

# Методы оптимизации. Повторение лекций.

Корнилов Никита Максимович

Московский физико-технический институт

Декабрь 2025г

# Скорости сходимости

- Сублинейная:  $\|x^k - x^*\|_2 \leq \frac{C}{k^\alpha}$ ,  $C > 0$ ,  $\alpha > 0$ .
- Линейная:  $\|x^k - x^*\|_2 \leq Cq^k$ ,  $C > 0$ ,  $0 < q < 1$ . Или  
 $\|x^{k+1} - x^*\| \leq q\|x^k - x^*\|$ .
- Сверхлинейная:  $\|x^k - x^*\|_2 \leq Cq^{kp}$ ,  $C > 0$ ,  $0 < q < 1$ ,  $p > 1$ .
- Квадратичная:  $\|x^k - x^*\|_2 \leq Cq^{2^k}$ ,  $C > 0$ ,  $0 < q < 1$ . Или  
 $\|x^{k+1} - x^*\| \leq q\|x^k - x^*\|^2$ .

# Свойства $L$ -гладких и $\mu$ -сильно выпуклых функций

Пусть  $f$  —  $\mu$ -сильно выпуклая, тогда

$$\langle \nabla f(x) - \nabla f(y), x - y \rangle \geq \mu \|x - y\|_2^2.$$

$$\frac{\mu}{2} \|x - y\|_2^2 \leq f(y) - f(x) - \langle \nabla f(x), y - x \rangle.$$

Пусть  $f$  —  $L$ -гладкая, тогда

$$|f(y) - f(x) - \langle \nabla f(x), y - x \rangle| \leq \frac{L}{2} \|x - y\|_2^2.$$

Пусть  $f$  —  $L$ -гладкая и  $\mu$ -сильно выпуклая, тогда

$$LI \succeq \nabla^2 f(x) \succeq \mu I.$$

$$\langle \nabla f(x) - \nabla f(y), x - y \rangle \geq \frac{\mu L}{\mu + L} \|x - y\|_2^2 + \frac{1}{\mu + L} \|\nabla f(x) - \nabla f(y)\|_2^2.$$

# Оптимальность

## Theorem (Необходимые условия локального минимума)

Пусть дана непрерывно дифференцируемая функция  $f : \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}$ . Если точка  $x^*$  является локальным минимумом, то  $\nabla f(x^*) = 0$ .

## Theorem (Достаточные условия глобального минимума)

Пусть дана выпуклая непрерывно дифференцируемая на  $\mathbb{R}^d$  функция  $f : \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}$ . Если для некоторой точки  $x^* \in \mathbb{R}^d$  верно, что  $\nabla f(x^*) = 0$ , то  $x^*$  – глобальный минимум  $f$  на всем  $\mathbb{R}^d$ .

## Theorem (Достаточные условия условного минимума)

Пусть дана выпуклая непрерывно дифференцируемая на  $\mathbb{R}^d$  функция  $f : \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}$  и выпуклое множество  $\mathcal{X}$ . Тогда  $x^* \in \mathcal{X}$  – глобальный минимум  $f$  на  $\mathcal{X}$  тогда и только тогда, когда для всех  $x \in \mathcal{X}$  выполнено

$$\langle \nabla f(x^*), x - x^* \rangle \geq 0.$$

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x)$$

**Задача:** для выпуклых функций ищем глобальный минимум, а для невыпуклых – стационарную точку. Метод:

$$x^{k+1} = x^k - \gamma_k \nabla f(x^k).$$

**Интуиция:** идти в сторону убывания функции или решение системы  $\frac{dx_t}{dt} = -\nabla f(x_t)dt$  или минимизация ограничивающей параболы

$$x^{k+1} = \arg \min_x \left\{ f(x^k) + \langle \nabla f(x^k), x - x^k \rangle + \frac{L}{2} \|x - x^k\|_2^2 \right\}.$$

**Шаг:** оптимальное значение  $\gamma_k = \frac{1}{L}$ , для сильно выпуклых функций можно  $\gamma_k = \frac{2}{(L+\mu)}$ .

# Сходимость GD с оптимальным шагом

- Сублинейная сходимость для  $L$ -гладких и выпуклых функций:

$$f(x^K) - f(x^*) \leq \frac{2L\|x^0 - x^*\|_2^2}{K}.$$

- Для невыпуклых функций сохраняется скорость сходимости по квадрату нормы градиента:

$$\|\nabla f(\hat{x}^K)\|_2^2 \leq \frac{2L(f(x^0) - f^*)}{K}.$$

- Линейная сходимость для  $L$ -гладких и  $\mu$ -сильно выпуклых функций:

$$\|x^K - x^*\|_2^2 \leq \left(1 - \frac{\mu}{L}\right)^K \|x^0 - x^*\|_2^2.$$

- Для функций, удовлетворяющих условию Поляка-Лоясевича, эта скорость сходимости сохраняется.

# Выбор шага в GD

- Степенной шаг

$$\gamma_k := \frac{\gamma}{\delta + k^p}, \quad \gamma > 0, \quad \delta > 0, \quad p > 0. \quad (1)$$

Наиболее часто применяются на практике  $\gamma_k = \frac{\gamma}{k+1}$  и  $\gamma_k = \frac{\gamma}{\sqrt{k+1}}$ .

- Наискорейший спуск

$$\gamma_k^* = \arg \min_{\gamma_k > 0} f(x^k - \gamma_k \nabla f(x^k)). \quad (2)$$

Ищем аналитически или методами одномерной минимизации.

Градиент в итоговой точке перпендикулярен направлению.

- Адаптивный подбор: на каждой итерации подбираем шаг  $\gamma_{k+1} = \frac{1}{2L_{k+1}}$ , увеличивая  $L_{k+1}$  в  $\rho$  раз, пока не выполнено условие  $f(x^{k+1}) \leq f(x^k) - \frac{1}{2L_{k+1}} \|\nabla f(x^k)\|_2^2$ .

## Выбор шага в GD II

- Шаг Поляка–Шора с параметром  $\alpha > 0$ :

$$\gamma_k^* := \frac{f(x^k) - f^*}{\alpha \|\nabla f(x^k)\|_2^2}. \quad (3)$$

Получен из минимизации

$$\|x^{k+1} - x^*\|_2^2 \leq \|x^k - x^*\|_2^2 - 2\gamma_k(f(x^k) - f^*) + \gamma_k^2 \|\nabla f(x^k)\|_2^2.$$

Вместо  $f^*$  часто используют некоторую нижнюю оценку.

- Правила Армихо, Вольфа, Голдстейна и прочие.

# Метод тяжелого шарика

$$x^{k+1} = x^k - \gamma_k \nabla f(x^k) + \tau_k (x^k - x^{k-1}).$$

- Интуиция: использовать инерцию траектории  $\tau_k \in [0.85, 0.95]$ .
- Оптимальный для **квадратичных** сильно выпуклых задач: с  $\gamma_k = \frac{4}{(\sqrt{L} + \sqrt{\mu})^2}$ ,  $\tau_k = \left( \frac{\sqrt{L} - \sqrt{\mu}}{\sqrt{L} + \sqrt{\mu}} \right)$  справедлива оценка:

$$\|x^K - x^*\|_2 \leq \sqrt{2} \cdot \left( \frac{\sqrt{L}}{\sqrt{L} + \sqrt{\mu}} \right)^K \|x^0 - x^*\|_2.$$

- Сходимость в общем случае: не лучше градиентного спуска в теории, но на практике может быть заметно лучше, особенно вблизи решения. Наблюдается волнообразная сходимость, так как идёт не по направлению убывания.
- Особенности: нужно хранить дополнительный вектор  $x^{k-1}$  и подбирать два параметра  $\gamma_k$  с  $\tau_k$ .

## Ускоренный метод Нестерова

$$y^{k+1} = x^k + \tau_k(x^k - x^{k-1}), \quad x^{k+1} = y^{k+1} - \gamma_k \nabla f(y^{k+1}).$$

Интуиция: смотрим по инерции в будущее и оттуда делаем градиентный шаг с  $\tau_k \in [0.85, 0.95]$ .

