

2. Отношения на множествах



2.1 Основные понятия

Прямое (декартово) произведение двух множеств

Пусть ***A*** и ***B*** – два множества.

Прямым (декартовым) произведением
множеств ***A*** и ***B*** называется множество всех
упорядоченных пар ***(a, b)***, таких, что
 $a \in A, \quad b \in B.$

Обозначение: ***A* × *B***.

Формально:

$$A \times B \stackrel{\text{def}}{=} \{(a, b) \mid a \in A \ \& \ b \in B\}.$$

Пример.

Пусть $A = \{a, b, c\}$, $B = \{0, 1\}$.

Тогда

$$A \times B = \{(a, 0), (a, 1), (b, 0), (b, 1), (c, 0), (c, 1)\},$$

$$B \times A = \{(0, a), (0, b), (1, a), (1, b), (0, c), (1, c)\}.$$

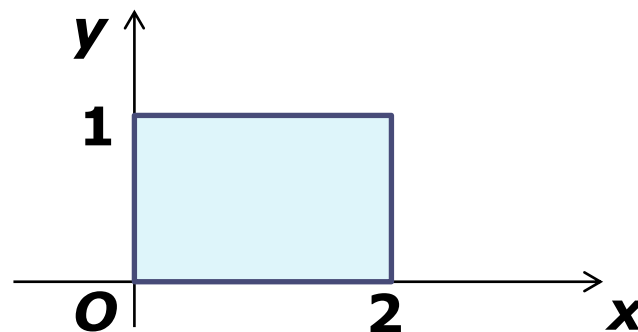
Как видно из примера, декартово произведение некоммукативно:

$$A \times B \neq B \times A.$$

Точка на плоскости может быть задана упорядоченной парой координат (т. е. двумя точками на координатных осях).

Таким образом, $R^2 = R \times R$.

В частности, если $X = [0, 2]$, $Y = [0, 1]$, то $X \times Y$ – множество точек прямоугольника.



Метод координат ввел в употребление Рене Декарт (1596 – 1650). Отсюда название «декартово произведение» (хотя теория множеств появилась более чем 200 лет спустя).

Мощность декартова произведения конечных множеств

Теорема.

Для конечных множеств ***A*** и ***B***

$$|A \times B| = |A| \cdot |B|.$$

В примере выше $A = \{a, b, c\}$, $B = \{0, 1\}$,

$$|A| = 3, \quad |B| = 2, \quad |A \times B| = 6.$$

Обобщение на большее число сомножителей

Прямое (декартовое) произведение множеств A_1, A_2, \dots, A_n называется множеством всех упорядоченных наборов (кортежей):

$$\begin{aligned} A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n &\stackrel{\text{def}}{=} \\ &= \left\{ (a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_1 \in A_1 \ \& \ a_2 \in A_2 \ \& \ \dots \ \& \ a_n \in A_n \right\}. \end{aligned}$$

Степень множества

В определении декартова произведения сомножители не обязательно должны быть различными.

Степенью множества A называется его декартово произведение само на себя:

$$A^n \stackrel{\text{def}}{=} \underbrace{A \times A \times \dots \times A}_{n \text{ раз}}.$$

Для конечного множества A

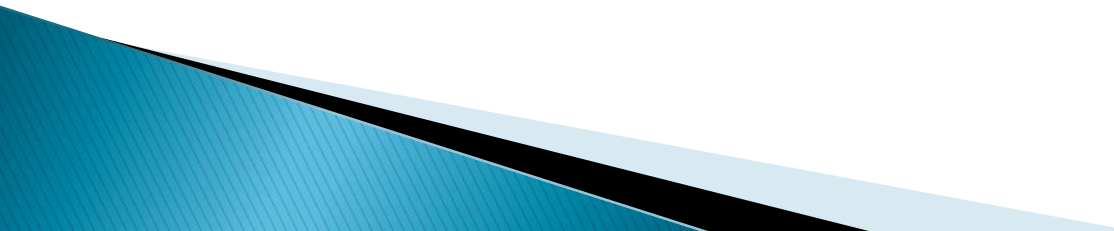
$$|A^n| = |A|^n.$$

Пример.

