

Свойство транзитивности.

Бинарное отношение R на мн-ве A назыв. транзитивным, если для $\forall x, y \in A: x \neq y$ и $(x, y) \in R$ найдется такой $z \in A$, $z \neq x$, $z \neq y$ и $(z, x) \in R$, $(z, y) \in R$.

В зависимости от сочетания св-в бинарные отношения разделяют на:

Свойство Отношение	Иррефлекс.	рефлекс.	Симметр	Антисимм.	Транзитив.
1. Эквивалентность		+	+		+
2. Тollerантность		+	+		
3. Порядок (частич. порядок)		+		+	+
4. Предпорядок		+			+
5. Строгий порядок	+			+	+
6. Строгий предпорядок	+				+

Отношение эквивалентности.

Пусть A - нек. мн-во, семейств конгруэнтности не пересекающ мн-ва B_i ($i=1, n$), называющ разбиением мн-ва A , если их объединение дасть A : $B_1 \cup B_2 \cup \dots \cup B_n = A$ или $\bigcup_{i=1}^n B_i = A$.

Сами мн-ва B_i - разбиение

Пусть R - отношение эквивалентности мн-ва A . $R \subseteq A^2$. Пусть нек. эл-т. $x \in A$. Классом эк-ти x по R (пишется: $[x]_R$) называётся мн-во всех вторых компонент пар, первой компонентой кот. явл. x .

$$[x]_R = \{y: xRy \text{ и } R\text{-эквивалентно е}\}$$

26

В empty эк-ти R , $[x]_R = \emptyset$

Можно сказать, что $[x]_R$ это сечение R по x -ту x , но при условии, что R -эк-ти

Теорема

Для любого отношения эк-ти на мн-ве A мн-во классов эк-ти образ. разбиение мн-ва A .

обр. Теорема

Любое разбиение на мн-ве A задает на нем отнош. эк-ти где классы эк-ти совпадают с A -ими разбиения

0. Мн-во всех классов эк-ти по заданному отнош. R эк-ти R на мн-ве A называют фактор-мн-во A/R

$A = \{a, b, c, d, e\}$

	a	b	c	d	e
a	⊙	⊙			
b	⊙	⊙			
c			⊙		
d				⊙	⊙
e				⊙	⊙

$$[a]_R = \{a, b\} \quad [d]_R = \{d, e\}$$

$$[b]_R = \{a, b\} \quad [e]_R = \{d, e\}$$

$$[c]_R = \{c\}$$

3 класса:

$$C_1 = \{a, b\}$$

$$C_2 = \{c\}$$

$$C_3 = \{d, e\}$$

$$C_1 \cup C_2 \cup C_3 = A!$$

$$A/R = \{C_1, C_2, C_3\}$$

На одном и том-же мн-ве A можно задать несколько отношений R и каждое будет однозначно определять разбиение, то есть образовывать своё фактор-мн-во

Для \forall экв. $R \subseteq A$ можно задать отображение из A в фактор-мн-во A , если положить что $f(x) = [x]_R$, то получим, что этот x класс эк-ти. Данное отображение сюръективно т.к. для каждого $[x]_R$ из A фактор-мн-ва

Пусть $f: A \rightarrow B$ - произвольное отображение.
 $R \subseteq A^2$, для которого принадлежность пары xRy возможно $\Leftrightarrow f(x) = f(y)$
евн. отношен. экв-ти, при чём \exists биекция фактор-мн-ва A/R на $f(A)$
 $A/R \leftrightarrow f(A)$

Из теоремы не следует, что

А именно: два разных отображения могут задавать одно и тоже разбиение A .

- # A - м-во жителей города
- B_1 - м-во поликлиник
- B_2 - м-во магазинов

Отношение порядка.

М-во A вместе с заданным на нем отношением порядка называют упорядоченным.

обознач. порядке: \leq

(A, \leq) , если $(x, y) \in A$, то $x \leq y$, что x не больше / больше y не зависит от вид. м-ва A .

Каждому отношению порядка можно сопоставить.

- отн. строгого порядка $<$

(образуется из отн. порядка удалением всех эл-тов диагонали A)

$$x < y \Leftrightarrow x \leq y \text{ и } x \neq y.$$

- отн. двойственного порядка. \geq

$$\forall x, y \in A: x \geq y \equiv y \leq x$$

- строгий порядок больше. $>$

$$x > y \Leftrightarrow x \geq y \text{ и } x \neq y$$

- отн. дистрибутивности. \nless

$x \neq y$, если $x < y$ и $\nexists z \in A$, такое что

$x < z < y$, тогда в случае полного дистрибутивного отн. на м-ве A отн. дистрибутив. будет пустым.

Дистрибутив: Иррефлекс., антисимм., не транзитив