Сходимость для  $L$ -гладких и  $\mu$ -сильно выпуклых функций с  $\gamma_k = \frac{1}{L}$ ,  
 $\tau_k = \frac{\sqrt{L} - \sqrt{\mu}}{\sqrt{L} + \sqrt{\mu}}$ .

$$f(x^K) - f(x^*) \leq \left(1 - \sqrt{\frac{\mu}{L}}\right)^K \cdot L \|x^0 - x^*\|_2^2.$$

Сходимость для  $L$ -гладких и выпуклых функций с  $\gamma_k = \frac{1}{L}$ ,  $\tau_k = \frac{k}{k+3}$ :

$$f(x^K) - f(x^*) \leq \frac{4L\|x^0 - x^*\|_2^2}{(K+2)^2}.$$

Особенность: нужно хранить два доп вектора, подбирать два параметра  $\gamma_k$  и  $\tau_k$ , оценки совпадают с нижними оценками.

## Нижние оценки

Будем рассматривать следующий класс алгоритмов:

$$x^{k+1} \in x^0 + \text{span}\{\nabla f(x^0), \dots, \nabla f(x^k)\}. \quad (4)$$

Пусть задача безусловной оптимизации с  $L$ -гладкой,  $\mu$ -сильно выпуклой функцией  $f$  решается методом первого порядка. Тогда для достижения точности  $\varepsilon$  по аргументу ( $\|x^K - x^*\|_2 \leq \varepsilon$ ) потребуется

$$\Omega\left(\sqrt{\frac{L}{\mu}} \log \frac{\|x^0 - x^*\|_2}{\varepsilon}\right) \text{ оракульных вызовов.} \quad (5)$$

## Пример плохой функции

Зафиксируем  $K$  — кол-во итераций метода и построим

$$f(x) = \frac{L - \mu}{8} \langle x, Ax \rangle - \frac{L - \mu}{4} \langle e_1, x \rangle + \frac{\mu}{2} \|x\|_2^2,$$

где матрица размерности  $d = 2K$  задана следующим образом:

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & \dots & 0 \\ -1 & 2 & -1 & \dots & 0 \\ 0 & -1 & 2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 2 \end{pmatrix}.$$

Оптимум равен  $x_i^* = -\frac{q^{2d+2}}{1-q^{2d+2}} \frac{1}{q^i} + \frac{1}{1-q^{2d+2}} q^i$  с  $q = \frac{\sqrt{L}-\sqrt{\mu}}{\sqrt{L}+\sqrt{\mu}}$ .

Если начальная точка  $x^0 = (0, 0, \dots, 0)^\top$ , то за один шаг любого метода сможем заполнить только одну следующую координату для  $x^k$ .

# Метод сопряженных градиентов

Используется для решения СЛАУ:  $Ax = b, A \succ 0$ .

Идея: разложить решение  $Ax^* = b$  в базис из сопряженных относительно  $A$  направлений ( $p_i^T A p_j = 0, i \neq j$ ), т.е.,  $x^* = \sum_{k=0}^{d-1} \alpha_k p_k$ , восстанавливая на  $k$ -ой итерации  $p_k$  и  $\alpha_k$ .

1) По индукции доказываем, что следующее направление  $p_k$  сопряжено со всеми предыдущими

$$r_k = Ax^k - b = \nabla f(x^k), \quad p_k = -r_k + \beta_k p_{k-1}, \quad p_{-1} = 0.$$

Сопряженность  $p_{k-1}$  и  $p_k$ :

$$\beta_k = \frac{p_{k-1}^T A r_k}{p_{k-1}^T A p_{k-1}}.$$

2) По сопряженности считаем коэффициент  $\alpha_k$  из представления  $x^*$ :

$$\alpha_k = \frac{p_k^T b}{p_k^T A p_k}, \quad x^{k+1} = x^k + \alpha_k p_k.$$

## Метод сопряженных градиентов: особенности

- С квадратной положительно определенной матрицей размера  $d$  находит точное решение за не более чем  $d$  итераций (за число уникальных собственных значений).
- Сходимость по норме

$$\|x^k - x^*\|_A \leq 2 \left( \frac{\sqrt{\kappa(A)} - 1}{\sqrt{\kappa(A)} + 1} \right)^k \|x^0 - x^*\|_A.$$

Здесь  $\|x\|_A^2 = x^T A x$  и  $\kappa(A) = \lambda_{\max}(A)/\lambda_{\min}(A)$ .

- Обобщения для произвольных функций:  $r_k = \nabla f(x^k)$ ,  
 $\beta_{k+1} = \frac{\langle \nabla f(x^{k+1}), \nabla f(x^{k+1}) \rangle}{\langle \nabla f(x^k), \nabla f(x^k) \rangle}$  (Флетчер - Ривс) или  
 $\beta_{k+1} = \frac{\langle \nabla f(x^{k+1}), \nabla f(x^{k+1}) - \nabla f(x^k) \rangle}{\langle \nabla f(x^k), \nabla f(x^k) \rangle}$  (Поляк - Рибьер),  $\alpha_k$  - правило подбора шага. Полезно использовать рестарты.

# Метод Ньютона

$$x^{k+1} = x^k - \left( \nabla^2 f(x^k) \right)^{-1} \nabla f(x^k).$$

- Интуиция: минимизация приближения Тейлора второго порядка

$$x^{k+1} = \arg \min_{y \in \mathbb{R}^d} \left[ f(x^k) + \langle \nabla f(x^k), y - x^k \rangle + \frac{1}{2} \langle \nabla^2 f(x^k)(y - x^k), y - x^k \rangle \right]$$

- Сходимость для  $\mu$ -сильно выпуклых функций с  $M$ -Липшицевым гессианом: Квадратичная, но локальная скорость

$$\|x^{k+1} - x^*\|_2 \leq \frac{M}{2\mu} \|x^k - x^*\|_2^2.$$

- Особенности: дорогая итерация из подсчета и обращения гессиана за  $O(d^3)$ , вне области квадратичной сходимости может расходиться.

# Модификации метода Ньютона

- Демпированный метод Ньютона: сходится сублинейно вне области квадратичной сходимости

$$x^{k+1} = x^k - \underbrace{\gamma_k \left( \nabla^2 f(x^k) \right)^{-1} \nabla f(x^k)}_{=p_k}, \quad \gamma_k = \arg \min_{\gamma} f(x^k - \gamma p_k)$$

- Усечённый метод Ньютона: считать  $p_k$ , решая несколько итераций метода CG для  $(\nabla^2 f(x^k)) \cdot p_k = \nabla f(x^k)$ .

# Кубический Ньютон

Идея: минимизировать разложение до 3 порядка с параметром  $M_k$

$$x^{k+1} = \arg \min_{y \in \mathbb{R}^d} [\langle \nabla f(x^k), y - x^k \rangle + \frac{1}{2} \langle \nabla^2 f(x^k)(y - x^k), y - x^k \rangle + \frac{M_k}{6} \|x^k - y\|_2^3]$$

эквивалентна выпуклой одномерной задаче

$$\min_{r \in D} \left[ \frac{1}{2} \langle (\nabla^2 f(x^k) + \frac{M_k r}{2} I_d)^{-1} \nabla f(x^k), \nabla f(x^k) \rangle + \frac{M_k}{12} r^3 \right],$$

где  $D = \{r \in \mathbb{R}_+ | \nabla^2 f(x^k) + \frac{M_k r}{2} I_d \succ 0\}$ .

Локальная квадратичная сходимость даже для невыпуклых функций, плюс сублинейная сходимость вне области квадратичной.

# Квазиньютоновские методы (Итерация за $O(d^2)$ )

Идея: приблизительный, быстрый пересчёт обратного гессиана  $H_{k+1}$ .

1) Квазиньютоновское урав:  $s^k = x^{k+1} - x^k$  и  $y^k = \nabla f(x^{k+1}) - \nabla f(x^k)$ :

$$s^k = H_{k+1}y^k.$$

Обычно  $H_0 = I_d$ .

