# Практическое задание 3

Рыбка Елизавета, 474

21 ноября 2017 г.

# 1 Теория

$$\min_{x,u} \left\{ \frac{1}{2} ||Ax - b||_2^2 + \lambda \langle 1_n, u \rangle \right\} \qquad s.t. \quad x \leq u, \quad x \geq -u$$

Вспомогательная функция:  $f_t(x,u) = tf(x,u) + F(x,u)$ .

Перепишем ограничения:

$$g_1: x - u \leq 0, \quad g_2: -x - u \leq 0$$
  
 $g_{1i}: x_i - u_i \leq 0, \quad g_{2i}: -x_i - u_i \leq 0$ 

$$F(x,u) = -\sum_{i=1}^{m} [\ln(-g_{1i}(x,u)) + \ln(-g_{2i}(x,u))] = -\sum_{i=1}^{m} [\ln(u_i - x_i) + \ln(x_i + u_i)]$$

$$f_t(x,u) = t(\frac{1}{2} ||Ax - b||_2^2 + \lambda \langle 1_n, u \rangle) - \langle 1_n, \ln(u - x) \rangle - \langle 1_n, \ln(x + u) \rangle$$
(1)

**Ньютоновское** на направление:  $d_k = (d_k^x, d_k^u)$ 

Направление для шага в методе Ньютона задается уравнением:  $\nabla^2 f_t(x_k) d_k = -\nabla f_t(x_k)$ 

$$\nabla f_t = \begin{pmatrix} f'_{t(x)} \\ f'_{t(u)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} tA^T(Ax - b) - \left[\frac{-1}{u - x} + \frac{1}{u + x}\right] \\ t\lambda 1_n - \left[\frac{1}{u - x} + \frac{1}{u + x}\right] \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} tA^T(Ax - b) - \left[-c_1 + c_2\right] \\ t\lambda 1_n - \left[c_1 + c_2\right] \end{pmatrix}$$

Были введены обозначения:  $c_1=\frac{1}{u-x},\ c_2=\frac{1}{u+x}.$  Деление покомпонентное.  $c_{1(x)}=\frac{\partial}{\partial x}\frac{1}{u-x}=$  \(\text{покомпонентно}\) =  $\frac{\partial}{\partial x_i}\frac{1}{u_i-x_i}=-\frac{-1}{(u_i-x_i)^2}=$  \(\text{ покомпонентно}\) =  $\frac{1}{u-x}\odot\frac{1}{u-x}=c_1\odot c_1$ 

покомпонентное умножение.

$$\nabla^2 f_t = \begin{pmatrix} f''_{t(xx)} & f''_{t(xu)} \\ f''_{t(xu)} & f''_{t(uu)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} tA^T A + diag(c_1 \odot c_1 + c_2 \odot c_2) & diag(-c_1 \odot c_1 + c_2 \odot c_2) \\ diag(-c_1 \odot c_1 + c_2 \odot c_2) & diag(c_1 \odot c_1 + c_2 \odot c_2) \end{pmatrix}$$

$$\nabla^2 f_t d = -\nabla f_t$$

$$\begin{pmatrix} tA^TA + diag(c_1\odot c_1 + c_2\odot c_2) & diag(-c_1\odot c_1 + c_2\odot c_2) \\ diag(-c_1\odot c_1 + c_2\odot c_2) & diag(c_1\odot c_1 + c_2\odot c_2) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d_x \\ d_u \end{pmatrix} = -\begin{pmatrix} tA^T(Ax - b) - [-c_1 + c_2] \\ t\lambda 1_n - [c_1 + c_2] \end{pmatrix}$$

Из нижних блоков:

$$diag(-c_{1} \odot c_{1} + c_{2} \odot c_{2})d_{x} + diag(c_{1} \odot c_{1} + c_{2} \odot c_{2})d_{u} = -t\lambda 1_{n} + c_{1} + c_{2}$$

$$(-c_{1i}^{2} + c_{2i}^{2})d_{xi} + (c_{1i}^{2} + c_{2i}^{2})d_{ui} = -t\lambda + c_{1i} + c_{2i}$$

$$\frac{-t\lambda 1_{n} + c_{1} + c_{2}}{c_{1} \odot c_{1} + c_{2} \odot c_{2}} + \frac{c_{1} \odot c_{1} - c_{2} \odot c_{2}}{c_{1} \odot c_{1} + c_{2} \odot c_{2}} \odot d_{x} = d_{u}$$

$$(2)$$

Подставляем в верхние:

$$\left(tA^{T}A + 4diag\left(\frac{c_{1} \odot c_{1} \odot c_{2} \odot c_{2}}{c_{1} \odot c_{1} + c_{2} \odot c_{2}}\right)\right)d_{x} = -tA^{T}(Ax - b) - c_{1} + c_{2} - (-t\lambda 1_{n} + c_{1} + c_{2}) \odot \left(\frac{-c_{1} \odot c_{1} + c_{2} \odot c_{2}}{c_{1} \odot c_{1} + c_{2} \odot c_{2}}\right)\right) \tag{3}$$

