

Лекция 3

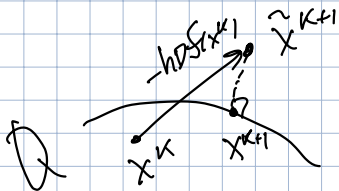
Методы спуска градиента

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} f(x) \rightarrow \text{беск. } p\text{-угол}$$

$$\begin{aligned} \text{GD: } x^{k+1} &= x^k - h \nabla f(x^k) = \\ &= \operatorname{argmin}_{x \in \mathbb{R}^n} \left\{ f(x^k) + \langle \nabla f(x^k), x - x^k \rangle + \right. \\ &\quad \left. + \frac{1}{2h} \|x - x^k\|_2^2 \right\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{Q}} f(x) &\rightarrow \text{беск. } p\text{-угол} \\ x \in \mathbb{Q} &\rightarrow \text{беск. } m\text{-го} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{PGD: } x^{k+1} &= \Pi_{\mathbb{Q}}(x^k - h \nabla f(x^k)) = \\ &= \operatorname{argmin}_{x \in \mathbb{Q}} \left\{ f(\tilde{x}^{k+1}) + \langle \nabla f(x^k), x - x^k \rangle + \right. \\ &\quad \left. + \frac{1}{2h} \|x - x^k\|_2^2 \right\} \end{aligned}$$



Q-проеция
суперградиента

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{Q}} f(x) &\rightarrow \text{беск.} \\ &\rightarrow \text{лун.} \end{aligned}$$

$$|f(y) - f(x)| \leq M_p \|y - x\|_p, \quad p \in [1, 2]$$

$\|\cdot\|_p$.

$\delta(x)$ - прокс. p -угол:

1-сильно-выпуклая отн. p -норма

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

↑
губернатор

$$d(x) = \frac{1}{2} \|x\|_2^2$$

↑
1- число берн.
онил. 2- репорт

$$V(y, x) = \frac{1}{2} \|y - x\|_2^2$$

$$x^{k+1} = \underset{x \in \mathcal{Q}}{\operatorname{argmin}} \left\{ f(x^k) + \langle \nabla f(x^k), x - x^k \rangle + \frac{1}{2h} \|x - x^k\|_2^2 \right\}$$

$$\frac{1}{h} V(x, x^k)$$

$$\bar{x}^N = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} x^k$$

§2 Таблица
MLHMO

$$f(\bar{x}^N) - f(x_*) \leq \frac{M_p R_p}{\sqrt{N}}$$

$$p = 2$$

$$d(x) = \frac{1}{2} \|x\|_2^2$$

$$V(y, x) = \frac{1}{2} \|y - x\|_2^2$$

$$M_p \rightarrow |f(y) - f(x)| \leq M \|y - x\|_2$$

$$R_p = \|x^0 - x_*\|_2$$

$$\sqrt{2V(x_*, x^0)}$$

Пример (симметричная на симплексе)

матрица

$$A = \begin{bmatrix} \ddots & \ddots & \ddots \\ \ddots & \ddots & \ddots \\ \ddots & \ddots & \ddots \end{bmatrix}$$

$$\mathcal{Q} = S_n(1) = \{x \in \mathbb{R}_+^n : \sum_{i=1}^n x_i = 1\}$$

$$\min_{x \in S_n(1)} \left\{ \frac{1}{2} \langle x, Ax \rangle - \langle b, x \rangle \right\}$$

$$d(x) = \sum_{i=1}^n x_i \ln x_i, \quad x^0 = (1/n, \dots, 1/n)$$

$$V(y, x) = \sum_{i=1}^n y_i \ln(y_i/x_i)$$

$$x^{k+1} = \operatorname{argmin}_{x \in S_n(1)} \left\{ f(x^k) + \langle \nabla f(x^k), x - x^k \rangle + \frac{1}{h} \sum_{i=1}^n x_i \ln(x_i/x_i^k) \right\}$$

$h = \frac{\varepsilon}{M_p^2}$

$$x_i^{k+1} = \frac{x_i^k \exp(-h \partial f(x^k)/\partial x_i)}{\sum_{j=1}^n x_j^k \exp(-h \partial f(x^k)/\partial x_j)}$$

$\nabla f(x^k) \rightarrow O(n^2)$

стоимость "проектирования"

↓
 $O(n)$

$$M_p = \max_{x \in S_n(1)} \|\nabla f(x)\|_q \quad \frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1$$

$p=1$
 $q=\infty$

$$\max_{x \in S_n(1)} \|Ax - b\|_\infty \leq \max_{j,j} |A_{ij}| + \max_i |b_i|$$

$$R_p = \sqrt{2V(x_0, x^0)} \leq \max_{x \in S_n(1)} \sqrt{2 \sum_{i=1}^n x_i \ln(x_i/(1/n))} \leq \sqrt{2 \ln n}$$

