

数值分析内部课程习题解答

第八章

SCAU DataHub

目录

1 Sparsity and structure	2
2 Power iteration	2
3 Inverse iteration	3
4 Krylov subspaces	5
5 GMRES	7
6 MINRES and conjugate gradients	8
7 Matrix-free iterations	9
8 Preconditioning	9

1 Sparsity and structure

Solution 1.1. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-1-sparsity-and-structure.ipynb`.

Solution 1.2. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-1-sparsity-and-structure.ipynb`.

Solution 1.3. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-1-sparsity-and-structure.ipynb`.

Solution 1.4. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-1-sparsity-and-structure.ipynb`.

Solution 1.5. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-1-sparsity-and-structure.ipynb`.

Solution 1.6. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-1-sparsity-and-structure.ipynb`.

2 Power iteration

Solution 2.1. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-2-power-iteration.ipynb`.

Solution 2.2. 给定

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{x}^{(1)} = \begin{bmatrix} 0.4 \\ 0.7 \end{bmatrix}.$$

注意到 \mathbf{A} 的作用是交换向量的两个分量, 因此

$$\mathbf{A}\mathbf{x}^{(1)} = \begin{bmatrix} 0.7 \\ 0.4 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{A}^2 = \mathbf{I} \Rightarrow \mathbf{A}^{2k}\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(1)}, \quad \mathbf{A}^{2k+1}\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{A}\mathbf{x}^{(1)}.$$

也就是说, 未归一化的幂迭代会在 $\mathbf{x}^{(1)}$ 与 $\mathbf{A}\mathbf{x}^{(1)}$ 之间来回跳动, 一般不会收敛到某个特征向量 (除非初值本身就是特征向量, 例如 $\mathbf{x}^{(1)} \propto [1, 1]^T$ 或 $\mathbf{x}^{(1)} \propto [1, -1]^T$)。

从 (8.2.2) 的角度也能看清原因: \mathbf{A} 的特征值为 $\lambda_1 = 1, \lambda_2 = -1$, 满足 $|\lambda_1| = |\lambda_2|$, 因此

$$\left| \frac{\lambda_2}{\lambda_1} \right| = 1,$$

对应 (8.2.2) 中的 $(\lambda_2/\lambda_1)^k$ 项不会衰减到 0, 幂迭代不具备“唯一主特征值主导”的收敛机制。

若按照算法 8.2.2 / Function 8.2.3 的归一化规则（用 $y = \mathbf{A}x$ 的最大分量做缩放），也会出现周期 2 的振荡：第一次迭代

$$\mathbf{y}^{(1)} = \mathbf{A}\mathbf{x}^{(1)} = \begin{bmatrix} 0.7 \\ 0.4 \end{bmatrix}, \quad m = 1, \quad \beta_1 = \frac{y_m^{(1)}}{x_m^{(1)}} = \frac{0.7}{0.4} = \frac{7}{4}, \quad \mathbf{x}^{(2)} = \frac{\mathbf{y}^{(1)}}{y_m^{(1)}} = \begin{bmatrix} 1 \\ \frac{4}{7} \end{bmatrix}.$$

第二次迭代

$$\mathbf{y}^{(2)} = \mathbf{A}\mathbf{x}^{(2)} = \begin{bmatrix} \frac{4}{7} \\ 1 \end{bmatrix}, \quad m = 2, \quad \beta_2 = \frac{y_m^{(2)}}{x_m^{(2)}} = \frac{1}{4/7} = \frac{7}{4}, \quad \mathbf{x}^{(3)} = \frac{\mathbf{y}^{(2)}}{y_m^{(2)}} = \begin{bmatrix} \frac{4}{7} \\ 1 \end{bmatrix}.$$

随后 $\mathbf{x}^{(k)}$ 在 $[1, \frac{4}{7}]^T$ 与 $[\frac{4}{7}, 1]^T$ 之间周期性切换， β_k 恒等于 $7/4$ ，并不会收敛到 ± 1 。

Solution 2.3. 编程题，代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-2-power-iteration.ipynb`.

Solution 2.4. 编程题，代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-2-power-iteration.ipynb`.