2) Нужно доп условие:

SR-1:

$$H_{k+1} = H_k + \mu_k q^k (q^k)^\top,$$

где  $\mu_k \in \mathbb{R}$  и  $q^k \in \mathbb{R}^d$  нужно подобрать.

Итоговая формула:

$$H_{k+1} = H_k + \frac{(s^k - H_k y^k)(s^k - H_k y^k)^\top}{(s^k - H_k y^k)^\top y^k}. \quad (6)$$

# Квазиньютоновские методы

## Broyden

Запишем квазиньютоновское уравнение для матрицы  $B$ :  $y^k = B_{k+1}s^k$ .

Доп условие минимальности

$$\begin{aligned} B_{k+1} &= \arg \min_{B \in \mathbb{R}^{d \times d}} \|B - B_k\|_F^2 \\ \text{s.t. } & B s^k = y^k. \end{aligned}$$

Итоговое одноранговое несимметричное решение:

$$B_{k+1} = B_k + \frac{(y^k - B_k s^k)(s^k)^\top}{(s^k)^\top s^k}.$$

Аналитический подсчет обратной матрицы:

$$H_{k+1} = H_k + \frac{(s^k - H_k y^k)(s^k)^\top H_k}{(s^k)^\top H_k y^k}.$$

# Квазиньютоновские методы

DPF:

$$\begin{aligned} B_{k+1} &= \arg \min_{B \in \mathbb{R}^{d \times d}} \|B - B_k\|_W^2 \\ \text{s.t. } &Bs^k = y^k \\ &B^T = B, \end{aligned}$$

где  $\|A\|_W = \|W^{1/2}AW^{1/2}\|_F$  и  $W = \int_0^1 \nabla^2 f(x^k - \tau \gamma_k H_k \nabla f(x^k)) d\tau$ .  
Итоговая формула:

$$B_{k+1} = \left(I_d - \frac{y^k(s^k)^\top}{(y^k)^\top s^k}\right) B_k \left(I_d - \frac{s^k(y^k)^\top}{(y^k)^\top s^k}\right) + \frac{y^k(y^k)^\top}{(y^k)^\top s^k}.$$

Обращая ее по формуле Шермана-Моррисона-Вудбери, получаем:

$$H_{k+1} = H_k - \frac{H_k y^k (y^k)^\top H_k}{(y^k)^\top H_k y^k} + \frac{s^k (s^k)^\top}{(s^k)^\top y^k}.$$

# Квазиньютоновские методы

BFGS:

$$\begin{aligned} H_{k+1} &= \arg \min_{H \in \mathbb{R}^{d \times d}} \|H - H_k\|_W^2 \\ \text{s.t. } s^k &= Hy^k \\ H^T &= H \end{aligned}$$

Итоговая формула:

$$H_{k+1} = \left(I_d - \frac{s^k(y^k)^\top}{(y^k)^\top s^k}\right) H_k \left(I_d - \frac{y^k(s^k)^\top}{(y^k)^\top s^k}\right) + \frac{s^k(s^k)^\top}{(y^k)^\top s^k}.$$

**Локальная сверхлинейная сходимость:** с близостью

$\lambda_f(x) = \sqrt{\langle \nabla f(x), (\nabla^2 f(x))^{-1} \nabla f(x) \rangle}$  и начальным условием

$\lambda_f(x^0) \leq \frac{\log \frac{3}{2}}{4} \frac{\mu^{5/2}}{LM}$  справедлива следующая оценка сходимости:

$$\lambda_f(x^K) \leq \left(\frac{11dL}{\mu K}\right)^{K/2} \lambda_f(x^0).$$

# Квазиньютоновские методы

## L-BFGS:

Можно использовать только последние  $m \approx 20$  шагов для обновления матрицы  $H_{k+1}$ , нужно хранить лишь  $m$  пар векторов, а не матрицу

$$\begin{aligned} H_{k+1} = & ((V_{k-1})^\top \dots (V_{k-m})^\top) H_k^0 (V_{k-m} \dots V_{k-1}) \\ & + \rho^{k-m} ((V_{k-1})^\top \dots (V_{k-m+1})^\top) s^{k-m} (s^{k-m})^\top (V_{k-m+1} \dots V_{k-1}) \\ & + \dots \\ & + \rho^{k-1} s^{k-1} (s^{k-1})^\top, \end{aligned}$$

где  $V_k = I_d - \frac{y^k (s^k)^\top}{(y^k)^\top s^k}$ ,  $\rho^k = \frac{1}{(y^k)^\top s^k}$ ,  $H_k^0 = \frac{(s^{k-1})^\top y^{k-1}}{(y^{k-1})^\top y^{k-1}} I_d$ .

# Начало оптимизации на выпуклых множествах. Проекционный GD

Ставится задача минимизации на выпуклом множестве  $\min_{x \in X} f(x)$ .  
Проекция на выпуклое замкнутое мн-во:

$$\Pi_X(x) := \arg \min_{y \in X} \frac{1}{2} \|x - y\|_2^2, \quad \|\Pi_X(x_1) - \Pi_X(x_2)\|_2 \leq \|x_1 - x_2\|_2.$$

Для решения выполнено:  $x^* = \Pi_X(x^* - \gamma \nabla f(x^*))$   
GD с проекцией (все док-ва по 2 свойству аналогичны):

$$x^{k+1} = \Pi_X \left[ x^k - \gamma_k \nabla f(x^k) \right].$$

Итерационная сходимость как у GD:  $\|x^K - x^*\|_2^2 \leq (1 - \frac{\mu}{L})^K \|x^0 - x^*\|_2^2$ .

Примеры проекций с готовыми решениями:

- $X = \ell_2$ -шар радиуса  $R$  с центром в 0:  $\Pi_X(x) = \min \left\{ 1, \frac{R}{\|x\|_2} \right\} x$ .
- $X = \{y \in \mathbb{R}^d \mid Ay = b\}$ :  $\Pi_X(x) = x - A^T(AA^T)^{-1}(Ax - b)$

# Метод Франка Вульфа

$$s^k = \arg \min_{s \in X} \langle s, \nabla f(x^k) \rangle,$$

$$\gamma_k = \frac{2}{k+2}, \quad x^{k+1} = (1 - \gamma_k)x^k + \gamma_k s^k.$$

Сходимость итерационная:

$$f(x^K) - f(x^*) \leq \frac{2 \max\{L \operatorname{diam}(X)^2, f(x^0) - f(x^*)\}}{K+2},$$

где  $\operatorname{diam}(X) := \max_{x,y \in X} \|x - y\|_2$  – диаметр множества  $X$ .

Примеры подзадачи с готовыми решениями:

- $X = \ell_1$ -шар радиуса  $R$  с центром в  $0$ :  
 $y^* = -R \operatorname{sign}(x_i) \mathbf{e}_i, i = \arg \max_j |x_j|$ ,
- $X = \text{Симплекс } \Delta = \left\{ y \in \mathbb{R}^d \mid y_i \geq 0, \sum_{i=1}^d y_i = R \right\}$ :  
 $y^* = R \mathbf{e}_i, \text{ где } i = \arg \min_j x_j$ .

Часто ведет к разряженным решениям из-за линейной задачи.

# Зеркальный спуск

Ставится задача минимизации на множестве  $\min_{x \in X} f(x)$ .

**Идея:** использовать другие расстояния кроме Евклидового, чтобы подстроиться под геометрию и множества в задаче. Можно эффективно подстраиваться под меняющуюся геометрию (онлайн и распределенная оптимизация).

