# МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Санкт-Петербургский государственный электротехнический университет «ЛЭТИ» им. В.И. Ульянова (Ленина) Кафедра МО ЭВМ

# ИНДИВИДУАЛЬНОЕ ДОМАШНЕЕ ЗАДАНИЕ №3

по дисциплине

«Теория игр и исследование операций»

Вариант 2

Студентка гр. 6383	Базаров И
Преподаватель	Шолохов А.В.

Санкт-Петербург 2019

# Задание 1 (15 баллов).

Для заданных постоянных  $\Phi \in R^{m \times n}$ ,  $y \in R^m$  и вектора переменных  $x \in R^n$  переформулировать следующую задачу оптимизации как задачу линейного программирования:

$$\min_{x} c^{T} x$$

$$s.t. \frac{Gx \le h}{Ax = b}$$

Иными словами выразить c, G, h, A, b через  $\Phi$  и y так, чтобы получилась задача оптимизации, эквивалентная следующей:

$$\min_{\mathbf{x}} \|\Phi \mathbf{x} - \mathbf{y}\|_{\infty}$$

### Решение

$$\min_{x} \|\Phi x - y\|_{\infty} = \min \max |\Phi x - y| = \min \max \left(\frac{\Phi x - y}{-\Phi x + y}\right) = \min t$$

s.t. 
$$\Phi x - y \le t$$
  
 $\Phi x - y \ge -t$ 

=min t

$$= \min_{C} C^{T} x$$

$$s.t. \frac{\Phi x - t \le y}{-\Phi x - t \le -y} \quad s.t. Gx \le h$$

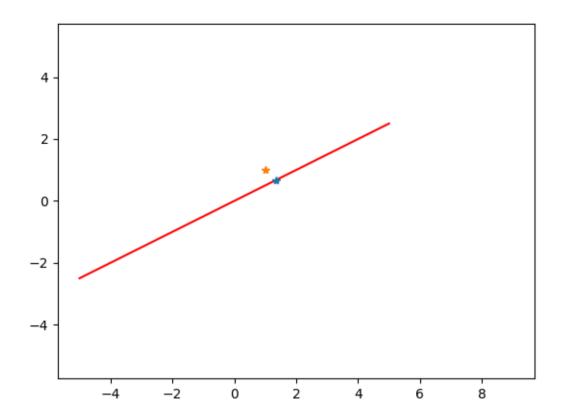
где 
$$\mathbf{x}^T$$
 =  $(\mathbf{t}, \mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_n)$ ,  $\mathbf{c}^T$  =  $(1, 0, \dots, 0)^T$ ,  $\mathbf{G}$  =  $\begin{pmatrix} -1 & \Phi \\ -1 & -\Phi \end{pmatrix}$ ,  $\mathbf{h}^T$  =  $(\mathbf{y}, -\mathbf{y})^T$ 

Подставим числовые значения  $\Phi$ =(2, 1)<sup>T</sup>, y<sup>T</sup>=(1,1)<sup>T</sup>,  $\varepsilon$  = 1:

$$c^{T}=(1,0)^{T}, G=\begin{pmatrix} -1 & 2 \\ -1 & 1 \\ -1 & -2 \\ -1 & -1 \end{pmatrix}, h=\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ -1 \\ -1 \end{pmatrix}$$

Используя функцию cvxopt.solvers.lp найдем решене задачи и изобразим на плоскости точки y (оранжевого цвета) и  $\Phi^{x_{\iota}}$  (синего цвета) и прямую  $\Phi^{x}$ .

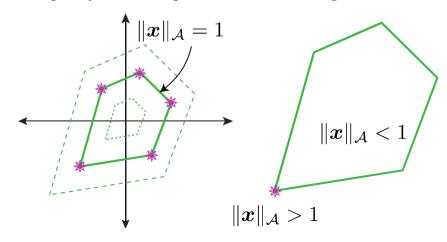
Решение х=2/3;



Код на python представлен в файле TASK\_1.py **Задание 2 (15 ба**ллов).

Пусть A — центрально-симметричный ( $a \in A \Longrightarrow -a \in A$ ) набор векторов («атомов»), такой что элементы A есть крайние точки выпуклой оболочки A, обозначаемой conv(A). Определим amomaphy (atomic norm) для множества A следующим образом:  $\|x\|_A = \inf [t > 0 \lor x \in t conv(A)]$ 

Шар атомарной нормы получается равномерным расширением или сжатием множества conv(A). Вычисление  $\|x\|_A$  сводится к поиску шара минимального «радиуса»t, который включает вектор x.