Solution 2.5. 编程题，代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-2-power-iteration.ipynb`.

3 Inverse iteration

Solution 3.1. 编程题，代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-3-inverse-iteration.ipynb`.

Solution 3.2. 给定

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1.1 & 1 \\ 0 & 2.1 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{x}_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}.$$

先注意到

$$\mathbf{A}\mathbf{x}_1 = \begin{bmatrix} 2.1 \\ 2.1 \end{bmatrix} = 2.1\mathbf{x}_1,$$

因此 \mathbf{x}_1 是 $\lambda = 2.1$ 的特征向量。

对任意移位 $s \neq 2.1$ ，(8.3.3) 的第一步需要解线性方程

$$(\mathbf{A} - s\mathbf{I})\mathbf{y}_1 = \mathbf{x}_1.$$

由于 $(\mathbf{A} - s\mathbf{I})\mathbf{x}_1 = (2.1 - s)\mathbf{x}_1$ ，可得

$$\mathbf{y}_1 = \frac{1}{2.1 - s}\mathbf{x}_1.$$

随后用无穷范数（或最大分量）归一化 \mathbf{y}_1 不会改变方向，因此一步迭代后的向量满足

$$\mathbf{x}_2 = \mathbf{x}_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix},$$

对 $s = 1, 2, 1.6$ 均成立。

Solution 3.3. 令

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{bmatrix}.$$

它满足 $\mathbf{A}^2 = -\mathbf{I}$, 因此特征值为 $\lambda = \pm i$, 对应特征向量均为复向量 (在实数域中不存在特征向量)。无移位逆迭代相当于反复作用 \mathbf{A}^{-1} ; 但 $\mathbf{A}^{-1} = -\mathbf{A}$ 仍是一个旋转矩阵, 迭代会产生周期性旋转而不是收敛。

从收敛判据 (8.3.4) 的角度看也一样: 当 $s = 0$ 时,

$$|\lambda_+ - s| = |i| = 1, \quad |\lambda_- - s| = |-i| = 1,$$

两者到移位点的距离相同, 不存在“唯一最近的特征值”, 因此逆迭代没有稳定的收敛方向。

取移位 $s = -1$ 也不能改善: 此时

$$|\lambda_{\pm} - s| = |\pm i + 1| = \sqrt{2},$$

仍然等距, (8.3.4) 的主导机制依旧缺失, 所以算法仍不会收敛到某个特征向量。

Solution 3.4. 先验证

$$\mathbf{A}_0 = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

在 $\lambda = 0$ 处有特征向量。由 $\mathbf{A}_0 \mathbf{v} = 0$ 得到 $v_1 + v_2 = 0$, 因此可取

$$\mathbf{v} = \begin{bmatrix} -1 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{A}_0 \mathbf{v} = 0.$$

现在考虑轻微扰动

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & \varepsilon \end{bmatrix}, \quad \mathbf{x}_k = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix},$$

并按 (8.3.3) (取零移位) 解

$$\mathbf{A} \mathbf{y}_k = \mathbf{x}_k.$$

第二行给出 $\varepsilon y_{k,2} = 1$, 所以 $y_{k,2} = 1/\varepsilon$; 代回第一行得

$$y_{k,1} = 1 - \frac{1}{\varepsilon} = \frac{\varepsilon - 1}{\varepsilon}.$$

因此

$$\mathbf{y}_k = \frac{1}{\varepsilon} \begin{bmatrix} \varepsilon - 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \frac{1}{\varepsilon} \begin{bmatrix} -1 + \varepsilon \\ 1 \end{bmatrix}.$$

当 $|\varepsilon|$ 很小时, $\|\mathbf{y}_k\|_{\infty} = \max\{|y_{k,1}|, |y_{k,2}|\} = 1/|\varepsilon|$, 故无穷范数归一化后

$$\frac{\mathbf{y}_k}{\|\mathbf{y}_k\|_{\infty}} = \begin{bmatrix} -1 + \varepsilon \\ 1 \end{bmatrix} = \mathbf{v} + \begin{bmatrix} \varepsilon \\ 0 \end{bmatrix}.$$

于是

$$\left\| \frac{\mathbf{y}_k}{\|\mathbf{y}_k\|_\infty} - \mathbf{v} \right\|_\infty = |\varepsilon|,$$

即归一化后的结果在无穷范数意义下与 \mathbf{v} (从而也与 \mathbf{v} 的某个倍数) 相差不超过 $|\varepsilon|$ 。

Solution 3.5. 编程题, 代码见 [numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-3-inverse-iteration.ipynb](#).

