

# О МАКСИМАЛЬНОЙ ВНУТРЕННЕЙ ОЦЕНКЕ МНОЖЕСТВ РЕШЕНИЙ ИНТЕРВАЛЬНЫХ ЛИНЕЙНЫХ СИСТЕМ

И. А. ШАРАЯ

*Институт вычислительных технологий СО РАН*

*Новосибирск, Россия*

e-mail: shary@net.ict.nsc.ru

Complete interval arithmetic may be successfully used for maximal inner estimation of solution sets to linear equations system with interval parameters. It is demonstrated on the interval system of equations  $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$  as an example. Algebraic criteria were obtained for inner and maximal inner interval estimates for  $\forall\exists$ -solution sets to interval linear equations. We propose a simple method that checks whether a proper algebraic solution to the dualization equation is a maximal inner interval estimate for the corresponding  $\forall\exists$ -solution set.

## 1. Введение

Математическая формулировка практической задачи часто сводится к выписыванию системы уравнений. Известные величины в системе — это параметры задачи. Классические математические методы ориентированы на решение систем уравнений с вещественными параметрами. Круг решаемых практических задач можно расширить, вводя в рассмотрение параметры иного типа.

Объектом нашего изучения являются задачи с интервальными параметрами. Параметр называем интервальным (или интервально неопределенным), если в задаче присутствует требование, чтобы он мог принимать любое значение из некоторого интервала, или требование, чтобы в некотором интервале для него нашлось подходящее значение. (Здесь и во всех рассуждениях вне полной интервальной арифметики под “интервалом” понимаем связный компакт на вещественной прямой.)

Для решения задач с интервальными параметрами удобно пользоваться полной интервальной арифметикой, введенной Каухером [5]. Она позволяет 1) лаконично формулировать задачи с интервальными параметрами, 2) быстро находить оптимальные интервальные оценки множеств решений таких задач. Покажем это на примере задачи внутреннего оценивания  $\forall\exists$ -множеств решений системы линейных алгебраических уравнений  $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ , в которой коэффициенты матрицы  $\mathbf{A}$  и компоненты вектора  $\mathbf{b}$  — интервальные параметры.

## 2. Описание практической задачи на языке теории множеств

Определим два типа интервальных параметров. Если в задаче требуется, чтобы параметр мог принимать любое значение из интервала, будем писать, что он имеет  $\forall$ -неопределенность (“А-неопределенность”). А если требуется, чтобы для параметра только нашлось некоторое подходящее значение из интервала, будем писать, что он имеет  $\exists$ -неопределенность (“Е-неопределенность”).

Рассмотрим задачу, в которой зависимость между интервальными параметрами и неизвестными носит линейный характер, формально описываемый интервальной системой линейных алгебраических уравнений (ИСЛАУ) вида

$$\mathbf{A}x = \mathbf{b}, \quad (1)$$

где  $\mathbf{A}$  —  $m \times n$ -матрица интервальных параметров,  $x$  —  $n$ -мерный вещественный вектор неизвестных,  $\mathbf{b}$  —  $m$ -мерный вектор интервальных параметров.

Тип интервальной неопределенности компонент матрицы  $\mathbf{A}$  конкретизируем с помощью интервальных матриц  $\mathbf{A}^{\forall}$  и  $\mathbf{A}^{\exists}$ : если параметр  $\mathbf{a}_{ij}$  имеет  $\exists$ -неопределенность, то  $\mathbf{a}_{ij}^{\exists} = \mathbf{a}_{ij}$ ,  $\mathbf{a}_{ij}^{\forall} = 0$ , а если параметр  $\mathbf{a}_{ij}$  имеет  $\forall$ -неопределенность, то, наоборот,  $\mathbf{a}_{ij}^{\exists} = 0$ ,  $\mathbf{a}_{ij}^{\forall} = \mathbf{a}_{ij}$ . Тип интервальной неопределенности компонент вектора  $\mathbf{b}$  конкретизируем аналогично с помощью интервальных векторов  $\mathbf{b}^{\forall}$  и  $\mathbf{b}^{\exists}$ . Пусть нас интересует множество вещественных решений  $\Sigma$  системы (1), задаваемое правилом

$$\Sigma = \{x \in \mathbb{R}^n \mid \forall A' \in \mathbf{A}^{\forall} \forall b' \in \mathbf{b}^{\forall} \exists A'' \in \mathbf{A}^{\exists} \exists b'' \in \mathbf{b}^{\exists} (A' + A'')x = b' + b''\}. \quad (2)$$

Известно [2], что пересечение множества  $\Sigma$  с каждым ортантом является выпуклым многогранным множеством (возможно пустым или неограниченным). Множество  $\Sigma$  может быть невыпукло и несвязно. Точное геометрическое описание множества  $\Sigma$  в общем случае экспоненциально зависит от размерности задачи, поэтому возникает необходимость в его оценивании, т. е. приближенном описании с помощью простых множеств. Положение оценки по отношению к множеству  $\Sigma$  (лежит внутри, содержит множество  $\Sigma$  или др.) и ее форма (параллелепипед, эллипсоид, шар или др.) выбираются по смыслу задачи. Рассмотрим следующую постановку.

**Задача 1.** Указать какой-нибудь максимальный по включению  $n$ -мерный параллелепипед с ребрами, параллельными координатным осям, лежащий в множестве  $\Sigma$ , задаваемом правилом (2).

Мы сформулировали на языке теории множеств некоторую задачу внутреннего оценивания множества вещественных решений линейной системы с интервальной неопределенностью в параметрах. Полная интервальная арифметика дает эффективный метод решения такой задачи оценивания и облегчает описание и выкладки за счет формализации математического языка. Основные определения и свойства полной интервальной арифметики изложены в разделе 3.

