МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования Санкт-Петербургский национальный исследовательский университет информационных технологий, механики и оптики

> Мегафакультет трансляционных информационных технологий Факультет информационных технологий и программирования

Лабораторная работа № 2 Алгоритмы многомерной оптимизации По дисциплине «Прикладная математика»

> Выполнили студенты групп *M32011* Лунев Илья Андреевич Семенов Георгий Витальевич *M32041* Смирнов Сергей Викторович

Преподаватель: Москаленко Мария Александровна

I. Теоретическая часть

В лабораторной работе рассматривается задача многомерной оптимизации:

$$f(x): \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$$
 Найти $\min_x \{z = f(x)\}$ с точностью ε ,

Приведем описание ряда методов, на которых основываются алгоритмы в данной работе:

- Метод градиентного спуска
- Метод сопряженных направлений
- Метод Ньютона

Все рассматриваемые методы основываются на понятии **градиента многомерной функции** — вектора, указывающего направление наибольшего возрастания функции.

$$\nabla f(x) = (\frac{\partial f(x)}{\partial x_1}, \frac{\partial f(x)}{\partial x_2}, \dots, \frac{\partial f(x)}{\partial x_n})$$

Антиградиент — вектор, противоположный градиенту функции и указывающий направление наибольшего убывания функции.

Для каждого из этих методов требуется дополнительное исследование, является ли та или иная точка искомой.

Метод градиентного спуска (первого порядка)

Градиентные методы основываются на продвижении в направлении антиградиента с выбранным шагом.

Пока
$$||x^{k+1} - x^k|| >= \varepsilon$$
 И $||\nabla f(\overrightarrow{x^k})|| >= \varepsilon$ И $|f(\overrightarrow{x^{k+1}}) - f(\overrightarrow{x^k})| >= \varepsilon$:
$$t_k = \mathsf{t}()$$

$$\overrightarrow{x^{k+1}} = \overrightarrow{x^k} - t_k \cdot \nabla f(\overrightarrow{x^k})$$
 Если $f(\overrightarrow{x^{k+1}}) - f(\overrightarrow{x^k}) >= 0$:
$$\mathsf{t} \neq 2$$

Метод сопряженных направлений (первого порядка)

Этот метод состоит в построении последовательности точек $\{\overrightarrow{x^k}\} \mid \forall \ f(\overrightarrow{x^{k+1}}) < f(\overrightarrow{x^k})$. Для их подсчета вводится следующая процедура:

Пока
$$||\mathbf{x}^{k+1} - \mathbf{x}^k||$$
 >= ϵ И $||\nabla f(\overrightarrow{\mathbf{x}^k})||$ >= ϵ И $|f(\overrightarrow{\mathbf{x}^{k+1}}) - f(\overrightarrow{\mathbf{x}^k})|$ >= ϵ :

$$eta_{k-1} = rac{\left\|
abla f\left(\overrightarrow{x^k}\right) \right\|^2}{\left\|
abla f\left(\overrightarrow{x^{k-1}}\right) \right\|^2}$$
 (метод Флетчера — Ривса)

$$\beta_{k-1} = \begin{cases} \frac{\nabla f\left(\overrightarrow{x^k}\right) \cdot (\nabla f\left(\overrightarrow{x^k}\right) - \nabla f\left(\overrightarrow{x^{k-1}}\right))}{\left\|\nabla f\left(\overrightarrow{x^{k-1}}\right)\right\|^2} \text{ (метод Полака — Рибьера)} \\ 0, \quad \text{каждые } n \text{ шагов} \end{cases}$$

$$\overrightarrow{\mathbf{d}_k} = -\nabla \mathbf{f}(\overrightarrow{\mathbf{x}^k}) + \beta_{k-1} \overrightarrow{\mathbf{d}_{k-1}} \qquad (\overrightarrow{\mathbf{d}_0} = \overrightarrow{\mathbf{0}})$$

Метод Флетчера-Ривса может использоваться только для квадратичных функций (гессиан Н положительно определен), а метод Полака-Рибьера распространяется на неквадратичные функции.

