wy,

如果 u = 0,则由 xv = uy和 uz = wv 得 x = 0且 w = 0.

也有

xz = wy

因此 $\langle\langle x, y \rangle, \langle w, z \rangle\rangle \in R_o$

在一般讨论等价关系时,将等价关系记为~,将< x, $y> \in \sim$ 记为 $x \sim y$,称 x 和 y 等价,也称 x 等价于 y。

任给集合中的一个元素,所有和这个元素等价的元素组成一个子集。

3.2.6 定义 等价类 \sim 是 A 上等价关系, $a \in A$ 。所有和 a 等价的元素组成的 A 的子集称为 a 的等价类,记为 \widetilde{a} ,即

 $\tilde{a} = \{x \mid x \in A \perp x \sim a\}_{\circ}$

所以:

 $x \in \tilde{a}$ 当且仅当 $x \sim a$

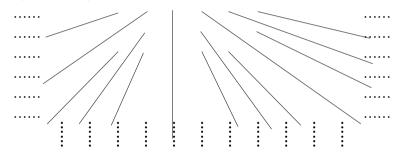
A 的所有等价类组成 A 的一个子集族。

3.2.7 **定义** 商集 \sim 是 A 上等价关系,A 的所有等价类组成的 A 的子集族称为 A 的商集,记为 A / \sim ,即 A / \sim = { \tilde{x} | $x \in A$ }。 为熟悉等价类和商集的概念,先来看几个例子。

3.2.8 例 ~是 A 上恒等关系 I_A , 则任给 $x \in A$, 都有 $\tilde{x} = \{x\}$, 所以 $A / \sim = \{\{x\} \mid x \in A\}$ 。

 \sim 是 A 上全关系 A^2 则任给 $x \in A$ 都有 $\tilde{x} = A$ 所以 $A / \sim = \{A\}$ 。
3.2.9 例 将 $Z \times Z^+$ 的元素排列如下:

取~是例 3.2.5 中的 Q ,则以下示意图中的每条直线代表一个等价 类(为<0, 1>):



3.2.10 **例** 取~是例 3.2.4 中的实数 R 上的等价关系 Q。 如果 $x\sim a$,则 $x-a\in {\bf Z}$,所以存在 $y\in {\bf Z}$,使得 x=a+y。 如果存在 $y\in {\bf Z}$,使得 x=a+y,则 $x-a=(a+y)-a=y\in {\bf Z}$,所以 $x\sim a$ 。 因此

 $x \sim a$ 当且仅当存在 $y \in \mathbb{Z}$, 使得 x = a + y。

这就是说:任给 $a \in \mathbf{R}$,都有 $\tilde{a} = \{a + y \mid y \in \mathbf{Z}\}$ 。

任给 $a, b \in (0, 1]$, 如果 $a \neq b$, 则 $a - b \notin \mathbb{Z}$, 所以 $\tilde{a} \neq \tilde{b}$ 。

又任给 $x \in \mathbb{R}$, 取 y 为小于 x 的最大整数 , 则存在 $a \in (0, 1]$, 使 得 x = a + y , 由 x = a + y 得 $x \in \tilde{a}$ 。

因此,实数 R 在等价关系~下的商集 R /~ = { $\tilde{x} \mid x \in (0, 1]$ }。 在例 3.2.10 中,子集(0,1]有这样的的性质:

89

- (1) 任给 $a, b \in (0, 1]$, 都有 $\tilde{a} \neq \tilde{b}$;
- (2) 任给 $x \in \mathbb{R}$, 存在 $a \in (0, 1]$, 使得 $\tilde{x} = \tilde{a}$ 。

这种方法具有一般性,为了更清楚地表达商集 A/\sim ,总是想法将 A/\sim 表示为 $A/\sim=\{\tilde{x}\mid x\in B\}$,B 是 A 的子集,满足:

- (1) 任给任给 $x, y \in B$, 都有 $\tilde{x} \neq \tilde{y}$;
- (2) 任给 $x \in A$, 存在 $y \in B$, 使得 $\tilde{x} = \tilde{y}$ 。

这样的子集 B 称为等价关系~的特征集。

以下讨论等价类和商集的性质。

由自返性,每个元素属于它的等价类。由对称性和传递性,每个等价类中的元素互相等价,且和等价类外的元素不等价。

3.2.11 **定理** \sim 是 A 上等价关系。

- (1) 任给 $x \in A$, 都有 $x \in \tilde{x}$ 。
- (2) 任给 $x, y \in A$, $\tilde{x} = \tilde{y}$ 当且仅当 $x \sim y$ 。

证 (1) 任给 $x \in A$, 由~的自返性得 $x \sim x$, 所以 $x \in \tilde{x}$ 。

(2) 任给 $x, y \in A$, 如果 $\tilde{x} = \tilde{y}$, 则由(1)得 $x \in \tilde{x}$, 所以 $x \in \tilde{y}$, 因此 $x \sim y_0$

任给 $x, y \in A$, 如果 $x \sim y$, 则任给 $z \in \tilde{x}$,都有 $z \sim x$,由~的传递性得 $z \sim v$,所以 $z \in \tilde{y}$,因此 $\tilde{x} \subseteq \tilde{y}$ 。

由~的对称性得 $y \sim x$, 同理可证 $\tilde{y} \subseteq \tilde{x}$ 。

由定理 3.2.11, 可得商集的以下性质。

3.2.12 **定理** \sim 是 A 上等价关系。

- (1) 任给 $\tilde{x} \in A/\sim$, $\tilde{x} \neq \emptyset$ 。
- (2) $\bigcup (A/\sim) = A_{\circ}$
- (3) 任给 \tilde{x} , $\tilde{y} \in A/\sim$, 如果 $\tilde{x} \neq \tilde{y}$,则 $\tilde{x} \cap \tilde{y} = \varnothing$ 。

证 (1)(2)由定理 3.2.11(1)直接可得

(3) 证明如果 $\tilde{x} \cap \tilde{y} \neq \emptyset$,则 $\tilde{x} = \tilde{y}$ 。

任给 \tilde{x} , $\tilde{y} \in A / \sim$,如果 $\tilde{x} \cap \tilde{y} \neq \emptyset$,则

存在 z , 使得 $z \in \tilde{x}$ 且 $z \in \tilde{y}$,

所以

 $z \sim x \perp z \sim v$.