## 3. Полная интервальная арифметика

### 3.1. Полная интервальная арифметика как алгебраическая система

Жирными латинскими буквами будем обозначать интервальные объекты: малыми — интервалы и интервальные векторы ( $\mathbf{x}$ ,  $\mathbf{y}$ ,  $\mathbf{b}$ ,  $\mathbf{c}$ ), большими — интервальные матрицы ( $\mathbf{A}$ ,  $\mathbf{C}$ ).

Полная интервальная арифметика — это алгебраическая система

$$\langle \mathbb{IR}, \subseteq, \leq, \vee, \wedge, \text{dual}, \text{pro}, +, -, \cdot, / \rangle.$$

### Основное множество

Множество  $\mathbb{IR}$  состоит из всевозможных упорядоченных пар вещественных чисел:

$$\mathbb{IR} = \{ \mathbf{x} = [\underline{x}, \bar{x}] \mid \underline{x}, \bar{x} \in \mathbb{R} \}.$$

Элементы основного множества принято называть *интервалами*, а  $\underline{x}$  и  $\bar{x}$  соответственно левым и правым концом интервала  $\mathbf{x}$ . Два интервала считаются равными, если их одноименные концы совпадают:

$$\mathbf{x} = \mathbf{y} \stackrel{\text{def}}{\iff} (\underline{x} = \underline{y}, \bar{x} = \bar{y}).$$

Если левый конец не больше правого, интервал называют *правильным*, иначе — *неправильным*. Правильный интервал  $\mathbf{x}$  можно мыслить как множество вещественных чисел, заключенных между его концами:  $\mathbf{x} = \{ x \in \mathbb{R} \mid \underline{x} \leq x \leq \bar{x} \}$ . Множество всех правильных интервалов обозначается через  $\mathbb{IR}$ :

$$\mathbb{IR} = \{ \mathbf{x} = [\underline{x}, \bar{x}] \mid \underline{x} \leq \bar{x}, \underline{x}, \bar{x} \in \mathbb{R} \}.$$

Множество *вырожденных* интервалов  $\{ \mathbf{x} = [x, x] \mid x \in \mathbb{R} \}$  часто отождествляется с множеством вещественных чисел. Мы будем вырожденные интервалы, в отличие от вещественных чисел, обозначать жирным шрифтом, например,  $\mathbf{0} = [0, 0]$ ,  $\mathbf{0} \in \mathbf{0}$ .

### Решеточная структура

$\subseteq, \leq^1$  — отношения частичных порядков на  $\mathbb{IR}$ , определяемые через отношение порядка  $\leq$  в  $\mathbb{R}$ :

$$\mathbf{x} \subseteq \mathbf{y} \stackrel{\text{def}}{\iff} (\underline{x} \geq \underline{y}, \bar{x} \leq \bar{y}),$$

$$\mathbf{x} \leq \mathbf{y} \stackrel{\text{def}}{\iff} (\underline{x} \leq \underline{y}, \bar{x} \leq \bar{y}).$$

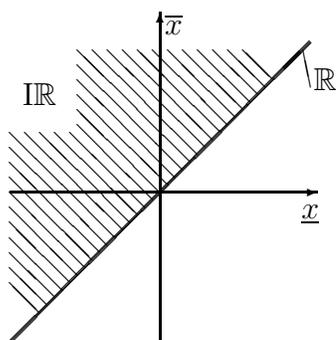


Рис. 1. Множество  $\mathbb{IR}$ .

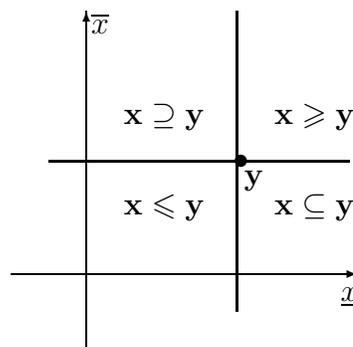


Рис. 2. Отношения частичного порядка в  $\mathbb{IR}$ .

$\vee, \wedge$  — решеточные операции взятия точной верхней (supremum) и точной нижней (infimum) грани по включению. Они определяются для ограниченных соответственно сверху и снизу по включению семейств интервалов через операции взятия точных граней в  $\mathbb{R}$ :

$$\bigvee_{i \in I} \mathbf{x}_i = \sup_{\subseteq} \mathbf{x}_i = [\inf \underline{x}_i, \sup \bar{x}_i],$$

<sup>1</sup>Использование для отношений частичного порядка в  $\mathbb{IR}$  тех же символов, что приняты для теоретико-множественного включения и для порядка в  $\mathbb{R}$ , не вызывает путаницы и удобно, так как на общей области определения соответствующие отношения совпадают.

$$\bigwedge_{i \in I} \mathbf{x}_i = \inf_{\subseteq} \mathbf{x}_i = [\sup \underline{x}_i, \inf \bar{x}_i].$$

### Унарные операции

dual — операция *дуализации*:  $\text{dual} [\underline{x}, \bar{x}] = [\bar{x}, \underline{x}]$ .

pro — операция взятия *правильной проекции*:

$$\text{pro } \mathbf{x} = \begin{cases} \mathbf{x}, & \text{если } \mathbf{x} \text{ правильный,} \\ \text{dual } \mathbf{x}, & \text{если } \mathbf{x} \text{ неправильный.} \end{cases}$$

### Бинарные операции

Арифметические операции  $+$ ,  $-$ ,  $\cdot$ ,  $/$  определяются через соответствующие вещественные операции и решеточные операции  $\vee$ ,  $\wedge$  так, что

$$\forall * \in \{+, -, \cdot, /\} \quad \mathbf{x} * \mathbf{y} = \bigvee^{\mathbf{x}} \bigwedge^{\mathbf{y}} (x * y), \quad \bigwedge^{\mathbf{x}} = \begin{cases} \bigvee_{\text{pro } \mathbf{x}}, & \text{если } \mathbf{x} \text{ правильный,} \\ \bigwedge_{\text{pro } \mathbf{x}}, & \text{если } \mathbf{x} \text{ неправильный.} \end{cases}$$

(Символ  $\bigvee$  взятия точной грани по включению желательно читать как “supinf”. Краткий русский вариант — “И”.)

