

Лекция 16. Итерационные методы для решения линейных систем 3

Максим Рахуба

ФКН ВШЭ
Основы матричных вычислений 20/21

Май 24, 2021

План

Сходимость CG

GMRES

Предобуславливание

Итог

Метод сопряженных градиентов (CG)

$$\mathbf{Ax}_* = \mathbf{b}, \quad \mathbf{A} = \mathbf{A}^T \succ 0.$$

Результаты из прошлой лекции

CG как оптимизация на подпространствах Крылова:

$$\mathbf{x}_k = \underset{\mathbf{x} \in \mathbf{x}_0 + \mathcal{K}_k(\mathbf{A}, \mathbf{r}_0)}{\operatorname{arg\,min}} \quad \|\mathbf{x} - \mathbf{x}_*\|_{\mathbf{A}}.$$

“ $\{\mathbf{r}_0, \mathbf{A}\mathbf{r}_0, \dots, \mathbf{A}^{k-1}\mathbf{r}_0\}$ ”

Отсюда мы получили “короткие” рекуррентные соотношения:

$$\mathbf{x}_k = \mathbf{x}_{k-1} + \alpha_k \mathbf{p}_k,$$

$$\mathbf{r}_k = \mathbf{r}_{k-1} - \alpha_k \mathbf{A} \mathbf{p}_k,$$

$$\mathbf{p}_{k+1} = \mathbf{r}_k + \beta_k \mathbf{p}_k.$$

$$\mathbf{r}_k \perp \mathbf{p}_k \Rightarrow \alpha_k$$

$$\mathbf{p}_k \perp_{\mathbf{A}} \mathbf{p}_{k+1} \Rightarrow \beta_k$$

Сходимость CG

Лемма

Пусть $A = A^T \succ 0$. Тогда для CG справедлива следующая оценка:

$$\|e_k\|_A \leq \min_{p_k: p_k(0)=1} \max_i |p_k(\lambda_i)| \|e_0\|_A.$$

$x_k = x_0$
 \leftarrow с.з. A
 $x_k = x_0$

$$\square \textcircled{1} x_k = x_0 + y, y \in K_k(A, r_0) \Rightarrow x_k = x_0 + q_{k-1}(A) r_0 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow r_k = b - Ax_k = b - A(x_0 + q_{k-1}(A) r_0) = \underbrace{(b - Ax_0)}_{r_0} - A q_{k-1}(A) r_0 =$$

$$= (I - A q_{k-1}(A)) r_0 = p_k(A) r_0, \quad p_k(0) = 1 \quad \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i \quad \text{с.в. A}$$

$$\textcircled{2} \|e_k\|_A^2 = (e_k, A e_k) = (A^{-1} r_k, r_k) = (A^{-1} p_k(A) r_0, p_k(A) r_0)$$

$A r_k = A(x_k - x_0) = b - Ax_k = r_k$

$$= \left(\sum_{i=1}^n c_i A^{-1} p_k(A) \varphi_i, \sum_{i=1}^n c_i p_k(A) \varphi_i \right) = \left(\sum c_i \frac{p_k(\lambda_i)}{\lambda_i} \varphi_i, \sum c_i p_k(\lambda_i) \varphi_i \right)$$

$$= \sum_i \sum_j c_i c_j \frac{p_k(\lambda_i) p_k(\lambda_j)}{\lambda_i} (\varphi_i, \varphi_j) = \sum_{i=1}^n c_i^2 \frac{p_k(\lambda_i)^2}{\lambda_i} \leq \max_i |p_k(\lambda_i)|^2 \sum_{i=1}^n \frac{c_i^2}{\lambda_i}$$

$(A^{-1} r_0, r_0) = \|e_0\|_A^2$
 $r_0 = A e_0$

$\textcircled{3}$ берем min

Сходимость CG

$$\|e_k\|_A \leq \min_{p_k: p_k(\sigma) = 1} \max_i |p_k(\lambda_i)| \|e_0\|_A$$

$$\max_i |p_k(\lambda_i)| \leq \max_{\lambda \in [\lambda_n, \lambda_1]} |p_k(\lambda)|.$$