Пусть **A** – конечный алфавит (конечное множество, элементами которого являются символы).

Элементами множества **A^n** являются слова длины **n** в алфавите **A** .

Под словом понимается любая последовательность символов данного алфавита.



Бинарные отношения

Пусть ***A*** и ***B*** – два непустые множества.

Бинарным отношением *R* между множествами *A* и *B* называется всякое подмножество декартова произведения ***A* × *B***:

$$R \subset A \times B.$$

Тот факт, что $(a, b) \in R$, т. е. между элементами $a \in A$ и $b \in B$ существует отношение ***R***, обозначается так: ***aRb***.

Пример.

Рассмотрим множества

$$A = \{1, 2, 3\}, \quad B = \{1, 2, 3, 4, 5\}.$$

Декартово произведение **A** на **B** равно

$$A \times B = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (1, 4), (1, 5), (2, 1), (2, 2), (2, 3), (2, 4), (2, 5), (3, 1), (3, 2), (3, 3), (3, 4), (3, 5)\}.$$

Определим отношение **R** («больше») следующим образом:

aRb, если **a > b**, $a \in A$ & $b \in B$.

$$R = \{(2, 1), (3, 1), (3, 2)\} \subset A \times B.$$

Если $\mathbf{A} = \mathbf{B}$, т. е. $\mathbf{R} \subset \mathbf{A}^2$,
то говорят, что \mathbf{R} есть отношение **на**
множестве \mathbf{A} .

Примеры.

- ▶ отношения $=, <, >, \leq, \geq, \neq$, определенные на множестве чисел (натуральных, целых, действительных);
- ▶ отношение «быть однокурсником» на множестве студентов направления «Прикладная информатика», обучающихся в ТюмГУ;
- ▶ отношение включения на множестве 2^U ...

Многоместные отношения

Обобщение бинарного отношения:

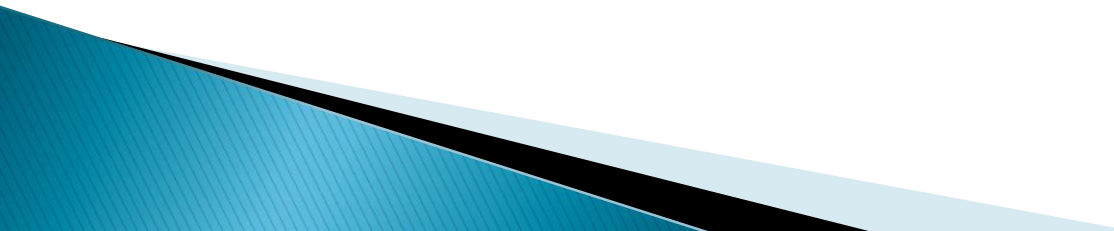
***n*-местное (*n*-арное) отношение R** – это подмножество декартова произведения множеств A_1, A_2, \dots, A_n (множество упорядоченных наборов – кортежей):

$$\begin{aligned} R &\subset A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \\ &= \left\{ (a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_1 \in A_1 \ \& \ a_2 \in A_2 \ \& \ \dots \ \& \ a_n \in A_n \right\}. \end{aligned}$$

Многоместные отношения используются, например, в теории баз данных.

Реляционная алгебра, реляционная модель данных, реляционная база данных – от *relation* (отношение).

Далее рассматриваются только бинарные отношения.



Дополнение отношения

Пусть R есть отношение между множествами A и B : $R \subset A \times B$.

Дополнением отношения R называется отношение \bar{R} , определяемое следующим образом:

$$\bar{R} \stackrel{\text{def}}{=} \{(a, b) \mid (a, b) \notin R\} \subset A \times B.$$

Универсальное отношение

Пусть ***R*** есть отношение между множествами ***A*** и ***B***: $R \subset A \times B$.

Универсальное отношение *U* содержит все пары ***(a, b)***, принадлежащие декартову произведению ***A* × *B***:

$$U \stackrel{\text{def}}{=} \{(a, b) \mid a \in A \ \& \ b \in B\} = A \times B.$$

Композиция отношений

Пусть $R_1 \subset A \times C$ – отношение между **A** и **C**,
 $R_2 \subset C \times B$ – отношение между **C** и **B**.