## 3.2. Интервальные векторы и матрицы

Интервальными векторами и матрицами называются соответственно элементы множеств  $\mathbb{IR}^n$  и  $\mathbb{IR}^{m \times n}$ ,  $m, n \in \mathbb{N}$ . Интервальный объект называется правильным, если все его компоненты есть правильные интервалы.

Операции dual, pro,  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $+$ ,  $-$  и отношения  $\subseteq$ ,  $\leq$  на интервальных объектах из одного пространства определяются покомпонентно; например, для дуализации матрицы надо просто дуализовать ее компоненты, а точной верхней гранью по включению для интервальных векторов  $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{IR}^n$  будет вектор  $\mathbf{x} \vee \mathbf{y} \in \mathbb{IR}^n$ , в котором  $(\mathbf{x} \vee \mathbf{y})_i = \mathbf{x}_i \vee \mathbf{y}_i$ ,  $i = 1, \dots, n$ .

Произведение матрицы  $\mathbf{C} \in \mathbb{IR}^{m \times n}$  на вектор  $\mathbf{x} \in \mathbb{IR}^n$  определяется правилом

$$(\mathbf{C} \cdot \mathbf{x})_i = \sum_{j=1}^n c_{ij} \mathbf{x}_j, \quad i = 1, \dots, m.$$

**Утверждение 3.2.1.** Пусть  $\mathbf{x} \in \mathbb{IR}^n$ ,  $\mathbf{C} \in \mathbb{IR}^{m \times n}$ ,  $\tilde{\mathbf{x}}$  — интервальный вектор, полученный произвольной перестановкой компонент интервального вектора  $\mathbf{x}$ , тогда

$$\bigwedge^{\tilde{\mathbf{x}}} (\mathbf{C} \mathbf{x}) = \mathbf{C} \mathbf{x} \quad \left( \bigwedge^{\tilde{\mathbf{x}}} = \bigwedge^{\tilde{\mathbf{x}}_1} \bigwedge^{\tilde{\mathbf{x}}_2} \dots \bigwedge^{\tilde{\mathbf{x}}_n} \right).$$

**Доказательство.** При последовательном выполнении операций взятия точной грани по включению надо использовать следующие свойства:

1) операции взятия точной грани для интервальных векторов определяются покомпонентно;

2) сложение в  $\mathbb{IR}$  коммутативно; операции взятия точной грани и сдвига на интервал перестановочны, в частности,  $\forall \mathbf{y}, \mathbf{z} \in \mathbb{IR} \quad \left( \bigvee^{\mathbf{y}} (y + \mathbf{z}) = \bigvee^{\mathbf{y}} y + \mathbf{z} \right)$ ;

3)  $\forall \mathbf{y}, \mathbf{z} \in \mathbb{IR} \quad \left( \bigvee^{\mathbf{y}} (\mathbf{z} \mathbf{y}) = \mathbf{z} \mathbf{y} \right)$

### 3.3. Изотонность по включению

Рассмотрим отображение  $F$  с областью определения  $D(F) \subseteq \mathbb{I}\mathbb{R}^n$  и множеством значений в  $\mathbb{I}\mathbb{R}^m$ .

**Определение.** Отображение  $F$  называется *изотонным<sup>2</sup> по включению*, если сохраняет отношение  $\subseteq$ :

$$\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in D(F) \quad (\mathbf{x} \subseteq \mathbf{y} \Rightarrow F(\mathbf{x}) \subseteq F(\mathbf{y})).$$

**Фундаментальное свойство** полной интервальной арифметики. Операции  $+$ ,  $-$ ,  $\cdot$ ,  $/$  изотонны по включению.

**Следствие.** Умножение на интервальную матрицу изотонно по включению.

На этом описание полной интервальной арифметики закончим. Более подробное ее изложение можно найти в [4, 5]. В следующем подразделе приведем необходимые в данной работе, но не описанные ранее свойства.

### 3.4. Изотонность по строгому включению

Отношение строгого включения ( $\subset$ ) в  $\mathbb{I}\mathbb{R}^n$  задается правилом

$$\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \stackrel{\text{def}}{\iff} (\mathbf{x} \subseteq \mathbf{y}, \mathbf{x} \neq \mathbf{y}).$$

**Определение.** Отображение  $F : D(F) \rightarrow \mathbb{I}\mathbb{R}^m$ ,  $D(F) \subseteq \mathbb{I}\mathbb{R}^n$  будем называть *изотонным по строгому включению*, если оно сохраняет отношение  $\subset$ :

$$\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in D(F) \quad (\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \Rightarrow F(\mathbf{x}) \subset F(\mathbf{y})).$$

**Утверждение 3.4.1.** В полной интервальной арифметике операции сложения, вычитания и умножения на  $\lambda \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$  изотонны по строгому включению.

**Доказательство.** Воспользуемся геометрической интерпретацией операции сложения с интервалом как сдвига  $\mathbb{I}\mathbb{R}$ , умножения на  $\lambda > 0$  как растяжения, а умножения на  $(-1)$  как симметрии  $\mathbb{I}\mathbb{R}$  относительно биссектрисы 2-го и 4-го квадрантов. Очевидно, что все эти отображения переводят конус включающих интервалов без вершины в аналогичный. Это верно и для их композиций.

