

САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ  
ПЕТРА ВЕЛИКОГО

ИНСТИТУТ ПРИКЛАДНОЙ МАТЕМАТИКИ И МЕХАНИКИ  
КАФЕДРА ПРИКЛАДНОЙ МАТЕМАТИКИ

**Интервальный анализ**  
**Отчёт по лабораторной работе №5**

Выполнил:

Студент: Дамаскинский Константин

Группа: 3630102/70201

Принял:

к. ф.-м. н., доцент

Баженов Александр Николаевич

2021 г.

## Содержание

1. Постановка задачи . . . . .	2
1.1. Задача 1 . . . . .	2
1.2. Задача 2 . . . . .	2
2. Теория . . . . .	2
2.1. Концепция решения интервальных уравнений . . . . .	2
2.2. Погружение . . . . .	3
2.3. Решение ИСЛАУ с точечной матрицей с помощью погружений . . . . .	5
2.4. Частичный порядок в $\mathbb{K}\mathbb{R}^n$ . Порядковая выпуклость. Условия разрешимости ИСЛАУ . . . . .	5
2.5. Субдифференциальный метод Ньютона . . . . .	7
2.6. Вычисление субградиента . . . . .	7
2.7. Адаптация субдифференциального метода Ньютона на случай прямоугольных матриц . . . . .	7
3. Реализация . . . . .	8
4. Результаты . . . . .	8
5. Обсуждение . . . . .	8
Литература . . . . .	9
6. Приложения . . . . .	9

## 1. Постановка задачи

### 1.1. Задача 1

Требуется найти формальное решение ИСЛАУ с матрицей

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} [0.9, 1.1] & [0.9, 1.1] & [0.9, 1.1] \\ [0.9, 1.1] & [0.9, 1.1] & [0.0, 0.0] \\ [0.9, 1.1] & [0.0, 0.0] & [0.0, 0.0] \end{pmatrix} \quad (1.1.1)$$

и правой частью, содержащей неправильные интервалы:

$$\mathbf{b} = \begin{pmatrix} [2.8, 3.2] \\ [2.2, 1.8] \\ [0.9, 1.1] \end{pmatrix} \quad (1.1.2)$$

### 1.2. Задача 2

Дана точечная матрица  $A \in \mathbb{R}^{256 \times 36}$  и свободный столбец  $b \in \mathbb{R}^{256}$ .

Требуется обинтервалить вектор  $b$ , получив  $\mathbf{b} \in \mathbb{KR}^{256}$ , такой что

$$\mathbf{b}_k = [b_k - \varepsilon, b_k + \varepsilon] \quad (1.2.1)$$

и найти такой  $\mathbf{x} \in \mathbb{KR}^{36}$ , что:

$$A\mathbf{x} \subset \mathbf{b} \quad (1.2.2)$$

## 2. Теория

### 2.1. Концепция решения интервальных уравнений

Речь идёт о решении интервальных уравнений вида  $\mathbf{C}\mathbf{x} = \mathbf{d}$  в полной интервальной арифметике.

Данная задача могла бы быть решена классическими численными методами, если бы не одно обстоятельство: даже полная интервальная арифметика Каухера не является линейным пространством. Ввиду данного обстоятельства предлагается следующий подход: необходимо сформировать взаимно-однозначное отображение из арифметики Каухера в некоторое линейное пространство. Поскольку речь идёт о конечномерном случае, в качестве линейного пространства можно рассматривать пространство вещественных чисел, поскольку все конечномерные линейные пространства изометрически изоморфны. Далее задача решается в линейном пространстве ранее изученными методами, а затем полученный результат обратно отображается в арифметику Каухера.

Ясно, что  $n$ -мерное пространство Каухера  $\mathbb{KR}^n$  должно отображаться в  $2n$ -мерное евклидово пространство  $\mathbb{R}^{2n}$  ввиду природы элементов арифметики Каухера (интервалов).

Далее речь пойдёт о конкретных отображениях и сопутствующей терминологии.

