

⊙ Повторение: вып.

$$GD: O\left(\frac{1}{k}\right)$$

$$SD: O\left(\frac{1}{\sqrt{k}}\right)$$

$$AGD: O\left(\frac{1}{k^2}\right)$$

Heavy ball

Nesterov Accelerated Gradient

сильн. вып.

$$O\left(\left(1 - \frac{\mu}{L}\right)^k\right)$$

$$O\left(\left(\frac{\alpha - 1}{\alpha}\right)^k\right) \quad \alpha = \frac{L}{\mu}$$

$$O\left(\frac{1}{k}\right)$$

$$O\left(\left(1 - \sqrt{\frac{\mu}{L}}\right)^k\right)$$

$$O\left(\left(\frac{\alpha^2 - 1}{\sqrt{\alpha}}\right)^k\right)$$

квадр.
задача

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \frac{1}{2} x^T A x - b^T x + c$$

$$A \in \mathbb{S}_{++}^n$$

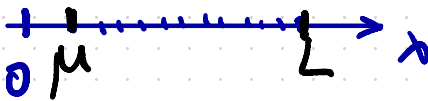
$$\nabla f = Ax - b$$

$$\nabla^2 f = A > 0$$

$$\lambda_{\min}(A) = \mu$$

$$\lambda_{\max}(A) = L$$

$$1 < \alpha = \frac{L}{\mu}$$



$$r^k = -\nabla f(x^k) = b - Ax^k$$

итерация метода

$$d = \arg \min_{d > 0} f(x^{k+1})$$

$$x^{k+1} = x^k + d \cdot d$$

$$\frac{\partial f}{\partial x^{k+1}} \cdot \frac{\partial x^{k+1}}{\partial d} = 0$$

$$\nabla f(x^{k+1})^T \cdot d = 0$$

$$-r^{k+1} \cdot d = 0$$

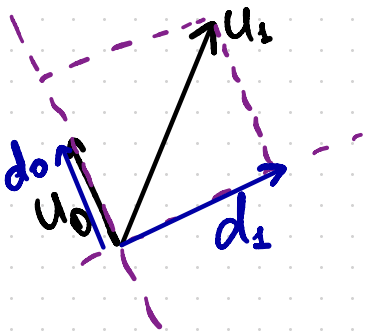
$$(Ax^{k+1} - b)^T d = 0 ; (A(x^k + \alpha d) - b)^T d = 0$$

$$d = \frac{d^T r^k}{d^T A d}$$

$$(-r^k + \alpha A d)^T d = 0$$

Ортогонализация
Граммма - Шмигера

Вход: u_0, \dots, u_{n-1} n ЛНЗ
векторов
Выход: d_0, \dots, d_{n-1} n ЛНЗ \perp
векторов



$$d_0 = u_0$$

$$d_1 = u_1 - \Pi_{d_0}(u_1)$$

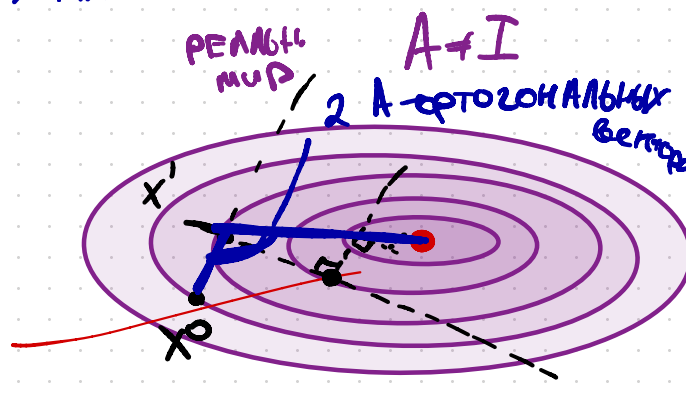
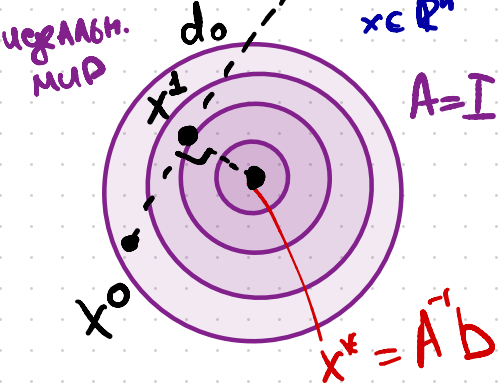
$$d_2 = u_2 - \Pi_{d_0}(u_2) - \Pi_{d_1}(u_2)$$

$$\Pi_{d_i}(u_k) = \frac{d_i^T u_k}{d_i^T d_i} d_i$$

$$d_k = u_k - \sum_{i=0}^{k-1} \Pi_{d_i}(u_k) =$$

$$= u_k + \sum_{i=0}^{k-1} \beta_{ik} d_i$$

① $A \in \mathbb{S}_{++}^n$ $\min_{x \in \mathbb{R}^n} \frac{1}{2} x^T A x - b^T x + c$