Операция умножения интервалов не изотонна по строгому включению.

**Определение.** Отображение  $F : D(F) \rightarrow \mathbb{I}\mathbb{R}^m$ ,  $D(F) \subseteq \mathbb{I}\mathbb{R}^n$  назовем *изотонным по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}$* , если

$$\forall \mathbf{y} \in D(F) \quad (\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \Rightarrow F(\mathbf{x}) \subset F(\mathbf{y})).$$

**Определение.** Отображение  $F : D(F) \rightarrow \mathbb{I}\mathbb{R}^m$ ,  $D(F) \subseteq \mathbb{I}\mathbb{R}^n$  назовем *изотонным по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}$  по левому концу*, если

$$\forall \mathbf{y} \in D(F) \quad ((\underline{x} > \underline{y}, \bar{x} \leq \bar{y}) \Rightarrow F(\mathbf{x}) \subset F(\mathbf{y})).$$

<sup>2</sup>В классической интервальной арифметике рассматриваются только изотонные по включению отображения и их часто называют “монотонными (по включению)”. В полной интервальной арифметике возникает необходимость рассмотрения отображений с разным характером монотонности по включению. Для указания характера монотонности используются термины “изотонное” и “антизотонное (по включению) отображение”.

**Определение.** Отображение  $F : D(F) \rightarrow \mathbb{IR}^m$ ,  $D(F) \subseteq \mathbb{IR}$  назовем *изотонным по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}$  по правому концу*, если

$$\forall \mathbf{y} \in D(F) \quad ((\underline{x} \geq \underline{y}, \bar{x} < \bar{y}) \Rightarrow F(\mathbf{x}) \subset F(\mathbf{y})).$$

Так как для любых интервалов  $\mathbf{x}$  и  $\mathbf{y}$

$$\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \iff ((\underline{x} > \underline{y}, \bar{x} \leq \bar{y}) \text{ или } (\underline{x} \geq \underline{y}, \bar{x} < \bar{y})),$$

то отображение изотонно по строгому включению сверху в  $\mathbf{x} \in \mathbb{IR}$  тогда и только тогда, когда оно изотонно по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}$  по левому и по правому концам.

**Утверждение 3.4.2.** Пусть  $\mathbf{x} \in \mathbb{IR}^n$ . Умножение на интервальную матрицу  $\mathbf{C} \in \mathbb{IR}^{m \times n}$  изотонно по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}$  тогда и только тогда, когда в каждой столбце  $k$  матрицы  $\mathbf{C}$  есть хоть один элемент  $\mathbf{c}_{lk}$ , умножение на который изотонно по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}_k$  по левому концу, и хоть один элемент  $\mathbf{c}_{rk}$ , умножение на который изотонно по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}_k$  по правому концу.

**Доказательство.** В условии и в доказательстве считаем, что  $k, j \in \{1, \dots, n\}$ ,  $l, r \in \{1, \dots, m\}$ . Надо доказать, что высказывание

$$\forall \mathbf{y} \in \mathbb{IR}^n \quad (\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \Rightarrow \mathbf{C}\mathbf{x} \subset \mathbf{C}\mathbf{y}) \tag{3}$$

эквивалентно высказыванию

$$\forall k \left( \left( \exists l \forall \mathbf{u} \in \mathbb{IR} \left( \begin{array}{l} \underline{x}_k > \underline{u} \\ \bar{x}_k \leq \bar{u} \end{array} \right) \Rightarrow \mathbf{c}_{lk}\mathbf{x}_k \subset \mathbf{c}_{lk}\mathbf{u} \right) \text{ и } \left( \exists r \forall \mathbf{v} \in \mathbb{IR} \left( \begin{array}{l} \underline{x}_k \geq \underline{v} \\ \bar{x}_k < \bar{v} \end{array} \right) \Rightarrow \mathbf{c}_{rk}\mathbf{x}_k \subset \mathbf{c}_{rk}\mathbf{v} \right) \right). \tag{4}$$

Сначала покажем, что (4)  $\Rightarrow$  (3). Пусть  $\mathbf{y} \in \mathbb{IR}^n$ ,  $\mathbf{x} \subset \mathbf{y}$ . Имеем:

$$\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \iff ((\forall j \mathbf{x}_j \subseteq \mathbf{y}_j) \text{ и } (\exists k \mathbf{x}_k \subset \mathbf{y}_k)),$$

$$\mathbf{x}_k \subset \mathbf{y}_k \iff ((\underline{x}_k > \underline{y}_k, \bar{x}_k \leq \bar{y}_k) \text{ или } (\underline{x}_k \geq \underline{y}_k, \bar{x}_k < \bar{y}_k)).$$

Определим вектор  $\mathbf{z} \in \mathbb{IR}^n$  следующим образом:

$$\mathbf{z}_j = \begin{cases} \mathbf{x}_j, & \text{если } j \neq k, \\ [\underline{y}_k, \bar{x}_k], & \text{если } j = k, \underline{x}_k > \underline{y}_k, \\ [\underline{x}_k, \bar{y}_k], & \text{иначе.} \end{cases}$$

Рассмотрим произведения  $\mathbf{C}\mathbf{x}$  и  $\mathbf{C}\mathbf{z}$ . Умножение интервалов изотонно по включению, а сумма интервалов изотонна по строгому включению, поэтому из условия (4) получаем, что  $\mathbf{C}\mathbf{x} \subset \mathbf{C}\mathbf{z}$ . С другой стороны,  $\mathbf{z} \subseteq \mathbf{y}$  и в силу изотонности по включению умножения на интервальную матрицу  $\mathbf{C}\mathbf{z} \subseteq \mathbf{C}\mathbf{y}$ . Поэтому  $\mathbf{C}\mathbf{x} \subset \mathbf{C}\mathbf{y}$ .

