

# R (свойства отношения)

$R(P) - ?$

$$CL_R(P) = \bigcap Q, P \subseteq Q, R(Q)$$

$$CL_r(P) = P \cup 1_A$$

$$1_A = \{(a, a) \mid a \in A\}$$

$$CL_s(P) = P \cup P^{-1}$$

$$CL_t(P) = \bigcup_{n \geq 0} P^n$$

## Матрица бинарного отношения:

$$[P] = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

← матрица  
бинарного  
отношения  
 $1_A$ ;  $1_A = \{(a, a) \mid a \in A\}$

$$[CL_r(P)] = [P] \vee E$$

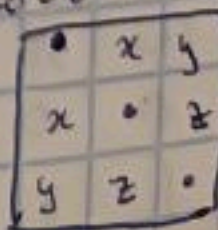
$$[CL_s(P)] = [P] \vee [P]^T$$

$$[CL_t(P)] = [P] \vee [P]^2 \vee [P]^3 \vee \dots \vee [P]^n$$

Рефлексивность: все единицы на диагонали:



Симметричность: симметрична 0 и 1 относительно ко  
навкой диагонали



Транзитивность: взять композицию  
р с самим собой  
и проверить, не  
что-то новое



$$[C_{L_P}(P)] = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \vee \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

↓ в каждой строке есть единица

Замыкание по свойству - мин. преобразование (добавление) к множеству какого-то свойства.

ЗАМЫКАНИЕ по симметричности

↖ неориентированный граф

$$[C_S(P)] = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \vee \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$n^3$  по времени вычисление результата алгоритма

ЗАМЫКАНИЕ по транзитивности

↖ проверка на то, из каких вершин в какие можно попасть на графе

$$[C_{L_T}(P)] = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$[P^2] \subseteq [P] \rightarrow$  транзитивность уже есть

$[P^2] \not\subseteq [P] \rightarrow$  продолжаем возводить в степень

ВЛБ РАБОТАЕТ НА ГРАФАХ



2.

$$5) P = \{ (0, 2), (1, 1), (1, 2), (2, 2), (3, 0), (3, 3) \}$$

$$[P] = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$[L_1(P)] = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \vee \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} =$$

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

→  $\begin{array}{c} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{array} \Rightarrow \begin{array}{c} | \\ | \\ | \\ | \end{array}$

где  $\text{---}$  — строки,  $|$  — столбцы.

$$[L_2(P)] = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \vee \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$[L_3(P)] = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

→ изначально матрица не транзитивна

$$[P] \cdot [P^2] = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

где  $\text{---}$  — строки,  $|$  — столбцы.

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$



# Частично-упорядоченное множество: (Some information)

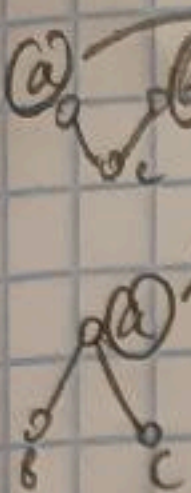
$M$  - ч.у.м.

→ больше (множественные)

$a$  - максимальный, если  $(\forall b: a \leq b \Rightarrow a = b)$

$a$  - наибольший, если  $(\forall b: b \leq a)$

↓ самый большой (единственный)



$S \subset M$

$c$  - верхний грань, если  $\forall s \in S: s \leq c$

$c = \sup S$  (наименьшая верхняя грань)

↓  $c$  - верх грань и  $\forall d$  - верх. грань  $\Rightarrow c \leq d$

3. D-то

a)  $M$  - ч.у.м. D-то, что существует не более одного наиб., наим. элем.

$a, b$  - наиб.

$a \leq b, b \leq a \Rightarrow a = b$

$$\angle \leq \setminus 1_A$$

б) наиб элемент - единств макс:

$a$  - наиб.

$a \leq b, b \leq a \Rightarrow a = b$

$c \leq a \Rightarrow c \leq a$