Композицией двух отношений R_1 и R_2
называется отношение $R \subset A \times B$ между **A** и **B**,
определяемое следующим образом:

$$\begin{aligned} R &= R_1 \circ R_2 \stackrel{\text{def}}{=} \\ &= \{(a, b) \mid a \in A \ \& \ b \in B \ \& \ \exists c \in C : aR_1c \ \& \ cR_2b\}. \end{aligned}$$

Композиция отношений на множестве **A**
является отношением на множестве **A**.

Свойства композиции отношений:

1. Композиция отношений *ассоциативна*:

$$\forall R_1 \subset A \times B, R_2 \subset B \times C, R_3 \subset C \times D \\ (R_1 \circ R_2) \circ R_3 = R_1 \circ (R_2 \circ R_3).$$

2. Композиция отношений, в общем случае, не коммутативна:

$$R_1 \circ R_2 \neq R_2 \circ R_1.$$

Пример: отношения R_1 – кровного родства и R_2 – супружества на множестве людей.

$R_1 \circ R_2$ – супруги кровных родственников;

$R_2 \circ R_1$ – кровные родственники супругов.

Представление отношений в компьютерных программах

Один из возможных способов – представление с помощью булевых матриц.

Пусть \mathbf{R} – отношение на множестве \mathbf{A} : $R \subset A^2$ и $|\mathbf{A}| = n$. Перенумеруем элементы множества \mathbf{A} : $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

Тогда отношение \mathbf{R} можно представить булевой матрицей \mathbf{R} :

$$r_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{если } a_i R a_j, \\ 0, & \text{если } a_i \bar{R} a_j. \end{cases}$$

Примеры.

1. Пусть $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$,

R – отношение «меньше либо равно» на множестве A .

$$R = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (1, 4), (1, 5), (2, 2), (2, 3), (2, 4), (2, 5), (3, 3), (3, 4), (3, 5), (4, 4), (4, 5), (5, 5)\}.$$

Представление
булевой матрицей:

$$R = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

2. В универсальное отношение **U** входят все пары элементов множества **A** , поэтому все элементы матрицы **U** универсального отношения равны 1.

Матрица отношения \bar{R} .

Пусть отношение $R \subset A^2$ имеет матрицу \mathbf{R} .

Тогда отношение \bar{R} (дополнение отношения R) имеет матрицу

$$\bar{\mathbf{R}} = \mathbf{U} - \mathbf{R},$$

т. е.

$$\bar{r}_{ij} = 1 - r_{ij}, \quad i, j = 1, 2, \dots, n.$$

Разность \mathbf{C} булевых матриц \mathbf{A} и \mathbf{B} определяется правилом:

$$c_{ij} = a_{ij} \& (1 - b_{ij}), \quad i, j = 1, 2, \dots, n.$$

Матрица композиции отношений.

Пусть на множестве **A** заданы отношения **R**₁ и **R**₂: $R_1, R_2 \subset A^2$ с матрицами **R**₁ и **R**₂ соответственно.

Тогда отношение $R_1 \circ R_2$ имеет матрицу

$$R_1 \circ R_2 = R_1 \times R_2.$$

Произведение булевых матриц **R**₁ и **R**₂

Произведение **C** булевых матриц **A** и **B** определяется правилом:

$$c_{ij} = \bigvee_{k=1}^n (a_{ik} \& b_{kj}), \quad i, j = 1, 2, \dots, n.$$

2.2 Свойства отношений

Рефлексивность

Пусть $R \subset A^2$.

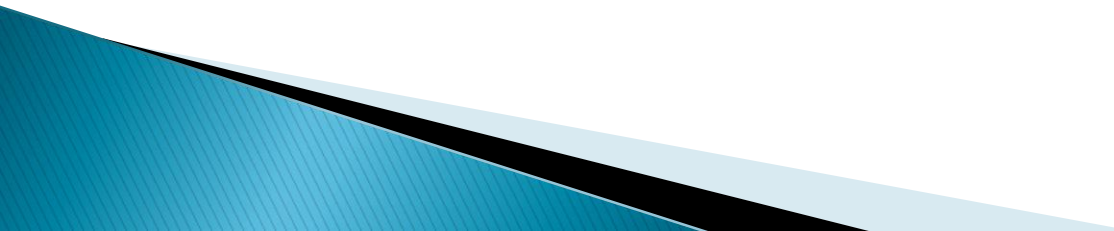
Отношение R называется **рефлексивным**, если

$$\forall a \in A \quad aRa.$$

Матрица рефлексивного отношения содержит 1 на главной диагонали:

$$r_{ii} = 1, \quad i = 1, 2, \dots, n.$$

Примеры.