В работе используется нижеописанный метод решения. Уравнение (3) решается с помощью разложения Холецкого (возможно т.к. в левой части уравнения положительно определенная матрица), находим  $d_x$ . С помощью выражения (2) находим  $d_u$ 

### Плюсы и минусы

- + Метод Холецкого экономит время по сравнения с, например, методом Гаусса, т.е. решением исходной СЛАУ "в лоб"
- + В исходной СЛАУ ( $\nabla^2 f_t d = -\nabla f_t$ ) матрица была размера  $2n \times 2n$ , в выденной же (2), (3) имеем дело с матрицей  $n \times n$ . Это, в свою очередь, приводит к экономии по памяти и по времени.
- Все так же присутствует необходимость вычислять  $A^TA$  (но это вообще никуда не деться). В случае плотных матриц необходимо:  $O(n^2m)$
- ???

### Допустимая длина шага

Во первых, заметим что у нашей задачи ограничения аффинные:  $q_1 = \binom{1_n}{-1_n}, s_1 = 0, q_1 = \binom{-1_n}{-1_n}, s_2 = 0$ 

$$\alpha_l^{max} = \min_{i \in I_l} \frac{-\langle q_i, y_l \rangle}{\langle q_i, d_l \rangle}, \quad I_l = \{1 \le i \le 2 : \langle q_i, y_l \rangle > 0\}, \quad y_l = \begin{pmatrix} x_l \\ u_l \end{pmatrix}$$

$$\alpha_l^+ = \min \frac{u_l - x_l}{d_{xl} - d_{ul}}, \quad \alpha_l^- = \min \frac{u_l + x_l}{-d_{xl} - d_{ul}}$$

$$\alpha_l^{max} = \min \{1, \theta \alpha_l^+, \theta \alpha_l^-\}$$

### Начальная точка

На начальную точку  $\binom{x_0}{u_0}$  накладывается одно ограничение она должна лежать в допустимом множестве:  $\{x \leq u, x \geq -u\}$ . Разумно взять точку не слишком близко к границе. Для удобства и простоты будем использовать начальную точку:  $\binom{x_0}{u_0} = \binom{\frac{1}{2}1_n}{1_n}$ 

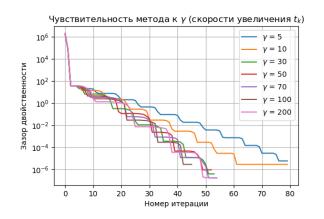
### Практика: Эксперимент. 2

В серии экспериментов исследовалась чувствительность метода барьеров для задачи LASSO от различных параметров:  $\gamma$ ,  $\epsilon_{inner}$ , n, m,  $\lambda$ . Для этого использовалась функция barrier methodlassoиз модуля optimization. Неисследуемые параметры были выставлены на значения по умолчанию предложенные в прототипе,  $\lambda^1 = 1$  (кроме эксперимента на зависимость от  $\lambda$ ),  $\theta = 0.9$ . Графики строились в логарифмической шкале.

#### 2.1Зависимость от $\gamma$

Эксперимент проводился на датасете w8a.

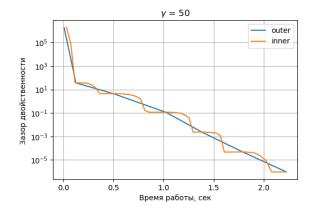
Приведем графики того как  $\gamma$  (скорость изменения  $t_k$ ) влияет на поведение метода.



Чувствительность метода к у (скорости увеличения  $t_k$ ). Inner. y = 5106 y = 1010<sup>4</sup> y = 30Зазор двойственности v = 5010<sup>2</sup> 100 y = 200 $10^{-2}$ 10-6 0.0 0.5 3.5 4.0 1.0 1.5 2.0 3.0

Рис. 1: Поведение метода по количеству шагов  $(x_k)$ 

Рис. 2: Поведение метода по времени если смотреть на inner итерации, т.е. учитывая метод Ньютона



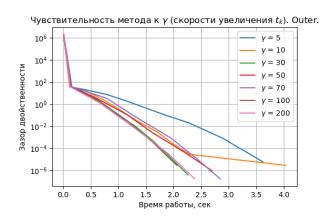


Рис. 3: Пример взаимного расположения Рис. 4: Поведение метода по времени если inner и outer для одного и того же  $\gamma$ 

