

Санкт-Петербургский политехнический университет
Высшая школа прикладной математики и вычислительной физики, ФизМех

Направление подготовки
«01.03.02 Прикладная математика и информатика»
Специальность «Системное программирование»

Лабораторная работа №5
тема "Многомерная минимизация с ограничениями"
дисциплина "Методы оптимизации"

Выполнили студенты гр. 5030102/00201

Гвоздев С.Ю.,
Золин И.М.
Хламкин Е.В.

Преподаватель:

Родионова Е.А.

Санкт-Петербург

2023

Содержание

1	Постановка задачи	3
2	Исследование применимости методов	3
3	Описание алгоритма	4
3.1	Метод Вульфа(приведённого градиента)	4
4	Результаты	5
5	Обоснование достоверности полученного решения	8
5.1	Графики	8
5.2	Анализ графиков	8
5.3	Теоретическая оценка алгоритма	8
6	Дополнительные исследования	9
6.1	Сравнение метода Вульфа и метода Зойтендейка	9
7	Выводы	9
8	Приложения	10
9	Библиографический список	10

1 Постановка задачи

1. Необходимо минимизировать функцию двух переменных:

$$\varphi(x) = (x_0 - 8)^2 + (x_1 + 2)^2 \rightarrow \min$$

2. При условии, что выполнены линейные равенства:

$$-0.5x_0 - x_1 + x_2 + 2 = 0$$

$$-1.5x_0 - x_1 + x_3 + 3 = 0$$

$$-x_i \leq 0, i = 0..3$$

3. Задачу решать методом Вульфа (методом приведенного градиента)
4. Сравнить на заданном примере метод Вульфа и метод Зойтендейка (метод возможных направлений)

●	$a(x, y) = (x - 8)^2 + (y + 2)^2$
●	$b: -0.5x - y + 2 \leq 0$
●	$c: -1.5x - y + 3 \leq 0$

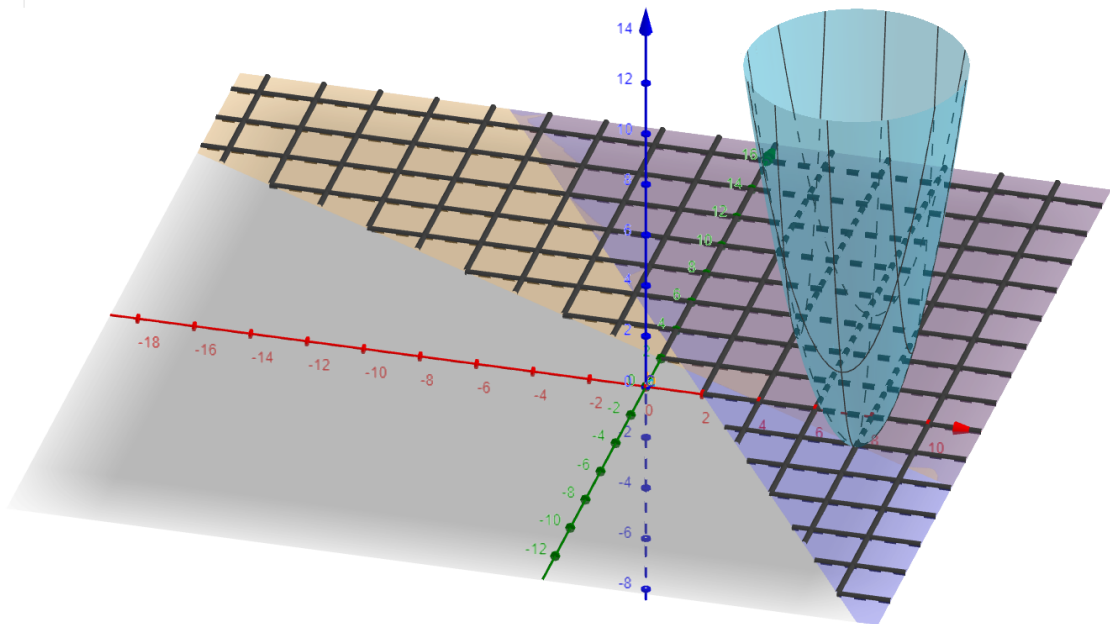


Рис. 0: График целевой функции и линейных ограничений.