Рассмотрим задачу поиска решения недоопределенной СЛАУ с минимальной нормой:  $\min_{x \in \mathcal{X}} \|x\|_A$ 

$$s.t.\Phi x = y$$

Обозначим элементы A через  $a_i$ . Тогда вектор  $x \in t conv(A)$  можно представить как коническую комбинацию его элементов:  $x = t \sum_i w_i a_i$ , где  $t \ge 0$ ,  $1^T w = 1$ ,

$$x = t \sum_{i} w_{i} a_{i}$$

$$s.t. \quad t \ge 0$$

$$1^{T} w = 1, w_{i} \ge 0$$

$$\Phi x = y$$

Вводя новые переменные  $u_i = t w_i$ , перепишем эту задачу следующим образом:  $\min_{t,u} t$ 

 $1^T u = t, u \ge 0$  s.t.  $t \ge 0$  , где матрица P содержит вектора  $a_i$  в качестве столбцов.  $\Phi P u = y$ 

Пусть A = [(1,0),(0,1),(-1,1),(-1,0),(0,-1),(1,-1)],  $\Phi = [12]$  и y = 10. Найти решение задачи используя функцию cvxopt.solvers.lp. Визуализировать результат с помощью библиотеки matplotlib (изобразить решение  $x_{\iota}$ , множество ограничений  $[x|\Phi x = y]$  и множество  $[x|||x||_A \le ||x_{\iota}||_A]$ ).

#### Решение:

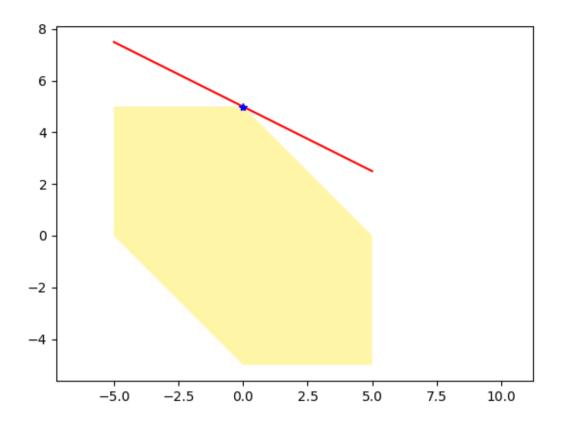
$$x^{T}=(t, u_{1}, ..., u_{6})^{T}; c^{T}=(1,0,0,0,0,0,0)^{T}; h=(0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,y,-y)^{T}; G=$$

$$\begin{pmatrix} 1, -1, ..., -1 \\ -1, 1, ..., 1 \\ -E \\ 0, F * p \\ 0, -F * p \end{pmatrix}$$

0, -F \* p , где 1,2 строки это условия что сумма  $u_i = t$ ; далее единичная матрица накладывает ограничение что все компоненты х неотрицательны; а последние 2 строки задают ограничения  $[x|\Phi x=y]$ .

Найдем решение задачи используя функцию cvxopt.solvers.lp  $|\mathbf{x}|_{\mathbf{A}} = \mathbf{5}$ .

Визуализируем результат с помощью библиотеки matplotlib.



Код на python представлен в файле TASK\_2.py

# 3. (10 баллов). Переписать задачу в виде:

$$\min_{x,z} f_1(x) + f_2(z)$$

$$s.t. \frac{Ax + Bz = c}{x \in C_1, z \in C_2}$$

Описать и реализовать alternating direction method of multipliers (ADMM) для решения этой задачи. *Примечание*: параметр  $\rho$  алгоритма ADMM должен быть больше единицы.

## Решение:

$$\mathbf{x}^{\mathrm{T}} = (\mathbf{t})^{\mathrm{T}}$$
;  $\mathbf{z}^{\mathrm{T}} = (\mathbf{u}_{1}, \ldots, \mathbf{u}_{n})^{\mathrm{T}}$ ;  $\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}$ ;  $\mathbf{g}(\mathbf{z}) = \mathbf{0}$ . Тогда огданичения можно записать в виде:  $\mathbf{A}\mathbf{x} + \mathbf{B}\mathbf{z} = \mathbf{c}$ , где  $\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$ ,  $\mathbf{B} = \begin{pmatrix} -1, \cdots, -1 \\ \Phi p \end{pmatrix}$ ,  $\mathbf{c}^{\mathrm{T}} = (\mathbf{0}, \mathbf{y})^{\mathrm{T}}$ .