смотреть на outer итерации

Выводы: Из Рис.2, Рис.4 видно, что сперва увеличение  $\gamma$  сперва приводит к уменьшению времени работы (при фиксированной точности). При  $\gamma > 100$  начинается обратный процесс. Из рис. 4 видно, что по времени графики для различных  $\gamma$  (кроме малых значений) образуют 2 пучка, в каждом из которых поведение метода для различных  $\gamma$  практически не отличается. Таким образом, можно заключить, что оптимальное значение  $\gamma$ 

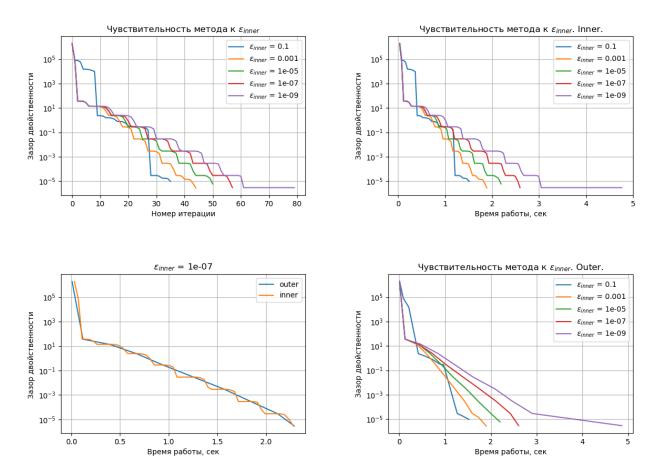
 $<sup>^{1}</sup>$ regcoef

находиться где-то между 10 и 100 (как и было рекомендовано в условии). Для конкретной задачи значение, видимо, определяется данными и значениями других параметров.

## 2.2 Зависимость от $\epsilon_{inner}$

Эксперимент проводился на датасете w8a.

Приведем графики того как  $\epsilon_{inner}$  (точность для метода Ньютона) влияет на поведение метода.

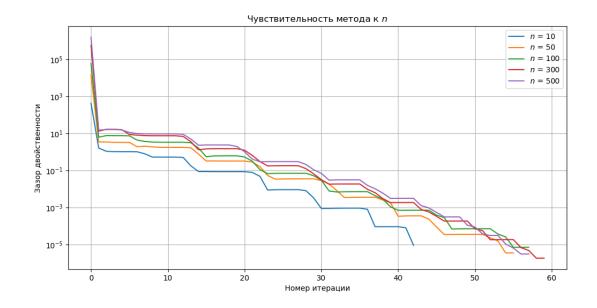


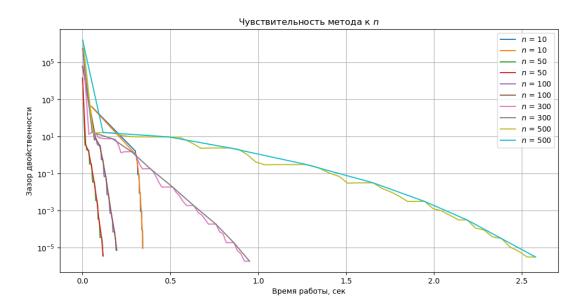
<u>Выводы:</u> Метод сходиться быстрее при меньшей точности  $\uparrow$  ( $\leftharpoonup \smallfrown \rightharpoonup \vdash$ )  $\uparrow$ . Но как видим при слишком больших значениях  $\epsilon_{inner}=0.1$  Поведение метода начинает принципиально отличаться (еще больше и метод не всегда сходиться), т.е. мы теряем вычислительную устойчивость. Также обратим внимание на то, что при увеличении  $\epsilon_{inner}$  на 2 порядка время работы изменяется незначительно. Это видимо связано с локально квадратичной сходимостью метода Ньютона. Однако при слишком малых  $\epsilon_{inner}=1e-09$  решение последней оптимизационной задачи для метода Ньютона может занимать значительное время. Учитывая все вышесказанное наиболее предпочтительным выглядит значение порядка  $\epsilon_{inner}=1e-07$ .