Теперь докажем, что (не (4))  $\Rightarrow$  (не (3)). Пусть высказывания (4) неверно. Так как умножение на интервал изотонно по включению, то отрицание высказывания (4) можно записать в виде

$$\exists k \left( (\forall l \exists \mathbf{u}^l (\underline{x}_k > \underline{u}^l, \bar{x}_k \leq \bar{u}^l, \mathbf{c}_{lk}\mathbf{x}_k = \mathbf{c}_{lk}\mathbf{u}^l)) \text{ или } (\forall r \exists \mathbf{v}^r (\underline{x}_k \geq \underline{v}^r, \bar{x}_k < \bar{v}^r, \mathbf{c}_{rk}\mathbf{x}_k = \mathbf{c}_{rk}\mathbf{v}^r)) \right).$$

Рассмотрим такой вектор  $\mathbf{y} \in \mathbb{IR}^n$ , что

$$\mathbf{y}_j = \begin{cases} \mathbf{x}_j, & \text{если } j \neq k, \\ [\max_l \underline{u}^l, \bar{x}_k], & \text{если } j = k \text{ и } \forall l \exists \mathbf{u}^l (\underline{x}_k > \underline{u}^l, \bar{x}_k \leq \bar{u}^l, \mathbf{c}_{lk}\mathbf{x}_k = \mathbf{c}_{lk}\mathbf{u}^l), \\ [\underline{x}_k, \min_r \bar{v}^r], & \text{иначе.} \end{cases}$$

Для вектора  $\mathbf{y}$  имеем  $\mathbf{x} \subset \mathbf{y}$ , но  $\mathbf{C}\mathbf{x} = \mathbf{C}\mathbf{y}$ . Мы получили отрицание высказывания (3) и завершили доказательство утверждения 3.4.2.

**Утверждение 3.4.3.** Пусть отображение  $F : D(F) \rightarrow \mathbb{R}^m$ ,  $D(F) \subseteq \mathbb{R}$  изотонно по включению.

1) Чтобы отображение  $F$  было изотонным по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}$  по левому концу, необходимо и достаточно, чтобы

$$\exists \varepsilon > 0 \quad \forall \delta \quad (0 < \delta \leq \varepsilon \Rightarrow F(\mathbf{x}) \neq F([\underline{x} - \delta, \bar{x}])). \quad (5)$$

2) Чтобы отображение  $F$  было изотонным по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}$  по правому концу, необходимо и достаточно, чтобы

$$\exists \varepsilon > 0 \quad \forall \delta \quad (0 < \delta \leq \varepsilon \Rightarrow F(\mathbf{x}) \neq F([\underline{x}, \bar{x} + \delta])). \quad (6)$$

**Доказательство.** 1) Необходимость условия (5) очевидна. Докажем достаточность. Считаем, что имеет место (5). Пусть интервал  $\mathbf{y}$  таков, что  $\underline{x} > \underline{y}$ ,  $\bar{x} \leq \bar{y}$ . Рассмотрим интервал  $\mathbf{z} = [\underline{x} - \min\{\varepsilon/2, \underline{x} - \underline{y}\}, \bar{x}]$ . Так как  $\mathbf{x} \subset \mathbf{z} \subseteq \mathbf{y}$ , то в силу изотонности отображения  $F$  по включению  $F(\mathbf{x}) \subseteq F(\mathbf{z}) \subseteq F(\mathbf{y})$ . Но  $F(\mathbf{x}) \neq F(\mathbf{z})$  в силу утверждения (5), поэтому  $F(\mathbf{x}) \subset F(\mathbf{y})$ . 2) Вторая часть утверждения доказывается аналогично.

**Определение.** Относительным положением интервала называется такая функция  $\chi : \mathbb{R} \setminus \{0\} \rightarrow [-1, 1]$ , что

$$\chi(\mathbf{x}) = \begin{cases} \underline{x}/\bar{x}, & \text{если } |\bar{x}| \geq |\underline{x}|, \\ \bar{x}/\underline{x}, & \text{иначе.} \end{cases}$$

**Утверждение 3.4.4.** Пусть  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ . Умножение на интервальную матрицу  $\mathbf{C} \in \mathbb{R}^{m \times n}$  изотонно по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}$  тогда и только тогда, когда для каждого столбца  $k$  матрицы  $\mathbf{C}$  выполнено хотя одно из условий:

- 1)  $\exists l \quad 0 \notin \text{pro } \mathbf{c}_{lk}$ ;
- 2)  $0 \not\subset \mathbf{x}_k$ ,  $\exists l \quad 0 \subset \mathbf{c}_{lk}$ ,  $\exists r \quad \mathbf{c}_{rk} \subset 0$ ;
- 3)  $0 = \mathbf{x}_k$ ,  $\exists l \quad 0 \subset \mathbf{c}_{lk}$ ;
- 4)  $0 \subset \mathbf{x}_k$ ,  $\exists l \quad (0 \subset \mathbf{c}_{lk}, \chi(\mathbf{c}_{lk}) \geq \chi(\mathbf{x}))$ .