2 итерации
GD + Line search

Менее и понятие ортогональности

A-ортогональность: $d_1 \perp_A d_2 \Leftrightarrow d_1^T A d_2 = 0$

② Идея метода сопряженных направлений:

n A-ортогональных направлений
+
процедуры линейного поиска

||
сходимость за n итераций

обозначения $r^k = b - A x^k$ (residual)

$b - A x^* = 0$ $e^k = x^k - x^*$ (error)

$r^k = -A e^k$

Лемма

d_0, \dots, d_{n-1}

и A -ортogonalных
напр.

$$x^{k+1} = x^0 + \sum_{i=0}^k \alpha^i d_i$$

α^i выбирается по процедуре Line Search

$$\alpha^i = \frac{d_i^T r_i}{d_i^T A d_i}$$

, то метод
сойдет
ровно за
и итераций.

$$e^0 = x^0 - x^* = \sum_{i=0}^{n-1} \delta^i d_i \quad (*)$$

$$x^0 + \sum_{i=0}^{n-1} \alpha^i d_i = x^*$$

фикс. k

умножаю на $(d_k^T A \cdot (*)$

$$\delta^i = -\alpha^i$$

$$d_k^T A e^0 = \sum_{i=0}^{n-1} \delta^i d_k^T A d_i$$

(из-за A -орт.)

$$d_k^T A e^0 = \delta^k d_k^T A d_k$$

$$d_k^T A \underbrace{\left(e^0 + \sum_{i=0}^{k-1} \alpha^i d_i \right)}_{e^k} = \delta^k d_k^T A d_k$$

$$e^k = e^0 + \sum_{i=0}^{k-1} d_i d_i$$

$$J^k = \frac{d_k^T A e^k}{d_k^T A d_k} = - \frac{d_k^T r^k}{d_k^T A d_k}$$

③ Целя CG:

метод сопряженных направлений
+

$d_0 \dots d_{n-1}$ получаются с помощью
(GS) из ^{ннз} векторов $u_0 \dots u_{n-1}$

+

в качестве $u_0 \dots u_{n-1}$ выбираются
связки $r_0 \dots r_{n-1}$

(GS) Bxog: u_0, \dots, u_{n-1} n AHS

$$d_0 = u_0$$

$$d_1 = u_1 - \widetilde{\Pi}_{d_0}(u_1)$$

$$d_i = u_i + \sum_{j=0}^{i-1} \beta_{ij} d_j, \quad (GS)$$

$$(B) \quad \beta_{ij} = - \frac{u_i^T A d_j}{d_j^T A d_j}$$

(4.1)

$$e^i = e^0 + \sum_{j=0}^{i-1} \alpha^j d_j$$

$$e^0 = x^0 - x^* = - \sum_{j=0}^{n-1} \alpha^j d_j$$

$$\equiv \sum_{j=0}^{n-1} -\alpha^j d_j + \sum_{j=0}^{i-1} \alpha^j d_j =$$

$$= \sum_{j=i}^{n-1} -\alpha^j d_j \quad (ER)$$

4.2 (ER) για Φ κ. κ για κ από 0 до i

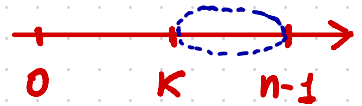
$$e^k = \sum_{j=k}^{n-1} -d^j d_j \quad \left(-d_i^T A\right) \cdot$$

$$-d_i^T A e^k = \sum_{j=k}^{n-1} d_i^j d_i^T A d_j$$

если
 $i < k$

$$-d_i^T A e^k = 0$$

$$d_i^T \cdot r^k = 0$$



Таким образом r^k перпендикулярен
всем предыдущим d_i

4.3 $r^{kT} (GS)$

$$d_i = u_i + \sum_{j=0}^{i-1} \beta_{ij} d_j$$

$$r^{kT} d_i = r^{kT} u_i + \sum_{j=0}^{i-1} \beta_{ij} r^{kT} d_j$$

$j < i$

