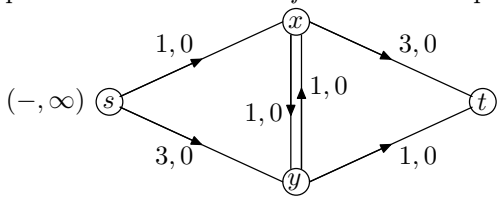
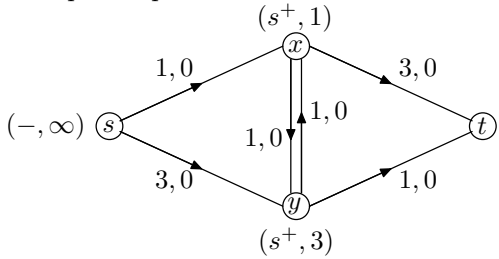
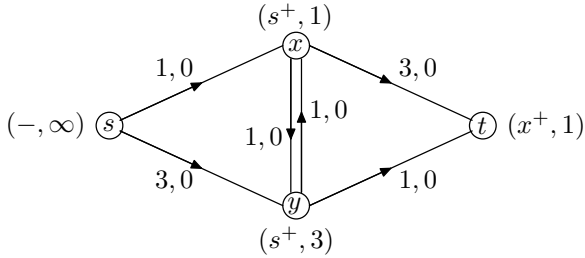
Пример. Первое число на ребре — значение пропускной способности, второе — значение потока f. Начало алгоритма, поток нулевой.



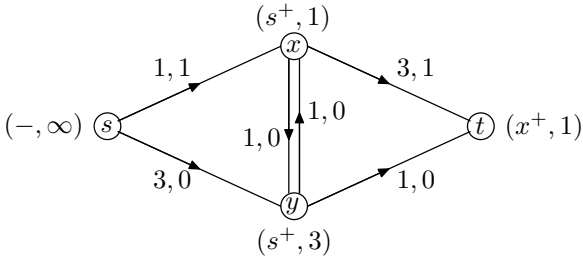
Типичный шаг для S. (x, y — были не помечены, стали помечены и не просмотрены). Вершин y таких, что $\overrightarrow{yS}$ — ребро, нет. В результате S помечена и просмотрена.



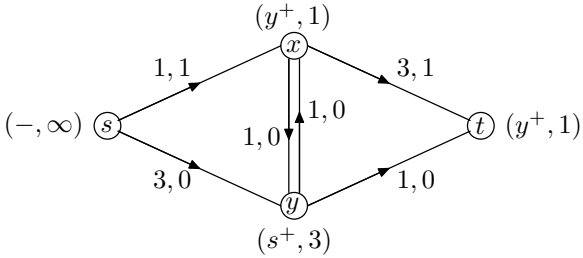
Далее, повторяем типичный шаг для x. (Очевидно, что здесь алгоритм ветвится, и мы выбираем одну ветвь. Предоставляем читателю проверить, что, выбирая другую ветвь, придем к (2), см. ниже.) Типичный шаг для x, при этом t помечена и не просмотрена, как и y, а x, s — помечены и просмотрены.



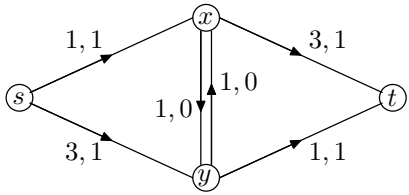
Т. о., имеем состояние (A), и следует применить часть II — изменение потока. Часть II, после замены потока на ребре $\overrightarrow{xt}$, затем перехода к вершине x и замены потока на ребре $\overrightarrow{Sx}$. Т. е. на пути s, x, t получен поток величины 1.



Теперь стираем старые пометки и применяем часть I алгоритма. Типичный шаг, применённый к S ставит пометку $(S^+, 3)$ у вершины y, при этом S становится помеченной и просмотрнной, y — помеченной и непросмотренной, и других помеченных вершин не возникает.

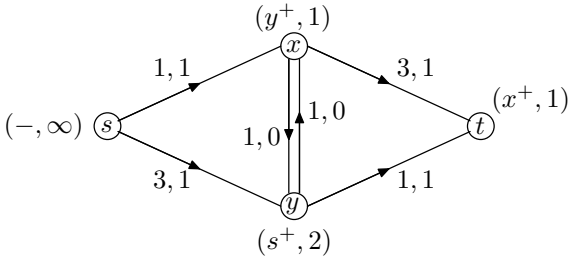


Далее, типичный шаг, примененный к y, ставит пометку $(y^+, 1)$ у вершины x, и снова возникает состояние (A). Теперь, часть II алгоритма увеличивает поток на пути s, y, t на 1, и после стирания пометок имеем:

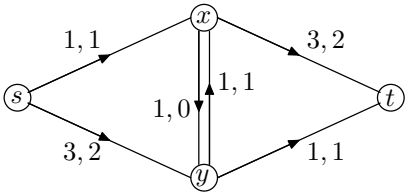


Т. е. измененный поток имеет величину 2.

Снова применяем часть I алгоритма, в результате которой имеем пометку $(S^+, 2)$ у вершины y, пометку $(y^+, 1)$ у вершины x и $(x^+, 1)$ у стока t, и т. о., снова оказываемся в ситуации (A).



Часть II алгоритма увеличивает на 1 поток вдоль пути s, y, x, t, величина потока f становится равной 3, и мы имеем:



На этот раз применение части I алгоритма оканчивается проставлением пометки $(s^+, 1)$ у вершины y, поскольку больше никакую вершину пометить нельзя, т. е. мы имеем случай (B), означающий, что полученный поток максимален.

Минимальный разрез определяется множеством помеченных к данному моменту вершин: $A = \{s, y\}$.