2 Исследование применимости методов

Для применения метода необходимо выполнение следующих условий:

1. $\varphi(x)$ - выпуклая
2. $\varphi(x)$ - непрерывно - дифференцируемая
3. $\text{rang}(A) = m$, $A(m, n)$ - матрица линейных ограничений
4. любые m столбцов A линейно независимы

Проверка:

$$\begin{aligned}
 1. \quad & \frac{\partial \varphi(x)}{\partial x_0} = 2(x_0 - 8) \\
 & \frac{\partial \varphi(x)}{\partial x_1} = 2(x_1 + 1) \\
 & \frac{\partial^2 \varphi(x)}{\partial x_0^2} = 2 \\
 & \frac{\partial^2 \varphi(x)}{\partial x_1^2} = 2 \\
 & \frac{\partial^2 \varphi(x)}{\partial x_0 \partial x_1} = 0 \\
 & \frac{\partial^2 \varphi(x)}{\partial x_0 \partial x_1} = 0 \\
 & H = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} - \text{положительно полуопределённая} \Rightarrow \varphi(x) - \text{выпуклая}
 \end{aligned}$$

2. Очевидно, исходя из вида самой функции.

$$\begin{aligned}
 3. \quad & rang(A) = m \\
 & -0.5x_0 - x_1 + x_2 + 2 = 0 \\
 & -1.5x_0 - x_1 + x_3 + 3 = 0 \\
 & \begin{pmatrix} -0.5 & -1 & 1 & 0 \\ -1.5 & -1 & 0 & 1 \end{pmatrix} 1 < rang(A) \leq m = 2
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 4. \quad & -0.5x_0 - x_1 + x_2 + 0x_3 = -2 \\
 & -1.5x_0 - x_1 + 0x_2 + x_3 = -3 \\
 & \begin{pmatrix} -0.5 & -1 & 1 & 0 \\ -1.5 & -1 & 0 & 1 \end{pmatrix}
 \end{aligned}$$

Возьмём все возможные 2x2 матрицы и проверим, что их столбцы линейно независимы

($\alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2 = 0$, $\alpha_1 = \alpha_2 = 0$, где v_1, v_2 — столбцы матрицы)

$$\begin{aligned}
 & \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \text{выполняется} \\
 & \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} - \text{выполняется} \\
 & \begin{pmatrix} -\frac{1}{2} & -1 \\ -\frac{3}{2} & -1 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} - \text{выполняется} \\
 & \begin{pmatrix} -\frac{1}{2} & -1 \\ -\frac{3}{2} & 0 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} - \text{выполняется} \\
 & \begin{pmatrix} -\frac{1}{2} & 0 \\ -\frac{3}{2} & 1 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \text{выполняется} \\
 & \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \text{выполняется}
 \end{aligned}$$

3 Описание алгоритма

3.1 Метод Вульфа(приведённого градиента)

1. Input:

- x_0 - начальное приближение : $Ax_0 = b$, $x_0 \geq 0$;

2. Поиск начального приближения

- (a) Вариант 1. Перебор всевозможных квадратных матриц A до тех пор, пока решение $Ax_0 = b$ не окажется состоящим только из положительных компонент.
- (b) Вариант 2. (Предпочтительный) Применение процедуры *Initialize – Simplex* (по Корману), которая ищет допустимую точку задачи линейного программирования.

3. Основной этап

- (a) I_k - множество индексов m наибольших компонент
- (b) Нахождение приведённого градиента r :

$$B = \{a_j | j \in I_k\}$$

$$N = \{a_j | j \notin I_k\}$$

$$r^T = \nabla^T \varphi(x_k) - \nabla^T \varphi_B(x_k) \cdot B^{-1}A$$

- (c) Построение возможного направления спуска d :

$$d^T = (d_B^T | d_N^T)$$

$$d_N^{(j)} = \begin{cases} -r^{(j)}, & j \notin I_k, \quad r^{(j)} \leq 0 \\ -x_j, & j \notin I_k, \quad r^{(j)} > 0 \end{cases}$$

$$d_B = -B^{-1}Nd_N$$

- (d) Если $d = 0$, то закончить работу
- (e) Иначе рассмотрим задачу одномерной минимизации:

$$\min_{0 \leq \lambda \leq \lambda_{\max}} \varphi(x + \lambda d)$$

$$\lambda_{\max} = \begin{cases} \min\{-\frac{x^{(j)}}{d^{(j)}}\}, & d_k^{(j)} < 0 \\ \lambda_{\max} - \text{любое}, & \nexists d_k^{(j)} < 0 \end{cases}$$

- i. Положить $\lambda_k = \lambda_{opt}$
- ii. Выбрать $x_{k+1} = x_k + \lambda_k d_k$
- iii. $k \rightarrow k + 1$