Solution 3.6. 编程题, 代码见 [numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-3-inverse-iteration.ipynb](#).

4 Krylov subspaces

Solution 4.1. 令

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}.$$

(a) 先取种子向量 $\mathbf{u} = \mathbf{e}_1 = [1, 0, 0, 0]^T$ 。因为 \mathbf{A} 的作用就是循环置换, 所以

$$\mathbf{Au} = \mathbf{Ae}_1 = \mathbf{e}_4, \quad \mathbf{A}^2\mathbf{u} = \mathbf{Ae}_4 = \mathbf{e}_3.$$

于是

$$K_3 = [\mathbf{u}, \mathbf{Au}, \mathbf{A}^2\mathbf{u}] = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}.$$

(b) 再取 $\mathbf{u} = \mathbf{1} = [1, 1, 1, 1]^T$ 。这里有个小观察: $\mathbf{A}\mathbf{1} = \mathbf{1}$, 所以 $\mathbf{A}^2\mathbf{1} = \mathbf{1}$ 。因此

$$K_3 = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix},$$

所以 $K_3 = \text{span}\{\mathbf{1}\}$, 也就是秩为 1。

Solution 4.2. 编程题, 代码见 [numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-4-krylov-subspaces.ipynb](#).

Solution 4.3. 由定义

$$K_m = \text{span}\{\mathbf{u}, \mathbf{Au}, \dots, \mathbf{A}^{m-1}\mathbf{u}\},$$

若 $\mathbf{x} \in K_m$, 则存在系数 c_0, \dots, c_{m-1} 使得

$$\mathbf{x} = \sum_{j=0}^{m-1} c_j \mathbf{A}^j \mathbf{u} = p(\mathbf{A}) \mathbf{u},$$

其中 $p(z) = \sum_{j=0}^{m-1} c_j z^j$ 是次数不超过 $m-1$ 的多项式。

Solution 4.4. 对 Function 8.4.7 (Arnoldi) 来说, 第 j 次外循环的主要开销为:

- 1) 计算一次稀疏矩阵-向量乘法 $\mathbf{v} = \mathbf{A}\mathbf{q}_j$, 代价约为 cn flops;
- 2) 正交化 (内循环 $i = 1, \dots, j$) 每一步包含一次内积与一次向量更新, 均为 $O(n)$;

若按每步约 $4n$ flops 估计, 则总计约 $4nj$ flops;

- 3) 再做一次范数 $\|\mathbf{v}\|$ 与一次归一化更新, 均为 $O(n)$ (合并记作 $O(n)$)。

因此第 j 步代价为 $cn + O(nj)$, 累加 $j = 1, \dots, m$ 得

$$\text{flops}(m) = cnm + 4n \sum_{j=1}^m j + O(nm) = cnm + 2nm(m+1) + O(nm),$$

其渐近主导项为 $O(nm^2)$ (当 m 增大时) 以及 $O(cnm)$ (来自稀疏 matvec)。

Solution 4.5. (a) 编程题, 代码见 [numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-4-krylov-subspaces.ipynb](#).