Обобщение сильной выпуклости и гладкости относительно нормы  $\|\cdot\|$ :

$$\frac{\mu}{2} \|x - y\|_2^2 \leq f(y) - f(x) - \langle \nabla f(x), y - x \rangle,$$

$$\|\nabla f(x) - \nabla f(y)\|_* \leq L \|x - y\|.$$

## Дивергенцией Брэгмана (аналог метрики)

Пусть дана дифференцируемая 1-сильно выпуклая относительно нормы  $\|\cdot\|$  на множестве  $X$  функция  $d$  (аналог нормы). Дивергенция Брэгмана  $V(x, y) : X \times X \rightarrow \mathbb{R}_+$  это

$$V(x, y) = d(x) - d(y) - \langle \nabla d(y), x - y \rangle.$$

Примеры:

Шар с  $\|\cdot\|_2$ :  $d(x) = \frac{1}{2}\|x\|_2^2 \implies V(x, y) = \frac{1}{2}\|x - y\|_2^2.$

Энтропия с  $\|\cdot\|_1$ :  $d(x) = \sum_{i=1}^d x_i \log x_i \implies V(x, y) = \sum_{i=1}^d x_i \log \frac{x_i}{y_i}.$

Выполняется теорема Пифагора, как и для Евклидового расстояния (доказательства аналогичны GD). Также любая дивергенция ограничена снизу  $V(x, y) \geq \frac{1}{2}\|x - y\|_2^2$ .

## Зеркальный спуск 2

Минимизация ограничивающей параболы, как в GD:

$$x^{k+1} = \arg \min_{x \in X} \{ \langle \gamma_k \nabla f(x^k), x \rangle + V(x, x^k) \}$$

**Эквивалентная запись**

$$x^{k+1} = \Pi_X^{V(\cdot, \cdot)} \left[ (\nabla d)^{-1} (\nabla d(x^k) - \gamma \nabla f(x^k)) \right], \quad (\nabla d)^{-1} = \nabla d^*.$$

**Сходимость:** на выпуклом множестве  $X$  с  $L$ -гладкой относительно нормы  $\|\cdot\|$ , выпуклой целевой функцией  $f$  и шагом  $\gamma \leq \frac{1}{L}$

$$f \left( \frac{1}{K} \sum_{k=1}^K x^k \right) - f(x^*) \leq \frac{V(x^*, x^0)}{\gamma K}.$$

Константа гладкости отн.  $\|\cdot\|$  может быть гораздо меньше, чем для  $\|\cdot\|_2$  в GD с проекцией. При этом  $V(x^*, x^0)$  возрастает не так сильно.

**На единичном симплексе с энтропийным сетапом:**

$$x_i^{k+1} = \frac{x_i^k \exp(-\gamma [\nabla f(x^k)]_i)}{\sum_{i=1}^d x_i^k \exp(-\gamma [\nabla f(x^k)]_i)}.$$

# Негладкая задача

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x),$$

где  $f$  выпуклая и  $M$ -Липшицева.

Критерий:  $M$ -Липшецевость функции  $\longleftrightarrow \|g\|_2 \leq M, \forall g \in \partial f(\cdot)$ .

**Субградиентный метод:**

$$g^k \in \partial f(x^k), \quad x^{k+1} = x^k - \gamma g^k.$$

Можно добавить проекцию если минимизация на множестве.

**Сходимость:**

$$f\left(\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^k\right) - f(x^*) \leq \frac{M\|x^0 - x^*\|_2}{\sqrt{K}}.$$

Оптимальная оценка (но медленнее GD для гладких функций) и маленький шаг  $\gamma = \frac{\|x^0 - x^*\|_2}{M\sqrt{K}}$ .

# Адаптивные методы

**Идея:** сделать подбор оптимального шага  $\gamma = \frac{\|x^0 - x^*\|_2}{M\sqrt{K}}$  адаптивным.

---

## Algorithm AdaGradNorm

---

**Вход:** стартовая точка  $x^0 \in \mathbb{R}^d$ ,  $G^{-1} = 0$ , параметры  $\varepsilon \sim 10^{-8}$ ,  $D > 0$ , количество итераций  $K$

- 1: **for**  $k = 0, 1, \dots, K - 1$  **do**
- 2:     Вычислить  $g^k \in \partial f(x^k)$
- 3:      $G^k = G^{k-1} + \|g^k\|_2^2$
- 4:      $x^{k+1} = x^k - \frac{D}{\sqrt{G^k + \varepsilon}} g^k$

5: **end for**

**Выход:**  $\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^k$

---

Идея: сделать подсчет расстояния от начальной точки до решения адаптивным.

---

### Algorithm DoG (Distance over Gradients)

---

Вход: стартовая точка  $x^0 \in \mathbb{R}^d$ ,  $G^{-1} = 0$ ,  $d_{-1} > 0$ , параметр  $\varepsilon \sim 10^{-8}$ , количество итераций  $K$

- 1: **for**  $k = 0, 1, \dots, K - 1$  **do**
- 2:     Вычислить  $g^k \in \partial f(x^k)$
- 3:      $G^k = G^{k-1} + \|g^k\|_2^2$
- 4:      $d_k = \max(d_{k-1}, \|x^k - x^0\|_2)$
- 5:      $x^{k+1} = x^k - \frac{d_k}{\sqrt{G^k + \varepsilon}} g^k$

- 6: **end for**

Выход:  $\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^k$

---

# AdaGrad

Следующий шаг — учесть неоднородность по координатам.

## Algorithm AdaGrad

Вход: стартовая точка  $x^0 \in \mathbb{R}^d$ ,  $G_i^{-1} = 0$ , параметры  $\varepsilon \sim 10^{-8}$ ,  $D_i > 0$ , количество итераций  $K$

1: **for**  $k = 0, 1, \dots, K - 1$  **do**

2:     Вычислить  $g^k \in \partial f(x^k)$

3:      $G_i^k = G_i^{k-1} + (g_i^k)^2$

4:      $x_i^{k+1} = x_i^k - \frac{D_i}{\sqrt{G_i^k + \varepsilon}} g_i^k$

5: **end for**

Выход:  $\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^k$

Для  $M$ -Липшецевой и выпуклой функции верна оценка:

$$f\left(\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^k\right) - f^* \leq \frac{3M\tilde{D}}{2\sqrt{K}},$$

где  $\tilde{D} = \sum_{i=1}^d D_i$ ,  $|x_i^k - x_i^*| \leq D_i, \forall i = \overline{1, d}, k = \overline{0, K - 1}$ .

У AdaGrad знаменатель монотонно растёт, и шаг со временем может становиться слишком малым. Чтобы избежать затухания, используют экспоненциальное скользящее среднее квадратов градиентов.

---

## Algorithm RMSProp

---

Вход: стартовая точка  $x^0 \in \mathbb{R}^d$ ,  $G_i^{-1} = 0$ , параметры  $\varepsilon \sim 10^{-8}$ ,

$D_i > 0$ ,  $\beta \in [0, 1]$ , количество итераций  $K$

- 1: **for**  $k = 0, 1, \dots, K - 1$  **do**
- 2:     Вычислить  $g^k \in \partial f(x^k)$
- 3:      $G_i^k = \beta G_i^{k-1} + (1 - \beta)(g_i^k)^2$
- 4:      $x_i^{k+1} = x_i^k - \frac{D_i}{\sqrt{G_i^k + \varepsilon}} g_i^k$

- 5: **end for**

Выход:  $\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^k$

---

Алгоритм Adam объединяет идеи RMSProp и момента: два моментума  $\beta_1, \beta_2 \in [0, 1]$ , обычно выбираются 0.9 и 0.999 соответственно.

## Algorithm Adam

**Вход:** стартовая точка  $x^0 \in \mathbb{R}^d$ ,  $G_i^{-1} = 0$ ,  $v^{-1} = 0$ , параметры  $\beta_1, \beta_2 \in [0, 1]$ ,  $\varepsilon \sim 10^{-8}$ ,  $D_i > 0$ , количество итераций  $K$

- 1: **for**  $k = 0, 1, \dots, K - 1$  **do**
- 2:     Вычислить  $g^k \in \partial f(x^k)$
- 3:      $v^k = \beta_1 v^{k-1} + (1 - \beta_1)g^k$
- 4:      $\hat{v}^k = v^k / (1 - \beta_1^{k+1})$
- 5:      $G_i^k = \beta_2 G_i^{k-1} + (1 - \beta_2)(g_i^k)^2$
- 6:      $\hat{G}^k = G^k / (1 - \beta_2^{k+1})$
- 7:      $x_i^{k+1} = x_i^k - \frac{D_i}{\sqrt{\hat{G}_i^k + \varepsilon}} \hat{v}_i^k$

- 8: **end for**

**Выход:**  $\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^k$

В классическом Adam если применяется  $\ell_2$ -регуляризация, то градиент масштабируется адаптивным шагом. AdamW отделяет регуляризацию.