4 Результаты

Wolf, eps = 0.01

```
N 0
I [0, 1]
x [1.0, 1.5, 0.0, 0.0]
f 61.25
d [17.5, -8.75, -0.0, 17.5]
lmd 0.16665

N 1
I [0, 3]
x [3.91641, 0.0418, 0.0, 2.91641]
f 20.84466
d [34.37552, -0.85339, 16.33437, 50.70989]
lmd 0.04540

N 2
I [0, 3]
x [5.47718, 0.00305, 0.74164, 5.21882]
f 10.37681
d [20.2685, -0.04298, 10.09127, 30.35976]
lmd 0.06773

N 3
I [0, 3]
x [6.85011, 0.00014, 1.42519, 7.27531]
f 5.32279
d [9.20146, -0.00118, 4.59955, 13.801]
lmd 0.11304

N 4
I [0, 3]
x [7.89026, 0.0, 1.94513, 8.83539]
f 4.01206
d [0.87796, -2e-05, 0.43896, 1.31692]
lmd 0.12279

N 5
I [0, 3]
x [7.99807, 0.0, 1.99904, 8.9971]
f 4.00001
d [0.01546, -1e-05, 0.00773, 0.02319]
lmd 0.1810064703639147

N 6
I [0, 3]
x [8.00087, 0.0, 2.00043, 9.0013]
f 4.0
d [-0.01389, -0.0, -0.00694, -0.02083]
lmd 0.08264

N 7
I [0, 3]
x [7.99972, 0.0, 1.99986, 8.99958]
f 4.0
d [0.00224, -0.0, 0.00112, 0.00336]
lmd 0.24562

STOP: d = 0
```

Zoitendeik, $\epsilon = 0.01$, $K = 1.1$, $R = 1.1$

N: 0
x [1.89837, 1.31504]
f0 48.21933
way [1.0, -1.0]
lmd 0.17678
eta -18.83333
dlt 0.25
I_d []

N: 1
x [2.07515, 1.13826]
f0 44.95254
way [1.0, 1.0]
lmd 0.17678
eta -1.5
dlt 0.25
I_d [0]

N: 2
x [2.25193, 1.31504]
f0 44.02983
way [1.0, -1.0]
lmd 0.17678
eta -18.12623
dlt 0.25
I_d []

N: 3
x [2.4287, 1.13826]
f0 40.88804
way [1.0, -1.0]
lmd 0.17678
eta -17.41912
dlt 0.25
I_d []

...

N: 49
x [7.96595, 0.01131]
f0 4.04652
way [1.0, 0.01356]
lmd 0.00678
eta -0.01356
dlt 0.01562
I_d [3]

N: 50
x [7.96595, 0.01131]
f0 4.04652
way [1.0, -1.0]
lmd 0.00552
eta -4.09071
dlt 0.00781
I_d []

N: 51
x [7.97148, 0.00578]
f0 4.02399
way [1.0, 0.01138]
lmd 0.00569
eta -0.01138
dlt 0.00781
I_d [3]

N: 52
x [7.97717, 0.00585]
f0 4.02395
way [1.0, 0.00911]
lmd 0.00456
eta -0.00911
dlt 0.00781
I_d [3]

THE END by POINT INSIDE SUSPECT

5 Обоснование достоверности полученного решения

5.1 Графики

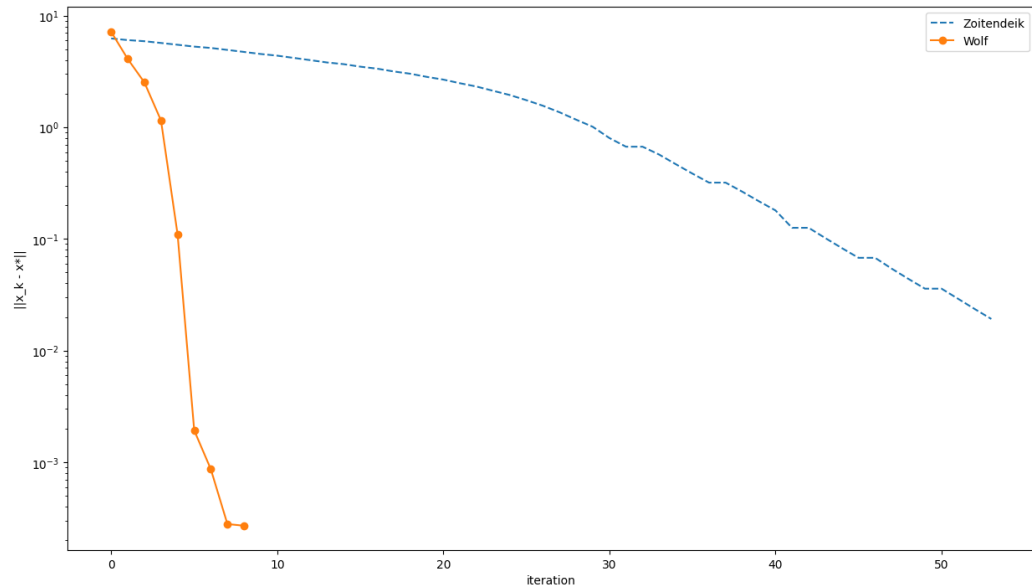


Рис. 1: График нормы разности текущего решения и точного решения для метода Вульфа и метода Зойтендейка в зависимости от номера шага. $\varepsilon = 0.01$

5.2 Анализ графиков

1. Методы принципиально сходятся.
2. Метод Вульфа по количеству итераций очень сильно опережает метод Зойтендейка.
3. Метод Вульфа достигает заданной точности, а потом осуществляет еще несколько итераций. Возникает уверенность в критерии остановки.

