

# Методы оптимизации

## Оптимизация без ограничений. Выпуклость

Н. В. Артамонов

МГИМО МИД России

4 октября 2023 г.



# Содержание

- 1 Безусловная оптимизация
- 2 Численная оптимизация
  - Градиентный спуск
  - Метод Ньютона
- 3 Выпуклость и глобальный экстремум

## 1 Безусловная оптимизация

## 2 Численная оптимизация

- Градиентный спуск
- Метод Ньютона

## 3 Выпуклость и глобальный экстремум

# Локальный экстремум

Пусть функция  $f$  определена на множестве  $\text{dom}(f) \subset \mathbb{R}^n$ .

## Теорема (FOC)

Если  $\hat{x} \in \text{dom}(f)$  – локальный экстремум, то

$$f'_{x_i}(\hat{x}) = \frac{\partial f}{\partial x_i}(\hat{x}) = 0 \quad i = 1, \dots, n$$

**Матричная запись:** на оптимальном решении

$$\text{grad } f(\hat{x}) = 0$$

# Локальный экстремум

## Теорема (SOC)

Пусть  $\hat{x} \in \text{dom}(f)$  удовлетворяет FOC.

Тогда

- 1 если  $\text{Hess}(\hat{x}) > 0$ , то  $\hat{x}$  – **локальный минимум**;
- 2 если  $\text{Hess}(\hat{x}) < 0$ , то  $\hat{x}$  – **локальный максимум**;
- 3 если  $\text{Hess}(\hat{x})$  не знакоопределена то  $\hat{x}$  – **не локальный экстремум**.

В последнем случае  $\hat{x}$  – **седловая точка**

Знакоопределённость проверяем по критерию Сильвестра.

# Пример: оптимизация производства

Фирма производит  $n$  товаров и продаёт их по ценам  $P_1, \dots, P_n$ .

Пусть  $Q = (Q_1, \dots, Q_n)$  – объёмы производства

Издержки производства определяются функцией издержек

$$C(Q) = C(Q_1, \dots, Q_n)$$

# Пример: оптимизация производства

Фирма производит  $n$  товаров и продаёт их по ценам  $P_1, \dots, P_n$ .

Пусть  $Q = (Q_1, \dots, Q_n)$  – объёмы производства

Издержки производства определяются функцией издержек

$$C(Q) = C(Q_1, \dots, Q_n)$$

Тогда функция прибыли имеет вид

$$\pi(Q) = R - C = PQ - C(Q) = \sum_{i=1}^n P_i Q_i - C(Q_1, \dots, Q_n)$$

# Пример: оптимизация производства

**Постановка:** Найти оптимальные объёмы производства

**Модель:**

$$\max_Q \pi(Q)$$



# Пример: оптимизация производства

**Постановка:** Найти оптимальные объёмы производства

**Модель:**

$$\max_Q \pi(Q)$$

**Необходимые условия:**

$$\begin{cases} \pi'_{Q_1} = 0 \\ \vdots \\ \pi'_{Q_n} = 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} P_1 = C'_{Q_1} \\ \vdots \\ P_n = C'_{Q_n} \end{cases}$$

**Интерпретация:** На оптимальном решении **предельные издержки равны ценам**.

1 Безусловная оптимизация

2 Численная оптимизация

- Градиентный спуск
- Метод Ньютона

3 Выпуклость и глобальный экстремум

# Описание метода

Основной алгоритм численного решения задачи безусловной оптимизации – **метод градиентного спуска**.

**Идея:** Строим последовательные приближения

$$\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \dots,$$

которые в «хорошем случае» сходятся к (локальному!) экстремуму функции  $f$ .

Переход от  $\mathbf{x}_i$  к  $\mathbf{x}_{i+1}$  осуществляется по направлению

- градиента для задачи на  $\max$
- противоположного к градиенту для задачи на  $\min$

# Реализация для min

- 1 Выбираем «начальное приближение»  $\mathbf{x}_0$ .
- 2 Строим последовательность

$$\mathbf{x}_{i+1} = \mathbf{x}_i - \lambda_i \nabla f(\mathbf{x}_i) \quad i = 0, 1, \dots$$

здесь  $\lambda_i$  – параметр метода (обычно убывает).

Условие остановки:

$$\|\mathbf{x}_{i+1} - \mathbf{x}_i\| < \varepsilon$$

или

$$|f(\mathbf{x}_{i+1}) - f(\mathbf{x}_i)| < \varepsilon$$

где  $\varepsilon$  – заданная точность

# Проблема сходимости

Пусть  $\hat{x}$  – локальный минимум и  $x_0$  «достаточно близко» к  $\hat{x}$ .