## 2.2. Погружение

Пусть  $\varphi$  – некоторое отображение на интервальном пространстве, заданное при решении задачи:

$$\varphi : \mathbb{KR}^n \rightarrow \mathbb{KR}^n \quad (2.2.1)$$

Пусть имеется отображение:

$$i : \mathbb{KR}^n \rightarrow \mathbb{R}^{2n} \quad (2.2.2)$$

Тогда образ данной задачи в линейном пространстве будет решать с использованием отображения:

$$(i \circ \varphi \circ i^{-1})(y), \quad y \in \mathbb{R}^{2n} \quad (2.2.3)$$

Поскольку отображение  $i$  должно быть обратимым, оно обязано быть биективным.

**Определение 1.** Биективное отображение, действующее из  $\mathbb{KR}^n$  в  $\mathbb{R}^{2n}$ , называется **погружением** в линейное пространство.

**Определение 2.** **Стандартным погружением** называется отображение

$$\mathbf{sti}(x) : (x_1 \ \dots \ x_n) \rightarrow (-\underline{x}_1 \ \dots \ -\underline{x}_n \ \overline{x}_1 \ \dots \ \overline{x}_n) \quad (2.2.4)$$

Оно действительно является инъективным и сюръективным, что легко проверяется по определению этих понятий [1, Лекция 11].

Кроме того, данное отображение индуцирует частичный порядок на  $\mathbf{R}^{2n}$ , что необходимо для корректного определения понятия выпуклости, используемого при построении численных методов оптимизации и решения ИСЛАУ [2, стр. 580].

Рассмотрим случай, когда оператор  $\varphi$  задаётся квадратной точечной матрицей  $Q$ :

$$\varphi(x) = Qx \quad (2.2.5)$$

В таком случае оператор  $\mathbf{sti} \circ \varphi \circ \mathbf{sti}^{-1}$  будет являться линейным, определённым *знаково-блочной матрицей*:

$$Q = \left( \begin{array}{c|c} Q^+ & Q^- \\ \hline Q^- & Q^+ \end{array} \right) \quad (2.2.6)$$

Покажем это.

**Лемма 1.** [2, стр. 583] Имеет место следующее свойство умножения интервала на число:

$$\begin{cases} \underline{q} \cdot \underline{x} = q^+ \underline{x} - q^- \underline{x} \\ \overline{q} \cdot \overline{x} = -q^- \overline{x} + q^+ \overline{x} \end{cases} \quad (2.2.7)$$

где

$$q^+ = \begin{cases} q & q \geq 0 \\ 0 & q < 0 \end{cases} \quad (2.2.8)$$

$$q^- = \begin{cases} -q & q \leq 0 \\ 0 & q > 0 \end{cases} \quad (2.2.9)$$

Доказательство – по определению умножения числа на интервал в арифметике Каухера.

Пусть  $y \in \mathbb{R}^{2n}$ . Тогда:

$$\mathbf{sti}^{-1}(y) = ([-y_1, y_{n+1}] \dots [-y_n, y_{2n}]) \quad (2.2.10)$$

$$(\varphi \circ \mathbf{sti}^{-1})(y) = \begin{pmatrix} q_{11}[-y_1, y_{n+1}] + \dots + q_{1n}[-y_n, y_{2n}] \\ \vdots \\ q_{n1}[-y_1, y_{n+1}] + \dots + q_{nn}[-y_n, y_{2n}] \end{pmatrix} \quad (2.2.11)$$

Далее по лемме 1:

$$(\mathbf{sti} \circ \varphi \circ \mathbf{sti}^{-1})(y) = \begin{pmatrix} q_{11}^+ y_1 + \dots + q_{1n}^+ y_n - q_{11}^- y_{n+1} - \dots - q_{1n}^- y_{2n} \\ \vdots \\ q_{n1}^+ y_1 + \dots + q_{nn}^+ y_n - q_{n1}^- y_{n+1} - \dots - q_{nn}^- y_{2n} \end{pmatrix} = Qy \quad (2.2.12)$$

Кроме того, имеет место теорема [1, Лекция 11]:

**Теорема 1.** Для точечной матрицы  $Q \in \mathbb{R}^{n \times n}$  следующие условия равносильны:

- $Q\mathbf{x} = 0$  в интервальном пространстве  $\mathbb{KR}^n$  тогда и только тогда, когда  $\mathbf{x} = 0$
- Матрица  $Q \in \mathbb{R}^{2n \times 2n}$ , знаково-блочная для  $Q$ , является неособенной
- Неособенной является  $|Q|$

**Следствие 1.** Оператор  $\varphi$ , введённый ранее, необратим тогда и только тогда, когда его матрица является абсолютно неособенной.