$x_0 = (1, 0, \dots, 0)$

$$M_1 R_1 = \underbrace{\left(\max_{i,j} |A_{ij}| + \max_i |b_i| \right)}_{O(1)} \sqrt{2 \ln n}$$

$p=2$

$$M_2 = \max_{x \in S_n(1)} \|Ax - b\|_\infty \simeq \max_{k=1, \dots, n} \|A^{(k)}\|_2 + \|b\|_2 \simeq \sqrt{2 \ln n}$$

$$R_2 = \max_{x \in S_n(1)} \|x^0 - x\|_2 \simeq O(1)$$

$$M_2 R_2 \sim \sqrt{n} \quad \text{vs} \quad M_1 R_1 \sim \sqrt{\ln n}$$

Слож. оптимизация

матрица 1
используется
в слож. оптим.

$$\min_{x \in Q} f(x)$$

$$|f(y) - f(x)| \leq M \|y - x\|$$

$$x^{k+1} = \operatorname{argmin}_{x \in Q} \left\{ f(x^k) + \langle \nabla f(x^k), x - x^k \rangle + \frac{1}{h} V(x, x^k) \right\}$$

$$h = \varepsilon / M^2$$

↑
d(x)
1-цикл
L-норм.
отн. ||·||

$\nabla f(x)$ — не определен

Например, $Ax = b \rightarrow \text{prog.}$

A — опр. сим. матрица.

$\nabla f(x, \xi)$ — слож. prog.

$$1) \mathbb{E}_{\xi} \nabla f(x, \xi) \equiv \nabla f(x), \text{ где } \forall x \in Q$$

$$2) \mathbb{E} [\|\nabla f(x, \xi)\|_*^2] \leq M^2$$

$\|\cdot\|_*$ — сопр. к $\|\cdot\|$, т.е.

$$\|y\|_* = \sup_{\|x\| \leq 1} \langle y, x \rangle$$

См. также
здесь
ссылка

$$x^{k+1} = \operatorname{argmin}_{x \in Q} \left\{ f(x^k) + \langle \nabla f(x^k, \xi^k), x - x^k \rangle + \frac{1}{h} V(x, x^k) \right\}$$

Пример $Q = \mathbb{R}^n$: $x^{k+1} = x^k - h \nabla f(x^k, \xi^k)$, ξ^k i.i.d.
SGD

$$E[f(\bar{x}^N)] - f(x_0) \leq \frac{MR}{\sqrt{N}}$$

Кемпербуренн чгф.
2008

$$R = \sqrt{2V(x_0, x^0)}$$

Пример (энтропийная
на симплексе)

матрица

$$A = \begin{matrix} & \downarrow \\ n & \begin{bmatrix} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{bmatrix} \\ & n \end{matrix}$$

$p=1$

$$Q = S_n(1) = \{x \in \mathbb{R}_+^n : \sum_{i=1}^n x_i = 1\}$$

$$\min_{x \in S_n(1)} \left\{ \frac{1}{2} \langle x, Ax \rangle - \langle b, x \rangle \right\} = f(x)$$

$$d(x) = \sum_{i=1}^n x_i \ln x_i, \quad x^0 = (1/n, \dots, 1/n)$$

$$x_i^{k+1} = \frac{x_i^k \exp(-h \partial f(x^k, \zeta^k) / \partial x_i)}{\sum_{j=1}^n x_j^k \exp(-h \partial f(x^k, \zeta^k) / \partial x_j)}$$

если $\nabla f(x^k, \zeta^k)$ известен, то операция имеет сложность $O(n)$

$$\nabla f(x, \zeta) = A^{(\zeta)} - b, \quad \text{где}$$

вычисление имеет сложность $O(n)$

$A^{(\zeta)}$ — это ζ -ый столбец матрицы A

$$P(\zeta = i) = x_i, \quad i = \overline{1, n}. \quad \forall x \in S_n(1)$$

$$1) E_{\zeta}[\nabla f(x, \zeta)] \stackrel{x}{=} \nabla f(x) \stackrel{?}{=} Ax - b$$

$$\sum_{i=1}^n (A^{(i)} - b) P(\zeta = i) = \sum_{i=1}^n A^{(i)} x_i - b \sum_{i=1}^n x_i = Ax - b$$

!! !