- (b) 取 $\mathbf{u} = [1, 1, 1, 1]^T$ 时会出现 breakdown, 直观上是因为 Krylov 子空间退化成一维: \mathbf{Au} 与 \mathbf{u} 共线, 正交化后剩余向量会变成零向量, 接下来归一化时需要除以 0, 从而产生 NaN, 算法就无法继续。

Solution 4.6. 记 $\mathbf{v}_0 = \mathbf{A}\mathbf{q}_j$ 。按 Arnoldi 的定义,

$$H_{ij} = \mathbf{q}_i^* \mathbf{v}_{i-1}, \quad \mathbf{v}_{i-1} = \mathbf{v}_0 - \sum_{k=1}^{i-1} H_{kj} \mathbf{q}_k.$$

而 Function 8.4.7 采用递推

$$S_{ij} = \mathbf{q}_i^* \left(\mathbf{v}_0 - \sum_{k=1}^{i-1} S_{kj} \mathbf{q}_k \right), \quad i = 1, \dots, j.$$

用归纳法: 当 $i = 1$ 时, $S_{1j} = \mathbf{q}_1^* \mathbf{v}_0 = H_{1j}$. 设对 $k < i$ 已有 $S_{kj} = H_{kj}$, 则 $\mathbf{v}_0 - \sum_{k=1}^{i-1} S_{kj} \mathbf{q}_k = \mathbf{v}_0 - \sum_{k=1}^{i-1} H_{kj} \mathbf{q}_k = \mathbf{v}_{i-1}$, 从而 $S_{ij} = \mathbf{q}_i^* \mathbf{v}_{i-1} = H_{ij}$. 故对所有 i 成立 $S_{ij} = H_{ij}$, 两种实现数学上等价。

Solution 4.7. (a) Arnoldi 恒等式 (8.4.6) 可以写成

$$\mathbf{AQ}_m = \mathbf{Q}_{m+1} \mathbf{H}_m,$$

其中 $\mathbf{Q}_{m+1} = [\mathbf{Q}_m, \mathbf{q}_{m+1}]$, \mathbf{H}_m 是 $(m+1) \times m$ 的上 Hessenberg 矩阵。两边左乘 \mathbf{Q}_m^* 得

$$\mathbf{Q}_m^* \mathbf{AQ}_m = \mathbf{Q}_m^* \mathbf{Q}_{m+1} \mathbf{H}_m = \begin{bmatrix} \mathbf{I}_m & \mathbf{0} \end{bmatrix} \mathbf{H}_m = \tilde{\mathbf{H}}_m,$$

这里 $\tilde{\mathbf{H}}_m$ 就是把 \mathbf{H}_m 的最后一行去掉后得到的 $m \times m$ 矩阵。

(b) 如果把特征值问题限制在 K_m 上, 可以取 $\mathbf{x} \approx \mathbf{Q}_m \mathbf{z}$ 。再从 $\mathbf{Ax} \approx \lambda \mathbf{x}$ 两边左乘 \mathbf{Q}_m^* , 得到

$$\mathbf{Q}_m^* \mathbf{A} \mathbf{Q}_m \mathbf{z} \approx \lambda \mathbf{z}.$$

再用上一小问得到的 $\mathbf{Q}_m^* \mathbf{A} \mathbf{Q}_m = \tilde{\mathbf{H}}_m$, 就得到低维的近似特征值问题

$$\tilde{\mathbf{H}}_m \mathbf{z} \approx \lambda \mathbf{z}.$$

(c) 编程题, 代码见 [numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-4-krylov-subspaces.ipynb](#).

5 GMRES

Solution 5.1. 取

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{b} = \mathbf{e}_1.$$

(a) $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ 由观察得精确解

$$\mathbf{x} = \mathbf{e}_2 = [0, 1, 0, 0]^T.$$

(b) 对 $m = 1, 2, 3$, Krylov 子空间

$$K_m = \text{span}\{\mathbf{b}, \mathbf{Ab}, \dots, \mathbf{A}^{m-1}\mathbf{b}\} \subset \text{span}\{\mathbf{e}_1, \mathbf{e}_4, \mathbf{e}_3\},$$