**Доказательство.** Для доказательства надо последовательно воспользоваться утвер-

ждениями 3.4.2 и 3.4.3 и таблицей умножения правильного интервала  $\mathbf{u}$  на ненулевой интервал  $\mathbf{c}$ :

	$\underline{u} > 0$	$\bar{u} < 0$	$\mathbf{0} \subseteq \mathbf{u}$
$\underline{c}, \bar{c} > 0$	$[\underline{c}\underline{u}, \bar{c}\bar{u}]$	$[\bar{c}\underline{u}, \underline{c}\bar{u}]$	$[\bar{c}\underline{u}, \bar{c}\bar{u}]$
$\underline{c}, \bar{c} < 0$	$[\underline{c}\bar{u}, \bar{c}\underline{u}]$	$[\bar{c}\bar{u}, \underline{c}\underline{u}]$	$[\underline{c}\bar{u}, \underline{c}\underline{u}]$
$\mathbf{0} \subset \mathbf{c}$	$[\underline{c}\bar{u}, \bar{c}\bar{u}]$	$[\bar{c}\underline{u}, \underline{c}\underline{u}]$	$[\min\{\bar{c}\underline{u}, \underline{c}\bar{u}\}, \max\{\underline{c}\underline{u}, \bar{c}\bar{u}\}]$
$\mathbf{c} \subset \mathbf{0}$	$[\underline{c}\underline{u}, \bar{c}\underline{u}]$	$[\bar{c}\bar{u}, \underline{c}\bar{u}]$	$\mathbf{0}$

## 4. Описание задачи на языке интервалов

Вернемся к рассмотрению задачи.

**Определение.** Множество  $\Sigma$ , задаваемое правилом (2), будем называть (обобщенным)  $\forall\exists$ -множеством решений для ИСЛАУ (1).<sup>3</sup>

В полной интервальной арифметике определение множества  $\Sigma$  можно переписать [1] в виде

$$\Sigma = \{x \in \mathbb{R}^n \mid (\text{dual } \mathbf{A}^{\exists} + \mathbf{A}^{\forall})x \subseteq \mathbf{b}^{\exists} + \text{dual } \mathbf{b}^{\forall}\}$$

или, совсем кратко,

$$\Sigma = \Sigma(\mathbf{A}^c, \mathbf{b}^c) = \{x \in \mathbb{R}^n \mid \mathbf{A}^c x \subseteq \mathbf{b}^c\}, \quad (7)$$

где  $\mathbf{A}^c = \text{dual } \mathbf{A}^{\exists} + \mathbf{A}^{\forall}$  — матрица, полученная из  $\mathbf{A}$  заменой  $\exists$ -неопределенных компонент на дуальные, а  $\mathbf{b}^c = \mathbf{b}^{\exists} + \text{dual } \mathbf{b}^{\forall}$  — интервальный вектор, полученный из  $\mathbf{b}$  заменой  $\forall$ -неопределенных компонент на дуальные.

**Определение.** *Внутренней интервальной оценкой* множества  $\Sigma$  называется такой правильный интервальный вектор  $\mathbf{x}$ , что  $\mathbf{x} \subseteq \Sigma$ .

**Определение.** Внутренняя интервальная оценка  $\mathbf{x}$  множества  $\Sigma$  называется *максимальной*, если  $\forall \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n \quad \mathbf{x} \subset \mathbf{y} \Rightarrow \mathbf{y} \not\subseteq \Sigma$ .

Теперь задачу 1 из п. 3 можно переформулировать.

**Задача 1\*.** Найти какую-нибудь максимальную внутреннюю интервальную оценку множества  $\Sigma(\mathbf{A}^c, \mathbf{b}^c)$ , описанного правилом (7).

Эта формулировка задачи отличается от первоначальной лишь языком, но имеет два преимущества. Во-первых, в ней кратко и удобно описано множество  $\Sigma$  (это особенно ощутимо на числовых примерах) и лаконично указаны требования к оценке этого множества. Во-вторых, для решения задачи теперь можно применять методы полной интервальной арифметики. Впрочем, для свободного применения интервальных методов эта формулировка еще плоха, ведь в определениях внутренней и максимальной внутренней оценок присутствует чуждое интервальной арифметике отношение теоретико-множественного включения в множество  $\Sigma$ . Дадим аналоги этих определений в полной интервальной арифметике.

**Утверждение 4.2 (критерий внутренней интервальной оценки).** Пусть  $\mathbf{C} \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $\mathbf{d} \in \mathbb{R}^m$ . Правильный интервальный вектор  $\mathbf{u}$  является внутренней оценкой множества  $\{x \in \mathbb{R}^n \mid \mathbf{C}x \subseteq \mathbf{d}\}$  тогда и только тогда, когда  $\mathbf{C}\mathbf{u} \subseteq \mathbf{d}$ .

<sup>3</sup>Обобщенные множества решений для систем интервальных уравнений введены С.П. Шарым в [1].  $\forall\exists$ -множества решений — это те обобщенные множества решений интервальных уравнений, в описании которых все кванторы всеобщности предшествуют кванторам существования.

**Доказательство.** Пусть  $y \in \mathbb{I}\mathbb{R}^n$ . Надо доказать, что

$$(\forall y \in y \ (Cy \subseteq d)) \iff (Cy \subseteq d).$$

Покажем, что  $(Cy \subseteq d) \Rightarrow (\forall y \in y (Cy \subseteq d))$ . Умножение на интервальную матрицу изотонно по включению, поэтому  $\forall y \in y \ (Cy \subseteq Cy)$ . Если  $Cy \subseteq d$ , то в силу транзитивности отношения включения  $\forall y \in y \ (Cy \subseteq d)$ .

Докажем обратную импликацию. Точная верхняя грань ограниченного сверху семейства удовлетворяет общему ограничению, поэтому  $(\forall y \in y \ (Cy \subseteq d)) \Rightarrow (\bigvee_{y \in y} Cy \subseteq d)$ .

По утверждению 3.2.1  $\bigvee_{y \in y} Cy = Cy$ .

Доказанное утверждение дает возможность, не находя (!) множества  $\Sigma$ , узнавать, является ли какой-нибудь интервальный вектор его внутренней оценкой. Для этого надо всего лишь выполнить некоторые действия в полной интервальной арифметике: умножить на этот вектор интервальную матрицу и проверить включение векторов.

