

Е. В. К у т ы р е в а (Москва, ТВП). **О максимизации одной пороговой функции от двух переменных.**

Данная задача входит в круг задач упорядочения объектов разнообразной природы, которые возникают в процессе решения различных математических проблем (см., например, [2]). В частности, в некоторых задачах статистики при построении статистических критериев и доверительных интервалов требуется упорядочить значения вероятностей, которые выражаются линейными псевдоболевыми формами. Один из подходов к решению такой задачи для одной линейной формы от булевых переменных предложен в работе [1].

Пусть \mathbf{R} — множество действительных чисел, $\mathbf{N}_0 = \{\mathbf{N} \cup 0\}$, где \mathbf{N} — множество натуральных чисел, $C \in \mathbf{R}$ — некоторая константа. Рассмотрим функцию $f_d: \mathbf{N}_0 \times \mathbf{N}_0 \rightarrow \mathbf{R}$, определенную следующим образом:

$$f_d(k_1, k_2) = \begin{cases} k_1 + dk_2, & k_1 + dk_2 \leq C, \\ 0, & k_1 + dk_2 > C, \end{cases} \quad d \in \mathbf{R}.$$

Обозначим (k_1^*, k_2^*) пару, для которой выполняется $\max_{(k_1, k_2) \in \mathbf{N}_0 \times \mathbf{N}_0} f_d(k_1, k_2) = f_d(k_1^*, k_2^*)$. Тогда для пары (k_1^*, k_2^*) справедливы следующие утверждения.

Утверждение 1. *Неизвестное k_1^* может принимать значения из множества $\{[C - [C/d]d], \dots, [C]\}$.*

Обозначим g_{rem} остаток от деления некоторого числа $g \in \mathbf{R}$ на d , $Q_{rem} = (C - [C])_{rem}$.

Утверждение 2. *Равенство $(k_1^*, k_2^*) = ([C] - j, [(C - [C] + j)/d])$, где j может принимать значения из множества $\{0, \dots, [C] - [C - [C/d]d]\}$, верно в том и только в том случае, если для любого $i = 0, 1, \dots, [C] - [C - [C/d]d]$, $i \neq j$, выполнено одно из трех условий:*

$$1) \begin{cases} Q_{rem} + j_{rem} \geq 1, \\ Q_{rem} + i_{rem} \geq 1, \\ i_{rem} \geq j_{rem}, \end{cases} \quad 2) \begin{cases} Q_{rem} + j_{rem} \geq 1, \\ Q_{rem} + i_{rem} < 1, \end{cases} \quad 3) \begin{cases} Q_{rem} + j_{rem} < 1, \\ Q_{rem} + i_{rem} < 1, \\ i_{rem} \geq j_{rem}. \end{cases}$$

Если неизвестное k_1^* принимает максимально возможное значение, то справедливо следующее утверждение.

Следствие 1. *Равенство $(k_1^*, k_2^*) = ([C], [(C - [C])/d])$ верно в том и только в том случае, если для всех $i = 1, 2, \dots, [C] - [C - [C/d]d]$ выполняется условие $Q_{rem} + i_{rem} < 1$.*

Если неизвестное k_1^* принимает минимально возможное значение, то справедливо следующее утверждение.

Следствие 2. *Равенство $(k_1^*, k_2^*) = ([C - [C/d]d], [(C - [C - [C/d]d])/d])$ верно в том и только в том случае, если выполнены два условия:*

- 1) $Q_{rem} + ([C] - [C - [C/d]d])_{rem} \geq 1$;
- 2) для всех $i = 1, 2, \dots, [C] - [C - [C/d]d] - 1$

либо $Q_{rem} + i_{rem} \geq 1$, либо $Q_{rem} + i_{rem} < 1$ и $[C] - [C - [C/d]d]_{rem} + i_{rem} \leq 1/2$.