Метод Флетчера-Ривса сходится для квадратичных функций за n шагов.

Метод Полака-Рибьера сходится для сильно выпуклых функций.

Метод Ньютона (второго порядка)

Этот метод состоит в построении последовательности точек $\{\overrightarrow{x^k}\} \mid \forall \ f(\overrightarrow{x^{k+1}}) < f(\overrightarrow{x^k})$. Для их подсчета вводится следующая процедура:

Пока
$$||x^{k+1}-x^k||$$
 >= ϵ И $||\nabla f(\overrightarrow{x^k})||$ >= ϵ И $|f(\overrightarrow{x^{k+1}})-f(\overrightarrow{x^k})|$ >= ϵ :

Если $H^{-1}(x^k) > 0$:

$$\overrightarrow{\mathbf{d}_k} = -H^{-1}(\mathbf{x}^k) \cdot \nabla \mathbf{f}\left(\overrightarrow{\mathbf{x}^k}\right)$$

$$\overrightarrow{\mathbf{x}^{\mathbf{k}+1}} \; = \; \overrightarrow{\mathbf{x}^{\mathbf{k}}} \; + \; \overrightarrow{\mathbf{d}_{k}}$$

Иначе:

$$\overrightarrow{d_k} = -\nabla f(\overrightarrow{x^k})$$

$$t_k = \mathbf{t()}$$

$$\overrightarrow{x^{k+1}} = \overrightarrow{x^k} + t_k \cdot \overrightarrow{d_k}$$

$$||x^k - x^*|| \le \frac{4lq^{2^k}}{L}$$

Сходится с квадратичной скоростью:

Методы поиска величины шага

До этого момента мы не поясняли, какую роль играет величина t_k — шаг. Он может быть выбран различным образом:

Постоянная величина шага

 $t_k = const$

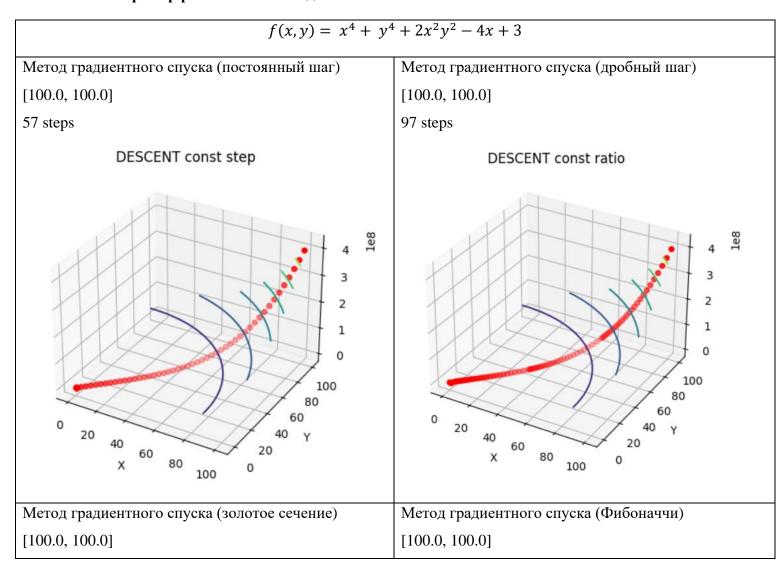
Метод дробления шага

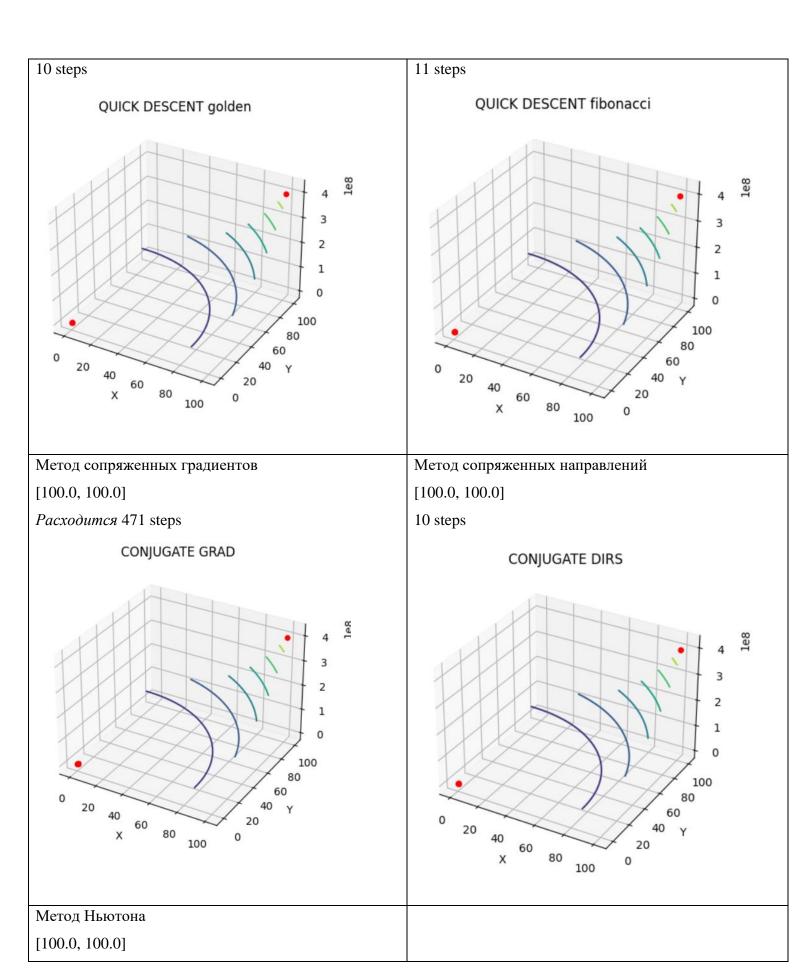
 $t_k /= const$

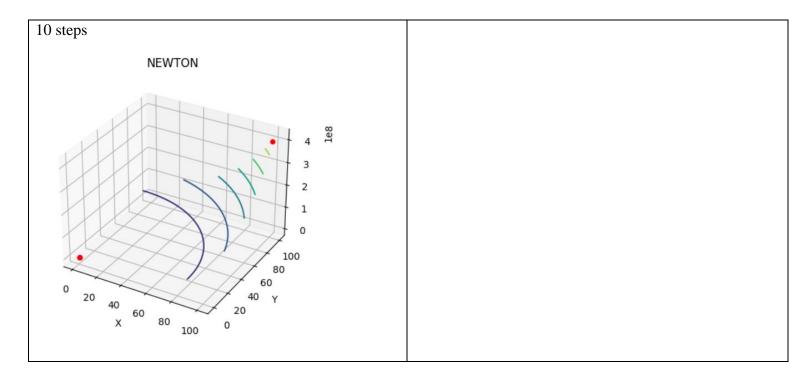
Метод золотого сечения / Фибоначчи

$$t_k = argmin_{t_k} f(\overrightarrow{\mathbf{x}^k} - t_k \cdot \nabla f(\overrightarrow{\mathbf{x}^k}))$$