Очевидным следствием утверждения 4.2 и определения максимальной внутренней интервальной оценки является

**Утверждение 4.3 (критерий максимальной внутренней интервальной оценки).** Пусть  $C \in \mathbb{I}\mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $d \in \mathbb{I}\mathbb{R}^m$ . Внутренняя интервальная оценка  $x$  множества  $\{x \in \mathbb{I}\mathbb{R}^n \mid Cx \subseteq d\}$  является максимальной тогда и только тогда, когда

$$\forall y \in \mathbb{I}\mathbb{R}^n \quad (x \subset y \Rightarrow Cy \not\subseteq d).$$

Утверждения 4.2 и 4.3 позволяют сформулировать задачу 1 целиком на языке полной интервальной арифметики.

**Задача 1\*\*.** Для  $A^c = \text{dual } A^\exists + A^\forall$  и  $b^c = b^\exists + \text{dual } b^\forall$  найти такой правильный интервальный вектор  $x$ , что

- 1)  $A^c x \subseteq b^c$ ,
- 2)  $\forall y \in \mathbb{I}\mathbb{R}^n \quad x \subset y \Rightarrow A^c y \not\subseteq b^c$ .

В таком виде задача максимального внутреннего интервального оценивания множества  $\Sigma$  для ИСЛАУ (1) удобна для исследования интервальными методами. Способов отыскания всех решений задачи 1\*\* пока не создано, в следующем разделе мы изложим метод нахождения максимальных внутренних оценок специального вида.

## 5. Алгебраические решения уравнения в дуализациях в роли внутренних оценок

Ограничим себя отысканием только таких внутренних интервальных оценок множества  $\Sigma$ , для которых  $A^c x = b^c$ .

**Задача 2.** Для  $A^c = \text{dual } A^\exists + A^\forall$  и  $b^c = b^\exists + \text{dual } b^\forall$  найти такой правильный интервальный вектор  $x$ , что

- 1)  $A^c x = b^c$ ,
- 2)  $\forall y \in \mathbb{I}\mathbb{R}^n \quad x \subset y \Rightarrow A^c y \not\subseteq b^c$ .

**Определение.** Уравнение  $(\text{dual } A^\exists + A^\forall)x = b^\exists + \text{dual } b^\forall$  называется *уравнением в дуализациях* для  $\Sigma$ .

**Определение.** Алгебраическим решением ИСЛАУ  $Cx = d$  ( $C \in \mathbb{I}\mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $d \in \mathbb{I}\mathbb{R}^m$ ) называется такой интервальный вектор  $x \in \mathbb{I}\mathbb{R}^n$ , что  $Cx = d$  в полной интервальной арифметике.

Итак, мы ограничили себя отысканием таких максимальных внутренних интервальных оценок, которые являются правильными алгебраическими решениями уравнения в дуализациях. Это дает при решении два преимущества. Во-первых, интервальное включение  $\mathbf{A}^c \mathbf{x} \subseteq \mathbf{b}^c$  мы заменили уравнением, а для нахождения алгебраических решений ИСЛАУ разработаны эффективные алгоритмы<sup>4</sup> [3, 7]. Во-вторых, условие максимальности оценки в этом случае можно записать в виде требований только к матрице  $\mathbf{A}^c$  и вектору  $\mathbf{x}$ :

$$\forall \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n \quad (\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \Rightarrow \mathbf{A}^c \mathbf{y} \not\subseteq \mathbf{A}^c \mathbf{x}).$$

Умножение на произвольную интервальную матрицу  $\mathbf{C}$  монотонно по включению, поэтому

$$(\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \Rightarrow \mathbf{C} \mathbf{y} \not\subseteq \mathbf{C} \mathbf{x}) \iff (\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \Rightarrow \mathbf{C} \mathbf{y} \neq \mathbf{C} \mathbf{x}) \iff (\mathbf{x} \subset \mathbf{y} \Rightarrow \mathbf{C} \mathbf{x} \subset \mathbf{C} \mathbf{y}).$$

На основании этой цепочки мы получаем еще две эквивалентных формулировки задачи 2.

**Задача 2\*.** Найти максимальное правильное алгебраическое решение уравнения в дуализациях. (Алгебраическое решение ИСЛАУ называется максимальным, если всякий больший по включению интервальный вектор не является ее решением.)

**Задача 2\*\*.** Найти такое правильное алгебраическое решение  $\mathbf{x}$  уравнения в дуализациях, что умножение на матрицу  $\mathbf{A}^c$  изотонно по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}$ .

Итак, задача 2 — частный случай задачи 1, а задачи 2, 2\* и 2\*\* эквивалентны, поэтому для решения задачи 1 достаточно решить задачу 2\*\*. Формулировка 2\*\* хороша своей практичностью: для правильного интервального вектора  $\mathbf{x}$  свойство строгой изотонности умножения на матрицу сверху в  $\mathbf{x}$  легко проверить с помощью утверждения 3.4.4.

## 6. Метод решения задачи 1

Теперь можно предложить следующий метод отыскания максимальной внутренней интервальной оценки  $\forall \exists$ -множества решений ИСЛАУ (1).

- 1) Найдем алгебраическое решение  $\mathbf{x}^a$  уравнения в дуализациях.
- 2) Если  $\mathbf{x}^a$  правильный интервальный вектор, то он дает внутреннюю оценку  $\forall \exists$ -множества решений. Если  $\mathbf{x}^a$  не является правильным интервальным вектором или уравнение в дуализациях не имеет решения, то задача требует дополнительных исследований.
- 3) С помощью утверждения 3.4.4 проверим, является ли умножение на матрицу  $(\text{dual } \mathbf{A}^\exists + \mathbf{A}^\forall)$  изотонным по строгому включению сверху в  $\mathbf{x}^a$ . Если это свойство имеет место, то внутренняя оценка  $\mathbf{x}^a$  является максимальной. В противном случае — оценка  $\mathbf{x}^a$  не является максимальной и задача требует дополнительных исследований.

