

## Домашнее задание №3. Градиентный спуск (практическая часть)

Это практическое домашнее задание. Для его выполнения нужно будет реализовать нужные методы, а затем поставить эксперименты и сделать выводы. Отчет об экспериментах принимается в формате `Jupyter notebook`. Также нужно прислать код реализованных вами методов (файлы `oracles.py` и `methods.py`). В этом задании можно набрать 10 баллов.

**Требования к отчету:**

- На графиках должны быть подписаны оси, сами графики – проименованы. Если на одном графике несколько линий, используйте легенду, чтобы их различать. Проверяющему, который смотрит ваш отчет, должно быть понятно, что изображено на графике, даже если он не видел кода.
- Пояснения к экспериментам и выводы оформляйте с помощью `markdown`, а не в виде комментариев к коду.

## 1 Методы и целевые функции

### 1.1 Градиентный спуск

Рассмотрим задачу безусловной выпуклой оптимизации

$$f(x) \rightarrow \min_{x \in \mathbb{R}^n}, \quad (1)$$

где  $f(x)$  – гладкая функция. Будем решать эту задачу с помощью итеративного метода

$$x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k.$$

Здесь  $d_k$  – это *направление поиска*, а  $\alpha_k$  – *размер шага*. Схема метода может быть представлена в следующем виде.

В случае градиентного спуска направление поиска задается как  $d_k = -\nabla f(x_k)$ .

### 1.2 Линейный поиск

Как выбрать размер шага? Можно задать постоянный шаг, а можно пользоваться правилами **Армихо** или **Вульфа**. Рассмотрим функцию

$$\varphi_k(\alpha) = f(x_k + \alpha d_k), \quad \alpha \geq 0.$$

**Алгоритм 1** Общая схема итеративного метода оптимизации**Вход:** Начальное приближение  $x_0$ , максимальное число итераций  $N$ .

- 1: **for**  $k = 0, \dots, N$  **do**
- 2:     *Вызов оракула*: вычислить  $f(x)$ ,  $\nabla f(x)$  и т.д.
- 3:     *Критерий остановки*: если выполнен критерий остановки, то выйти.
- 4:     *Вычисление направления*: вычислить направление поиска  $d_k$ .
- 5:     *Линейный поиск*: найти подходящую длину шага  $\alpha_k$ .
- 6:     *Шаг*:  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k$ .
- 7: **end for**

**Выход:** Точка  $x_k$ .

Заметим, что это скалярная функция, производная которой дается выражением

$$\varphi'_k(\alpha) = \langle \nabla f(x_k + \alpha d_k), d_k \rangle.$$

**Условием Армихо** для размера шага  $\alpha$  называется выполнение неравенства

$$\varphi_k(\alpha) \leq \varphi_k(0) + c_1 \alpha \varphi'_k(0),$$

где  $c_1 \in (0, 0.5)$  – некоторая константа. В случае градиентного спуска  $\varphi'_k(0) = \langle \nabla f(x_k), -\nabla f(x_k) \rangle = -\|\nabla f(x_k)\|_2^2 \leq 0$ , и выполнение условия Армихо гарантирует  $\varphi_k(\gamma) \leq \varphi_k(0)$ , т.е. функция  $f(x)$  будет нестрого убывать на каждом шаге.

Для нахождения  $\alpha$ , соответствующего условию Армихо, используют следующий алгоритм (метод дробления шага, или backtracking).

**Алгоритм 2** Одномерный поиск по Армихо (backtracking)**Вход:** Начальное приближение  $\alpha_k^0$ , константа  $c_1 \in (0, 0.5)$ .

- 1:  $\alpha := \alpha_k^0$
- 2: **while**  $\varphi_k(\alpha) > \varphi_k(0) + c_1 \alpha \varphi'_k(0)$  **do**
- 3:      $\alpha := \frac{\alpha}{2}$
- 4: **end while**

**Выход:** Размер шага  $\alpha$ .

В качестве начального приближения можно брать  $\alpha_k^0 = 1$ , либо использовать *адаптивный* способ. В последнем случае метод запоминает найденный на предыдущей итерации размер шага  $\alpha_k$  и начитает поиск с  $\alpha_{k+1}^0 = 2\alpha_k$ .

**Условия Вульфа** накладывают более жесткие ограничения на размер шага:

$$\begin{cases} \varphi_k(\alpha) \leq \varphi_k(0) + c_1 \alpha \varphi'_k(0) \\ |\varphi'_k(\alpha)| \leq c_2 |\varphi'_k(0)|. \end{cases}$$

Здесь  $c_1 \in (0, 0.5)$ ,  $c_2 \in (c_1, 1)$ . Процедуру поиска по Вульфу *не нужно реализовывать самостоятельно*: воспользуйтесь функцией `scalar_search_wolfe2` из библиотеки `scipy.optimize.linesearch`.

### 1.3 Критерий остановки

Не обязательно выполнять заранее фиксированное число итераций для нахождения решения с заданной точностью  $\varepsilon$ . В идеале, можно было бы завершать алгоритм, как только выполнится условие  $f(x_k) - f^* \leq \varepsilon$ . Проблема в том, что величина  $f^*$  не известна. Поэтому вместо невязки по функции используют норму градиента.

