

# Алгоритмы решения проблем $1 \parallel \sum T_j$ и четно-нечетного разбиения

Александр А. Лазарев<sup>a</sup>, Александр А. Кварацхелия<sup>a</sup>, Евгений Р. Гафаров<sup>a</sup>

<sup>a</sup> Kazan State University, E-mail: Alexandr.Lazarev@ksu.ru

Рассматриваются две классические комбинаторные проблемы: минимизация суммарного запаздывания для одного прибора ( $1 \parallel \sum T_j$ ) и проблема четно-нечетного разбиения (ЧНР). Проблема ЧНР является NP-полной в обычном смысле, известна схема полиномиального сведения примеров проблемы ЧНР к *каноническим* примерам проблемы  $1 \parallel \sum T_j$  [1].

Разработаны алгоритмы решения частного случая проблемы  $1 \parallel \sum T_j$  когда параметры требований удовлетворяют условиям  $p_1 \geq p_2 \geq \dots \geq p_n, d_1 \leq d_2 \leq \dots \leq d_n(1)$  с трудоемкостью  $O(n^2 \sum p_j)$  операций [2]. Среди предложенных алгоритмов выделяется Алгоритм *B-1* решения частного случая, когда в дополнение к (1) выполняется  $d_n - d_1 \leq p_n$ . Алгоритм *B-1* основан на идее метода динамического программирования и выполняет построение кусочно-линейных функций  $F_k(t)$  для целых значений  $t \in [0, d_n]$ , где  $F_k(t)$  является оптимальным значением целевой функции примера с множеством требований  $\{k, \dots, n\}$  и директивными сроками  $d_j(t) = d_j - d_n + t$ .

Получены следующие результаты:

- (a) Алгоритм *B-1* строит оптимальное расписание для канонических примеров;
- (b) Разработан Алгоритм *B-1*-модифицированный, который строит функции  $F_k(t)$  путем перебора точек "излома" данных функций. Трудоемкость данного алгоритма полиномиальным образом зависит от количества этих точек;
- (c) Проведены экспериментальные исследования, по результатам которых, количество точек "излома" функций для примеров случая (1) не превышает  $n^3$ . Выделены множества "трудоемких" канонических примеров, для которых трудоемкость алгоритма растет экспоненциальным образом. Предложены методы сведения данных примеров к менее трудоемким.

## Список литературы

- [1] J. Du and J. Y.-T. Leung Minimizing total tardiness on one machine is NP-hard. Math. Oper. Res., 15 (1990), 483-495.
- [2] A. Lazarev, A. Kvaratskhelia, A. Tchernykh (2004). Solution algorithms for the total tardiness scheduling problem on a single machine, Workshop Proceedings of the ENC'04 International Conference (2004), 474-480.