## Algorithm AdamW

**Вход:** стартовая точка  $x^0 \in \mathbb{R}^d$ ,  $G_i^{-1} = 0$ ,  $v^{-1} = 0$ , параметры  $\beta_1, \beta_2 \in [0, 1]$ ,  $\lambda > 0$ ,  $\varepsilon \sim 10^{-8}$ ,  $D_i > 0$ , кол-во итераций  $K$

- 1: **for**  $k = 0, 1, \dots, K - 1$  **do**
- 2:     Вычислить  $g^k \in \partial f(x^k)$
- 3:      $v^k = \beta_1 v^{k-1} + (1 - \beta_1)g^k$
- 4:      $\hat{v}^k = v^k / (1 - \beta_1^{k+1})$
- 5:      $G_i^k = \beta_2 G_i^{k-1} + (1 - \beta_2)(g_i^k)^2$
- 6:      $\hat{G}^k = G^k / (1 - \beta_2^{k+1})$
- 7:      $x_i^{k+1} = x_i^k - \frac{D_i}{\sqrt{\hat{G}_i^k + \varepsilon}} \hat{v}_i^k - \lambda D_i x_i^k$

- 8: **end for**

**Выход:**  $\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^k$

# Проксимальный оператор (обобщение градиентного шага)

$$\text{prox}_r(x) = \arg \min_{\tilde{x} \in \mathbb{R}^d} \left( r(\tilde{x}) + \frac{1}{2} \|x - \tilde{x}\|^2 \right).$$

Примеры:

- $r(x) = \lambda \|x\|_1$ , тогда  $[\text{prox}_r(x)]_i = [|x_i| - \lambda]_+ \cdot \text{sign}(x_i)$ ,
- $r(x) = \frac{\lambda}{2} \|x\|_2^2$ , тогда  $\text{prox}_r(x) = \frac{x}{1+\lambda}$ .

Свойства:

- $\text{prox}_r(x) = y \iff x - y \in \partial r(y)$ .
- $\langle x - y, \text{prox}_r(x) - \text{prox}_r(y) \rangle \geq \|\text{prox}_r(x) - \text{prox}_r(y)\|_2^2$ ,
- $\|\text{prox}_r(x) - \text{prox}_r(y)\|_2 \leq \|x - y\|_2$ .

## Композитная задача и проксимальный метод

$\min_{x \in \mathbb{R}^d} [f(x) + r(x)]$  – композитная задача,

где  $f$  является  $L$ -гладкой выпуклой функцией,  $r$  выпуклой (необязательно гладкой, но проксимально дружественной функцией).

**Проксимальный метод** (сначала GD шаг по  $f$ , потом по  $r$ ):

$$x^{k+1} = \text{prox}_{\gamma_k r}(x^k - \gamma_k \nabla f(x^k)).$$

Альтернативная запись:

$$x^{k+1} = x^k - \gamma_k (\nabla f(x^k) + \partial r(x^{k+1})).$$

**Сходимость:** Композитная задача с  $L$ -гладкой,  $\mu$ -сильно выпуклой целевой функцией  $f$  и выпуклой  $r$  при  $\gamma_k = \frac{1}{L}$ :

$$\|x^K - x^*\|_2^2 \leq \left(1 - \frac{\mu}{L}\right)^K \|x^0 - x^*\|_2^2.$$

Точка  $x^*$  — неподвижная точка для  $\text{prox}_{\gamma_k r}(\cdot - \gamma_k \nabla f(\cdot))$

# Начало оптимизации с ограничениями. Штрафная функция

$$\begin{aligned} & \min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x), \\ \text{s.t. } & f_i(x) \leq 0, \quad i = 1, \dots, n, \\ & h_j(x) = 0, \quad j = 1, \dots, m. \end{aligned} \tag{7}$$

Решение обычно располагается на границе допустимого множества.

Аугментация:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \left[ f_\rho(x) = f(x) + \rho \cdot \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n (f_i^+)^2(x) + \rho \cdot \frac{1}{2} \sum_{j=1}^m h_j^2(x) \right].$$

Пусть все функции непрерывны и  $\{x \in \mathbb{R}^d \mid f(x) \leq f(x^*)\}$  ограничено. Тогда для любого  $e > 0$  существует  $\rho(e) > 0$  такое, что множество решений штрафной задачи  $X_\rho^*$  для любых  $\rho \geq \rho(e)$  содержится в

$$X_e^* = \{x \in \mathbb{R}^d \mid \exists x^* \text{ решение задачи (7)} : \|x - x^*\|_2 \leq e\}.$$

# Метод штрафных функций

Алгоритм:

- ① решить безусловную задачу  $\min_{x \in \mathbb{R}^d} f_\rho(x)$  для текущего  $\rho$ , можно приближенно, используя один или несколько шагов стандартных методов;
- ② увеличить  $\rho$  (увеличить силу штрафов);
- ③ использовать предыдущее решение как начальную точку;

Особенности:

- Условная задача превращена в безусловную.
- Подходим из вне допустимого множества к границе с решением.  
Увеличение  $\rho$  приближает к исходной задаче.
- При большом  $\rho$  наблюдается нарушение ограничений, что подходит не для всех задач.
- Увеличение  $\rho$  влечет за собой увеличение обусловленности задачи (константа Липшица градиента будет сильно расти). А значит задачу будет сложнее решать.

# Двойственный подъем

Рассмотрим задачу с ограничениями

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{R}^d} \quad & f(x) \\ \text{s.t.} \quad & Ax = b. \end{aligned}$$

Градиентный подъем для максимизации двойственной функции  $g$ :

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \gamma_k \nabla_{\lambda_k} \left( \inf_{x \in \mathbb{R}^d} [f(x) + \lambda_k^\top (Ax - b)] \right).$$

Перепишем иначе (Теорема об огибающей):

$$x^{k+1} = \arg \min_{x \in \mathbb{R}^d} [f(x) + \lambda_k^\top (Ax - b)] = \arg \min_{x \in \mathbb{R}^d} L(x, \lambda^k),$$

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \gamma_k \nabla_{\lambda_k} (f(x^{k+1}) + \lambda_k^\top (Ax^{k+1} - b)) = \lambda^k + \gamma_k (Ax^{k+1} - b).$$

В цикле решаем задачу для  $x^{k+1}$ , можно использовать один или несколько шагов стандартных методов, потом один шаг для  $\lambda^{k+1}$ .

# Augmented Lagrangian, Hestenes-Powell

Рассмотрим эквивалентную задачу с аугментацией

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{R}^d} \quad & f(x) + \rho \|Ax - b\|_2^2 \\ \text{s.t.} \quad & Ax = b. \end{aligned}$$

Лагранжиан зависит от параметра  $\rho$  и сильно выпуклый по  $x$ :

$$L_\rho(x, \lambda) = f(x) + \lambda_k^\top (Ax - b) + \rho \|Ax - b\|_2^2.$$

Двойственный подъем

$$x^{k+1} = \arg \min_{x \in \mathbb{R}^d} L_\rho(x, \lambda^k),$$

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \rho(Ax^{k+1} - b).$$

Особенности: надо подбирать только параметр  $\rho$ , сходится более стабильно.

$$\begin{aligned} & \min_{x \in \mathbb{R}^{d_x}, y \in \mathbb{R}^{d_y}} f(x) + g(y), \\ & \text{s.t. } Ax + By = c, \end{aligned}$$

где  $A \in \mathbb{R}^{n \times d_x}$ ,  $B \in \mathbb{R}^{n \times d_y}$ ,  $c \in \mathbb{R}^n$ .

**Регуляризация:**

$$\begin{aligned} & \min_x f(x) + \alpha \|x\|_1 & & \min_{x,y} f(x) + \alpha \|y\|_1, \\ & & & \text{s.t. } x = y. \end{aligned}$$

Легко считать проксимальный оператор для отдельной функции.

