

# 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， $\beta_k$  恒等于  $7/4$ ，并不会收敛到  $\pm 1$ 。

**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

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

于是

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

(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

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

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:  $\mathbf{A}\mathbf{u}$  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, 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

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

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

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

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

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

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  $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ , 则  $\phi(\mathbf{x} + \mathbf{v}) - \phi(\mathbf{x}) = \mathbf{v}^T \mathbf{A} \mathbf{v}$ .
- (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  $\mathbf{v}^T \mathbf{A} \mathbf{v} > 0$ , 所以  $\phi$  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  $\|\mathbf{w}\|_{\mathbf{A}} = \sqrt{\mathbf{w}^T \mathbf{A} \mathbf{w}}$ )。
- (d) 由上一小问可知, 最小化  $\phi$  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  $\alpha$ ,  $\text{blur}(X+Y) = \text{blur}(X) + \text{blur}(Y)$ ,  $\text{blur}(\alpha X) = \alpha \text{blur}(X)$ , 故  $\text{blur}$  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  $\mathbf{B} = \mathbf{Q}\mathbf{\Lambda}\mathbf{Q}^T$ , 从而  $\mathbf{B}^k = \mathbf{Q}\mathbf{\Lambda}^k\mathbf{Q}^T$ , 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`.