所以 \mathbf{Ax}_m 里不可能出现 \mathbf{e}_1 分量来抵消右端 $\mathbf{b} = \mathbf{e}_1$, 残差最小化只能选 $\mathbf{x}_m = \mathbf{0}$ 。于是

$$\mathbf{x}_1 = \mathbf{x}_2 = \mathbf{x}_3 = \mathbf{0}.$$

当 $m = 4$ 时, $K_4 = \mathbb{R}^4$, 精确算术下 GMRES 一定能拿到精确解:

$$\mathbf{x}_4 = \mathbf{e}_2.$$

Solution 5.2. 由 $x_m \in K_m$ 知存在次数不超过 $m - 1$ 的多项式 p 使得 $\mathbf{x}_m = p(\mathbf{A})\mathbf{b}$ (见 8.4.3)。因此

$$\mathbf{r}_m = \mathbf{b} - \mathbf{Ax}_m = (\mathbf{I} - \mathbf{Ap}(\mathbf{A}))\mathbf{b} = q(\mathbf{A})\mathbf{b},$$

其中 $q(z) = 1 - zp(z)$, 次数不超过 m , 且 $q(0) = 1$ 。

Solution 5.3. 若 $\text{rank}(K_n) = n$, 则 $K_n = \mathbb{R}^n$ 。方程 $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ 的精确解 \mathbf{x} 属于 K_n 。GMRES 在 K_m 上最小化残差范数; 当 $m = n$ 时, 由于可达到残差为 0 的点, 因此在精确算术下 GMRES 至多 n 步收敛到精确解。

Solution 5.4. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-5-gmres.ipynb`.

Solution 5.5. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-5-gmres.ipynb`.

Solution 5.6. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-5-gmres.ipynb`.

6 MINRES and conjugate gradients

Solution 6.1. 目标是保证 $\|\mathbf{r}_m\|_2/\|\mathbf{b}\|_2 \leq 10^{-4}$.

- (a) 特征值为 $-100, -99, \dots, -1, 1, 2, \dots, 100$, 用 (8.6.2)。有 $\kappa_+ = 100, \kappa_- = 100$ 所以 $\|\mathbf{r}_m\|_2/\|\mathbf{b}\|_2 \leq (99/101)^{\lfloor m/2 \rfloor}$. 算一下得到可取 $m \geq 922$ 。
- (b) 特征值为 $-100, 1, 2, \dots, 100$, 用 (8.6.2)。 $\kappa_+ = 100$ 且 $\kappa_- = 1$, 所以 $\|\mathbf{r}_m\|_2/\|\mathbf{b}\|_2 \leq (9/11)^{\lfloor m/2 \rfloor}$ 从这里可取 $m \geq 92$ 。
- (c) 特征值为 $1, 2, \dots, 100$ (SPD), 用 (8.6.4)。 $\kappa = 100$, 所以 $\|\mathbf{r}_m\|_2/\|\mathbf{b}\|_2 \leq 2(9/11)^m$ 从这里可取 $m \geq 50$ 。

Solution 6.2. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-6-minres-and-conjugate-gradients.ipynb`.

Solution 6.3. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-6-minres-and-conjugate-gradients.ipynb`.

Solution 6.4. 迭代次数经验上与 $\sqrt{\kappa(\mathbf{A})}$ 成正比。若 $\kappa(\mathbf{A}(t)) = O(t^2)$, 则 $\sqrt{\kappa(\mathbf{A}(t))} = O(t)$ 。因此从 $t = 200$ 到 $t = 300$, 迭代次数按比例增长, 估计为

$$60 \times \frac{300}{200} = 90.$$

Solution 6.5. 给定实对称矩阵 \mathbf{A} 与向量 \mathbf{b} , 令 $\phi(\mathbf{u}) = \mathbf{u}^T \mathbf{A} \mathbf{u} - 2\mathbf{u}^T \mathbf{b}$.

