

В.М. Ракецкий
Беларусь, Брест, БрГТУ

**ЗАДАЧА О МАКСИМАЛЬНОМ СРЕДНЕМ АРИФМЕТИЧЕСКОМ
И АЛГОРИТМ ЕЕ РЕШЕНИЯ**

Даны два конечных множества неотрицательных действительных чисел: D_1 и D_2 .
Необходимо сформировать третье множество D_3 , которое включает все числа из D_1 и часть чисел из D_2 , таким образом, чтобы среднее арифметическое чисел из D_3 было

максимальным. Подобная задача встречается на практике, в частности, в бухгалтерском учете при расчете отпускных работников предприятий и организаций.

Поскольку множества D_1 и D_2 конечны, то, очевидно, задача может быть решена методом перебора. Однако несложный анализ позволяет предложить эффективный алгоритм, не требующий полного или частичного перебора элементов множества D_2 .

Действительно, пусть $D_3^* = D_1 \cup D_2^*$ – искомое оптимальное множество, $D_2^* \subseteq D_2$.

Имеет место следующее утверждение: $\max_{d \in D_1 \cup D_2^*} d \leq \min_{d \in D_2} d$, т.е. любое число из множества D_2 , не вошедшее в оптимальное множество D_3^* , не превосходит любое число из D_2 , вошедшее в оптимальное множество. Это факт позволяет предложить следующий простой алгоритм решения задачи.

1. Полагаем $D_2^* = \emptyset$ и сортируем множество чисел D_2 по убыванию.
2. Находим среднее арифметическое d_{cp} чисел из $D_3^* = D_1 \cup D_2^*$ и выбираем число d_1 , первое в множестве $D_2 \setminus D_2^*$ (в силу п.1 d_1 – максимальное число из множества $D_2 \setminus D_2^*$).
3. Если $d_1 > d_{cp}$, то включаем число d_1 в множество D_2^* . В противном случае работа алгоритма завершена, текущее множество D_2 оптимально, $D_3^* = D_1 \cup D_2^*$.
4. Если $D_2^* \neq D_2$, т.е. множество $D_2 \setminus D_2^*$ содержит хотя бы одно число, переходим к п. 2. В противном случае работа алгоритма завершена, $D_3^* = D_1 \cup D_2$ – оптимальное множество содержит все числа из D_2 .