5.3 Теоретическая оценка алгоритма

Оценим время работы одного шага алгоритма:

1. Обновление I_k : $O(m)$
2. Обновление r : необходимо посчитать обратную матрицу к матрице размером $m \times m$. Стандартный алгоритм Жордано - Гаусса проделывает данную операцию за $O(n^3)$.
3. Нахождение d сопровождается матричным умножением: $O(n^2)$.
4. Нахождение шага: решение задачи одномерной минимизации. Число шагов зависит от заданной точности и от применяемого метода.
5. Итого: кубическое время работы одного шага алгоритма.

6 Дополнительные исследования

6.1 Сравнение метода Вульфа и метода Зойтендейка

При многократном запуске алгоритмов на данном примере были получены следующие значения:

ZTD time 0.04725
WLF time 0.00414
ZTD time per iter 0.00085
WLF time per iter 0.00059

Оба алгоритма работают за кубическое время на один шаг. Однако заметим, что:

1. У метода Зойтендейка нет оптимизации, которая бы позволяла приходить к решению, двигаясь по границе допустимого множества. Это множество является выпуклым как пересечение конечного числа полупространств и гиперплоскостей, что вкупе с оптимальным выбором шага дает как бы перемещение по граням этого выпуклого множества при применении метода Вульфа. Метод же Зойтендейка выбирает направление спуска, зачастую сильно не совпадающее с антиградиентом (решение задачи линейного программирования на этом учитывает как направление спуска, так и направления ограничений), что приводит углублению в допустимую область.
2. Размерность пространства, в котором решается задача методом Вульфа на первый взгляд может показаться выше размерности пространства, используемой методом Зойтендейка. Однако это ошибочно: метод Зойтендейка использует Симплекс-метод, который так или иначе приводит на каждом шаге задачу линейного к каноническому виду, и поэтому на этом моменте выигрыша методом Зойтендейка также не происходит.
3. Обращаясь к приведенным выше цифрам: на одну итерацию методу Зойтендейка требуется в среднем в два раза больше времени. В итоге же получается, что метод Вульфа для одной и той же задачи работает в ≈ 10 раз быстрее, чем метод Зойтендейка.
4. В пользу метода Зойтендейка действует неоспоримое преимущество: он применим не только с линейными ограничениями. Однако здесь же возникают неудобства по поводу самих условий применимости метода Зойтендейка, которые весьма сложны по сравнению с условиями применимости метода Вульфа.

7 Выводы

1. Благоприятный сценарий: необходимо минимизировать функцию (не линейную) с заданными линейными условиями. Тогда разумным способом решения является метод Вульфа. Он требует меньше (в смысле условий применимости), а сходится быстрее (примерно в 10 раз), чем метод Зойтендейка.
2. Неблагоприятный сценарий: необходимо минимизировать функцию (не линейную) с заданными нелинейными условиями. Метод Вульфа не применим. Используем метод Зойтендейка.

8 Приложения

Реализация программы находится в репозитории GitHub по ссылке:
<https://github.com/IMZolin/multi-dimension-minimization-restrictions>

9 Библиографический список

1. Кормен, Томас Х., Лейзерсон, Чарльз И., Ривест, Рональд Л., Штайн, Клиффорд. "Алгоритмы. Построение и анализ, 2-е издание" Издательский дом "Вильямс", 2011. – 892–918 с.
URL: https://vk.com/doc191450968_561608466?hash=HUwStWS0yzrW9SaXn8P0Ztaz3gTyMTm&dl=U9ivclLJBeeYQbs3MMhGtwYZ7Mx4nGJe1Tv0Hv56E4z / [Электронный ресурс]. Режим доступа: (Дата обращения: 04.03.2023)
2. Родионова Е.А., Петухов Л.В., Серёгин Г.А. "Методы оптимизации. Задачи выпуклого программирования" Издательство Политехнического университета, Санкт-Петербург, 2014
URL: <https://elib.spbstu.ru/dl/2/i17-98.pdf/info> / [Электронный ресурс]. Режим доступа: (Дата обращения: 10.03.2023)
3. Моисеев Н.Н. "Методы оптимизации"
URL: <https://avidreaders.ru/book/metody-optimizacii-1.htmlРк/> [Электронный ресурс]. Режим доступа: (Дата обращения: 07.03.2023)