ЗАДАЧА НА НАХОЖДЕНИЕ **КРАТЧАЙШИХ** РАССТОЯНИЙ на заданной сети. АЛГОРИТМ ДЕЙКСТРЫ

Постановка задачи

• Имеется некоторая сеть $G = (E, \overline{e})$, все связи между вершинами которой заданы ребрами

Пусть l_{ij} — длина ребра (E_i, E_j) . Причем $l_{ij} = l_{ji}$. Две точки E_i и E_j будем считать соседними (или смежными), если они соединены ребром.

В задаче необходимо найти кратчайшие расстояния по сети от каждой точки до всех остальных.

Алгоритм Дейкстры

Шаг 1. Рассматриваем исходную вершину E_0 . Принимаем ее в качестве текущей $(y=E_0)$, начиная с которой будем производить расчеты кратчайших расстояний до всех остальных вершин сети.

Расстояние до данной вершины принимаем равным нулю: d(y) = 0

Расстояния до всех остальных

вершин равны
$$\infty$$
: $d(x) = \infty$

Шаг 2. Используя формулу:

$$d(x) = \min\{d(x); d(y) + l(y,x)\},\$$

где l(y,x) – расстояние от текущей

вершины y до заданной x ,

находим кратчайшие расстояния до всех вершин от текущей, взятой в качестве исходной на данном этапе расчетов Если между вершинами нет связи, то соответствующие l(y,x) принимаем равными бесконечности

$$l(y,x) = \infty$$

Шаг 3. Среди найденных значений

выбираем наименьшее и соответствующую вершину \mathcal{X} принимаем в качестве

текущей: y = x

Минимальное расстояние до новой текущей вершины от исходной принимаем равным

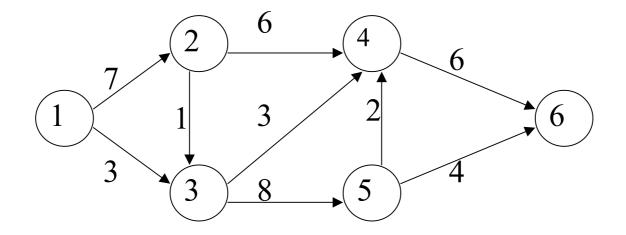
$$d(y) = d(y = x)$$

Шаг 4. Проверяем условие $y = E_n$? Где E_{π} – завершающая вершина сети. Если условие выполняется, то расчет окончен, если нет, то возвращаемся к шагу 2, и процесс решения

продолжается.

Пример.

Пусть задана сеть



Для данной сети необходимо найти кратчайшее расстояние от вершины 1 до вершины 6, а также до всех остальных.

Решение.

Шаг 1.

$$y = 1$$

$$d(1) = 0$$

$$d(2)=d(3)=d(4)=d(5)=d(6)=\infty$$

Шаг 2.

$$d(2) = \min\{d(2); \underline{d(1) + l(1,2)}\} = \min\{\infty; \underline{0 + 7}\} = 7,$$

$$d(3) = \min\{d(3); \underline{d(1) + l(1,3)}\} = \min\{\infty; \underline{0 + 3}\} = 3,$$

$$d(4) = \min\{d(4); \underline{d(1) + l(1,4)}\} = \min\{\infty; 0 + \infty\} = \infty,$$

$$d(5) = \min\{d(5); \underline{d(1) + l(1,5)}\} = \min\{\infty; 0 + \infty\} = \infty,$$

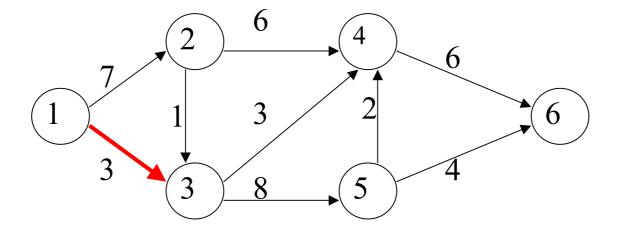
$$d(6) = \min\{d(6); \underline{d(1) + l(1,6)}\} = \min\{\infty; 0 + \infty\} = \infty.$$

Шаг 3.

$$\min\{d(2), \underline{d(3)}, d(4), d(5), d(6)\} = \min\{7, \underline{3}, \infty, \infty, \infty\} = 3$$

$$y = 3$$

$$d(3) = 3$$



Шаг 4.

$$y = E_n$$
?