- ▶ Отношения $=$, \leq , \geq на множестве чисел;
 - ▶ отношение параллельности на множестве прямых;
 - ▶ отношение «быть похожим» на множестве людей.
- 

Антирефлексивность

Отношение ***R*** называется ***антирефлексивным***,
если

$$\forall a \in A \quad \neg a R a .$$

Матрица антирефлексивного отношения содержит
0 на главной диагонали:

$$r_{ii} = 0, \quad i = 1, 2, \dots, n .$$

Примеры.

- ▶ Отношения $<$, $>$, \neq на множестве чисел;
- ▶ отношение перпендикулярности на множестве прямых.

Симметричность

Отношение **R** называется **симметричным**, если $\forall a, b \in A$ из $a R b$ следует $b R a$.

Матрица симметричного отношения является симметричной:

$$r_{ji} = r_{ij}, \quad i, j = 1, 2, \dots, n.$$

Примеры.

- ▶ Отношения $=$, \neq на множестве чисел;
- ▶ отношения параллельности и перпендикулярности на множестве прямых;
- ▶ отношение «быть родственником» на множестве людей.

Антисимметричность

Отношение ***R*** называется ***антисимметричным***,
если

$\forall a, b \in A$ из $a R b \ \& \ b R a$ следует $a = b$.

Примеры.

- ▶ Отношения \leq, \geq на множестве чисел;
- ▶ отношение включения на множестве 2^U .

Транзитивность

Отношение **R** называется **транзитивным**, если $\forall a, b, c \in A$ из $a R b$ & $b R c$ следует $a R c$.

Примеры.

- ▶ Отношения $<, >, \leq, \geq, =$ на множестве чисел;
- ▶ отношение включения на множестве 2^U ;
- ▶ отношение параллельности на множестве прямых.

Полнота

Отношение **R** называется **полным**, если

$\forall a, b \in A$ имеет место

либо $a=b$, либо aRb , либо bRa .

Примеры.

- ▶ Отношения $<, >, \leq, \geq$ на множестве чисел (целых, действительных);
- ▶ отношение «быть старше» (по возрасту) на множестве людей.

Замыкание отношения относительно свойства

Пусть R и R' – отношения на множестве A .

Отношение R' называется **замыканием** R относительно свойства C , если:

1. R' обладает свойством C : $C(R')$;
2. R' является надмножеством R : $R \subset R'$;
3. R' является наименьшим:

$$C(R'') \ \& \ R \subset R'' \Rightarrow R' \subset R'' .$$

В задачах обработки данных иногда требуется получить *транзитивное замыкание* (т. е. замыкание относительно свойства транзитивности) отношения ***R***.

Одним из наиболее эффективных алгоритмов вычисления транзитивного замыкания отношения является ***алгоритм Уоршалла***.

Алгоритм Уоршалла

Вход: R – отношение, заданное на множестве A ,
 $|A| = n$, представленное булевой матрицей R ;

выход: транзитивное замыкание отношения R ,
представленное булевой матрицей T .

Добавление к транзитивному замыканию пары элементов с номерами j и k (присваивание $t_{jk} = 1$), для которых существует элемент с номером i , такой что a_jRa_i & a_iRa_k