**Распределенная оптимизация:**

$$\begin{aligned} & \min_x \sum_{i=1}^n f_i(x) & \Leftrightarrow & \min_{x_i, y} \sum_{i=1}^n f_i(x_i), \\ & & & \text{s.t. } x_i = y, i \in \overline{1, n}. \end{aligned}$$

Каждую переменную  $x_i$  и функцию  $f_i$  можно оптимизировать отдельно.

## Аугментация

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{R}^{d_x}, y \in \mathbb{R}^{d_y}} \quad & f(x) + g(y) + \frac{\rho}{2} \|Ax + By - c\|_2^2, \\ \text{s.t.} \quad & Ax + By = c. \end{aligned}$$

Минимум задачи тот же самый и не зависит от  $\rho$ . Лагранжиан:

$$L_\rho(x, y, \lambda) = f(x) + g(y) + \lambda^\top(Ax + By - c) + \frac{\rho}{2} \|Ax + By - c\|_2^2.$$

Двойственный подъем:

$$\begin{aligned}x^{k+1} &= \arg \min_{x \in \mathbb{R}^{d_x}} L_\rho(x, y^k, \lambda^k), \\y^{k+1} &= \arg \min_{y \in \mathbb{R}^{d_y}} L_\rho(x^{k+1}, y, \lambda^k) \\ \lambda^{k+1} &= \lambda^k + \rho \left( Ax^{k+1} + By^{k+1} - c \right),\end{aligned}$$

Вернуть  $\frac{1}{K} \sum_{k=1}^K x^k, \frac{1}{K} \sum_{k=1}^K y^k, \frac{1}{K} \sum_{k=1}^K \lambda^k$ .

**Особенности:** Вместо шага подбираем только  $\rho$ . Причем  $\rho$  не надо устремлять к бесконечности как в других методах. Позволяет разделять вычисления (распределенная оптимизация) и добавлять проксимальные операторы ( $l_1$  регуляризации).

## Theorem

Если функции  $f$  и  $g$  являются выпуклыми и дружественными с точки зрения вычислений  $\arg \min$ , то ADMM имеет следующую оценку сходимости для любого  $x \in \mathbb{R}^{d_x}$ ,  $y \in \mathbb{R}^{d_y}$ ,  $\lambda \in \mathbb{R}^n$

$$L_0 \left( \frac{1}{K} \sum_{k=1}^K x^k, \frac{1}{K} \sum_{k=1}^K y^k, \lambda \right) - L_0 \left( x, y, \frac{1}{K} \sum_{k=1}^K \lambda^k \right) \leq \frac{1}{2K} \|z^0 - z\|_P^2,$$

где  $L_0$  – Лагранжиан без аугментации,  $P = \begin{pmatrix} \rho A^T A & 0 & -A^T \\ 0 & 0 & 0 \\ -A & 0 & \frac{1}{\rho} I \end{pmatrix}$ ,

$$z^0 = \begin{pmatrix} x^0 \\ y^0 \\ \lambda^0 \end{pmatrix}$$

# Барьерная функция

$$\begin{aligned} & \min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x), \\ & \text{s.t. } f_i(x) \leq 0, \quad i = 1, \dots, n. \end{aligned} \tag{8}$$

и допустимое множество  $G = \{x \in \mathbb{R}^d \mid f_i(x) \leq 0, \quad i = \overline{1, n}\}$ .

**Барьером** будем называть функцию  $F : \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}$ :

- $F$  непрерывно дифференцируема на  $\text{int}G$ ;
- Для любой последовательности  $\{x_i\} \in \text{int}G$  такой, что  $x_i \rightarrow x \in \partial G$  (граница множества  $G$ ), выполнено  $F(x_i) \rightarrow +\infty$ .

**Примеры:**

- Барьер Кэрролла:  $F(x) = -\sum_{i=1}^n \frac{1}{f_i(x)}$ ;
- Логарифмический барьер:  $F(x) = -\sum_{i=1}^n \ln(-f_i(x))$ .

**Барьерная задача:**

$$\min_{x \in \text{int}G} \left[ F_\rho(x) = f(x) + \frac{1}{\rho} F(x) \right].$$

## Метод внутренней точки

**Сходимость:** Для любого  $\epsilon > 0$  существует  $\rho(\epsilon) > 0$  такое, что множество решений барьерной задачи  $X_\rho^*$  для любых  $\rho \geq \rho(\epsilon)$  содержится в

$$X_\epsilon^* = \{x \in G \mid \exists x^* \text{ решение задачи (8)} : \|x - x^*\|_2 \leq \epsilon\}.$$

**Алгоритм:**

- ① Увеличить  $\rho_k > \rho_{k-1}$  (уменьшить силу барьера)
- ② С помощью некоторого метода решить безусловную задачу  $\min_{x \in \mathbb{R}^d} F_{\rho_k}(x)$  со стартовой точкой  $x_k$ . Можно приближенно, используя один или несколько шагов стандартных методов.  
Гарантировать, что выход метода  $x_{k+1}$  будет близок к реальному решению  $x^*(\rho_k)$ .

Всегда находимся внутри допустимого множества и подходим к границе с решением!

# Самосогласованный барьер

Ограничивает темпы изменения кривизны и роста функции при приближении к границе. Позволяет четко оценить необходимые точность решения подзадачи и увеличение  $\rho$ .

## Definition

Функция  $B : \text{int } G \rightarrow \mathbb{R}$  является  $\nu$ -самосогласованным барьером ( $\nu \geq 1$ ) на множестве  $\text{int } G$ , если:

- $B$  — самосогласована на  $\text{int } G$ : для любых  $x \in G$  и  $h \in \mathbb{R}^d$ :

$$\left| \frac{d^3}{dt^3} f(x + th) \right| \leq 2[\langle h, \nabla^2 f(x)h \rangle]^{\frac{3}{2}}.$$

- Для любой последовательности  $\{x_i\} \subset \text{int } G$ , сходящейся к  $x \in \partial G$ , выполнено  $B(x_i) \rightarrow +\infty$ .
- Для любых  $x \in \text{int } G$  и  $h \in \mathbb{R}^d$  выполнено условие:

$$|\langle h, \nabla B(x) \rangle| \leq \sqrt{\nu} \sqrt{\langle h, \nabla^2 B(x)h \rangle}.$$

# Примеры самосогласованных барьеров

- Предложим  $n$ -самосогласованный барьер для множества ограничений неравенств:  $B(x) = -\sum_{i=1}^n \log(-f_i(x))$ .
- Для конуса  $\{(t, x) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}^d | t \geq \|x\|_2\}$  подойдет 2-самосогласованный барьер  $B(t, x) = -\log(t^2 - \langle x, x \rangle)$ .
- Для матриц из  $\mathbb{S}_+^d$  подойдет  $d$ -самосогласованный барьер  $B(X) = -\log \det(X)$ .

Свойства:

- Линейная комбинация  $\nu_i$ -самосогласованных барьеров  $B_i : \text{int } G_i \rightarrow \mathbb{R}$  с коэффициентами  $\alpha_i \geq 1$  на  $\cap \text{int } G_i$  является  $\sum_{i=1}^n \alpha_i \nu_i$ -самосогласованным барьером.
- Композиция  $\nu$ -самосогласованного барьера и аффинного преобразования является  $\nu$ -самосогласованным барьером.