由定理 3.2.10(2)得 $\tilde{x} = \tilde{z} = \tilde{v}$ 。

定理 3.2.12 的直观意义是说:商集 A/\sim 将集合 A 分成互不相交的非空子集。这种将集合分成互不相交的非空子集的子集族是一种重要的子集族。

- **3.2.13 定义** 划分 $A \neq \emptyset$, Γ是 A 的子集族。 Γ称为 A 的一个划分,如果Γ满足以下条件:
 - $(1) \varnothing \notin \Gamma$;
 - (2) $\bigcup \Gamma = A$;
- (3) Γ 是不交的,即任给 $X, Y \in \Gamma$,如果 $X \neq Y$,则 $X \cap Y = \emptyset$ 。 定理 3.2.12 是说商集 A / \sim 是 A 的一个划分,更进一步,A 的任何一个划分都是 A 在某个等价关系下的商集。具体地说,如果 Γ 是 A 的一个划分,则存在 A 上等价关系~,使得 $A / \sim = \Gamma$ 。
 - 3.2.14 定理 $\Gamma \in A$ 的一个划分,定义

 $\sim = \{ \langle x, y \rangle \mid$ 存在 $X \in \Gamma$, 使得 $x, y \in X \}$,

则:

- (1) ~是 A 上等价关系。
- (2) 任给 $X \in \Gamma$, 任给 $x \in X$, 都有 $\tilde{x} = X$ 。
- (3) $A/\sim = \Gamma_{\circ}$

 \overline{U} (1) 证明~有自返性、对称性和传递性。 自返性。任给 $x \in A$, 由 $\bigcup \Gamma = A$ 得

存在 $X \in \Gamma$, 使得 $x \in X$,

因此 $x \sim x$ 。

对称性。任给 $x, y \in A$, 如果 $x \sim y$, 则 存在 $X \in \Gamma$, 使得 $x, y \in X$,

这也就是

存在 $X \in \Gamma$, 使得 $y, x \in X$,

因此 *y~x*。

传递性。任给 $x, y, z \in A$, 如果 $x \sim y$ 且 $y \sim z$, 则

91

存在 $X, Y \in \Gamma$, 使得 $x, y \in X$ 且 $y, z \in Y$ 。

由 $y \in X \cap Y$ 得

 $X \cap Y \neq \emptyset$.

再由Γ是不交的得 X = Y, 所以 存在 $X \in \Gamma$, 使得 $x, z \in X$,

因此 x~z。

(2) 设 $X \in \Gamma$, $x \in X$, 证明 $\tilde{x} = X$ 。 任给 $y \in X$, 由~的定义得 $y \sim x$, 所以 $y \in \tilde{x}$ 。

因此 $X \subset \tilde{x}$ 。

任给 $y \in \tilde{x}$, 由~是等价关系得 $y \sim x$,

由~的定义得

存在 $Y \in \Gamma$, 使得 $x, y \in Y$,

再由 $x \in X \cap Y$ 和Γ是不交的得 X = Y, 所以 $y \in X$ 。

因此 $\tilde{x} \subseteq X$ 。

(3) 任给 $\tilde{x} \in A / \sim$,都有 $x \in A$,由 $\bigcup \Gamma = A$ 得存在 $X \in \Gamma$,使得 $x \in X$,

再由(2)得 $\tilde{x} = X$,所以 $\tilde{x} \in \Gamma$ 。

因此 $A/\sim \subseteq \Gamma$ 。

任给 $X \in \Gamma$, 由 $X \neq \emptyset$ 得存在 $x \in X$,

再由(2)得 $X = \tilde{x}$,所以 $X \in A /\sim$ 。

因此 Γ ⊆ A /~。

习题 3.2

- 3.2.1 R 是 A 上有对称性和传递性的二元关系。
- (1) 证明:如果任给 $x \in A$, 存在 $y \in A$, 使得 $\langle x, y \rangle \in R$ (这种性质称为持续性) , 则 A 有自返性。
 - (2) 举例说明 R 不一定有自返性。
 - 3.2.2 *S* 是 *A* 上有自返性和传递性的二元关系。令 $R = \{ \langle x, y \rangle | \langle x, y \rangle \in S \text{ } \exists \langle y, x \rangle \in S \}$

证明: $R \neq A$ 上等价关系。

3.2.3 n 是自然数且 n>1, 令

 $\sim = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in \mathbb{Z} \text{ , 存在 } z \in \mathbb{Z} \text{ , 使得 } y - x = nz \}$

证明:

- (1) ~是 \mathbf{Z} 上等价关系。这个等价关系称为模 \mathbf{n} 同余关系。
- (2) 任给 $x \in A$, 都有 $\tilde{x} = \{x + nz \mid z \in \mathbb{Z}\}$ 。
- (3) N_n是等价关系~的特征集。
- 3.2.4 考虑 **N** × **N** 上的二元关系

 $R = \{ \langle \langle x, y \rangle, \langle u, v \rangle | x+v = u+y \}$

- (1) 证明: $R \in \mathbf{N} \times \mathbf{N}$ 上的等价关系。
- (2) 仿照例 3.2.9, 画出其等价类的示意图。
- 3.2.5 h 是 A 到 B 的映射,令 $\sim = \{ \langle x, y \rangle \mid x, y \in A \perp L \mid h(x) = h(y) \}$

证明:

- (1) \sim 是 A 上等价关系。所以可以构造 A 到 A / \sim 的映射 $f: A \rightarrow A$ / $\sim f(x) = \tilde{x}$ 。
- (2) 如果 $\tilde{x} = \tilde{y}$,则 h(x) = h(y) ,所以可以构造 A / \sim 到 B 映射 $g: A / \sim \rightarrow B$ $g(\tilde{x}) = h(x)$ 。
- (3) f 是满射 , g 是单射且 $h = g \circ f$ 。
- $(4) \operatorname{ran}(h) = \operatorname{ran}(g)$ 。所以如果 h 是满射,则 g 是双射。

3.3 偏序关系

N 上的小干等干≤有以下三条性质:

- (1) 任给 $x \in \mathbb{N}$, 都有 $x \le x$;
- (2) 任给 $x, y \in \mathbb{N}$, 如果 $x \le y$ 且 $y \le x$,则 x = y;
- (3) 任给 $x, y, z \in \mathbb{N}$, 如果 $x \le y$ 且 $y \le z$, 则 $x \le z$ 。
- (1)和(3)分别是自返性和传递性,(2)称为反对称性。有这三条性质的二元关系是一种重要的二元关系。
- **3.3.1 定义** 偏序关系 A 上二元关系 R 称为 A 上偏序关系,如果 R 满足以下性质:
 - (1) 自返性 任给 $x \in A$, 都有 $< x, x > \in R$;
- (2) 反对称性 任给 $x, y \in A$, 如果 $\langle x, y \rangle \in R$ 且 $\langle y, x \rangle \in R$,则 x = y ;
- (3) 传递性 任给 x, y, $z \in A$, 如果 $\langle x, y \rangle \in R$ 且 $\langle y, z \rangle \in R$, 则 $\langle x, z \rangle \in R$ 。

自返性和传递性的意义前面已经讲过,它们可以分别表示为 $I_A\subseteq R$ 和 $R\circ R\subseteq R$ 。

A 上关系 R 有反对称性是说,A 中两个不同的元素,至多只能有一种次序的联系。

如果 R 有反对称性,则任给 $< x, y> \in R \cap R^{-1}$,都有 $< x, y> \in R$ 且 $< y, x> \in R$,由 R 的反对称性得 x = y,即

 $\langle x, y \rangle \in I_A$

所以 $R \cap R^{-1} \subseteq I_{A_0}$

反之,如果 $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$,则任给 $< x, y> \in R$ 和 $< y, x> \in R$,都有 $< x, y> \in R \cap R^{-1}$,由 $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$ 得 $< x, y> \in I_A$,即

x = y,

所以 R 有反对称性。

因此 R 有反对称性也可以用 $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$ 来表示。 下面是偏序关系的几个例子。

- 3.3.2 **例** N, Z, Q和R上的小于等于关系分别是N, Z, Q和R上的偏序关系。
 - **3.3.3 例** 集合族上的包含关系是偏序关系(见定理 1.2.7)。

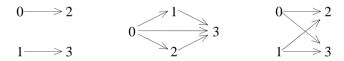
偏序关系可以看成一种广义的大小关系,直观地可以将集合中的元素依偏序关系排成一个次序。这种次序有各种情况。

3.3.3 例
$$A = \{0, 1, 2, 3\}$$
, 令
$$R = \{<0, 2>, <1, 3>\} \cup I_A,$$

$$S = \{<0, 1>, <0, 2>, <0, 3>, <1, 2>, <1, 3>\} \cup I_A,$$

$$Q = \{<0, 2>, <0, 3>, <1, 2>, <1, 3>\} \cup I_A,$$

则 R, S, Q 都是 A 上偏序关系,它们的直观形象如下:



例 3.3.3 也说明了一个集合上可以有不同的偏序关系。以下是 N 和 Z 上不同于小于等于关系的偏序关系。

3.3.4 **例** n 是自然数且
$$n \ge 1$$
, 令 $S_n = \{ \langle x, y \rangle | n \le x \le y \text{ od } x \le y \le n-1 \}$

和

$$Q_n = \{ \langle x, y \rangle \mid y \le n-1 \perp n \le x \}$$

则 $R_n = S_n \cup Q_n$ 是 N 上偏序关系,它的直观形象如下:

$$n, n+1, \ldots, 0, \ldots, n-1$$

3.3.5 例 令

$$R_1 = \{ \langle x, y \rangle \mid 0 \le x \le y \}$$
,
 $R_2 = \{ \langle x, y \rangle \mid y \le x \le -1 \}$
 $R_3 = \{ \langle x, y \rangle \mid 0 \le x \not\sqsubseteq y \le -1 \}$,

则 $R = R_1 \cup R_2 \cup R_3$ 是 Z 上偏序关系,它的直观形象如下:

 $0, 1, \ldots, n, \ldots, -1, -2, \ldots, -n, \ldots$

3.3.6 例 考虑 N 上二元关系

 $R = \{ \langle x, y \rangle \mid$ 存在 $n \in \mathbb{N}$, 使得 $y = xn \}$

 $\langle x, y \rangle \in R$ 的直观意义是 x 整除 y , 所以 R 称为 N 上整除关系。 R 是偏序关系的理由如下:

自返性。任给 $x \in \mathbb{N}$, 都有 x = x1 , 所以 $< x, x > \in R$; 反对称性。任给 $x, y \in \mathbb{N}$, 如果 $< x, y > \in R$ 且 $< y, x > > \in R$, 则存在 $n, m \in \mathbb{N}$, 使得 y = xn, x = ym ,

所以

 $y = y m n_o$

当 y = 0 时,有

x = ym = 0 = y,

当 $y \neq 0$ 时,由乘法消去律得 mn = 1,所以 m = 1,

也有 x = ym = y1 = y;

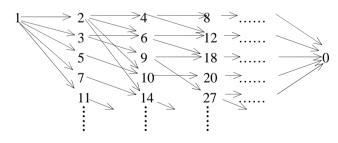
传递性。任给 $x, y, z \in \mathbb{N}$, 如果 $\langle x, y \rangle \in R$ 且 $\langle y, z \rangle \rangle \in R$, 则存在 $n, m \in \mathbb{N}$, 使得 y = xn, z = ym ,