Тогда последовательность  $\{x_i\}_{i=0}^n$  сходится к  $\hat{x}$

Проблема практической реализации:

- выбор  $x_0$
- выбор  $\lambda_i$  («скорости спуска»)

Важно!

*При неправильном выборе  $x_0$  и  $\lambda_i$  метод может расходиться!*

# Реализация для max

- 1 Выбираем «начальное приближение»  $\mathbf{x}_0$ .
- 2 Строим последовательность

$$\mathbf{x}_{i+1} = \mathbf{x}_i + \lambda_i \nabla f(\mathbf{x}_i) \quad i = 0, 1, \dots$$

здесь  $\lambda_i$  – параметр метода (обычно убывает).

Условие остановки:

$$\|\mathbf{x}_{i+1} - \mathbf{x}_i\| < \varepsilon$$

или

$$|f(\mathbf{x}_{i+1}) - f(\mathbf{x}_i)| < \varepsilon$$

где  $\varepsilon$  – заданная точность

1 Безусловная оптимизация

2 Численная оптимизация

- Градиентный спуск
- Метод Ньютона

3 Выпуклость и глобальный экстремум

# Реализация

Строим последовательные приближения

$$\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \dots$$

по правилу

$$\mathbf{x}_{i+1} = \mathbf{x}_i - \gamma \text{Hess}_f^{-1}(\mathbf{x}_i) \nabla f(\mathbf{x}_i)$$

где  $\gamma \in (0, 1]$  – параметр

Условие остановки:

$$\|\mathbf{x}_{i+1} - \mathbf{x}_i\| < \varepsilon$$

или

$$|f(\mathbf{x}_{i+1}) - f(\mathbf{x}_i)| < \varepsilon$$

где  $\varepsilon$  – заданная точность.



# Проблема сходимости

Пусть  $\hat{x}$  – локальный экстремум и  $x_0$  «достаточно близко» к  $\hat{x}$ .

Тогда последовательность  $\{x_i\}_{i=0}^n$  сходится к  $\hat{x}$

Проблема практической реализации:

- выбор  $x_0$
- выбор  $\gamma$

Важно!

*При неправильном выборе  $x_0$  и  $\gamma$  метод может расходиться!*

1 Безусловная оптимизация

2 Численная оптимизация

- Градиентный спуск
- Метод Ньютона

3 Выпуклость и глобальный экстремум

# Выпуклое множество

Одно из важных понятий в оптимизации – **выпуклость**. Оно используется для нахождения **глобальных экстремумов**.

# Выпуклое множество

Одно из важных понятий в оптимизации – **выпуклость**. Оно используется для нахождения **глобальных экстремумов**.

## Определение

Множество  $X \subset \mathbb{R}^n$  называется **выпуклым**, если<sup>a</sup>

$$\forall M, N \in X \Rightarrow [M, N] \subset X$$

т.е. для любых двух точек из множества отрезок, их соединяющий, также лежит в этом множестве.

---

<sup>a</sup>Здесь  $[M, N] = \{\lambda M + (1 - \lambda)N | \lambda \in [0, 1]\}$

**Примеры:** круг, шар, треугольник, прямоугольник, ромб,  $\mathbb{R}_+^n$

# Выпуклые и вогнутые функции

Пусть числовая функция  $f$  определена на  $\text{dom}(f) \subset \mathbb{R}^n$

График функции: поверхность в  $\mathbb{R}^{n+1}$

$$\Gamma = \{(\mathbf{x}, f(\mathbf{x})) : \mathbf{x} \in \text{dom}(f)\}$$

Далее будем предполагать, что  $\text{dom}(f)$  – выпуклое множество

# Выпуклые функция

## Определение

Функция  $f$  называется **выпуклой**, если для любых  $x, y \in \text{dom}(f)$  отрезок, соединяющий точки на графике  $(x, f(x))$  и  $(y, f(y))$ , лежит выше графика функции (или на нём).

**Формально:** для всех  $\lambda \in [0, 1]$

$$f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \leq \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$$

# Вогнутые функция

## Определение

Функция  $f$  называется **вогнутой**, если для любых  $x, y \in \text{dom}(f)$  отрезок, соединяющий точки на графике  $(x, f(x))$  и  $(y, f(y))$ , лежит ниже графика функции (или на нём).