Сходимость CG

$$\|e_k\|_A \leq \min_{p_k: p_k(\lambda) = 1} \max_i |p_k(\lambda_i)| \|e_0\|_A$$

$$\max_i |p_k(\lambda_i)| \leq \max_{\lambda \in [\lambda_n, \lambda_1]} |p_k(\lambda)|.$$

Поэтому для CG справедлива оценка, аналогичная оценке для метода Чебышёва:

$$\|e_k\|_A \leq 2 \left(\frac{\sqrt{\frac{\lambda_1}{\lambda_n}} - 1}{\sqrt{\frac{\lambda_1}{\lambda_n}} + 1} \right)^k \|e_0\|_A.$$

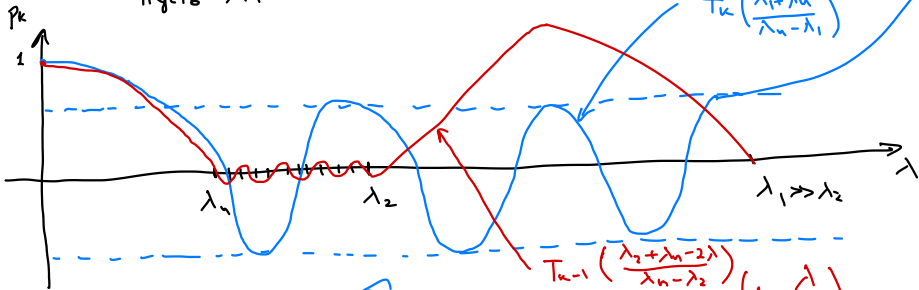
$\sqrt{\text{Cond}_2(A)}$ где $A = A^T > 0$

Но можно лучше!

Сходимость CG

Пусть $\lambda_1 \gg \lambda_2$

$$\frac{T_k \left(\frac{\lambda_1 + \lambda_n - 2\lambda}{\lambda_1 - \lambda_1} \right)}{T_k \left(\frac{\lambda_1 + \lambda_n}{\lambda_n - \lambda_1} \right)}$$



$$\frac{T_{k-1} \left(\frac{\lambda_2 + \lambda_n - 2\lambda}{\lambda_n - \lambda_2} \right)}{T_{k-1} \left(\frac{\lambda_2 + \lambda_n}{\lambda_n - \lambda_2} \right)} \left(1 - \frac{\lambda}{\lambda_1} \right)$$

T.ч. $\left| 1 - \frac{\lambda}{\lambda_1} \right| \leq 1 \quad \forall \lambda \in [0, \lambda_1]$

$$\|e_k\|_A \leq 2 \left(\frac{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} - 1}{\sqrt{\frac{\lambda_2}{\lambda_n}} + 1} \right)^{k-1} \|e_0\|_A$$

T.e. CG "искореняет" отдельные большие/маленькие с.з. $\|e_k\|$ может быть > 1

План

Сходимость CG

GMRES

Предобуславливание

Итог

Метод обобщенных минимальных невязок (GMRES)

симм. полож. опр.

$$Ax_* = b$$

$$A^T A x_* = A^T b$$

Но $\text{cond}_2(A^T A) = \text{cond}_2(A)^2 \gg \text{cond}_2(A)$

Общий случай: $A : \det(A) \neq 0$.

$$\begin{aligned}(Ax - b, Ax - b) &= (A(x - x_*), A(x - x_*)) = \\ &= (x - x_*, A^T A(x - x_*)) = \|x - x_*\|_{A^T A}\end{aligned}$$

//

$$x_k = \arg \min_{x \in x_0 + \mathcal{K}_k(A, r_0)} \|Ax - b\|_2.$$

“Короткие” формулы аналогичные CG получатся только при $A = A^T$. В этом случае метод называется minres.

Ортогонализация подпространств Крылова

Нам понадобится $\mathbf{Q}_k = [\mathbf{q}_1, \dots, \mathbf{q}_k]$ – ортогональный базис в $\mathcal{K}_k(\mathbf{A}, \mathbf{r}_0)$, полученный с помощью ГШ ортогонализации системы векторов $\{\mathbf{r}_0, \mathbf{A}\mathbf{r}_0, \dots, \mathbf{A}^{k-1}\mathbf{r}_0\}$.