Введем теперь множество чисел $\mathbf{M} = \{0, 1, 2, \dots, r\}$, $|\mathbf{M}| = r + 1$, $r \in \mathbf{N}$, и рассмотрим функцию $f_d^{(1)}: \mathbf{M} \times \mathbf{M} \rightarrow \mathbf{R}$, определенную следующим образом:

$$f_d^{(1)}(k_1, k_2) = \begin{cases} k_1 + dk_2, & k_1 + dk_2 \leq C, \\ 0, & k_1 + dk_2 > C. \end{cases}, \quad d \in \mathbf{R}.$$

Пусть $\max_{(k_1, k_2) \in \mathbf{M} \times \mathbf{M}} f_d^{(1)}(k_1, k_2) = f_d^{(1)}(k_1^*, k_2^*)$. Обозначим $k_2^{\max} = \min\{r, [C/d]\}$, $k_1^{\max} = \min\{r, [C]\}$, $k_1^{\min} = \min\{r, [C - k_2^{\max}d]\}$, $P_{rem} = (C - k_1^{\max})_{rem}$. Тогда для пары (k_1^*, k_2^*) справедливо утверждение, аналогичное утверждению 2.

Пусть $i^{(r)} \in \mathbf{N}_0$ — минимальное число, удовлетворяющее условию $[(C - k_1^{\max} + i^{(r)})/d] > r$. Обозначим $q = r - [(C - k_1^{\max})/d]$.

Утверждение 3. Равенство $(k_1^*, k_2^*) = (k_1^{\max} - j, [(C - k_1^{\max} + j)/d])$, где j может принимать значения из множества $\{0, \dots, k_1^{\max} - k_1^{\min}\}$, верно в том и только в том случае, если $[(C - k_1^{\max} + j)/d] \leq r$ и для любого $i = 0, 1, \dots, \min\{i^{(r)} - 1, k_1^{\max} - k_1^{\min}\}$, $i \neq j$, выполнено одно из трех условий:

$$1) \begin{cases} P_{rem} + j_{rem} \geq 1, \\ P_{rem} + i_{rem} \geq 1, \\ i_{rem} \geq j_{rem}, \end{cases} \quad 2) \begin{cases} P_{rem} + j_{rem} \geq 1, \\ PQ_{rem} + i_{rem} < 1, \end{cases} \quad 3) \begin{cases} P_{rem} + j_{rem} < 1, \\ P_{rem} + i_{rem} < 1, \\ i_{rem} \geq j_{rem}, \end{cases}$$

и при $i^{(r)} \leq k_1^{\max} - k_1^{\min}$ выполнено одно из двух условий

$$1) \begin{cases} P_{rem} + j_{rem} < 1, \\ i^{(r)} \geq d(q + j_{rem}), \end{cases} \quad 2) \begin{cases} P_{rem} + j_{rem} \geq 1, \\ i^{(r)} \geq d(q + j_{rem} - 1). \end{cases}$$

Утверждение 4. Пусть $[(C - k_1^{\max} + j)/d] > r$. Равенство $(k_1^*, k_2^*) = (k_1^{\max} - j, r)$, где j может принимать значения из множества $\{0, \dots, k_1^{\max} - k_1^{\min}\}$, верно в том и только в том случае, если для любого $i = 0, 1, \dots, \min\{i^{(r)} - 1, k_1^{\max} - k_1^{\min}\}$, $i \neq j$, выполнено одно из двух условий

$$1) \begin{cases} P_{rem} + i_{rem} < 1, \\ j \leq (i_{rem} + q)d, \end{cases} \quad 2) \begin{cases} P_{rem} + i_{rem} \geq 1, \\ j \leq (i_{rem} + q - 1)d, \end{cases}$$

и при $i^{(r)} \leq k_1^{\max} - k_1^{\min}$ выполнено условие $i^{(r)} \geq j$.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Зубков А. М., Соколов Д. В. Алгоритмы частичной сортировки множеств сумм. — Обозрение прикл. и промышл. матем., 2006, т. 13, в. 1, с. 318–319.
2. Кнут Д. Э. Искусство программирования. Т. 2. М.–СПб.–Киев: Вильямс, 2003, 832 с.