$$Ax = [A^{(1)}, \dots, A^{(n)}] \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} =$$

$$= A^{(1)}x_1 + \dots + A^{(n)}x_n$$

$$2) \mathbb{E}_z \| \nabla f(x, z) \|_\infty^2 \leq M^2 \quad \text{if } p=1, q=\infty, \frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1$$

$$\max_{z=1, \dots, n} \| A^{(z)} - b \|_\infty$$

$$\uparrow \max_{i,j} |A_{ij}| + \max_i |b_i|$$

$$\underbrace{\hspace{10em}}_{O(L)}$$

$$M = O(L)$$

$$R = O(\sqrt{\ln n})$$

$$\mathbb{E} f(\bar{x}^n) - f(x_*) \leq \frac{MR}{\sqrt{n}} = O\left(\frac{\sqrt{\ln n}}{\sqrt{n}}\right)$$

$$\# \nabla f(x^k, z^k) \rightarrow O(n)$$

$$\mathbb{E} f(\bar{x}^n) - f(x_*) \leq \epsilon$$

$$N \sim \frac{\ln n}{\epsilon^2}$$

$$T = N \cdot \underbrace{[\# \nabla f(x^k, z^k) + \text{spacem}]}_{O(n)} =$$

$$= O\left(\frac{n \ln n}{\epsilon^2}\right).$$



Метод градиентного спуска
(Фрэнк-Вульфов)

§2.6
Вопросы
и оп.
Выпуск
оптима.

$$x^{k+1} = \operatorname{argmin}_{x \in Q} \left\{ f(x^k) + \langle \nabla f(x^k), x - x^k \rangle + \frac{1}{h} \|x - x^k\|_2^2 \right\}$$

~~$\frac{1}{h} \|x - x^k\|_2^2$~~
 ~~$\frac{1}{h} \nabla f(x^k)$~~

$$x^{k+1} - x^k = \gamma_k (y^k - x^k)$$

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

$$y^k = \operatorname{argmin}_{y \in Q} \left\{ f(x^k) + \langle \nabla f(x^k), y - x^k \rangle \right\} =$$

$$= \operatorname{argmin}_{y \in Q} \langle \nabla f(x^k), y \rangle \quad (*)$$

Лемма. Пусть $\| \nabla f(y) - \nabla f(x) \|_\infty \leq L \|y - x\|_1$

2) $R = \sup_{x, y \in Q} \|y - x\|_1$. Тогда $\frac{1}{2} + \frac{1}{2} = 1$

$$f(x^N) - f(x_*) \leq \frac{2LR^2}{N+2}$$

где y — оп. минимум f — $\sim \frac{1}{N^2}$

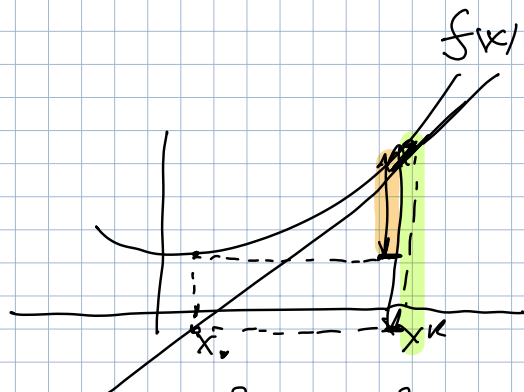
Д-б. Из 1) $\forall x, y \in Q$

$$0 \leq \underbrace{f(y) - f(x)}_{\text{бук. } f} - \langle \nabla f(x), y - x \rangle \leq \frac{L}{2} \|y - x\|_1^2$$

$$f(x^{k+1}) - f(x^k) \leq \langle \nabla f(x^k), x^{k+1} - x^k \rangle + \frac{L}{2} \|x^{k+1} - x^k\|_1^2 =$$

$$= \gamma_k \langle \nabla f(x^k), y^k - x^k \rangle + \frac{L}{2} \underbrace{\gamma_k^2 \|y^k - x^k\|_1^2}_{\leq R^2} \leq$$

$$\begin{aligned} &\leq \gamma_k \langle \nabla f(x^k), x_0 - x^k \rangle + \gamma_k^2 \frac{LR^2}{2} \\ \xrightarrow{(x)} &\leq \gamma_k (f(x_0) - f(x^k)) + \gamma_k^2 \frac{LR^2}{2} \\ \xrightarrow{\text{выигрыш } f} & \end{aligned}$$



$$\langle \nabla f(x^k), x_0 - x^k \rangle \leq f(x_0) - f(x^k)$$

$$f(x^k) - f(x_0) \leq \langle \nabla f(x^k), x^k - x_0 \rangle$$


$$f(x^{k+1}) - f(x^k) \leq \gamma_k (f(x_0) - f(x^k)) + \gamma_k^2 \frac{LR^2}{2}$$