所以

存在 $nm \in \mathbb{N}$, 使得 z = ym = x(nm) ,

因此 $< x, z > \in R_{\circ}$

整除关系的直观形象如下:



R 是 A 上偏序关系,如果<x, $y>\in$ R 或<y, $x>\in$ R,则称 x,y 可比较,反之,如果<x, $y>\notin$ R 且<y, $x>\notin$ R,则称 x,y 不可比较。如在例 3.3.3 中,对于偏序 S 来说,1 和 2 不可比较,又如在例 3.3.6 中,任何两个素数都不可比较。

如果偏序关系 R 使得 A 中任何两个两个元素都可比较,则称 R 有可比较性。和自返性、对称性、反对称性、传递性类似,A 上偏序 R 有可比较性可表示为 $A^2 \subseteq R \cup R^{-1}$ 。有可比较性的偏序关系是一种重要的偏序关系。

3.3.7 定义 全序关系 $R \neq A$ 上全序关系 ,如果 R 有可比较性 ,即

任给 $x, y \in A$,都有 $< x, y > \in R$ 或 $< y, x >> \in R$,

则称 $R \in A$ 上全序关系,简称 $R \in A$ 上全序。

最常见的全序关系是 N, Z, Q 和 R 上的小于等于关系。 Γ 是集合族,由单调集合族的定义可知: Γ 上的包含关系是全序关系当且仅当 Γ 是单调的。

对于 A 中两个不同的元素,可比较性是说它们至少按一种次序相联系,反对称性是说它们至多按一种次序相联系,所以 A 上一个全序保证了 A 中任两个元素恰好按一种次序相联系。

如果将 A 的元素依全序关系排成次序,则它的直观形象将是一条直线。因此,A 上全序也称为 A 上线形序。反之依偏序关系将 A 的元素排成次序,如果它的直观形象将是一条直线,则这个偏序关系就是全序关系。因此,例 3.1.4 中 R_n 和例 3.1.4 中 R 都是全序,而例 3.1.3 中 R, S, Q 和例 3.1.6 中 R 都不是全序。

一个次序倒过来仍是一个次序,一个次序限制在部分元素上还是一个次序。这就是说,偏序关系在关系的逆和限制下仍是偏序关系。进一步有,如果是全序,则在逆和限制下仍是全序。

3.3.8 **定理** $R \neq A$ 上偏序关系 $B \subseteq A$ 。

- $(1) R^{-1}$ 是 A 上偏序关系。
- $(2) R \mid_B$ 是 A 上偏序关系。

- (3) 如果 R 是全序,则 R^{-1} 和 $R \mid_{R}$ 也是全序。
- \mathbf{ii} (1) 证明 R^{-1} 有自返性、对称性和传递性。

自返性。任给 $x \in A$, 由 R 的自返性得

 $< x, x > \in R$,

所以 $< x, x > \in R^{-1}$;

反对称性。任给 $x, y \in A$,如果 $< x, y > \in R^{-1}$ 且 $< y, x > \in R^{-1}$,则 $< y, x > \in R$ 且 $< x, y > \in R$,

由 R 的反对称性得 x = y;

传递性。任给 $x, y, z \in A$, 如果 $< x, y > \in R^{-1}$ 且 $< y, z > \in R^{-1}$, 则 $< y, x > \in R$ 且 $< z, y > \in R$,

由 R 的传递性得

 $\langle z, x \rangle \in R$

所以 $\langle x, z \rangle \in R^{-1}$ 。

(2) 证明 R | R 有自返性、对称性和传递性。

自返性。任给 $x \in B$, 都有 $x \in A$, 由 R 的自返性得 $\langle x, x \rangle \in R$,

所以 $\langle x, x \rangle \in R \mid_{B_0}$

反对称性。任给 $x, y \in B$,如果 $< x, y > \in R \mid_B \coprod < y, x > \in R \mid_B$,则 $< x, y > \in R \coprod < y, x > \in R$,

由 R 的反对称性得 x = y。

传递性。任给 $x, y, z \in A$, 如果 $\langle x, y \rangle \in R \mid_B \exists \langle y, z \rangle \in R \mid_B$, 则 $\langle x, y \rangle \in R \exists \langle y, z \rangle \in R$,

由 R 的传递性得

 $\langle x, z \rangle \in R$,

所以 $< x, z > \in R \mid_B$ 。

(3) 由(1)和(2), 只需证 R^{-1} 和 $R|_{B}$ 的可比较性。

任给 $x, y \in A$, 由 R 的可比较性得

< x, y> ∈ R 或< y, x> ∈ R,

所以 $< x, y > \in R^{-1}$ 或 $< y, x > \in R^{-1}$ 。

任给 $x, y \in B$,都有 $x, y \in A$,由 R的可比较性得

 $\langle x, y \rangle \in R \ \vec{\otimes} \langle y, x \rangle \in R$

所以 $\langle x, y \rangle \in R \mid_B$ 或 $\langle y, x \rangle \in R \mid_B$ 。

利用自返性、反对称性和传递性的集合表示法,可以更简单地证明定理 3.3.8 的(1)和(2)。

(1) 证明从 $I_A \subseteq R$, $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$ 和 $R \circ R \subseteq R$ 得 $I_A \subseteq R^{-1}$, $R^{-1} \cap (R^{-1})^{-1} \subseteq I_A$ 和 $R^{-1} \circ R^{-1} \subseteq R^{-1}$ 。

从 $I_A \subseteq R$ 得

$$\mathbf{I}_A = \mathbf{I}_A^{-1} \subseteq R^{-1} ,$$

从 $R \cap R^{-1} \subseteq I_{\lambda}$ 得

$$R^{-1} \cap (R^{-1})^{-1} = R^{-1} \cap R \subseteq I_A$$

从 $R \circ R \subseteq R$ 得 $R^{-1} \circ R^{-1} = (R \circ R)^{-1} \subseteq R^{-1}$ 。