- (a) 若 $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$, 则 $\phi(\mathbf{x} + \mathbf{v}) - \phi(\mathbf{x}) = \mathbf{v}^T \mathbf{Av}$.
- (b) 假设 \mathbf{x} 是一个局部极小点, 若 \mathbf{A} 为 SPD, 则对任意 $\mathbf{v} \neq 0$ 有 $\mathbf{v}^T \mathbf{Av} > 0$, 所以 ϕ 在 \mathbf{x} 处取得唯一的全局最小值。
- (c) 令 $\mathbf{v} = \mathbf{u} - \mathbf{x}$, 则 $\phi(\mathbf{u}) - \phi(\mathbf{x}) = \|\mathbf{u} - \mathbf{x}\|_{\mathbf{A}}^2$ (其中 $\|\mathbf{w}\|_{\mathbf{A}} = \sqrt{\mathbf{w}^T \mathbf{Aw}}$)。
- (d) 由上一小问可知, 最小化 ϕ 等价于最小化 $\|\mathbf{u} - \mathbf{x}\|_{\mathbf{A}}$ 。而 CG 的 \mathbf{x}_m 正是在仿射 Krylov 子空间 $\mathbf{x}_0 + K_m$ 上, 让 $\|\mathbf{u} - \mathbf{x}\|_{\mathbf{A}}$ 最小的解, 所以也等价于让 $\phi(\mathbf{u})$ 在 $\mathbf{x}_0 + K_m$ 上最小。

Solution 6.6. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-6-minres-and-conjugate-gradients.ipynb`.

7 Matrix-free iterations

Solution 7.1. 由 (8.7.3) 有 $\text{blur}(X) = B^k X C^k$ 。对任意 X, Y 与标量 α , $\text{blur}(X + Y) = \text{blur}(X) + \text{blur}(Y)$, $\text{blur}(\alpha X) = \alpha \text{blur}(X)$, 故 blur 满足 (8.7.1) 的线性性条件。

Solution 7.2. (a) 置换变换, 线性。

(b) 累积求和 (下三角全 1 矩阵), 线性。

(c) 加常数项, $f(\mathbf{0}) \neq \mathbf{0}$, 所以是非线性。

(d) $f(\alpha x) = |\alpha|f(x)$, 一般不满足齐次性, 所以是非线性。

Solution 7.3. 对标准基 \mathbf{e}_j 计算 $f(\mathbf{e}_j) = \mathbf{A}\mathbf{e}_j$, 得到 \mathbf{A} 的第 j 列; 拼接所有列即可重构 \mathbf{A} 。

Solution 7.4. 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-7-matrix-free-iterations.ipynb`.

Solution 7.5. (a) 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-7-matrix-free-iterations.ipynb`.

(b) 若 \mathbf{B} 为 SPD, 则 $\mathbf{B} = \mathbf{Q}\Lambda\mathbf{Q}^T$, 从而 $\mathbf{B}^k = \mathbf{Q}\Lambda^k\mathbf{Q}^T$, 所以 $\kappa(\mathbf{B}^k) = \kappa(\mathbf{B})^k$ 。

(c) $k \rightarrow \infty$ 时条件数会指数增长, 去模糊就会变得非常病态、噪声也会被明显放大; 同时 Krylov 方法收敛也更慢, 所以通常要配合正则化或早停。

Solution 7.6. (a) $f_i(x) = \sum_{j=1}^i x_j$, 因此 $f(x + y) = f(x) + f(y)$, $f(\alpha x) = \alpha f(x)$, 所以是线性的。

(b) 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-7-matrix-free-iterations.ipynb`.

(c) 编程题, 代码见 `numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-7-matrix-free-iterations.ipynb`.

8 Preconditioning

Solution 8.1. 设 $\mathbf{M} = \mathbf{R}^T \mathbf{R}$ (\mathbf{R} 可逆), 令 $\mathbf{C} = \mathbf{R}^{-T} \mathbf{A} \mathbf{R}^{-1}$ 。则

$$\mathbf{M}^{-1} \mathbf{A} = (\mathbf{R}^T \mathbf{R})^{-1} \mathbf{A} = \mathbf{R}^{-1} \mathbf{R}^{-T} \mathbf{A} = \mathbf{R}^{-1} \mathbf{C} \mathbf{R},$$

即 $\mathbf{M}^{-1} \mathbf{A}$ 与 \mathbf{C} 相似, 故二者特征值相同。

Solution 8.2. 编程题, 代码见 [numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-8-preconditioning.ipynb](#).

Solution 8.3. 编程题, 代码见 [numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-8-preconditioning.ipynb](#).

Solution 8.4. 编程题, 代码见 [numerical-analysis-seminar-datahub/solution/code/ch8/8-8-preconditioning.ipynb](#).