

Алгоритм Джонсона

Флойд-Уоршман $O(V^3)$
Н. Форд-Беллмана $O(V^2 \cdot E)$

Н. Фейкста $O(V(V+E) \cdot \log V)$
 $V \ll E \ll V^2 / \log V$

Лемма:

$\exists f: V \rightarrow \mathbb{R}$

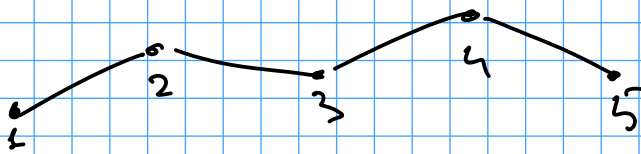
$$\omega'(u, v) = \omega(u, v) + f(u) - f(v)$$

Кратчайшие пути в (V, E) и (V, E') совпадают.

$\triangleright \delta(u, v)$ - кратчайший путь от u до v

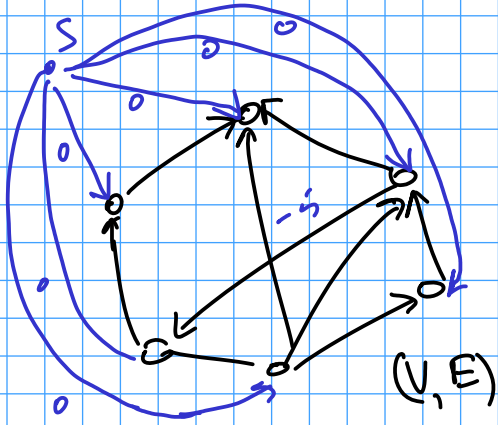
$$\delta'(u, v) = \delta(u, v) + f(u) - f(v)$$

δ' - кратчайший путь в новом графе.



$$\begin{aligned} \delta(1, 5) &= \omega(1, 2) + \\ &+ \omega(2, 3) + \omega(3, 4) + \\ &\omega(4, 5) = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= \omega(1, 2) + \cancel{f(1) - f(2)} + \omega(2, 3) + \cancel{f(2) - f(3)} + \\ &+ \omega(3, 4) + \cancel{f(3) - f(4)} + \omega(4, 5) + \cancel{f(4) - f(5)} = \\ &= \delta(1, 5) + \underline{f(1) - f(5)} \quad \Delta \end{aligned}$$



$$w(s, u) = 0$$

Занулеваем Беллмана - Форда

Если отриц. циклы

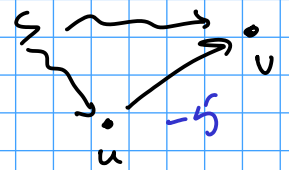
$$\delta(s, u)$$

$$w'(u, v) = w(u, v) + \delta(s, u) - \delta(s, v) \geq$$

? $w'(u, v) \geq 0$

$$\Delta \delta(s, v) \leq \delta(s, u) + w(u, v)$$

$$\delta(s, u) - \delta(s, v) \geq -w(u, v)$$



$$w'(u, v) \geq 0 \quad \Delta$$

$$\geq w(u, v) - w(u, v) \geq 0$$

Схема алг-ма Дейкстры

$$V' = V + \{s\}$$

for $v \in V$:

$$w(s, v) = 0$$

Алг. Беллмана - Форда // δ

for $(u, v) \in E$:

$$w'(u, v) = w(u, v) + \delta(s, u) - \delta(s, v)$$

for $v \in V$:

Дейкстра (v) // δ'

for $u, v \in V$:

$$\delta^*(u, v) = \delta'(u, v) - \delta(s, u) + \delta(s, v)$$

return δ^*