## ADMM:

$$L\rho(x,z,y)=f(x)+g(z)+y^{T}(Ax+Bz-c)+(\rho/2)\|Ax+Bz-c\|^{2}_{2}$$
  $x^{k+1}$ :=argmin $_{x}L\rho(x,z^{k},y^{k})$  //  $x$  - минимизация

$$z^{k+1}$$
:=argmin $_z$ L $ho(x^k,z,y^k)$  //  $z$  - минимизация  $y^{k+1}$ :=  $y^k$ + $ho(Ax^{k+1}$ + $Bz^{k+1}$ - $c)$ 

Найдем  $argmin_x L\rho(x,z^k,y^k)$ :

$$L\rho(x,z^k,y^k)=x+y^T(Ax+Bz-c)+(\rho/2)\|Ax+Bz-c\|^2$$

Возьмем производную по х и приравняем к 0, получим:

 $1 + y^{T}A + \rho (Ax + Bz)^{T}A = 0$ , с учетом  $A = (1,0)^{T}$ , выражение примет вид:

$$1+y^Tigg(egin{array}{c}1\\0\end{pmatrix}+
hoigg(egin{array}{c}x-1^Tz-0\\\Phi p-10\end{array}igg)igg(egin{array}{c}1\\0\end{pmatrix}=0$$
 , после преобразований получим

$$1+y_1+\rho(x-1^Tz)=0$$
 , откуда  $x=\frac{-1-y_1}{\rho}+\sum_{z=1}^{T}(z)$ 

Таким образом, 
$$x^{k+1}$$
:=argmin<sub>x</sub>L $\rho(x,z^k,y^k) = \frac{-1-y_1^k}{\rho} + \sum_{k=1}^{\infty} (z^k)$ 

Для нахождения  $argmin_z L\rho(x^k,z,y^k)$  воспользуемся функцией solvers.qp.

Для этого в формуле  $L\rho(x,z^k,y^k)=x+y^T(Ax+Bz-c)+(\rho/2)\|Ax+Bz-c\|^2$  раскроем скобки и будем избавляться от слагаемых не зависящих от z:

$$y^{T}Bz+(\rho/2) (Ax + Bz - c)^{T}(Ax + Bz - c) = y^{T}Bz + (\rho/2)(xA^{T}B-c^{T}Bz+z^{T}B^{T}Ax+z^{T}B^{T}z-z^{T}B^{T}c) = (y^{T}B + \rho xA^{T}B-\rho c^{T}B)z+\rho/2(z^{T}B^{T}Bz)$$

Таким образом матрица P для функции solvers.qp будет равна:  $P = \rho B^T B$ 

A матрица 
$$q = (y^T B + \rho x A^T B - \rho c^T B)^T$$

Код на python представлен в файле TASK\_3.py

Задание 5

Задание: Пусть графы A и B являются триангуляциями пары наборов точек на плоскости.

- 1) Найти решение задачи оптимизации (см. ниже). В качестве инициализации использовать тождественную перестановку или перестановку, найденная с помощью какого-либо жадного алгоритма.
- 2) Преобразовать решение задачи X в бинарную матрицу Z: Zij=II{Xij>0.5}. Полученная матрица Z не обязательно будет (и скорее всего не будет) являться матрицей перестановки. Визуализировать Z.
- 3) Найти разложение Биркгофа –фон Неймана матрицы решения X. Выбрать матрицу перестановки с максимальным коэффициентом. Выписать соответствующую перестановку. Визуализировать решение.

Вариант 2

Решить релаксированную задачу методом проекции градиента. Для вычисления проекции произвольной квадратной матрицы на множество 풟, представить это

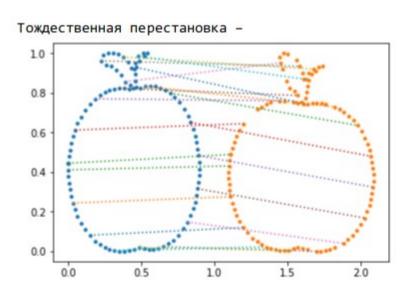
множество как пересечение D=D1∩D2, где D={X:X1=1,XT1=1} и D={ $X:Xij\ge0,\forall i,j$ } и использовать Dijkstra's projection algorithm task5.py

# Графы создаются из trianglesи представляются в виде матрицы смежности

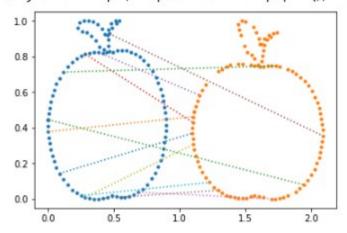
Алгоритм проекционный алгоритм Дейкстры для задачи оптимизации  $\min \! X \| XA \! - \! BX \|_{F^2} \\ \text{s.t. } X \! \in \! \mathcal{P}$ 

,следующий - 
$$y_k = \mathcal{P}_D(x_k + p_k)$$
  $p_{k+1} = x_k + p_k - y_k$   $x_{k+1} = \mathcal{P}_C(y_k + q_k)$   $q_{k+1} = y_k + q_k - x_{k+1}.$ 

где Pd – проекция на множество дважды стохастических матриц, Pc – проекция на матрицы с неотрицательными элементами.



Полученная матрица перестановки на графах (для значений > 0.5 )-



Разложение Биркгофа - фон Неймана матрицы решений дает следующую перестановку