**Формально:** для всех  $\lambda \in [0, 1]$

$$f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \geq \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$$

# Строгая выпуклость и вогнутость

## Определение

Выпуклая функция называется **строго выпуклой**, если для всех  $x, y \in \text{dom}(f)$  и  $\lambda \in (0, 1)$  выполнено

$$f(\lambda x + (1 - \lambda)y) < \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$$

## Определение

Вогнутая функция называется **строго вогнутой**, если для всех  $x, y \in \text{dom}(f)$  и  $\lambda \in (0, 1)$  выполнено

$$f(\lambda x + (1 - \lambda)y) > \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$$

**Геометрическая интерпретация:** график не содержит отрезков («не участков линейности»)



# Базовые свойства

- $f$  (строго) выпукла тогда и только тогда, когда  $-f$  (строго) вогнута.
- $f$  (строго) выпукла и  $\alpha > 0 \Rightarrow \alpha f$  (строго) выпукла.
- $f$  (строго) вогнута и  $\alpha > 0 \Rightarrow \alpha f$  (строго) вогнута.
- $f$  и  $g$  выпуклы (вогнуты)  $\Rightarrow f + g$  выпукла (вогнута).

# Основной результат

## Теорема

*Дважды непрерывно дифференцируемая функция  $f$  выпукла  $\iff \text{Hess}_f(\mathbf{x}) \geq 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ .*

# Основной результат

## Теорема

*Дважды непрерывно дифференцируемая функция  $f$  выпукла  $\iff \text{Hess}_f(\mathbf{x}) \geq 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ .*

*Если  $\text{Hess}_f(\mathbf{x}) > 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ , то функция строго выпукла на  $\text{dom}(f)$ .*

# Основной результат

## Теорема

*Дважды непрерывно дифференцируемая функция  $f$  выпукла  $\iff \text{Hess}_f(\mathbf{x}) \geq 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ .*

*Если  $\text{Hess}_f(\mathbf{x}) > 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ , то функция строго выпукла на  $\text{dom}(f)$ .*

## Следствие

*Дважды непрерывно дифференцируемая функция  $f$  вогнута  $\iff \text{Hess}_f(\mathbf{x}) \leq 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ .*

# Основной результат

## Теорема

Дважды непрерывно дифференцируемая функция  $f$  выпукла  
 $\iff \text{Hess}_f(\mathbf{x}) \geq 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ .

Если  $\text{Hess}_f(\mathbf{x}) > 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ , то функция строго выпукла на  $\text{dom}(f)$ .

## Следствие

Дважды непрерывно дифференцируемая функция  $f$  вогнута  
 $\iff \text{Hess}_f(\mathbf{x}) \leq 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ .

Если  $\text{Hess}_f(\mathbf{x}) < 0$  для всех  $\mathbf{x} \in \text{dom}(f)$ , то функция строго вогнута на  $\text{dom}(f)$ .

# Выпуклая оптимизация

## Теорема

*Пусть  $f$  – выпуклая функция. Если  $\hat{x}$  – локальный минимум, то он будет глобальным минимумом.*

*Если  $f$  строго выпукла, то глобальный минимум единственный.*

## Следствие

*Пусть  $f$  – вогнутая функция. Если  $\hat{x}$  – локальный максимум, то он будет глобальным максимумом.*

*Если  $f$  строго вогнута, то глобальный максимум единственный.*

# Случай 2D

Случай двух переменных:  $f = f(x, y)$

$$\text{Hess}(x, y) = \begin{pmatrix} f''_{xx} & f''_{xy} \\ f''_{xy} & f''_{yy} \end{pmatrix} \quad \Delta_1 = f''_{xx} \quad \Delta_2 = f''_{xx}f''_{yy} - (f''_{xy})^2$$

Тогда

$$\text{Hess} \geq 0 \iff f''_{xx}, f''_{yy} \geq 0, f''_{xx}f''_{yy} - (f''_{xy})^2 \geq 0$$

$$\text{Hess} \leq 0 \iff f''_{xx}, f''_{yy} \leq 0, f''_{xx}f''_{yy} - (f''_{xy})^2 \geq 0$$

## Предложение

Функция двух переменных

- выпукла  $\iff f''_{xx}, f''_{yy} \geq 0, f''_{xx}f''_{yy} - (f''_{xy})^2 \geq 0$
- вогнута  $\iff f''_{xx}, f''_{yy} \leq 0, f''_{xx}f''_{yy} - (f''_{xy})^2 \geq 0$

# Выпуклость функции Кобба-Дугласа

Рассмотрим производственную функцию Кобба-Дугласа

$$f(K, L) = cK^{\alpha}L^{\beta} \quad \text{dom}(f) = \mathbb{R}_+^2 \quad \alpha, \beta > 0$$



# Выпуклость функции Кобба-Дугласа

Рассмотрим производственную функцию Кобба-Дугласа

$$f(K, L) = cK^\alpha L^\beta \quad \text{dom}(f) = \mathbb{R}_+^2 \quad \alpha, \beta > 0$$