Таким образом, теперь мы можем перейти от решения ИСЛАУ  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  с абсолютно неособенной матрицей  $A$  к решению стандартной СЛАУ в линейном пространстве.

### 2.3. Решение ИСЛАУ с точечной матрицей с помощью погружений

Получим явный вид оператора, обратного к  $\varphi$ .

Пусть  $y \in \mathbb{R}^{2n}$ . Тогда:

$$(\mathbf{sti} \circ \varphi \circ \mathbf{sti}^{-1})(y) = Qy \Leftrightarrow \quad (2.3.1)$$

$$Q^{-1}y = (\mathbf{sti}^{-1} \circ \varphi^{-1} \circ \mathbf{sti})(y) \Leftrightarrow \quad (2.3.2)$$

$$(\mathbf{sti}^{-1} \circ Q^{-1})y = (\varphi^{-1} \circ \mathbf{sti})(y) \Leftrightarrow \quad (2.3.3)$$

$$[\mathbf{x} = \mathbf{sti}^{-1}(y), x \in \mathbb{K}\mathbb{R}^n] \Leftrightarrow \quad (2.3.4)$$

$$\varphi^{-1}(\mathbf{x}) = (\mathbf{sti}^{-1}(Q^{-1}(\mathbf{sti}(\mathbf{x})))) \quad (2.3.5)$$

Итак, перезапишем ИСЛАУ  $Q\mathbf{x} = b$  её в виде:  $\varphi(\mathbf{x}) = b$ . Тогда  $\mathbf{x} = \varphi^{-1}(b)$ .  
Окончательный ответ:

$$\mathbf{x} = (\mathbf{sti}^{-1}(Q^{-1}(\mathbf{sti}(\mathbf{b})))) \quad (2.3.6)$$

Таким образом, мы свели решение интервальной СЛАУ к поиску обратной точечной матрицы. Однако зачастую легче решать не задачу поиска обратной матрицы, а задачу поиска решения СЛАУ: для этой задачи существует множество точных (LDR-, LU-разложение, методы вращений и отражений) и численных методов (методы простых итераций, Якоби, Зейделя). В таком случае 2.3.6 лучше представить как совокупность двух задач:

$$Qz = \mathbf{sti}(\mathbf{b}), z \in \mathbb{R}^{2n} \quad (2.3.7)$$

$$\mathbf{x} = (\mathbf{sti}^{-1}(z)) \quad (2.3.8)$$

### 2.4. Частичный порядок в $\mathbb{K}\mathbb{R}^n$ . Порядковая выпуклость. Условия разрешимости ИСЛАУ

Рассмотрим следующий подход к решению ИСЛАУ. Пусть сформулирована задача:  $\mathbf{C}\mathbf{x} = \mathbf{d}$ . Рассмотрим оператор:

$$\mathcal{F}(y) = \mathbf{sti}(\mathbf{C}\mathbf{sti}^{-1}(y) \ominus \mathbf{d}) : \mathbb{R}^{2n} \rightarrow \mathbb{R}^{2n} \quad (2.4.1)$$

Приравнивая  $\mathcal{F}$  к нулю мы получаем задачу, индуцированную погружением исходной задачи в линейное пространство.

Хорошо развиты методы решения задачи поиска корня выпуклого функционала. Однако предложенная постановка задачи составлена именно относительно отображения, действующего на конечномерном пространстве высокой размерности.

Рассмотренные ранее подходы, применимые к функционалам, как выясняется, можно применить и в этой ситуации, однако для этого необходимо перенести сопутствующую терминологию на многомерный случай.