$$\delta_k = \frac{f(x^k) - f(x_0)}{LR^2} \leq \frac{2}{k+2}$$

$$\delta_{k+1} \leq (1 - \gamma_k) \delta_k + \frac{\gamma_k^2}{2} = \left(1 - \frac{2}{k+1}\right) \delta_k + \frac{2}{(k+1)^2}$$

$$k=1 \quad \nearrow \quad \text{" 0}$$

$$\delta_2 \leq \frac{2}{2^2} = \frac{1}{2}$$

По индукции покажем, что $\delta_k \leq \frac{2}{k+2}$ 

Снова рассмотрим пример

Гачинев
МХИМО
груп. 1.6

$$\min_{x \in S_n(1)} \frac{1}{2} \langle x, Ax \rangle - \langle b, x \rangle$$

$$\nabla f(x) = Ax - b$$

$$(*) \quad \min_{y \in S_n(1)} \langle \nabla f(x^k), y \rangle \Rightarrow$$

$$\min_{\substack{\sum y_i = 1 \\ y_i \geq 0}} \sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i}(x^k) y_i$$

$$i_*(k) = \operatorname{arg\,min}_{i \in \overline{1, n}} \frac{\partial f}{\partial x_i}(x^k)$$

$$y^k = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}_{i_*(k)} \quad O(n)$$

$$x^{k+1} = (1 - \gamma_k) x^k + \gamma_k y^k$$

$$x^k = (1 - \gamma_1)(1 - \gamma_2) \dots (1 - \gamma_{k-1}) z^k$$

$$\underbrace{(1 - \gamma_1) \dots (1 - \gamma_k)}_{z^{k+1}} = \underbrace{(1 - \gamma_1) \dots (1 - \gamma_{k-1}) \cdot (1 - \gamma_k)}_{z^k} z^k + \gamma_k y^k$$

$$z^{k+1} = z^k + \underbrace{\frac{\gamma_k}{\prod_{i=1}^k (1 - \gamma_i)}}_{\beta_k} y^k = z^{k+1} + \alpha_k y^k.$$

$$\beta_{k+1} = \beta_k (1 - \gamma_k \alpha_k)$$

$$\alpha_{k+1} = \frac{\gamma_{k+1} \alpha_k}{\gamma_k (1 - \gamma_{k+1})}$$

$$\begin{aligned} \nabla f(x^k) &= Ax^k - b = A\beta_k z^k - b = \\ &= \beta_k \underbrace{Az^k - b} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} Az^{k+1} &= A(z^k + \alpha_k y^k) = \\ &= Az^k + \alpha_k Ay^k = \underbrace{Az^k + \alpha_k A}_{\Theta(n)} \end{aligned}$$

Сложность итерации $\Theta(n)$!

$$f(x^N) - f(x_*) \leq \varepsilon \rightarrow N \approx \frac{2LR^2}{\varepsilon} = \mathcal{O}\left(\frac{1}{\varepsilon}\right)$$

$$L = \max_{\substack{\|h\|_1 \leq 1 \\ x \in S_n(1)}} \langle h, \frac{\nabla^2 f(x) h}{A} \rangle = \max_{i,j} |A_{ij}|$$

$$R^2 = \max_{x,y \in S_n(1)} \|y - x\|_1 \leq 2 \quad \mathcal{O}(1)$$

Сложность итерации $\Theta(n)$

число итераций $\mathcal{O}\left(\frac{1}{\varepsilon}\right)$

1-я итерация
↑

$$\text{Общая сложность} = \mathcal{O}\left(\frac{n}{\varepsilon}\right) + \mathcal{O}(n^2)$$

А если использовать оптим. метод Нелсона

Сложность итерации
 $\nabla f(x) = Ax - b$

$$O(n^2)$$

цель итерации

$$O\left(\frac{1}{\sqrt{\epsilon}}\right) //$$

$$O(\text{число итераций}) = O\left(\frac{n^2}{\sqrt{\epsilon}}\right)$$

$$\downarrow$$
$$f(x^{(n)}) - f(x_*) \leq \frac{4LR^2}{n^2}$$

универс. метод
Грентера

Фрэнк-Вулберг

$$O\left(\frac{n^2}{\sqrt{\epsilon}}\right)$$

vs

$$O\left(n^2 + \frac{n}{\epsilon}\right)$$

$$\frac{SGD}{O\left(\frac{n \ln n}{\epsilon^2}\right)}$$

Лекция 10

Задачи с аффинными
ограничениями

Эффективно
MLHMO
Гасмуров

$$\min_{x \in Q} f(x) = \sum_{i=1}^n f_i(x_i)$$

$x \in \mathbb{R}^n$