Тогда

$$f'_K = \alpha c K^{\alpha-1} L^\beta = \frac{\alpha f}{K} \quad f'_L = \beta c K^\alpha L^{\beta-1} = \frac{\beta f}{L}$$

# Выпуклость функции Кобба-Дугласа

Рассмотрим производственную функцию Кобба-Дугласа

$$f(K, L) = cK^\alpha L^\beta \quad \text{dom}(f) = \mathbb{R}_+^2 \quad \alpha, \beta > 0$$

Тогда

$$f'_K = \alpha cK^{\alpha-1} L^\beta = \frac{\alpha f}{K} \quad f'_L = \beta cK^\alpha L^{\beta-1} = \frac{\beta f}{L}$$

и

$$\begin{aligned} f''_{KK} &= \alpha(\alpha-1)cK^{\alpha-2}L^\beta = \frac{\alpha(\alpha-1)f}{K^2} \\ f''_{LL} &= \beta(\beta-1)cK^\alpha L^{\beta-2} = \frac{\beta(\beta-1)f}{L^2} \\ f''_{KL} &= f''_{LK} = \alpha\beta cK^{\alpha-1}L^{\beta-1} = \frac{\alpha\beta f}{KL} \end{aligned}$$

# Выпуклость функции Кобба-Дугласа

Гессиан функции Кобба-Дугласа

$$\text{Hess}_f = \begin{pmatrix} f''_{KK} & f''_{KL} \\ f''_{LK} & f''_{LL} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{\alpha(\alpha-1)f}{K^2} & \frac{\alpha\beta f}{KL} \\ \frac{\alpha\beta f}{KL} & \frac{\beta(\beta-1)f}{L^2} \end{pmatrix} =$$
$$\frac{f}{K^2 L^2} \begin{pmatrix} \alpha(\alpha-1)L^2 & \alpha\beta KL \\ \alpha\beta KL & \beta(\beta-1)K^2 \end{pmatrix}$$

# Выпуклость функции Кобба-Дугласа

Угловые миноры функции Кобба-Дугласа

$$\Delta_1(K, L) = \frac{\alpha(\alpha - 1)f}{K^2}$$

$$\Delta_2(K, L) = \det \text{Hess}_f = \frac{\alpha\beta(1 - \alpha - \beta)f^2}{K^2L^2}$$

# Выпуклость функции Кобба-Дугласа

Угловые миноры функции Кобба-Дугласа

$$\Delta_1(K, L) = \frac{\alpha(\alpha - 1)f}{K^2}$$

$$\Delta_2(K, L) = \det \text{Hess}_f = \frac{\alpha\beta(1 - \alpha - \beta)f^2}{K^2L^2}$$

Случай  $\alpha + \beta < 1$ :  $\Delta_1 < 0$  и  $\Delta_2 > 0$  для всех  $K, L > 0$ .  
Следовательно, функция  $f$  строго вогнута.

# Выпуклость функции Кобба-Дугласа

Угловые миноры функции Кобба-Дугласа

$$\Delta_1(K, L) = \frac{\alpha(\alpha - 1)f}{K^2}$$

$$\Delta_2(K, L) = \det \text{Hess}_f = \frac{\alpha\beta(1 - \alpha - \beta)f^2}{K^2L^2}$$

**Случай  $\alpha + \beta < 1$ :**  $\Delta_1 < 0$  и  $\Delta_2 > 0$  для всех  $K, L > 0$ .

Следовательно, функция  $f$  строго вогнута.

**Случай  $\alpha + \beta = 1$ :**  $f''_{KK}, f''_{LL} < 0$  и  $\Delta_2 = 0$  для всех  $K, L > 0$ .

Следовательно, функция  $f$  вогнута.

# Выпуклость функции Кобба-Дугласа

Угловые миноры функции Кобба-Дугласа

$$\Delta_1(K, L) = \frac{\alpha(\alpha - 1)f}{K^2}$$

$$\Delta_2(K, L) = \det \text{Hess}_f = \frac{\alpha\beta(1 - \alpha - \beta)f^2}{K^2L^2}$$

**Случай  $\alpha + \beta < 1$ :**  $\Delta_1 < 0$  и  $\Delta_2 > 0$  для всех  $K, L > 0$ .

Следовательно, функция  $f$  строго вогнута.

**Случай  $\alpha + \beta = 1$ :**  $f''_{KK}, f''_{LL} < 0$  и  $\Delta_2 = 0$  для всех  $K, L > 0$ .

Следовательно, функция  $f$  вогнута.

**Случай  $\alpha + \beta > 1$ :**  $\Delta_2 < 0$  и гессиан не знакоопределен.

Следовательно, функция  $f$  не выпукла и не вогнута.