

Алгоритм увеличения потока в произвольных смешанных сетях

Я.Р. Гринберг, ИППИ РАН

Хорошо известен алгоритм Форда и Фалкерсона увеличения потока в ориентированной сети с ограничениями на пропускные способности дуг. Алгоритм основан на так называемом методе расстановки пометок, который позволяет на каждом шаге либо увеличить поток, либо констатировать, что данный поток максимальный. В [1] показано, что этот алгоритм может быть применен к неориентированным сетям и к смешанным ориентированным сетям. (т.е. таким, в которых, наряду с ограничениями на пропускные способности дуг, определены также ограничения на пропускные способности узлов). Метод расстановки пометок неприменим к неориентированным смешанным сетям. Другой недостаток – в случае смешанных сетей применение метода расстановки пометок необходимо проводить в сетях с удвоенным количеством узлов.

В настоящей работе представлен универсальный алгоритм увеличения потока для смешанных сетей произвольного вида. Именно, в предположении, что все источниковые дуги направлены из источника, а все стоковые дуги – в сток, требуется найти максимум величины $f(s, N)$ при следующих ограничениях

$$(1) \quad \begin{aligned} f(x, N) - f(N, x) &= 0, & x \neq s, t \\ 0 \leq f(x, y) &\leq c_1 + c, \\ 0 \leq f(y, x) &\leq c_2 + c \\ f(x, N) &\leq k(x) & x \neq t \\ f(N, t) &\leq k(t), \end{aligned}$$

Исходными данными для алгоритма являются «текущий» поток из источника в сток и константы ограничений (1). «Текущий» поток представляет собой совокупность дуговых потоков, т.ч. $f(x, y) \bullet f(y, x) = 0$, и, таким образом, рассматривается как ориентированная сеть. Именно для него и выполнены ограничения (1).

По этим данным определяется другая сеть, которая названа дополнительной. В дополнительной сети ненасыщенные элементы остаются неизменными, насыщенные дуги (x, y) заменяются на дуги (y, x) , а для насыщенных узлов определяются правила прохождения этих узлов. Вопрос об увеличении потока или невозможности такого увеличения (максимальности потока) решается по достижимости стока из источника в дополнительной сети.

[1] Л.Форд, Д.Фалкерсон Потоки в сетях, «МИР», М. 1966.