В этом задании используйте следующий критерий:

$$\frac{\|\nabla f(x_k)\|_2^2}{\|\nabla f(x_0)\|_2^2} \leq \varepsilon. \quad (2)$$

Этот критерий задает *относительную точность* решения благодаря нормировке на  $\|\nabla f(x_0)\|_2^2$ .

### 1.4 Квадратичная функция

Рассмотрим матрицу  $A \in \mathbb{S}_{++}^n$  и вектор  $b \in \mathbb{R}^n$ . зададим функцию

$$f(x) = \frac{1}{2} \langle x, Ax \rangle - \langle b, x \rangle. \quad (3)$$

Её число обусловленности зависит от матрицы  $A$  и равняется  $\kappa = \frac{\lambda_{\max}(A)}{\lambda_{\min}(A)}$ . В задании вам предстоит исследовать поведение градиентного спуска в зависимости от числа обусловленности.

Сгенерировать случайную квадратичную задачу с заданным  $\kappa$  можно, например, так: взять случайные числа  $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in [1, \kappa]$ , так что  $\min_i \lambda_i = 1$ ,  $\max_i \lambda_i = \kappa$ , и положить  $A = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$ . Элементы вектора  $b$  можно взять произвольными, они на обусловленность не влияют.

В случае двумерной функции ( $x \in \mathbb{R}^2$ ) можно взять ортогональную матрицу вида

$$S = \begin{pmatrix} \cos \varphi & \sin \varphi \\ -\sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix}$$

и задать  $A = S \cdot \text{diag}(1, \kappa) \cdot S^\top$ . Получится "поворнутая" квадратичная функция.

## 2 Задание

Скачайте код из репозитория [https://github.com/alexrogzin12/made\\_opt/tree/master/homework\\_3](https://github.com/alexrogzin12/made_opt/tree/master/homework_3). В нём содержатся заготовки методов, которые вам предстоит реализовать.

### 2.1 Методы и оракулы (4 балла)

1. Реализуйте недостающие методы `.func` и `.grad` в оракуле `QuadraticOracle` в модуле `oracles.py`.

2. Реализуйте методы одномерного поиска, соответствующие правилу Армихо и Вульфа: класс `LineSearchTool` в модуле `methods.py`. Для правила Армихо см. алгоритм 2, а для правила Вульфа воспользуйтесь функцией `scalar_search_wolfe2` из библиотеки `scipy.optimize.linesearch`. У этой библиотечной функции есть одна проблема: метод может не сойтись и вернуть `None`. Если это произошло, запустите `backtracking` (алгоритм 2).
3. Реализуйте метод градиентного спуска: класс `GradientDescent` в модуле `methods.py`. Алгоритм должен поддерживать постоянную длину шага, а также одномерный поиск по Армихо и Вульфу. Сделайте это, используя `LineSearchTool` из предыдущего пункта задания. В случае поиска по Армихо пользуйтесь **адаптивным подбором шага** (см. п.1.2).

В ходе работы алгоритм должен также сохранять историю в поле `.hist`. Обратите внимание на формат этого поля, приведенный в шапке метода `.run`.

## 2.2 Траектория градиентного спуска на квадратичной функции. (3 балла)

Задайте две-три двумерные квадратичные функции с разными числами обусловленности. Запустите на них GD с различными стратегиями выбора шага, изобразите на графиках траектории методов и линии уровня функции. Для рисования линий уровня воспользуйтесь функцией `plot_trajectory`, а для траекторий методов – функцией `plot_levels` из файла `plot_trajectory_2d`.

*Постарайтесь ответить на вопрос: как зависит поведение методов от числа обусловленности, от начальной точки, от стратегии выбора длины шага?*

## 2.3 Зависимость числа итераций градиентного спуска от числа обусловленности и размерности пространства (3 балла)

Исследуйте, как зависит число итераций, необходимое GD для сходимости, от

- Числа обусловленности целевой функции  $\kappa$ ;
- Размерности пространства  $n$ .

Для данных параметров  $n$  и  $\kappa$  сгенерируйте случайную квадратичную задачу размерности  $n$  с числом обусловленности  $\kappa$ . Это можно сделать, как описано в пункте 1.4. На этой задаче запустите метод градиентного спуска с вашей любимой стратегией выбора шага и измерьте число итераций  $N(n, \kappa)$ , необходимое для достижения точности  $\varepsilon$ .

Фиксируя  $n$  и варьируя  $\kappa$ , постройте график  $N(n, \kappa)$  против  $\kappa$ . Так как квадратичные задачи генерируются случайно, проведите этот эксперимент несколько раз и получите семейство кривых  $T(n)$ . Изобразите эти кривые на одном графике.

Постройте такие семейства кривых для разных  $n$  (можно перебирать  $n$  по логарифмической сетке, например,  $n \in [10, 100, 1000]$ ). Получится несколько наборов кривых: часть красных (для  $n = 10$ ), часть зелёных (для  $n = 100$ ), часть синих (для  $n = 1000$ ) и т.д.

Сделайте выводы. Как полученные результаты согласуются с теорией, т.е. с теоретическими оценками на число итераций GD?