возвращаемся к шагу 2

$$d(2) = \min\{d(2); d(3) + l(3,2)\} = \min\{7; 3 + \infty\} = 7,$$

$$d(4) = \min\{d(4); d(3) + l(3,4)\} = \min\{\infty; 3 + 3\} = 6,$$

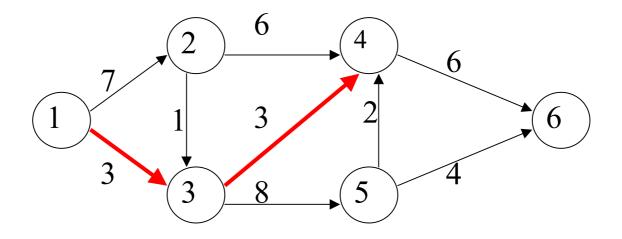
$$d(5) = \min\{d(5); d(3) + l(3,5)\} = \min\{\infty; 3 + 8\} = 11,$$

$$d(6) = \min\{d(6); d(3) + l(3,6)\} = \min\{\infty; 3 + \infty\} = \infty.$$

$$\min \{d(2), \underline{d(4)}, d(5), d(6)\} = \min \{7, \underline{6}, 11, \infty\} = 6$$

$$y = 4$$

$$d(4) = 6$$



$$y = E_n$$
?

4≠6

$$d(2) = \min \{ \underline{d(2)}; d(4) + l(4,2) \} = \min \{ \underline{7}; 6 + \infty \} = 7,$$

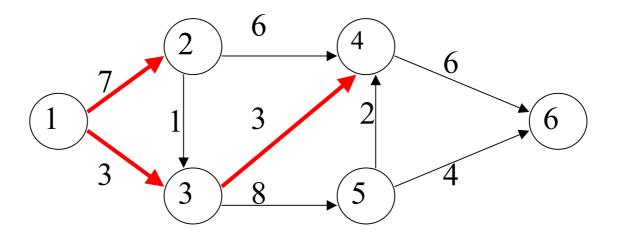
$$d(5) = \min \{ \underline{d(5)}; d(4) + l(4,5) \} = \min \{ \underline{11}; 6 + \infty \} = 11,$$

$$d(6) = \min \{ \underline{d(6)}; \underline{d(4)} + l(4,6) \} = \min \{ \infty; \underline{6+6} \} = 12.$$

$$\min\{d(2), d(5), d(6)\} = \min\{\underline{7}, 11, 12\} = 7$$

$$y = 2$$

$$d(2) = 7$$



$$y = E_n$$
?

≠6

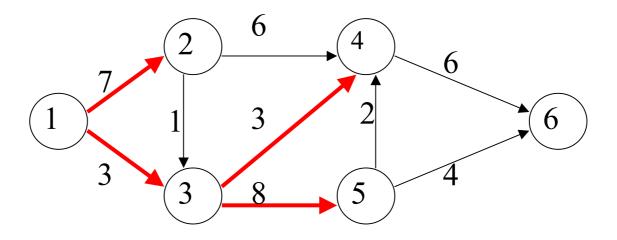
$$d(5) = \min\{d(5); d(2) + l(2,5)\} = \min\{\underline{11}; 7 + \infty\} = 11,$$

$$d(6) = \min\{d(6); d(2) + l(2,6)\} = \min\{\underline{12}; 7 + \infty\} = 12.$$

$$\min\{d(5), d(6)\} = \min\{11, 12\} = 11$$

$$y = 5$$

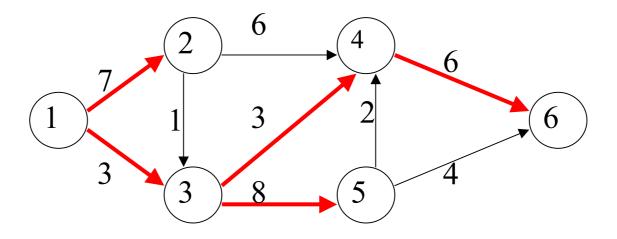
$$d(5) = 11$$



$$y = E_n$$
?

5≠6

$$d(6) = \min\{d(6); d(5) + l(5,6)\} = \min\{12; 11 + 4\} = 12$$



Результаты расчетов

Вершина	Кратчайшее расстояние	Путь
2	7	1 – 2
3	3	1 – 3
4	6	1 – 3 – 4
5	11	1 – 3 – 5
6	12	1 – 3 – 4 – 6