# Метод внутренней точки + самосогласованный барьер

Общая задача:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x)$$

$$\text{s.t. } f_i(x) \leq 0.$$

$$\min_{t \in \mathbb{R}, x \in \mathbb{R}^d} t$$

$$\text{s.t. } f_i(x) \leq 0,$$

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \langle c, x \rangle$$

$$f(x) - t \leq 0.$$

$$\text{s.t. } f_i(x) \leq 0.$$

Используем  $\nu$ -самосогласованный барьер  $B$  и объекты:

$$\Phi_\rho(x) = \rho \langle c, x \rangle + B(x), \lambda(\Phi_\rho, x) = \sqrt{\langle (\nabla^2 \Phi_\rho(x))^{-1} \nabla \Phi_\rho(x), \nabla \Phi_\rho(x) \rangle}.$$

Будем применять метод внутренней точки и решать подзадачу с помощью одного шага демпфиированного метода Ньютона

# Метод внутренней точки (демпфированный метод Ньютона)

## Algorithm Метод внутренней точки (демпфированный метод Ньютона)

**Вход:** стартовая точка  $x^0 \in G$  такая, что  $\lambda(\Phi_{\rho_{-1}}, x^0) \leq e_1$ , параметры  $e_1, e_2 \in (0, 1)$ , стартовое значение параметра  $\rho_{-1} > 0$ ,  $K$

1: **for**  $k = 0, 1, \dots, K - 1$  **do**

2:      $\rho_k = (1 + \frac{e_2}{\sqrt{\nu}})\rho_{k-1}$

3:      $x^{k+1} = x^k - \frac{1}{1+\lambda(\Phi_{\rho_k}, x^k)}[\nabla^2\Phi_{\rho_k}(x^k)]^{-1}\nabla\Phi_{\rho_k}(x^k)$

4: **end for**

**Выход:**  $x^K$

Возможно, понадобится больше одного шага метода Ньютона, но при правильном соотношении  $e_1$  и  $e_2$  достаточно ровно одного. Также начальное приближение должно быть достаточно близко.

## Сходимость метода внутренней точки

С настройкой  $e_1 = 0.05$ ,  $e_2 = 0.08$  и  $\nu$ -самосогласованным барьером метод достигает  $\varepsilon$  решения по функции  $(f(x) - f^* \leq \varepsilon)$  за

$$K = \tilde{O} \left( \sqrt{\nu} \log \frac{\nu}{\varepsilon \rho_0} \right) \text{ итераций.}$$

- Линейная скорость по  $\varepsilon$  и полиномиальная зависимость от количества переменных и ограничений.
- На практике можно куда быстрее изменять  $\rho$ , и число итераций метода Ньютона не превышает 30 – 50.

## Седловая задача

- Функция  $L(x, y) : X \times \Lambda \rightarrow \mathbb{R}$ . Контекст:  $x$  и  $\lambda$  это игроки, а  $L(x, y)$  – цена, которую платит игрок  $x$  игроку  $\lambda$ . Все пытаются получить наилучшие условия.
- Седловая точка или равновесие  $(x^*, \lambda^*)$  – это такая точка, что для любых значений  $x \in X, \lambda \in \Lambda$ :  $L(x, \lambda^*) \geq L(x^*, \lambda^*) \geq L(x^*, \lambda)$ .
- Седловые точки существуют  $\Leftrightarrow$  они решают сразу две задачи

$$\max_{\lambda \in \Lambda} \min_{x \in X} L(x, \lambda) = \min_{x \in X} \max_{\lambda \in \Lambda} L(x, \lambda).$$

В общем случае,  $\max_{\lambda \in \Lambda} \min_{x \in X} L(x, \lambda) \leq \min_{x \in X} \max_{\lambda \in \Lambda} L(x, \lambda)$ . Для существования седловых точек достаточно, чтобы  $X, \Lambda$  были выпуклые и компактные +  $L(x, \lambda)$  непрерывна и выпукла-вогнута: выпукла по  $x$  (фикс  $\lambda$ ) и вогнута по  $\lambda$  (фикс  $x$ ).

# Связь с оптимизацией

Рассмотрим задачу условной оптимизации:

$$\begin{aligned} \min_{x \in X} \quad & f_0(x) \\ \text{s.t.} \quad & f_i(x) \leq 0, \quad i = \overline{1, m} \\ & Ax = b. \end{aligned}$$

Лагранжиан для этой задачи строится следующим образом:

$$L(x, \lambda, \nu) = f_0(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i f_i(x) + \nu^\top (Ax - b).$$

- С условием Слейтера любой набор оптимальных переменных  $x^*$  и  $(\lambda^*, \nu^*)$  является седловой точкой лагранжиана:

$$L(x, \lambda^*, \nu^*) \geq g(\lambda^*, \nu^*) = f_0(x^*) = L(x^*, \lambda^*, \nu^*) \geq L(x^*, \lambda, \nu).$$

Решаем седловую задачу, максимизируя двойственную функцию:

$$\max_{\lambda \geq 0, \nu \in \mathbb{R}^d} \min_{x \in X} L(x, \lambda, \nu).$$

# Седловая задача и Спуск-Подъем

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \max_{\lambda \in \mathbb{R}^d} L(x, \lambda),$$

где  $L$  выпукла-вогнута и  $L$ -гладкая функция

$$\|\nabla_x L(x_1, \lambda_1) - \nabla_x L(x_2, \lambda_2)\|_2^2 \leq \frac{L^2}{2}(\|x_1 - x_2\|_2^2 + \|\lambda_1 - \lambda_2\|_2^2),$$
$$\|\nabla_\lambda L(x_1, \lambda_1) - \nabla_\lambda L(x_2, \lambda_2)\|_2^2 \leq \frac{L^2}{2}(\|x_1 - x_2\|_2^2 + \|\lambda_1 - \lambda_2\|_2^2).$$

Обобщения GD расходятся или сходятся неоптимально особенно с просто выпукло-вогнутыми функциями ( $L(x, y) = xy$ ):

Градиентный спуск подъем (Gradient Descent Ascent, GDA)

$$x^{k+1} = x^k - \gamma \nabla_x L(x^k, \lambda^k), \quad \lambda^{k+1} = \lambda^k + \gamma \nabla_\lambda L(x^k, \lambda^k)$$

или поочередный (Alt-GDA)

$$x^{k+1} = x^k - \gamma \nabla_x L(x^k, \lambda^k), \quad \lambda^{k+1} = \lambda^k + \gamma \nabla_\lambda L(x^{k+1}, \lambda^k).$$

# Экстраградиент

**Идея:** посмотреть в будущее, взять оттуда градиент и сходить по нему.

## Экстраградиент

$$x^{k+1/2} = x^k - \gamma \nabla_x L(x^k, \lambda^k)$$

$$\lambda^{k+1/2} = \lambda^k + \gamma \nabla_\lambda L(x^k, \lambda^k)$$

$$x^{k+1} = x^{k+1/2} - \gamma \nabla_x L(x^{k+1/2}, \lambda^{k+1/2})$$

$$\lambda^{k+1} = \lambda^{k+1/2} + \gamma \nabla_\lambda L(x^{k+1/2}, \lambda^{k+1/2})$$

Вернуть  $\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^{k+1/2}, \frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} \lambda^{k+1/2}$

## Экстраградиент: сходимость

Пусть дана выпукло-вогнутая и  $L$ -гладкая функция  $L(x, \lambda)$ . Для любого  $u \in \mathbb{R}^d \times \mathbb{R}^n$  и для любого  $\gamma \leq \frac{1}{L}$ :

$$\left( L\left(\frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} x^{k+1/2}, u_\lambda\right) - L\left(u_x, \frac{1}{K} \sum_{k=0}^{K-1} \lambda^{k+1/2}\right) \right) \leq \frac{\|z^0 - u\|_2^2}{2\gamma K}$$

Метрика для решения на компактах:  $\max_\lambda L(x^k, \lambda) - \min_x L(x, \lambda^k)$ . См.  $L(x, \lambda) = (x - 1)(\lambda + 1)$  с  $x^* = 1, \lambda = -1$ .

- Можно добавить проекции и решать седловую задачу на множествах  $X \neq \mathbb{R}^d$  и  $\Lambda \neq \mathbb{R}^n$  (2 проекции + 2 оракула градиента).
- Можно получить линейную сходимость для сильно выпуклых–сильно вогнутых задач.
- Часто применяют для решения двойственной задачи.

# Модификации

Новые обозначения:  $z = (x, \lambda)^\top$ ,  $F(z) = (\nabla_x L(x, \lambda), -\nabla_\lambda L(x, \lambda))^\top$ .

- **Past Extra–Gradient:**

$$z^{k+1/2} = \Pi_Z[z^k - \gamma_k F(z^{k-1/2})], \quad z^{k+1} = \Pi_Z[z^k - \gamma_k F(z^{k+1/2})].$$

Всего 1 градиент + 2 проекции.