1. $S = R$

2. Для $i = 1, 2, \dots, n$

2.1 для $j = 1, 2, \dots, n$

для $k = 1, 2, \dots, n$

$$t_{jk} = s_{jk} \vee s_{ji} \& s_{ik}$$

2.2 $S = T$

3. Вывод T

2.3 Классы отношений, обладающих наборами свойств

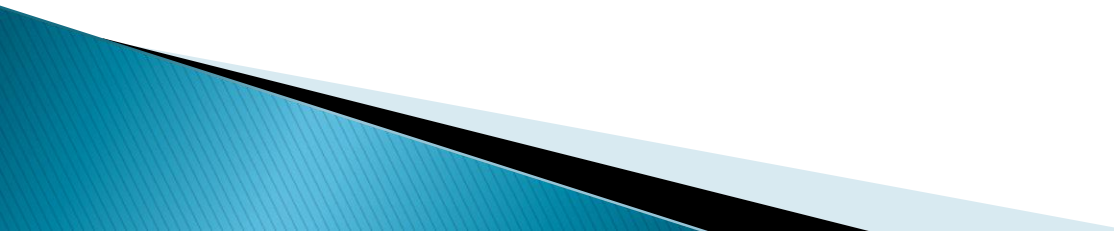
Отношения эквивалентности

Если отношение ***R*** на множестве ***A*** обладает свойствами *рефлексивности*, *симметричности* и *транзитивности*, то оно называется ***отношением эквивалентности***.

Часто используемое обозначение: \sim

a \sim ***b*** – элемент ***a*** эквивалентен элементу ***b***.

Примеры.

- ▶ Отношение $=$ на множестве чисел;
 - ▶ отношение «быть однокурсником» на множестве студентов ТюмГУ направления «Прикладная информатика»;
 - ▶ отношение подобия на множестве треугольников;
 - ▶ отношение параллельности на множестве прямых.
- 

Классы эквивалентности

Пусть \sim – отношение эквивалентности на множестве M , $x \in M$.

Подмножество элементов M , эквивалентных x , называется **классом эквивалентности для x** :

$$[x]_{\sim} \stackrel{\text{def}}{=} \{y \mid y \in M \ \& \ y \sim x\}.$$

Если отношение подразумевается, то значок отношения может быть опущен.

Теорема.

Всякое отношение эквивалентности на множестве ***M*** определяет разбиение множества ***M***, причем среди элементов разбиения нет пустых; и обратно, всякое разбиение множества ***M***, не содержащее пустых элементов, определяет отношение эквивалентности на множестве ***M***.

Примеры.

- ▶ Отношение «быть однокурсником» на множестве студентов вуза определяет классы эквивалентности: X_1 – множество студентов 1 курса, X_2 – множество студентов 2 курса, и т. д.;

- ▶ разбиение множества $M = Z$ семейством

множеств $X_0 = \{x \mid x = 5k, k \in Z\},$

$$X_1 = \{x \mid x = 5k + 1, k \in Z\},$$

$$X_2 = \{x \mid x = 5k + 2, k \in Z\},$$

$$X_3 = \{x \mid x = 5k + 3, k \in Z\},$$

$$X_4 = \{x \mid x = 5k + 4, k \in Z\}.$$

определяет отношение эквивалентности «иметь одинаковый остаток от деления на 5» на Z .

Алгоритм построения разбиения множества на классы эквивалентности.

Вход: M – множество (конечное),
 \sim – отношение эквивалентности на M ;

выход: \mathcal{B} – разбиение множества на классы эквивалентности.

1. $\mathcal{B} = \emptyset$. Вначале разбиение пусто

2. Для всех $a \in M$

2.1 Для всех $B \in \mathcal{B}$

Выбор одного из уже построенных классов эквивалентности

2.1.1 Выбрать $b \in B$

Выбор любого представителя класса B

2.1.2 Если $b \sim a$,

Пополнение существующего класса и переход к следующему элементу M

то $B = B \cup \{a\}$; переход на шаг 2

2.2 $\mathcal{B} = \mathcal{B} \cup \{B\}$

Создание нового класса

3. Вывод \mathcal{B} .

Фактормножество

Если \sim – отношение эквивалентности на множестве M , то множество классов эквивалентности называется **фактор-множеством множества M** относительно эквивалентности \sim .

Обозначение: M/\sim .

Фактор-множество является подмножеством булеана:

$$M/\sim \subset 2^M.$$

Отношения порядка

Отношения порядка позволяют сравнивать между собой различные элементы одного множества.

Антисимметричное транзитивное отношение называется **отношением порядка**.

Если отношение порядка обладает свойством рефлексивности, то оно называется отношением **нестрогого порядка**.