Утверждение (соотношение Арнольди)

$$\boxed{A\mathbf{q}_1, \dots, A\mathbf{q}_k} = \mathbf{A}\mathbf{Q}_k = \mathbf{Q}_{k+1}\hat{\mathbf{H}}_k =$$

где $\hat{\mathbf{H}}_k \in \mathbb{R}^{(k+1) \times k}$ – верхняя хессенбергова.

$$A\mathbf{Q}_k = \mathbf{Q}_k \mathbf{H}_k + h_{k+1,k} \mathbf{q}_{k+1} \mathbf{e}_k^T$$

(0...01)

Ортогонализация подпространств Крылова

Нам понадобится $\mathbf{Q}_k = [\mathbf{q}_1, \dots, \mathbf{q}_k]$ – ортогональный базис в $\mathcal{K}_k(\mathbf{A}, \mathbf{r}_0)$, полученный с помощью ГШ ортогонализации системы векторов $\{\mathbf{r}_0, \mathbf{A}\mathbf{r}_0, \dots, \mathbf{A}^{k-1}\mathbf{r}_0\}$.

Утверждение (соотношение Арнольди)

$$\mathbf{A}\mathbf{Q}_k = \mathbf{Q}_{k+1}\hat{\mathbf{H}}_k$$

где $\hat{\mathbf{H}}_k \in \mathbb{R}^{(k+1) \times k}$ – верхняя хессенбергова.

$$\square \text{Im}(\mathbf{A}\mathbf{Q}_k) \subset \text{Im}(\mathbf{Q}_{k+1}), \text{ т.к. } \text{span}\{\mathbf{r}_0, \mathbf{A}\mathbf{r}_0, \dots, \mathbf{A}^{k-1}\mathbf{r}_0\} = \text{span}\{\mathbf{A}\mathbf{r}_0, \mathbf{A}^2\mathbf{r}_0, \dots, \mathbf{A}^k\mathbf{r}_0\}$$

$$\text{Но } \mathbf{A}\mathbf{q}_i \in \text{Im}(\mathbf{Q}_k), \quad i < k \Rightarrow \mathbf{A}\mathbf{q}_k \in \text{Im}(\mathbf{Q}_{k+1})$$

$$\begin{aligned} \mathbf{q}_{k+1} &= (\mathbf{I} - \mathbf{Q}_k \mathbf{Q}_k^T) \mathbf{A}\mathbf{q}_k = \mathbf{A}\mathbf{q}_k - \mathbf{Q}_k \mathbf{Q}_k^T \mathbf{A}\mathbf{q}_k = \\ &= \mathbf{A}\mathbf{q}_k - (\mathbf{q}_1^T \mathbf{A}\mathbf{q}_k) \mathbf{q}_1 - \dots - (\mathbf{q}_k^T \mathbf{A}\mathbf{q}_k) \mathbf{q}_k \end{aligned}$$

$$\mathbf{q}_{k+1} = \mathbf{q}_{k+1} / \|\mathbf{q}_{k+1}\|_2$$

$$\mathbf{A}\mathbf{q}_k = \underbrace{\text{const}}_{h_{k+1,k}} \cdot \mathbf{q}_{k+1} + \underbrace{(\mathbf{q}_1^T \mathbf{A}\mathbf{q}_k)}_{h_{1k}} \mathbf{q}_1 + \dots + \underbrace{(\mathbf{q}_k^T \mathbf{A}\mathbf{q}_k)}_{h_{kk}} \mathbf{q}_k$$

Ортогонализация подпространств Крылова

Следствие

Матрица $(Q_k^T A Q_k) \in \mathbb{R}^{k \times k}$ является верхней хессенберговой, а в случае $A = A^T$ — трехдиагональной.