# 2.3 Зависимость от n

Эксперимент проводился на случайно генерируемых данных (np.random), т. е. компоненты A, b брались случайным образом из [0, 1). Значение m = 200 зафиксировано. Приведем графики того как размерность пространства n влияет на поведение метода по итерациям и по времени.<sup>2</sup>

 $<sup>^2</sup>$ Т.к графики для разных n различаются достаточно сильно сведем 3 рисунка для зависимости по времени из предыдущего пункта на 1 рисунок





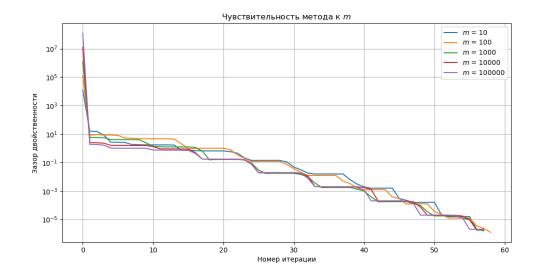
Обратившись к формулам (2),(3), обсудим ожидаемую зависимость от n,m. Вычисление Ax-b и  $A^T(Ax-b)$  требует O(nm);  $A^TA$  требует  $O(n^2m)$ ; метод Ньютона  $O(n^3)$ . Т.е. на практике в разных ситуациях какой-то из вышеуказанных членов оказывает большее влияние на время работы метода и зависимость должна быть между квадратичной и кубической. Выводы: Из графиков видно, что время работы зависит от  $n^r$ ,  $r \in (2;3)$ , что вполне согласуется с вышесказанным.

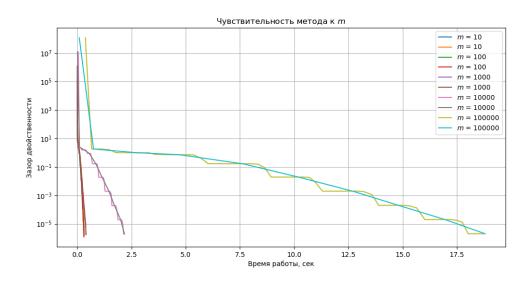
### 2.4 Зависимость от m

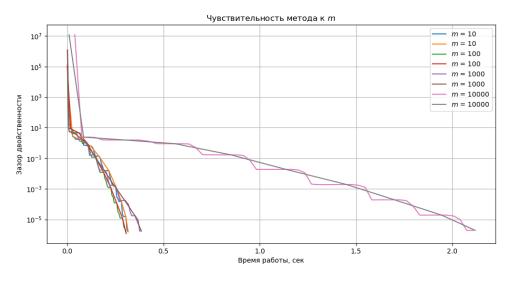
Эксперимент проводился на случайно генерируемых данных (np.random). Значение n=200 зафиксировано.

Приведем графики того как размер выборки m влияет на скорость сходимости по итерациям и по времени:

 $<sup>^3</sup>$ Т.к графики для разных m различаются достаточно сильно сведем 3 рисунка для зависимости по времени из предыдущего пункта на 1 рисунок





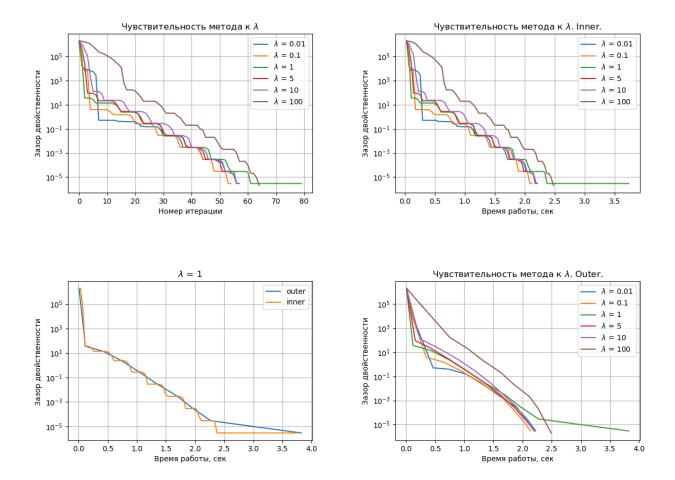


<u>Выводы</u>: По количеству итераций зависимости вообще не наблюдается. По времени работы: m меньше или сравнимых n зависимости практически нет; при больших m (на порядок и более больше n) зависимость наблюдается линейная. Выводы сделанные из графиков согласуются с теоретическими умозаключениями из предыдущего пункта.

## 2.5 Зависимость от $\lambda$

 $\Theta$ ксперимент проводился на датасете w8a.

Приведем графики того как  $\epsilon_{inner}$  (коэффициент регуляризации) влияет на поведение метода.



<u>Выводы:</u> При значениях  $\lambda$  от 0.01 до 10 различий в поведении метода не наблюдается, графики практически сливаются. При  $\lambda=100$  график не находится в общем пучке, но не отличается принципиально по поведению, и время работы метода увеличивается слабо. Подобных результат следовало ожидать т.к. значение  $\lambda$  увеличилось на порядок. Все вышесказанное логично (смотри формулы (2),(3)) т.к.  $\lambda$  не влияет на сложность вычислений, от него зависит количество ненулевых регрессоров.