Пример работы всех методов



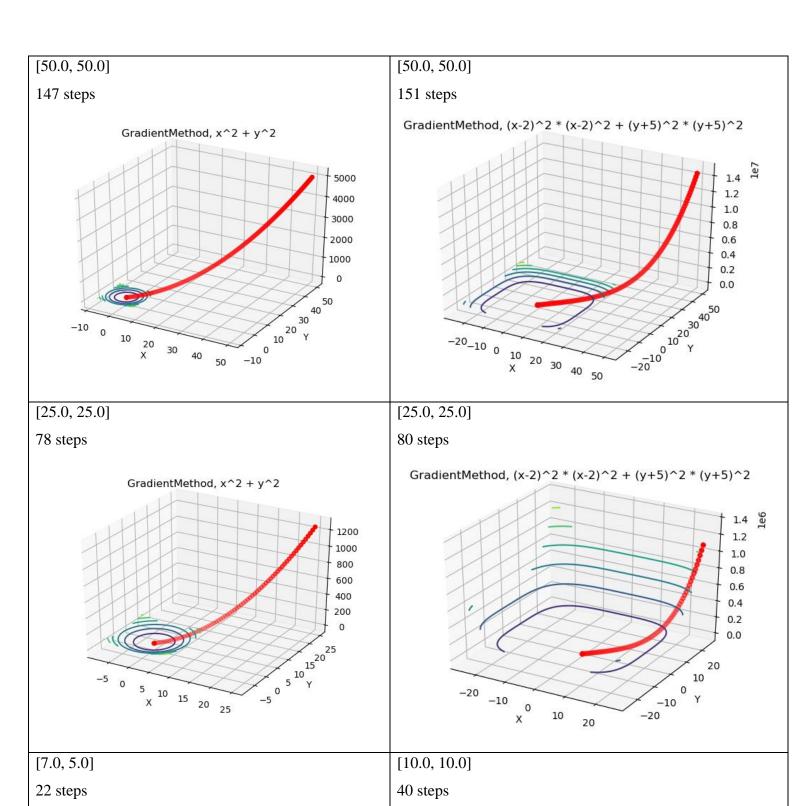


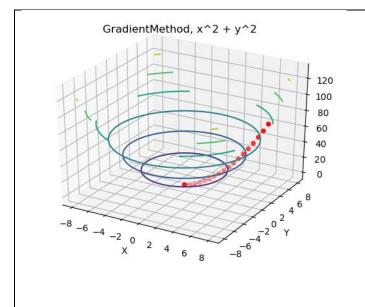


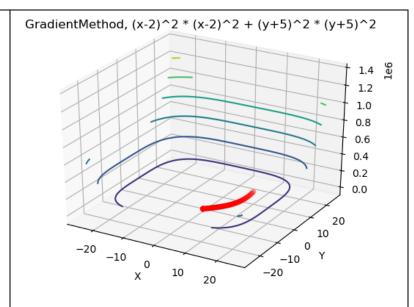
II. Экспериментальная часть

- Проанализировать траекторию реализованных методов для 2-3 квадратичных двумерных функций (чтобы работа функций отличалась)
- Рассмотреть различные начальные приближения
- Нарисовать графики с линиями уровня функций и траектории методов

$$f(x,y) = x^2 + y^2 f(x,y) = (x-2)^2(x-2)^2 + (y+5)^2(y+5)^2$$

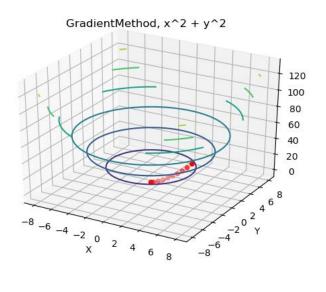






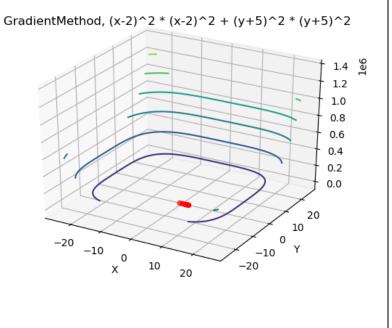
[1.0, 1.0]

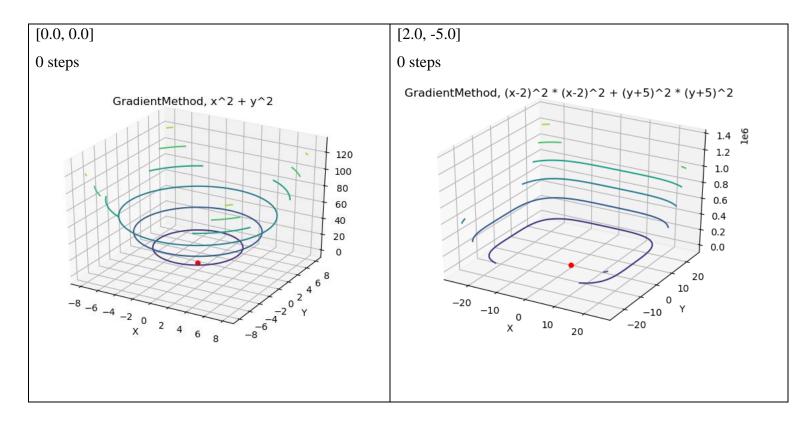
9 steps



[5.0, -5.0]

