
Интервальные методы математического программирования и задачи охраны окружающей среды

Левин В. И.

*Пензенская государственная технологическая академия, пр. Байдукова,
1-а, Пенза, 440605, Россия
e-mail: levin@pgta.ac.ru*

Большинство современных задач оптимизации решается в предположении детерминированных параметров оптимизируемой системы. Однако на практике системы в экологии, экономике, социологии и т. д. имеют, как правило, недетерминированные параметры. Оптимизация таких систем выдвигает ряд новых трудных проблем: сравнение недетерминированных величин, обобщение понятия оптимума на недетерминированный случай, выяснение условий его существования, конструирование алгоритмов его отыскания. В статье изучается наиболее простой случай, когда недетерминированность системы выражается в том, что ее параметры заданы с точностью до интервалов возможных значений. Интервальные оценки параметров систем обычно находятся либо экспертным путем, либо с помощью приближенных вычислений или измерений.

Общая задача оптимизации в интервальной постановке такова. Задана функция

$$y = f(\tilde{a}, x), \quad (21)$$

где $x = (x_1, \dots, x_n)$ — вектор аргументов, причем $x_i \in X$, $i = 1, \dots, n$, и X — числовое множество, $\tilde{a} = (\tilde{a}_1, \dots, \tilde{a}_n)$ — вектор интервальных параметров, т. е. параметры \tilde{a}_i — замкнутые интервалы $\tilde{a}_i = [a_{i1}, a_{i2}]$, в которых находятся возможные значения этих параметров. Каждому значению аргумента x , $x \in X$, согласно (1) соответствует одно значение функции в виде некоторого интервала $\tilde{y} = f(\tilde{a}, x)$. Необходимо найти значение аргумента x^* , $x^* \in X$, для которого соответствующее значение функции $\tilde{y} = f(\tilde{a}, x^*)$ экстремально (максимально или минимально). Для простоты изложения мы ограничимся задачами дискретной оптимизации, в которых множество X возможных значений переменных дискретно.

Для решения сформулированной задачи необходимо уметь сравнивать интервалы и выделять из них экстремальные. Введем детерминированные операции непрерывной логики: $\vee = \max$ (дизъюнкция), $\wedge = \min$ (конъюнкция) и далее — соответствующие недетерминированные (в частности, интервальные) операции этой логики:

$$\tilde{a} \vee \tilde{b} = \{a \vee b | a \in \tilde{a}, b \in \tilde{b}\}, \quad \tilde{a} \wedge \tilde{b} = \{a \wedge b | a \in \tilde{a}, b \in \tilde{b}\}, \quad (22)$$

где \tilde{a} и \tilde{b} — любые числовые множества (в частности, интервалы). Как видно из (2), дизъюнкция (конъюнкция) двух числовых множеств определяется

как множество возможных значений дизъюнкции (конъюнкции) двух чисел в условиях, когда эти числа пробегают независимо друг от друга все возможные значения внутри соответствующих числовых множеств.

Следуя [1], введем отношение неравенства интервалов в виде эквивалентности

$$(\tilde{a} \geq \tilde{b}) \Leftrightarrow (\tilde{a} \vee \tilde{b} = \tilde{a}, \quad \tilde{a} \wedge \tilde{b} = \tilde{b}) \quad (23)$$

Как известно [1], два интервала \tilde{a} и \tilde{b} , такие, что $\tilde{a} \geq \tilde{b}$ или $\tilde{b} \geq \tilde{a}$, называются сравнимыми по отношению \geq , другие \tilde{a} и \tilde{b} называются несравнимыми по этому отношению. В системе интервалов \tilde{a}_k , $k = 1, \dots, n$, интервал \tilde{a}_1 называется максимальным (минимальным), если он сравним с интервалами $\tilde{a}_2, \dots, \tilde{a}_k$ по отношению \geq и $\tilde{a}_1 \geq \tilde{a}_2, \dots, \tilde{a}_1 \geq \tilde{a}_k$ ($\tilde{a}_1 \leq \tilde{a}_2, \dots, \tilde{a}_1 \leq \tilde{a}_k$).

В работе [1] были получены следующие важные результаты.

Теорема 1. Для того чтобы интервалы $\tilde{a} = [a_1, a_2]$ и $\tilde{b} = [b_1, b_2]$ были сравнимы в отношении $\tilde{a} \geq \tilde{b}$ (несравнимы), необходимо и достаточно выполнения условия $(a_1 \geq b_1, a_2 \geq b_2)$ (выполнения условий $(a_1 < b_1, a_2 > b_2)$ или $(b_1 < a_1, b_2 > a_2)$).

Теорема 2. Для того чтобы в системе интервалов $\tilde{a}_k = [a_{k1}, a_{k2}]$, $k = 1, \dots, n$, интервал \tilde{a}_1 был максимальным, необходимо и достаточно, чтобы выполнялись условия

$$a_{11} = \bigvee_{k=1}^n a_{k1}, \quad a_{12} = \bigvee_{k=1}^n a_{k2}, \quad (24)$$

а для того, чтобы \tilde{a}_1 был минимальным, необходимо и достаточно выполнения условий

$$a_{11} = \bigwedge_{k=1}^n a_{k1}, \quad a_{12} = \bigwedge_{k=1}^n a_{k2}. \quad (25)$$

Результаты теоремы 1 позволяют сравнивать интервалы, распространять на них понятие оптимума и выяснить условие существования такого оптимума. Результаты теоремы 2 позволяют строить алгоритмы выделения экстремальных интервалов, сводя их к алгоритмам выделения экстремальных точечных величин. Это позволяет сводить интервальные оптимизационные задачи к детерминированным, что и составляет основу для решения интервальных задач.

Литература

Левин В. И. *Сравнение интервальных величин и оптимизация неопределенных систем*, Информационные технологии 7 (1998), 22–32.