Приведем два полезных утверждения.

**Утверждение 6.1.** *Если интервальная матрица  $\mathbf{A}$  имеет в каждом столбце хотя одну компоненту, не содержащую нуля, то любое правильное алгебраическое решение уравнения в дуализациях дает максимальную внутреннюю интервальную оценку соответствующего  $\forall \exists$ -множества решений.*

**Доказательство** вытекает из эквивалентности задач 2 и 2\*\*, из утверждения 3.4.4 и из того, что  $\text{pro } \mathbf{A}^c = \mathbf{A}$ .

<sup>4</sup>Алгоритмы нахождения алгебраических решений ИСЛАУ распространяются бесплатно (<ftp://www-sbras.ict.nsc.ru>, файл <pub/interval/shary.zip>).

**Утверждение 6.2.** Пусть  $\mathbf{A} = \mathbf{A}^\exists$ . Правильное алгебраическое решение уравнения в дуализациях дает максимальную внутреннюю интервальную оценку соответствующего  $\forall\exists$ -множества решений тогда и только тогда, когда в каждом столбце матрицы  $\mathbf{A}$  есть хотя одна компонента, не содержащая нуль.

**Доказательство.** Задачи 2 и  $2^{**}$  эквивалентны. Для задачи  $2^{**}$  воспользуемся утверждением 3.4.4. Так как  $\mathbf{A} = \mathbf{A}^\exists$ , то матрица  $\mathbf{A}^c = \text{dual } \mathbf{A}$ .  $\mathbf{A}$  — правильная матрица, значит все компоненты матрицы  $\mathbf{A}^c$  — неправильные или вырожденные интервалы и поэтому не могут строго содержать нуль.

Утверждение 6.2 полезно для объединенного множества решений ( $\{x \in \mathbb{R}^n \mid \exists A \in \mathbf{A} \exists b \in \mathbf{b} Ax = b\}$ ), наиболее давно и интенсивно изучаемого среди  $\forall\exists$ -множеств решений ИСЛАУ.

Несколько слов об истории метода. То, что правильное алгебраическое решение уравнения в дуализациях часто дает максимальную внутреннюю интервальную оценку объединенных множеств решений ИСЛАУ (1), было замечено в численных экспериментах. Л. Куприянова обосновала этот факт для объединенного множества с квадратной матрицей  $\mathbf{A}$ , имеющей в каждом столбце нульсодержащую компоненту [6]. С. П. Шарый ввел понятие обобщенного решения системы интервальных уравнений и доказал, что для решения задачи 1 достаточно найти максимальное правильное алгебраическое решение уравнения в дуализациях [2]. Мы доказали эквивалентность задач 2,  $2^*$  и  $2^{**}$  и предложили простой способ проверки является ли правильное алгебраическое решение уравнения в дуализациях максимальной внутренней интервальной оценкой (см. утверждения 3.4.4, 6.1 и 6.2).

Достоинства предложенного метода:

- 1) Применим для многих задач, записываемых в достаточно общей формулировке вида **Задача 1** и имеет возможности расширения области применения;
- 2) Прост и эффективен, что во многом объясняется использованием полной интервальной арифметики, например, алгебраический критерий максимальной внутренней интервальной оценки позволил отказаться от нахождения самого  $\forall\exists$ -множества решений;
- 3) для задачи 1 с произвольным  $\forall\exists$ -множеством решений других методов решения пока нет (имеющим противоположное мнение автор будет признателен за информацию).

## 7. Заключение

Полная интервальная арифметика позволяет эффективно решать новый класс задач — задач оптимального интервального оценивания множеств решений систем линейных уравнений с интервальной неопределенностью в параметрах. Возможность лаконичной формулировки таких задач и их быстрого решения в полной интервальной арифметике продемонстрирована на примере задачи максимального внутреннего оценивания  $\forall\exists$ -множеств решений ИСЛАУ (1).

## Список литературы

- [1] ШАРЫЙ С. П. Новый подход к анализу статических систем с интервальной неопределенностью в данных. *Вычислит. технологии*, **2**, №1, 1997, 84–102.

- [2] ШАРЫЙ С. П. Алгебраический подход к анализу линейных статических систем с интервальной неопределённостью. *Изв. АН. Теория и системы управления*, №3, 1997, 51–61.
- [3] ШАРЫЙ С. П. Алгебраический подход во внешней задаче для интервальных линейных систем. *Вычислит. технологии*, **3**, №2, 1998, 67–114.
- [4] GARDEÑES E., TREPAT A. The Interval Computing System SIGLA-PL/1(0). *Freiburger Intervall-Berichte*, 8, 1979.
- [5] KAUCHER E. Über Eigenschaften und Anwendungsmöglichkeiten der erweiterten Intervallrechnung und des Hyperbolischen Fastkörpers über  $\mathbb{R}$ . *Comp. Sup.*, **1**, 1977.
- [6] KUPRIYANOVA L. Inner estimation of the united solution set of interval linear algebraic system. *Reliable Comput.*, **1**, No. 1, 1995, 15–31.
- [7] SHARY S. P. Algebraic approach to the interval linear static identification, tolerance and control problems, or One more application of Kaucher arithmetic. *Reliable Comput.*, **2**, No. 1, 1996, 3–33.

*Поступила в редакцию 6 января 1998 г.*