$$A Q_k = Q_k H_k + h_{k+1,k} q_{k+1} e_k^T$$

$$Q_k^T A Q_k = H_k + h_{k+1,k} \cancel{Q_k^T} \cancel{q_{k+1}} e_k^T$$

симм. Верхнехесс. является Треугольной



GMRES

$$\mathbf{x}_k = \operatorname{argmin}_{\mathbf{x} \in \mathbf{x}_0 + \mathcal{K}_k(\mathbf{A}, \mathbf{r}_0)} \|\mathbf{A}\mathbf{x} - \mathbf{b}\|_2.$$

$$\|\mathbf{A}\mathbf{x} - \mathbf{b}\|_2 = \|\mathbf{A}(\mathbf{x}_0 + \mathbf{Q}_k \mathbf{c}) - \mathbf{b}\|_2 = \|\mathbf{A}\mathbf{Q}_k \mathbf{c} - \underbrace{(\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}_0)}_{\mathbf{r}_0}\|_2$$

$$= \|\mathbf{A}\mathbf{Q}_k \mathbf{c} - \mathbf{r}_0\|_2 = \|\mathbf{Q}_{k+1} \hat{\mathbf{H}}_k \mathbf{c} - \mathbf{r}_0\|_2 =$$

$$q_1 = \frac{\mathbf{r}_0}{\|\mathbf{r}_0\|_2} \Rightarrow \mathbf{r}_0 = \|\mathbf{r}_0\|_2 q_1 \quad \begin{pmatrix} b \\ 0 \\ \vdots \end{pmatrix}$$

$$= \|\mathbf{Q}_{k+1} \hat{\mathbf{H}}_k \mathbf{c} - \|\mathbf{r}_0\|_2 q_1\|_2 = \|\cancel{\mathbf{Q}_{k+1}} (\hat{\mathbf{H}}_k \mathbf{c} - \|\mathbf{r}_0\|_2 \mathbf{e}_1)\|_2$$

$$= \|\hat{\mathbf{H}}_k \mathbf{c} - \|\mathbf{r}_0\|_2 \mathbf{e}_1\|_2 \quad \text{— МНК}$$

$$\hat{\mathbf{H}}_k = \mathbf{U} \mathbf{R}$$

— QR разлож.

с помощью вращения Гивенса

получим $\mathcal{O}(k^2)$ вместо $\mathcal{O}(k^3)$

GMRES

Параметр `restart`

В отличие от `cg` и `minres`, в `gmres` на k -й итерации необходимо хранить $\mathcal{O}(k)$ векторов. Поэтому метод перезапускают каждые `restart` итераций, начиная с $\mathbf{x}_0 := \mathbf{x}_{\text{restart}}$.

План

Сходимость CG

GMRES

Предобуславливание

Итог

Предобуславливание

a.k.a. переобуславливание, preconditioning

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$$

$$\mathbf{P}_L^{-1}\mathbf{Ax} = \mathbf{P}_L^{-1}\mathbf{b}$$

$$(\mathbf{P}_L^{-1}\mathbf{AP}_R^{-1})(\mathbf{P}_R\mathbf{x}) = \mathbf{P}_L^{-1}\mathbf{b}$$

Получаем эквивалентную **предобусловленную** систему:

$$(\mathbf{P}_L^{-1}\mathbf{AP}_R^{-1})\mathbf{y} = \mathbf{P}_L^{-1}\mathbf{b}, \quad \mathbf{x} = \mathbf{P}_R^{-1}\mathbf{y},$$

где $\mathbf{P}_L, \mathbf{P}_R$ (левый и правый предобуславливатель):

- ▶ итерационный процесс с $\mathbf{P}_L^{-1}\mathbf{AP}_R^{-1}$ сходится быстро: $\text{cond}_2(\mathbf{P}_L^{-1}\mathbf{AP}_R^{-1}) \approx 1$, с.з. были кластеризованы и т.д.
- ▶ матвеки $\mathbf{P}_L^{-1}\mathbf{x}$ и $\mathbf{P}_R^{-1}\mathbf{x}$ быстро вычислять.