(2) 证明从 $I_A \subseteq R$, $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$ 和 $R \circ R \subseteq R$ 得 $I_B \subseteq R \mid_B$, $R \mid_B \cap (R \mid_B)^{-1} \subseteq I_B$ 和 $R \mid_B \circ R \mid_B \subseteq R \mid_B$ 。

从 $I_{\Delta} \subset R$ 得

$$I_B = I_A \mid_B \subseteq R \mid_B ,$$

从 $R \cap R^{-1} \subset I_{4}$ 得

 $R\mid_B\cap (R\mid_B)^{-1}=R\mid_B\cap R^{-1}\mid_B=(R\cap R^{-1})\mid_B\subseteq \mathrm{I}_A\mid_B=\mathrm{I}_A\ ,$ 从 $R\circ R\subseteq R$ 得 $R\mid_B\circ R\mid_B\subseteq (R\circ R)\mid_B\subseteq R\mid_B$ 。

习题 3.3

3.3.1 $f \in A$ 到 B 的双射, $R \in A$ 上偏序关系,令 $R(f) = \{ \langle f(x), f(x) \rangle \mid \langle x, y \rangle \in R \}$

证明:

- (1) R(f)是 B 上偏序关系。
- (2) 任给 $x, y \in A$, 都有 $< x, y > \in R$ 当且仅当 $< f(x), f(y) > \in R(f)$ 。
- 3.3.2 考虑 **R**×**R**上的二元关系

$$S = \{ \langle x, y \rangle, \langle u, v \rangle \mid x \leq u \perp y \leq v \}_{\circ}$$

证明: $S \in \mathbf{R} \times \mathbf{R}$ 上偏序关系,但不是全序关系。

3.3.3 S 是 A 上有自返性和传递性的二元关系,由习题 3.2.2 可知

 $\sim = \{ \langle x, y \rangle \mid \langle x, y \rangle \in S \ \exists \langle y, x \rangle \in S \}$

是 A 上等价关系,所以可以定义商集 A/\sim 上的二元关系

$$S^* = \{ \langle \widetilde{x}, \widetilde{y} \rangle | \langle x, y \rangle \in S \}$$

证明:

- (1) $x \sim u$ 且 $y \sim v$,则 $\langle x, y \rangle \in S$ 当且仅当 $\langle u, y \rangle \in S$ 。
- $(2) < \tilde{x}, \tilde{y} > \in S*$ 当且仅当 $< x, y > \in S_{\circ}$
- (3) S*是 A /~上偏序关系。
- (4) 如果 S 有可比较性,则 S*是全序。
- 3.3.4 R 是 A 上二元关系。
- (1) 证明: R 有可比较性当且仅当 $A^2 \subset R \cup R^{-1}$ 。
- (2) 利用(1)证明定理 3.3.8 的(3)。
- 3.3.5 R 是 A 上偏序关系,令 $S = R \setminus I_A$,即

 $S = \{ \langle x, y \rangle \mid \langle x, y \rangle \in R \coprod x \neq y \}$

证明:S 有反自返性(反自返性是指:任给 $x \in A$, 都有 $< x, y > \notin S$)和 传递性。

具有反自返性和传递性的二元关系称为严格偏序关系。注意 严格偏序关系不是偏序关系。在一些关于集合的著作中所定义的 偏序关系和本书不一样,而是这里所说的严格偏序关系。

3.3.6 S 是 A 上严格偏序关系,令 $R = S \cup I_A$,即

 $R = \{ \langle x, y \rangle \mid \langle x, y \rangle \in S \ \vec{\mathbf{x}} \ x = y \}$

证明: $R \neq A$ 上偏序关系。

3.3.7 A 上既是等价关系又是偏序关系的二元关系是什么关系?

3.4 偏序集

这一节继续讨论偏序关系。

- **3.4.1 定义** 偏序集 带有偏序关系的集合称为偏序集。如果这个偏序是全序,则称这个偏序集为全序集。
- 一般情况下, N, Z, Q 和 R 作为偏序集, 它们的偏序总是指小于等于关系,集合族作为偏序集,偏序总是指包含关系。

A 是偏序集,它的偏序是 R , B 是 A 的子集 , B 作为偏序集 , 在不加说明的情况下,总是以 $R \mid_B$ 作为它的偏序。特别地, \mathbf{N}_n 以小干等干关系作为它的偏序

在一般讨论偏序关系时,在不至于混淆时,总是将偏序关系记为 \leq 。如果为了指出 \leq 是 A 的偏序,则可以将 \leq 表示为 \leq A。当有不同的偏序时,还可以在 \leq 上加下标,如 \leq 1、 \leq 2</sub>等。

为了简便起见,将 $< x, y> \in \le$ 记为 $x \le y$,称为 x 小于等于 y,将 $x \le y$ 且 $x \ne y$ 记为 x < y 称为 x 小于 y。有时也将 $x \le y$ 记为 $y \ge x$,称为 y 大于等于 x,将 x < y 记为 y > x,称为 y 大于 x。

数在小于等于关系下的一些有关大小的概念可以推广到偏序 集。

3.4.2 定义 上界和下界 A 是偏序集, $X \subseteq A$ 。A 中比 X 中每个元素都大或等的元素称为 X 的上界。A 中比 X 中每个元素都小或等的元素称为 X 的下界。对于 $a \in A$,a 是 X 的上界的条件是:

任给 $x \in X$, 都有 $x \le a$ 。

a 是 X 的下界的条件是:

任给 $x \in X$,都有 $x \ge a$ 。

如果 a 是 X 的上界(下界)且 $b \ge a$ ($b \le a$),则 b 也是 X 的上界 (下界),所以 X 的上界和下界可以有多个。如对于 N 的子集 N_n 来说,n, n+1,......都是它的上界。另一方面,X 不一定有上界和下界,如 N 的子集 N 就没有上界和下界。