Если отношение порядка обладает свойством антирефлексивности, то оно называется отношением **строогого порядка**.



Если отношение порядка обладает свойством полноты, то оно называется отношением ***полного*** (или ***линейного***) ***порядка***.

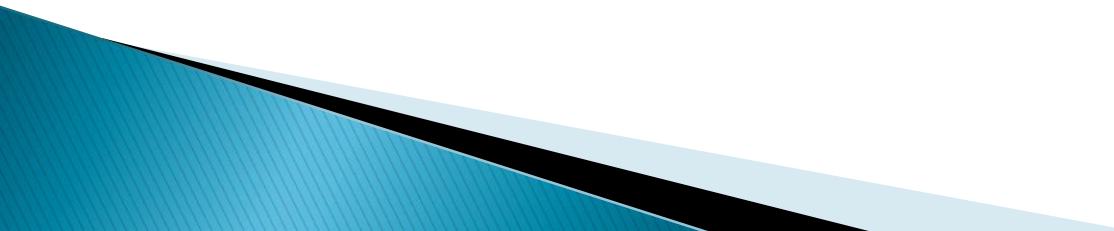
Если отношение порядка **не** обладает свойством полноты, то оно называется отношением ***частичного порядка***.

Обозначения:

- \prec – отношение порядка;
- \prec – отношение строгого порядка (полного или частичного);
- \preceq – отношение нестрогого порядка.

Множество, на котором определено отношение частичного порядка, называется ***частично упорядоченным***.

Множество, на котором определено отношение линейного (полного) порядка, называется ***линейно упорядоченным***.



Примеры.

- ▶ Множество \mathbf{Z} с отношением $<$ («меньше») является линейно упорядоченным,
 $<$ – отношение строгого полного порядка;
- ▶ множество \mathbf{Z} с отношением \leq («меньше или равно») является линейно упорядоченным,
 \leq – отношение нестрогого полного порядка;
- ▶ Булеан 2^M с отношением \subset является частично упорядоченным,
 \subset – отношение нестрогого частичного порядка.

Минимальные элементы

Пусть на множестве ***M*** задано отношение порядка \prec .

Элемент $x \in M$ называется **минимальным**, если в множестве ***M*** не существует элементов, меньших, чем элемент ***x***:

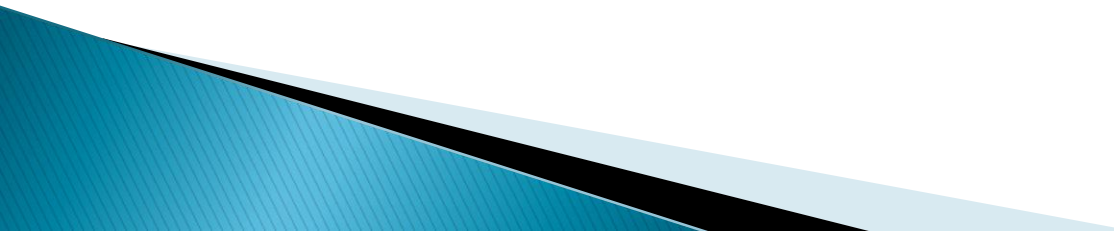
$$\forall y \in M \quad \neg(y \prec x) \vee y = x.$$

Теорема.

Во всяком конечном непустом частично упорядоченном множестве существует минимальный элемент.

Замечание.

Линейно упорядоченное конечное множество содержит ровно один минимальный элемент; в произвольном конечном частично упорядоченном множестве минимальных элементов может быть несколько.



Пример.

Пусть на множестве $M = \{a, b, c, d\}$ задано отношение частичного порядка

$$\{(a, b), (c, d)\},$$

т. е. $a \prec b$ и $c \prec d$.

Элементы ***a*** и ***c*** являются минимальными.