Примеры предобуславливателей

1. Пусть $\mathbf{A} = \mathbf{L} + \mathbf{D} + \mathbf{U}$.
 - ▶ Якоби ($\mathbf{P} = \mathbf{D}$)
 - ▶ Гаусс-Зейдель ($\mathbf{P} = \mathbf{L} + \mathbf{D}$)
 - ▶ послед. верхней релаксации ($\mathbf{P} = \omega^{-1}(\mathbf{D} + \omega\mathbf{L})$), ...
2. Блочные версии предобуславливателей из 1. Например, блочный Якоби:

$$\mathbf{P} = \begin{bmatrix} \mathbf{A}_{11} & & \\ & \ddots & \\ & & \mathbf{A}_{bb} \end{bmatrix}, \quad \text{где} \quad \mathbf{A} = \begin{bmatrix} \mathbf{A}_{11} & \dots & \mathbf{A}_{1b} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \mathbf{A}_{b1} & \dots & \mathbf{A}_{bb} \end{bmatrix}$$

3. Неполное разложение Холецкого или LU (incomplete LU, ILU). Отбрасываем заполнения:
 - ▶ По шаблону (e.g., оставляем ненул. элем. как в \mathbf{A}^k , $k \geq 1$).
 - ▶ и/или пренебрегая элементами \leq заданной величины (droptol параметр).
 - ▶ ...

Предобуславливание CG

Вообще говоря, нельзя использовать только левый или только правый предобуславливатели для CG:

$$\mathbf{P}^{-1}\mathbf{Ax} = \mathbf{P}^{-1}\mathbf{b},$$

так как $(\mathbf{P}^{-1}\mathbf{A})^T \neq \mathbf{P}^{-1}\mathbf{A}$.

Предобуславливание CG

Вообще говоря, нельзя использовать только левый или только правый предобуславливатели для CG:

$$\mathbf{P}^{-1}\mathbf{Ax} = \mathbf{P}^{-1}\mathbf{b},$$

так как $(\mathbf{P}^{-1}\mathbf{A})^T \neq \mathbf{P}^{-1}\mathbf{A}$.

Формально запишем $\mathbf{P} = \mathbf{C}^T\mathbf{C}$ и рассмотрим:

$$\mathbf{C}^{-T}\mathbf{AC}^{-1}\mathbf{y} = \mathbf{C}^{-1}\mathbf{b}.$$

Итоговые формулы CG можно привести к виду только с \mathbf{P}^{-1} (ДЗ).

План

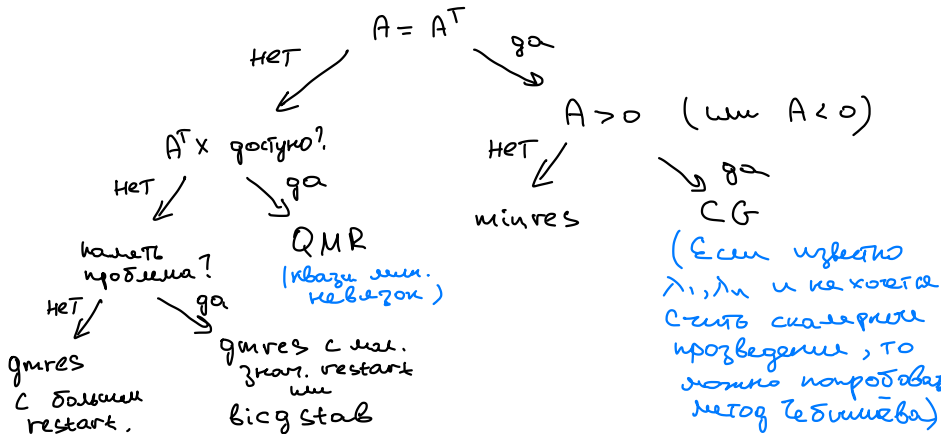
Сходимость CG

GMRES

Предобуславливание

Итог

Итог



Литература

- ▶ Saad Y., Iterative methods for sparse linear systems. SIAM, 2003.
- ▶ Лебедев В.И. Функциональный анализ и вычислительная математика, Физматлит, 2005.
- ▶ Тыртышников Е. Е. Методы численного анализа. – Академия, 2007. – 320 с.
- ▶ Demmel J. Applied numerical linear algebra. SIAM, 1997