3.4.3 定义 上确界和下确界 A 是偏序集, $X \subseteq A$ 。X 的上界中最小的元素称为 X 的上确界。X 的下界中最大的元素称为 X 的下确界。对于 $a \in A$, $a \in X$ 的上确界的条件是:

a 是 X 的上界且(任给 X 的上界 x , 都有 $x \ge a$)。 a 是 X 的下确界的条件是:

a 是 X 的下界且(任给 X 的下界 x , 都有 $x \le a$)。

如果 a 和 b 都是 X 的上确界,则 b 是 X 的上界,由 a 是 X 的上确界的条件得 $b \ge a$,同理可得 $a \ge b$,因此 a = b。这说明 X 的上确界如果存在则惟一。同样,X 的下确界如果存在也惟一。

X 的上确界(下确界)不一定存在。X 的上界(下界)不存在时, 当然 X 的上确界(下确界)不存在,就是 X 的上界(下界)存在时,X 的上确界(下确界)也可能不存在。

如在例 3.3.3 中,对于偏序关系 Q 来说,子集 $\{0,1\}$ 有上界 2 和 3,但没有上确界,子集 $\{2,3\}$ 有下界 0 和 1,但没有下确界。

3.4.4 定义 最大元和最小元 A 是偏序集, $X \subseteq A$ 。X 中最大的元素称为 X 的最大元。X 中最小的元素称为 X 的最小元。对于 $a \in A$, $a \in X$ 的最大元的条件是:

 $a \in X$ 且(任给 $x \in X$, 都有 $x \le a$)。

a 是 X 的最小元的条件是:

 $a \in X$ 且(任给 $x \in X$, 都有 $x \ge a$)。

与上界和下界的条件相比,可以看出最大元一定是上界,最 小元一定是下界。

如果 $a \in X$ 的最大元,则 $a \in X$,所以任给 X 的上界 x,都有 $x \ge a$,因此 a 还是 X 的上确界。但 X 的上确界不一定是 X 的最大元。如在例 3.3.3 中,对于偏序关系 S 来说,3 是子集 $\{0,1,2\}$ 的上确界,但不是子集 $\{0,1,2\}$ 的最大元。

类似地,X 的最小元是 X 的下确界,但 X 的下确界不一定是 X 的最小元。

3.4.5 定义 极大元和极小元 A 是偏序集 $X \subseteq A$ 。 $a \in X$,

如果 X 没有元素比 a 大,则称 a 是 X 的极大元,如果 X 没有元素比 a 小,则称 a 是 X 的极小元。对于 a \in A ,a 是 X 的极大元的条件是:

 $a \in X$ 且(不存在 $x \in X$, 使得 x > a),

等价地说也就是:

 $a \in X$ 且(任给 $x \in X$,如果 $x \ge a$,则 x = a)。

a 是 X 的极小元的条件是:

 $a \in X$ 且(不存在 $x \in X$, 使得 x < a),

等价地说也就是:

 $a \in X$ 且(任给 $x \in X$, 如果 $x \le a$, 则 x = a)。

将 A 上偏序关系看做一种广义的大小关系,并参照熟悉的数的小于等于关系,则上界,下界,上确界,下确界,最大元,最小元是容易理解的,不容易理解的是极大元和极小元。

极大元和最大元不同,X 的最大元是说它比 X 中其它元素都大,而 X 的极大元只是说 X 中没有比它大的元素。所以最大元一定是极大元,但 X 可以没有最大元而有极大元,并且极大元可以不至一个。如在例 3.3.3 中,对于偏序关系 R 来说,A 本身就有极大元 2 和 3 ,但 A 没有最大元。

极小元和最小元的关系是类似的。

为了熟悉这些概念,我们来看一些例子。

3.4.6 **例** Γ 是集合族, $\Sigma \subseteq \Gamma$,令 $X = \bigcup \Sigma$, $Y = \bigcap \Sigma$ 。

如果 $X \in \Gamma$, 则 X 是 Σ 的上确界(见定理 1.5.10(1)) , 如果 $Y \in \Gamma$, 则 Y 是 Σ 的上确界(见定理 1.5.10(2))。当 $\Gamma = P(A)$ 时 , 一定有 $X, Y \in \Gamma$, 所以任给 $\Sigma \subseteq P(A)$, Σ 在 P(A)中都有上确界和下确界。

3.4.7 **例** A 是偏序集, $\varnothing \subseteq A$ 。因为 \varnothing 没有任何元素,所以 A 中所有元素都是 \varnothing 的上界,因此 A 的最小元就是 \varnothing 的上确界。类似地,A 中所有元素都是 \varnothing 的下界,因此 A 的最大元就是 \varnothing 的下确界。

- **3.4.8 例** 考虑 N 上整除关系 R (见例 3.3.6)。任给 $x, y \in \mathbb{N}$, $\{x, y\}$ 的上确界就是 x, y 的最小公倍数 , $\{x, y\}$ 的下确界就是 x, y 的最大公因数 , 它们一定存在。1 是 N 的最小元 , 0 是 N 的最大元。任给 $X \subseteq \mathbb{N}$, 如果 $1 \notin X$, 则 X 中的任何素数都是极小元。
- **3.4.9 例** Γ 是集合族, Γ 的极大元也称为极大集。 Γ 中 A 是极大集的条件是:

任给 $X \in \Gamma$, 如果 $A \subseteq X$, 则 A = X。 又如果 A 是 Γ 的最大元 , 则 Γ 是 A 子集族。

A 是偏序集,偏序关系是 \leq_A , $B \subseteq A$, \leq_A 在 B 上的限制 $\leq_A \mid B$ (是 B 上的偏序关系)记为 \leq_{BG}

设 $X \subseteq B \subseteq A$ 。因为 $X \subseteq A$,所以对于 \leq_A 来说,X有最大元、最小元、极大元和极小元的概念。又因为 $X \subseteq B$,所以对于 \leq_B 来说,X 也有最大元、最小元、极大元和极小元的概念。由 $X \subseteq B$ 可知,任给 $x, y \in X$,都有 $x \leq_A y$ 当且仅当 $x \leq_B y$,而以上四个概念的定义中只涉及到 X 中的元素,因此它们实际上是一样的。