**Определение 3.** Пусть  $F : \mathbb{R}^p \rightarrow \mathbb{R}^q$ .

Пусть также в  $\mathbb{R}^q$  задан частичный порядок  $\preceq$ . Тогда отображение  $F$  называется **порядково выпуклым относительно  $\preceq$** , если

$$F(\lambda u + (1 - \lambda)v) \preceq \lambda F(u) + (1 - \lambda)F(v) \quad \forall u, v \in \mathbb{R}^p \quad \forall \lambda \in [0; 1]$$

Свойство (порядковой) выпуклости необходимо для построения ньютоновских методов. Однако получить его можно далеко не во всех случаях. Кроме того, необходимо описать механизм, задающий частичный порядок.

Введём для этого следующее понятие:

**Определение 4.** Будем называть квадратную интервальную матрицу размера  $n$  **построчно однородной**, если в каждой её строке все элементы являются либо только правильными интервалами, либо только неправильными.

Частичный порядок определяется построчно однородной матрицей  $\in$  следующим образом: пусть  $\mathcal{I}'$  – номера строк, в которых все интервалы являются правильными, а  $\mathcal{I}''$  – где неправильными. Тогда  $\mathbf{u} \in \mathbf{v}$ ,  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{K}\mathbb{R}^n$ , если и только если

$$\begin{cases} \mathbf{u}_i \subseteq \mathbf{v}_i, & i \in \mathcal{I}' \\ \mathbf{v}_i \subseteq \mathbf{u}_i, & i \in \mathcal{I}'' \end{cases} \quad (2.4.2)$$

Стандартное погружение также индуцирует отношение порядка  $\ll$  на евклидовом пространстве на основании отношения  $\in$ .

Теперь мы обладаем необходимой терминологией и способом совместного упорядочивания интервального и евклидова пространства.

Сформулируем условия, при которых отображение  $\mathcal{F}$  будет порядково выпуклым.

**Теорема 2.** Если матрица  $\mathbf{C}$  обладает условием построчной однородности, то индуцированное отображение  $\mathcal{F}$  является порядково выпуклым относительно порядка  $\ll$ .

**Определение 5.** Пусть на  $\mathbb{R}^q$  задан частичный порядок  $\preceq$ . Пусть  $F : \mathbb{R}^p \rightarrow \mathbb{R}^q$ . Тогда его **субдифференциалом** называется такое множество линейных операторов  $D : \mathbb{R}^p \rightarrow \mathbb{R}^q$ , что:

$$D(v) \preceq F(x+v) - F(x) \quad \forall v \in \mathbb{R}^p \quad (2.4.3)$$

Элементы множества  $D$  называются **субградиентом** и обозначаются  $\partial_{\ll} F(x)$ .

## 2.5. Субдифференциальный метод Ньютона

Данный метод является модификацией метода градиентного спуска, который однако не накладывает на отображение требования дифференцируемости, а требует лишь порядковой выпуклости.

$$x^{(k)} \leftarrow x^{(k-1)} - \tau(D^{(k-1)})^{-1} \mathcal{F}(x^{(k-1)})$$

где  $D^{(k-1)} \mathcal{F}(x^{(k-1)})$  – какой-нибудь субградиент в  $x^{(k-1)}$ ,  $\tau \in [0; 1]$  – постоянный коэффициент. Алгоритм заканчивает работу, когда  $\|\mathcal{F}(x^{(k)})\| < \varepsilon$ .

В [2] утверждается, что при единичном  $\tau$  метод даёт точный результат для полиэдральных функций, коей является  $\mathcal{F}$ , однако вариация этого коэффициента может помочь ускорить сходимость для других функций.

Для сходимости метода критично, чтобы  $\mathcal{F}(x) \geq 0$ . Если обеспечить выполнение этого условия на начальной итерации, то метод сойдётся. В качестве такой начальной точки подойдёт решение точечной СЛАУ:

$$(\text{mid}\mathbf{C})\tilde{x} = \text{sti}(\mathbf{d}) \quad (2.5.1)$$

([2, стр. 607])

## 2.6. Вычисление субградиента

Для вычисления субградиента используются формулы:

$$\partial \mathcal{F}_i = - \sum_{j=1}^n \partial(\underline{\mathbf{c}_{ij}[-x_j, x_{j+n}]}) , \quad i = \overline{1, n} \quad (2.6.1)$$

$$\partial \mathcal{F}_i = \sum_{j=1}^n \partial(\overline{\mathbf{c}_{ij}[-x_j, x_{j+n}]}) , \quad i = \overline{n+1, 2n} \quad (2.6.2)$$

Более детальное описание можно найти в [2] на стр. 610-613.