Если задано отношение линейного порядка

$$\{(a, b), (a, c), (a, d), (b, c), (b, d), (c, d)\},$$

то

$$a \prec b \prec c \prec d ,$$

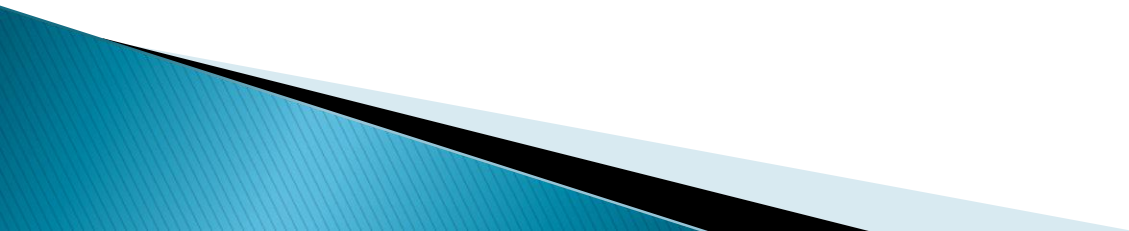
и минимальным является только элемент ***a***.

Теорема.

Всякий частичный порядок на конечном множестве может быть дополнен до линейного.

Это означает:

существует отношение линейного порядка, которое является надмножеством заданного отношения частичного порядка.



Алгоритм топологической сортировки

Это алгоритм дополнения частичного порядка до линейного на конечном множестве.

Вход: M – конечное частично упорядоченное множество;

выход: линейно упорядоченное множество W .

Линейный порядок на множестве W определяется последовательностью, в которой генерируются объекты этого множества.

1. $W = \emptyset$.

2. Пока $M \neq \emptyset$

2.1 $m = \min(M)$

Определение минимального элемента в текущем множестве M (вызов функции `min`)

2.2 $W = W \cup \{m\}$

Добавление найденного минимального элемента в множество W

2.3 $M = M \setminus \{m\}$

Исключение элемента m из дальнейшего рассмотрения

Описание функции \min .

Вход: M – конечное частично упорядоченное множество;

выход: минимальный элемент m .

1. Выбрать любой элемент M в качестве m
2. Для всех $x \in M$
если $x \prec m$, то $m = x$
3. Возврат m

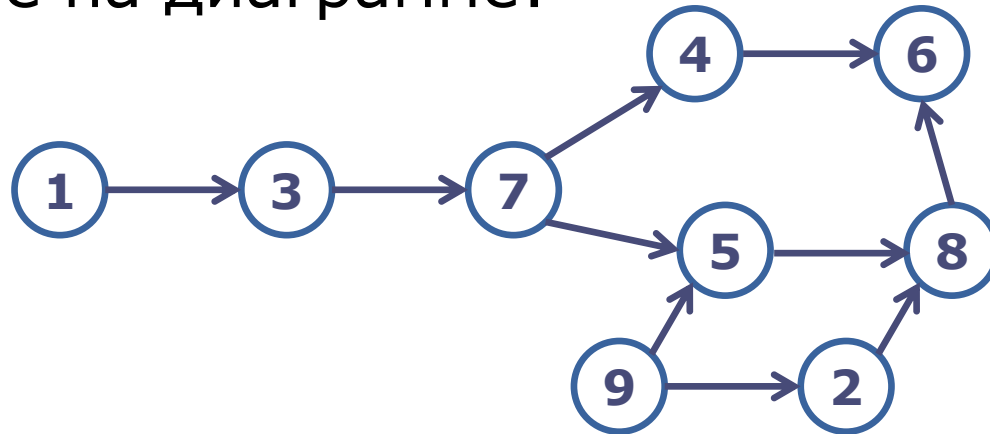
Замечание.

Если отношение порядка представлено матрицей, то функцию **min** можно реализовать, например, так:

найти в матрице отношения первый столбец, содержащий только нули.

Пример.

На множестве $M = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$
задано отношение частичного порядка,
показанное на диаграмме:



Для представления отношения упорядоченными парами необходимо множество пар

$\{(1, 3), (3, 7), (7, 4), (7, 5), (4, 6), (5, 8), (8, 6), (9, 5), (9, 2), (2, 8)\}$

дополнить до обеспечения выполнения свойства транзитивности.

В результате работы алгоритма будет сгенерирована следующая последовательность элементов множества ***W***:

1, 3, 7, 4, 9, 5, 2, 8, 6.

Она определяет линейный порядок на ***W***:

$1 \prec 3 \prec 7 \prec 4 \prec 9 \prec 5 \prec 2 \prec 8 \prec 6$.