- **Reflected Gradient:** смотрим градиент из прошлого

$$z^{k+1/2} = z^k - (z^{k-1} - z^k), \quad z^{k+1} = \Pi_Z[z^k - \gamma_k F(z^{k+1/2})].$$

Всего 1 градиент + 1 проекция.

- **Forward–Backward–Forward:** Смотрим вперед и на 2ом шаге

$$z^{k+1/2} = \Pi_Z[z^k - \gamma_k F(z^k)], \quad z^{k+1} = z^{k+1/2} + \gamma_k F(z^k) - \gamma_k F(z^{k+1/2}).$$

Всего 2 градиента + 1 проекция.

# Модификации

- **Optimistic Gradient:** смотрим градиент из прошлого

$$z^{k+\frac{1}{2}} = \Pi_Z[z^k - \gamma_k F(z^{k-\frac{1}{2}})], z^{k+1} = z^{k+\frac{1}{2}} + \gamma_k F(z^{k-\frac{1}{2}}) - \gamma_k F(z^{k+\frac{1}{2}}).$$

Всего 1 градиент + 1 проекция.

Все алгоритмы выше сходятся как  $1/K$ .

- **Экстраград с моментумом**  $\tau_k > 0$ : уменьшает вихрения

$$z^{k+1/2} = \Pi_Z[z^k - \gamma_k F(z^k)], z^{k+1} = \Pi_Z[z^k - \gamma_k F(z^{k+1/2}) + \tau_k(z^k - z^{k-1})]$$

- **Alt-GDA с моментумом**  $\tau_k < 0$ : хорош на практике

$$x^{k+1} = x^k - \gamma_k \nabla_x L(x^k, \lambda^k) + \tau_k(x^k - x^{k-1}),$$

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \gamma_k \nabla_\lambda L(x^{k+1}, \lambda^k) + \tau_k(\lambda^k - \lambda^{k-1}).$$

# Прямо-двойственный метод (Chambolle–Pock Algorithm)

- Рассмотрим задачу минимизации с выпуклой и гладкой  $f$ :

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{R}^d} \quad & f(x) \\ \text{s.t.} \quad & Ax = b, \end{aligned}$$

с Лангранжианом  $L(x, \lambda) = f(x) - \lambda^\top(Ax - b)$ .

- Для следующей задачи можно использовать сопряженную функцию:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} f(x) + h(Ax) \Leftrightarrow \min_{x \in \mathbb{R}^d} \max_{\lambda} \{f(x) + \lambda^\top Ax - h^*(\lambda)\}.$$

- В общем случае Лагранжиан  $L(x, \lambda) = f(x) - \lambda^\top Ax + g(\lambda)$  с выпуклой, замкнутой и гладкой регуляризацией  $g$ .

---

## Algorithm Прямо-двойственный алгоритм

---

```
1: for  $k = 0, 1, \dots, K - 1$  do
2:    $x^{k+1} = x^k - \gamma_k(\nabla f(x^k) - A^\top \lambda^k)$ 
3:    $\lambda^{k+1} = \lambda^k - \gamma_k(\nabla g(\lambda^k) + A(2x^{k+1} - x^k))$ 
4: end for
```

Выход:  $\frac{1}{K} \sum_{k=1}^K x^k, \frac{1}{K} \sum_{k=1}^K \lambda^k$

---

Сходится одинаково как экстраградиент. В отличие от ADMM и двойственного подъема, переменные  $x^k$  и  $\lambda^k$  обновляются вместе эффективно, как у экстраградиента. Можно встроить проксимальный оператор для негладких  $f, g$  и добавить ускорение.

# Стохастическая оптимизация

Онлайн-постановка:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} [f(x) := \mathbb{E}_{\xi \sim D}[f(x, \xi)]]$$

Оффлайн-постановка:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^d} \left[ f(x) := \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n [f(x, \xi_i)] \right]$$

Предположения (несмещенность и оценка на дисперсию шума):

$$\mathbb{E}_\xi[\nabla f(x, \xi)] = \nabla f(x), \quad \mathbb{E}_\xi[\|\nabla f(x, \xi) - \nabla f(x)\|_2^2] \leq \sigma^2.$$

SGD:

$$x^{k+1} = x^k - \gamma_k \nabla f(x^k, \xi^k).$$

## SGD Сходимость

Задача безусловной стохастической оптимизации с  $L$ -гладкой,  $\mu$ -сильно выпуклой функцией  $f$  решается с помощью SGD с  $\gamma_k \leq \frac{1}{L}$ :

$$\mathbb{E} [\|x^{k+1} - x^*\|^2] \leq (1 - \gamma_k \mu) \mathbb{E} [\|x^k - x^*\|^2] + \gamma_k^2 \sigma^2.$$

**Постоянный шаг:** сходимость до плато

$$\mathbb{E} [\|x^K - x^*\|^2] \leq (1 - \gamma \mu)^K \mathbb{E} [\|x^0 - x^*\|^2] + \frac{\gamma \sigma^2}{\mu}.$$

**Batching:**

$$\nabla f(x^k, \xi^k) \rightarrow \frac{1}{b} \sum_{j \in S^k} \nabla f(x, \xi_j^k).$$

Уменьшение дисперсии с  $\sigma$  до  $\sigma/\sqrt{b}$  в оценках выше.

## Уменьшающийся шаг

- $\gamma_k = \frac{2}{\mu(k+1)}$  :

$$\mathbb{E}[\|x^K - x^*\|_2^2] \leq \frac{\exp(8L^2/\mu^2)}{K^2} (\mathbb{E}[\|x^0 - x^*\|_2^2] + \frac{\sigma^2}{L^2}) + \frac{8\sigma^2 \log K}{\mu^2 K}.$$

- $\gamma_k = \frac{2}{\mu\sqrt{k+1}}$  :

$$\mathbb{E}[\|x^K - x^*\|_2^2] \leq 2K^{16L^2/\mu^2} \exp(-\frac{\sqrt{K}}{2}) (\mathbb{E}[\|x^0 - x^*\|_2^2] + \frac{\sigma^2}{L^2}) + \frac{8\sigma^2}{\mu^2 \sqrt{K}}.$$

- Сначала шаг постоянный, потом начинает уменьшаться.

Плюс: сублинейная сходимость до точного решения, минус: потеря быстрой сходимости в начале. Можно также применять батчинг.

$$\min_x f(x) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n f_i(x).$$

Идея: уменьшаем с каждой итерацией дисперсию оценки градиента  $g^k$  до нуля, чтобы  $g^k \rightarrow \nabla f(x^*) = 0$  при  $x^k \rightarrow x^*$ .

**Алгоритм SAGA:**

Сгенерировать независимо  $i_k$

$$g^k = \nabla f_{i_k}(x^k) - y_{i_k}^k + \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n y_j^k$$

$$y_i^{k+1} = \begin{cases} \nabla f_i(x^k), & \text{если } i = i_k \\ y_i^k, & \text{иначе} \end{cases}$$

$$x^{k+1} = x^k - \gamma g^k$$

Несмешенная оценка:  $\mathbb{E}_{i_k} [g^k | x^k] = \nabla f(x^k)$ .

# О сходимости SAGA

$y_i^k$  запоминает с запаздыванием  $\nabla f_i(x^k)$ , а  $\frac{1}{n} \sum_{j=1}^n y_j^k$  запоминает  $\nabla f(x^k)$ . При  $x^k \rightarrow x^*$  имеем, что  $y_j^k \rightarrow \nabla f_j(x^*)$ , и  $\frac{1}{n} \sum_{j=1}^n y_j^k \rightarrow \nabla f(x^*) = 0$ , значит  $g^k \rightarrow 0$ .

**Сходимость.** Пусть задача безусловной стохастической оптимизации вида конечной суммы с  $L$ -гладкими, выпуклыми функциями  $f_i$  и  $\mu$ -сильно выпуклой целевой функцией  $f$  решается с помощью SAGA с  $\gamma \leq \frac{1}{6L}$ . Тогда получается следующая **линейная** итерационная сложность:

$$\mathcal{O}\left(\left[n + \frac{L}{\mu}\right] \log \frac{1}{\varepsilon}\right).$$