## 2.7. Адаптация субдифференциального метода Ньютона на случай прямоугольных матриц

В случае переопределённой матрицы самым простым способом решения задачи будет произвольный выбор строк матрицы ИСЛАУ и соответствующей компоненты правого столбца с проверкой соблюдения условий сходимости (построчной однородности выбранной матрицы).

Можно произвести этот процесс несколько раз, так, чтобы всех его итерациях по итогу в решении оказались задействованы все условия. Тогда итоговое решение можно представить как пересечение всех найденных.



### 3. Реализация

Лабораторная работа выполнена с помощью библиотек языка Python `scipy`, `numpy` и реализации `tolsoivty` Максима Смольского. Операционная система Ubuntu 20.04.

Ссылка на исходный код лабораторной работы и отчёта находится в разделе “Приложения”.

### 4. Результаты

Вначале убедимся, что у исходной матрицы пустое допустимое множество. Максимальное значение распознающего функционала равно

$$\text{tolmax} = -0.201 \quad (4.0.1)$$

с точностью до тысячных, а значит, решений действительно нет.

В результате работы программы получен вектор:

$$w = (0 \quad 4.767 \quad 0)^T \quad (4.0.2)$$

С помощью полученного результата исходная система была скорректирована. Максимум распознающего функционала стал неотрицательным и достиг значения

$$\text{tolmax} = 0.009 \quad (4.0.3)$$

в точке

$$\text{argmax} = (0.403, 0.107)^T \quad (4.0.4)$$

(с точностью до тысячных).

Итоговая ИСЛАУ:

$$\begin{pmatrix} 5 & 6 \\ 3 & 2.5 \\ 7.2 & 4.6 \end{pmatrix} \cdot x = \begin{pmatrix} 2.5 \\ [0.524, 1.476] \\ 3.4 \end{pmatrix} \quad (4.0.5)$$

### 5. Обсуждение

В результате проделанной работы была скорректирована правая часть ИСЛАУ с точечной матрицей. Найденное решение в самом деле обеспечило непустоту допустимого множества решения, а значит, сработало корректно.

В то же время стоит отметить, что радиус интервала одной из компонент был увеличен очень значительно: с 0.100 до 0.476, что может быть неприемлемо в реальных задачах. Однако, остальные компоненты получили нулевой радиус.

Произведём простейшую оценку корректности полученного результата. Радиусы правой части составляют:

$$\text{rad}\mathbf{b} = (0.25 \ 0.1 \ 0.1)^T \quad (5.0.1)$$

Значение максимума распознающего функционала в исходной системе равно приблизительно -0.2. Значит, используя жадный подход, можно расширить все радиусы на 0.2 и гарантированно достичь неотрицательности распознающего функционала и, следовательно, непустоты допускового множества решений. Таким образом, жадный вектор масштабных коэффициентов:

$$\mathbf{w}_{\text{greedy}} = \left( \frac{0.25+0.2}{0.25} \quad \frac{0.1+0.2}{0.1} \quad \frac{0.1+0.2}{0.1} \right)^T = (1.8 \ 3 \ 3)^T \quad (5.0.2)$$

и его норма:  $\|\mathbf{w}_{\text{greedy}}\|_1 = 7.8$

Найденное симплекс-методом решение оптимальнее жадного практически в два раза (в смысле  $l_1$ -нормы).

## Список литературы

- [1] А. Н. Баженов. *Лекции по интервальному анализу*. 2020.
- [2] С. П. Шарый. *Конечномерный интервальный анализ*. Издательство “XYZ”, 2020. URL: <http://www.nsc.ru/interval/Library/InteBooks/SharyBook.pdf>.

## 6. Приложения

1. Репозиторий с кодом программы и кодом отчёта:

<https://github.com/kystyn/interval>

2. `tolstolvtty` Максима Смольского для Python:

<https://github.com/MaximSmolskiy/tolstolvtty>