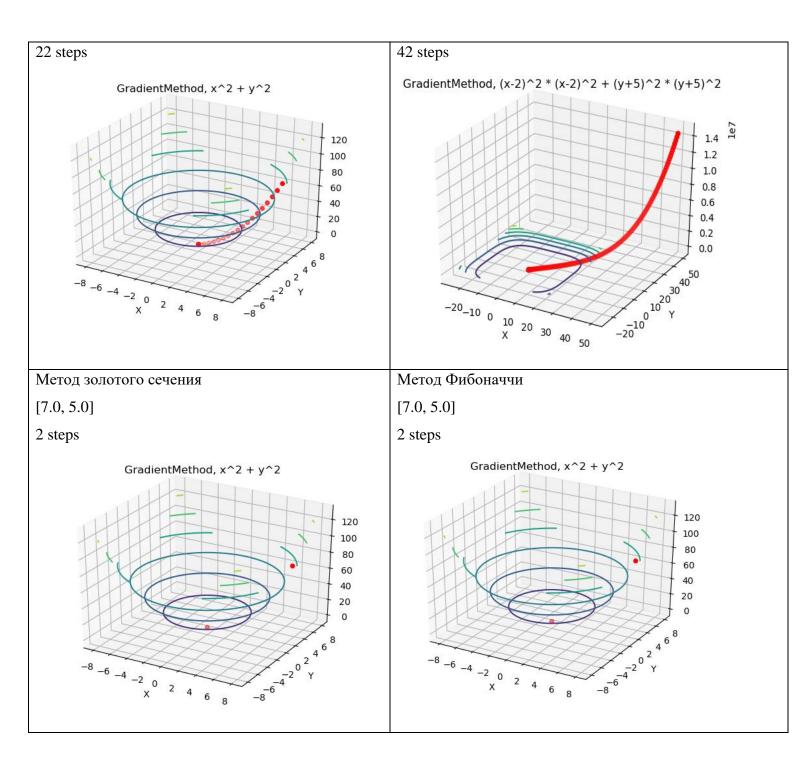
7 steps





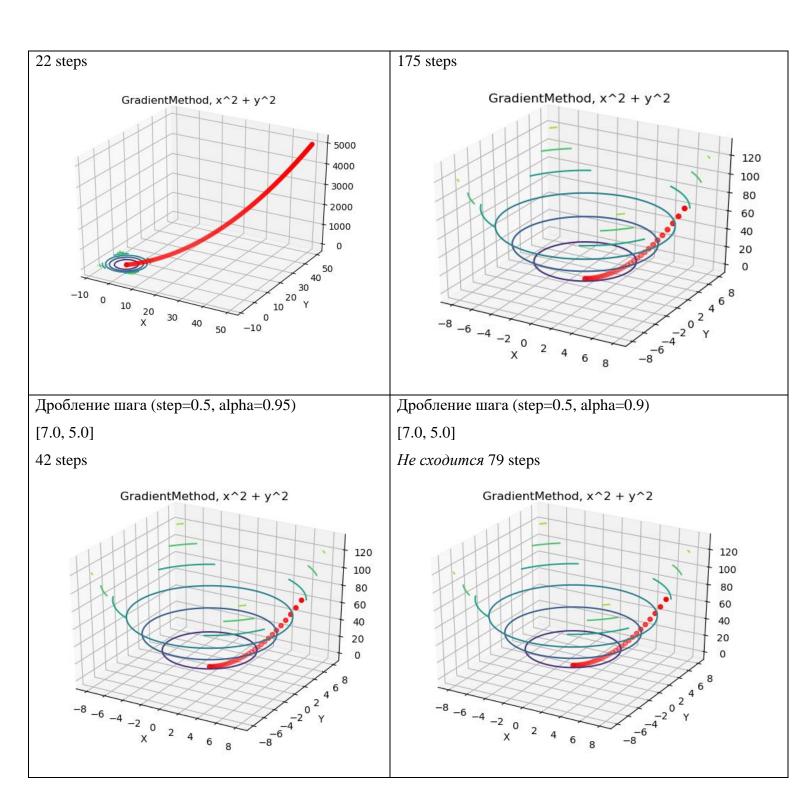
Проверена зависимость сходимости от выбора подсчёта шага