然而,上界、下界、上确界和下确界就依赖于A和B了,因为这些概念的定义中,分别涉及到A和B的元素。

如对于集合 $X = \{x \mid x \in \mathbf{Q} \perp x^2 < 2\}$ 来说,作为 \mathbf{Q} 的子集它没有上确界和下确界,但作为 \mathbf{R} 的子集它就有上确界 $\sqrt{2}$ 和下确界 $-\sqrt{2}$ 。

又如在例 3.3.3 中,对于偏序关系 S 来说, $\{0, 1, 2\}$ 作为它自身的子集没有上界,但作为 A 的子集就有上界 3。

全序集是偏序集的一种重要类型,在研究偏序集时,它的全 序子集有重要的位置。

3.4.10 定义 线形链 A 是偏序集 $X \subseteq A$ 。如果任给 $x, y \in X$,都有 $x \le y$ 或 $y \le x$,即 $x \in A$,则称 $x \in A$ 的线形链。

最常见的全序关系是 N, Z, Q 和 R 上的小于等于关系。 Γ 是集合族,由单调集合族的定义可知: Γ 上的包含关系是全序关系当且仅当 Γ 是单调的。

这里先看几个例子,关于线形链的应用以后再讨论。

- **3.4.11 例** 考虑 N 上整除关系 R (见例 3.3.6),则 $\{2^n \mid n \in \mathbb{N}\}$ 是线形符。
- **3.4.12 例** 考虑习题 3.3.2 中的 $\mathbf{R} \times \mathbf{R}$ 上的偏序关系 S , 则 $\{\langle x, x \rangle \mid x \in \mathbf{R} \}$ 是线形链。
- **3.4.13 例** $X \in A$ 的线形链。如果 $a \in X$ 的极大元,则 $a \in X$ 的最大元。理由如下:

任给 $x \in X$, 由 X 是线形链得

 $x \ge a$ 或 $x \le a$.

当 $x \neq a$ 时,由 a 是极大元可知没有 x > a,所以

x≤a ,

当 x = a 时当然有

 $x \leq a_{o}$

这就证明了

任给 $x \in X$, 都有 $x \le a$,

因此 a 是 X 的最大元。

类似地,如果a是X的极小元,则a是X的最小元。

这个例子说明了线形链不需要极大元和极小元的概念。特别 地,全序集不需要极大元和极小元的概念。

A 是偏序集,偏序关系是 \leq_A ,f 是 A 到 B 的双射, $\leq_B = \leq_A(f)$,由习题 3.3.1,不但 \leq_B 是 B 上偏序关系,而且任给 x, $y \in A$,都有 $x \leq_A y$ 当且仅当 $f(x) \leq_B f(y)$ 。

这说明了抽象地看,A 上的次序 \leq_A 和 B 上的次序 \leq_B 没有什么不一样。为了说明两个偏序集上的次序是一样的,引进偏序集相似的概念。

3.4.14 定义 相似映射 A, B 是偏序集,偏序关系分别是 \leq_A 和 \leq_B ,f 是 A 到 B 的双射。如果 f 满足

任给 $x, y \in A$,都有 $x \le_A y$ 当且仅当 $f(x) \le_B f(y)$,则称 $f \in A$ 到 B 的相似映射。

3.4.15 定义 相似 A, B 是偏序集,如果存在 A 到 B 的相似映射,则称 A 和 B 相似,记为 A B。

偏序集的相似有以下基本性质。

3.4.16 定理 *A, B, C* 是偏序集,则:

- $(1) A A_{\circ}$
- (2) 如果A B,则B A。
- (3) 如果A B且B C,则A C。
- 证 (1) 任给 $x, y \in A$, 都有

 $x \leq_A y$ 当且仅当 $i_A(x) \leq_A i_A(y)$,

所以 i_A 是 A 到 A 的相似映射,因此 A A。

(2) 如果 A B,则存在 A 到 B 的相似映射 f,考虑 f 的逆映射 f^{-1} 。任给 $x, y \in B$,都有

$$x \le_B y$$
 当且仅当 $f(f^{-1}(x)) \le_B f(f^{-1}(y))$
当且仅当 $f^{-1}(x) \le_A f^{-1}(y)$,

所以 f^{-1} 是 B 到 A 的相似映射,因此 B A。

(3) 如果 A B 且 B C,则存在 A 到 B 的相似映射 f 和 B 到 C 的相似映射 g,考虑 f 和 g 的复合映射 $g \circ f$ 。任给 $x, y \in A$,都有

$$x \leq_A y$$
 当且仅当 $f(x) \leq_B f(y)$
当且仅当 $g(f(x)) \leq_C g(f(y))$
当且仅当 $(g \circ f)(x) \leq_C (g \circ f)(y)$,

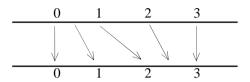
所以 $g \circ f \in A$ 到 C 的相似映射,因此 $A \in C$ 。

习题 3.3.1 说明了如果 f 是 A 到 B 的双射,则 A (偏序关系是 \leq_A)和 B (偏序关系是 $\leq_B = \leq_A (f)$)相似,f 就是相似映射。再来看相似映射和相似的几个例子。

3.4.17 例 A 是偏序集 ,恒等映射 i_A 是 A 到自身的相似映射。但除恒等映射外 , A 到自身还可能有其它的相似映射。如:

$$f: (0,3] \to (0,3] = \begin{cases} 2x & \text{supp} \ x \in (0,1] \\ \frac{1}{2}x + \frac{2}{3} & \text{supp} \ x \in (1,3] \end{cases},$$

也是(0,3]到自身的相似映射。



3.4.18 例 $A = \{2, 3, 5\}$, P(A)上偏序关系为包含关系。 $B = \{1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30\}$,

