

## ОТЗЫВ

научного руководителя на выпускную квалификационную работу

магистра Храмовой Антонины Павловны

“Новый алгоритм решения двухмашинной задачи open shop  
и его приложение к одной задаче маршрутизации.”

Рассматриваемая в работе двухмашинная задача open shop была сформулирована и решена в статье Гонсалеза и Сани в 1976. В этой задаче требуется составить кратчайшее расписание выполнения операций множества работ двумя машинами: каждая машина выполняет по одной операции для каждой работы, время выполнения известно для каждой операции, при этом порядок операций не задан, но операции одной машины или одной работы не могут выполняться одновременно. Для этой задачи было доказано, что длина оптимального расписания совпадает с тривиальной нижней оценкой и может быть построено за линейное от числа работ время. В алгоритме Гонсалеза-Сани множество работ разбивается на два подмножества (в зависимости от того, операция какой из машин имеет большую длительность), и операции работ каждого из подмножеств (за исключением так называемой диагональной работы) выполняются единым блоком — в любом порядке, но при этом подмножества не перемешиваются.

Известны и другие алгоритмы решения данной задачи. Например, Пинедо и Шраге (1982) предложили, по сути, жадный алгоритм с одним дополнительным условием, который гарантирует построение оптимального расписания для двухмашинной задачи open shop с такой же линейной трудоемкостью. Другие известные алгоритмы решения двухмашинной задачи open shop были предложены де Верра (1989) и Сопером (2013).

В квалификационной работе А. Храмовой предлагается новый алгоритм решения этой классической задачи. Он тоже имеет линейную трудоемкость, однако позволяет выполнять операции каждой машины в почти произвольном порядке (без разбиения на два подмножества). Более точно, определим для перестановки  $\pi = (\pi_1, \dots, \pi_n)$  ее циклический сдвиг на  $k$  элементов  $\pi^{+k} = (\pi_k, \dots, \pi_n, \pi_1, \dots, \pi_{k-1})$ . Тогда из алгоритма Храмовой вытекает следующее (интуитивно неправдоподобное) свойство: для любой перестановки работ  $\pi$  существует такой ее циклический сдвиг  $\pi^{+k}$ , что работы одной из машин выполняются в порядке  $\pi^{+k}$ , а другой — в порядке  $\pi^{+(k-1)}$ . Расписание именно с таким свойством строится в новом алгоритме за линейное от числа работ время. Следует отметить, что подобным свойством обладает также и расписание, получаемое алгоритмом Сопера, однако одним из важных преимуществ алгоритма Храмовой является существенная простота его описания и доказательства оптимальности получаемого решения.

Другое важное преимущество заключается в возможности применить этот алгоритм к решению существенно более общей постановки задачи: open shop с маршрутизацией, нефиксированной базой и независимыми временами перемещения (при условии, что нам известен кратчайший обход транспортной сети). В этой задаче неподвижные работы расположены в узлах транспортной сети, заданной реберно-взвешенным связным графом, а мобильные машины перемещаются по сети, выполняя операции работ в рамках ограничений классической задачи open shop. При

этом машины начинают и заканчивают движение в одном и том же узле, называемом *базой*. База выбирается при составлении расписания. Следует отметить, что в случае, когда база задана изначально, задача является NP-трудной даже в случае, когда времена перемещения машин одинаковы и транспортная сеть состоит всего из двух узлов (включая базу). Для задачи с выбирамой базой известно, что она полиномиально разрешима в случае древесной структуры транспортной сети, но до сих пор не было известно, является ли задача в такой постановке полиномиально разрешимой в случае, когда структура сети произвольная, но нам известен кратчайший ее обход. Алгоритм Храмовой ставит точку в этом вопросе: задача с выбирамой базой и известным кратчайшим обходом разрешима за линейное время.

Квалификационная работа безусловно заслуживает оценки “отлично”, а ее автору я даю рекомендацию на поступление в аспирантуру.

Старший научный сотрудник ИМ СО РАН  
к.ф.-м.н.

Черных

Черных И.Д.