Постоянный шаг 0.5	Дробление шага
[7.0, 5.0]	[7.0, 5.0]



Вывод: метод постоянного шага работает быстрее метода дробления шага, но при неудачном выборе шага может расходиться, в отличии от других методов выбора шага. Однако метод дробления шага так же может разойтись при неудачном выборе коэффициента α , коэффициента уменьшения шага.

Постоянный шаг 0.5	Постоянный шаг 0.05
[7.0, 5.0]	[7.0, 5.0]



• Как отличается поведение методов в зависимости от числа обусловленности функции, выбора начальной точки и стратегии выбора шага

Исследуйте, как зависит число итераций, необходимое градиентному спуску для сходимости, от следующих двух параметров:

- (a) числа обусловленн**о**сти $k \leq 1$ оптимизируемой функции
- (b) размерности пространства *п* оптимизируемых переменных.

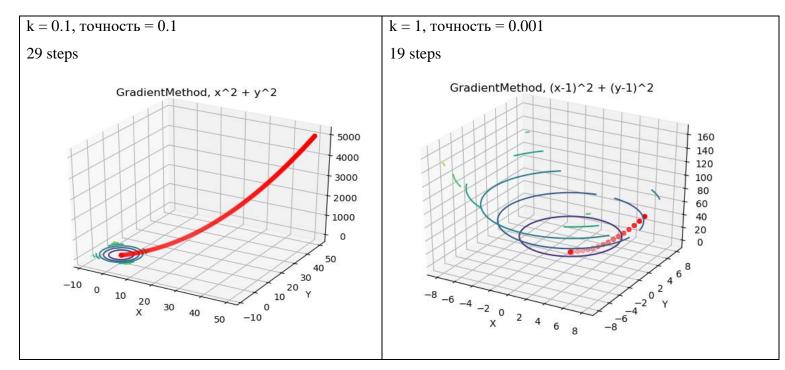
Для этого для заданных параметров n и k сгенерируйте случайным образом квадратичную задачу размера n с числом обусловленности k и запустите на ней градиентный спуск с некоторой фиксированной требуемой точностью. Замерьте число итераций T(n,k), которое потребовалось сделать методу до сходимости (успешному выходу по критерию остановки).

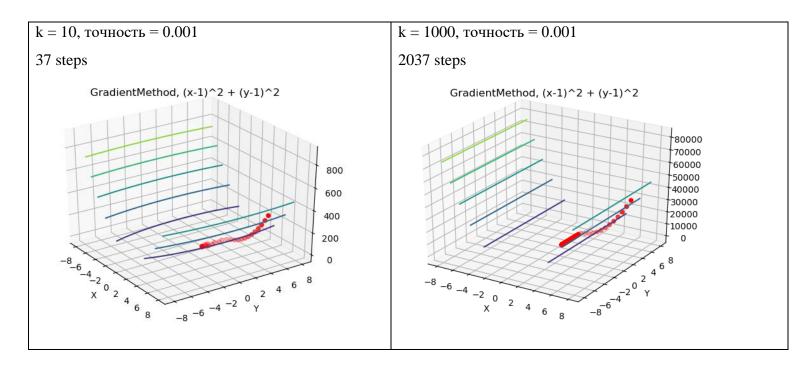
Размерность пространства п

Увеличение размерности пространства n не влияет на градиентный спуск. Более значим критерием является расстояние до точки искомого минимума.

Число обусловленности к

$$f(x,y) = k(x-1)^2 + (y-1)^2$$





Вывод: при малых k уменьшается точность полученных значений, ввиду того, что одним из критериев остановки является малая длина градиента и метод слишком быстро останавливается не достигнув нужной точности.