B 上偏序关系为 \mathbb{N} 上整除关系在 B 上的限制。定义 P(A)到 B 的映射

$$f: P(A) \to B = \begin{cases} 1 & \text{und } X = \emptyset \\ X \text{ Phonous Pho$$

如 $f({2,5}) = 10$, $f({2,3,5}) = 30$ 等。

f就是 P(A)到 B 的相似映射,所以 P(A) B。

在下一个例子前,我们先来证明相似映射的一个性质。

3.4.19 定理 A, B 是偏序集,偏序关系分别是 \leq_A 和 \leq_B ,f 是 A 到 B 的相似映射 则任给 $x, y \in A$ 都有 $x <_A y$ 当且仅当 $f(x) <_B f(y)$ 。

证 任给
$$x, y \in A$$
 , 如果 $x <_A y$, 则

$$x \leq_A y \coprod x \neq y$$
,

由 $x \leq_{A} y$ 和 f 是相似映射得

$$f(x) \leq_B f(y)$$
,

由 $x \neq y$ 和f是双射得

$$f(x) \neq f(y)$$
,

所以

$$f(x) <_B f(y)$$
,

类似地可证,如果 $f(x) <_B f(y)$,则 $x <_A y$ 。

3.4.20 例 $f \in \mathbb{N}$ 到 \mathbb{N} 的相似映射,则 f 一定是 $i_{\mathbb{N}}$,使用反证法证明如下:

设 $f \neq i_N$, 则存在 $n \in \mathbb{N}$, 使得 $f(n) \neq i_N(n) = n$, 所以 108

 $A = \{ n \mid n \in \mathbb{N} \not \sqsubseteq f(n) \neq n \}$

不是空集,由自然数的最小数原理,A 有最小数 s。由 s 是 A 的极小数可知: $f(s) \neq s$ 而任给 n < s,都有 f(n) = n。

如果 f(s)<s,则由定理 3.4.19 得

f(f(s)) < f(s),

由 f(s) < s 和 s 是 A 的极小数得

f(f(s)) = f(s) ,

和 f(f(s)) < f(s)矛盾。

如果 s < f(s),则

$$f(f^{-1}(s)) = s < f(s)$$

由 f(f⁻¹(s))<f(s)和定理 3.4.19 得

$$f^{-1}(s) < s ,$$

由 $f^{-1}(s) < s$ 和 s 是 A 的极小数得

$$f(f^{-1}(s)) = f^{-1}(s)$$
,

所以

$$f^{-1}(s) = f(f^{-1}(s)) = s$$

和 f⁻¹(s) < s 矛盾。

习题 3.4

- 3.4.1 A 是偏序集 , $a, b, c \in A$, 证明:
- (1) 如果 a < b 且 $b \le c$,则 a < c。
- (2) 如果 $a \le b$ 且 b < c,则 a < c。

3.4.2 $A = \{0, 1, 2, 3, 4\}$, $B = \{0, 1\}$, $C = \{0, 1, 2\}$ ₀ $\Leftrightarrow \leq = \{<0, 1>, <0, 2>, <0, 3>, <0, 4>, <1, 3>, <1, 4>, <2, 3>, <2, 4>, <3, 4>\} ∪ I_{A∘}$

- (1) 仿例 3.3.3 画出 A 的直观图形。
- (2) 分别指出 B 和 C 的上界、上确界、极大元和极小元。
- 3.4.3 A 是偏序集, $X \subseteq A$,a 是 X 的上界,证明:如果 $a \in X$,则 a 是 A 的最大元。

- 3.4.4 A 是偏序集, $X \subseteq A$,证明:如果 X 只有一个上界 a,则 a 是 A 的极大元。
- 3.4.5 A, B 是偏序集,f 是 A 到 B 的相似映射。证明:a 是 X 的上界(上确界,最大元,极大元)当且仅当 f(a)是 f[X]的上界(上确界,最大元,极大元)。
- 3.4.6 R 是 A 上偏序关系, $Q = R^{-1}$ 也是 A 上偏序关系。为了 区别在这两个不同偏序下的上界,下界等概念,分别加上前缀 R-和 Q-,如 R-上界是指在偏序 R 下的上界,Q-极小元是指在 Q 下的极小元。设 $X \subseteq A$,证明:
- (1) a 是 X 的 R-上界(上确界,最大元,极大元)当且仅当 a 是 X 的 O-下界(下确界,最小元,极小元)。
- (2) a 是 X 的 R-下界(下确界,最小元,极小元)当且仅当 a 是 X 的 O-上界(上确界,最大元,极大元)。

因此在一般偏序集上成立的关于上界,上确界,最大元和极大元的性质,也一定有相应的关于下界,下确界,最小元和极小元的性质。特别地,习题 3.4.3、习题 3.4.4 和习题 3.4.5 所证明的关于上界,上确界,最大元和极大元的性质,对于下界,下确界,最小元和极小元也有相应的结果。

- 3.4.7 A 是偏序集, $\Gamma = \{A_i \mid i \in I\}$,任给 $i \in I$, A_i 都是 A 的线形链。证明:如果 Γ 是单调的,则 $\bigcup_{i \in I} A_i$ 也是 A 的线形链。
- 3.4.8 A, B 是偏序集 , f 是 A 到 B 的相似映射 , $X \subseteq A$ 。证明: X 是 A 的线形链当且仅当 f[X] 是 B 的线形链。特别地 , A 是全序集当且仅当 B 是全序集。
- 3.4.9 A, B 是偏序集,偏序关系分别是 \leq_A 和 \leq_B ,f 是 A 到 B的映射。如果 f 满足

任给 $x, y \in A$, 如果 $x \le_A y$ 则 $f(x) \le_B f(y)$ 。 则称 $f \neq A$ 到 g 的保序映射。设 $f \neq g$ 是双射。

- (1) 证明:如果 A 是全序集,则 f 是 A 到 B 的相似映射。
- (2) 举例说明 f 不一定是 A 到 B 的相似映射。