

计算方法B

Little Wolf

2024 年 10 月 13 日

1 线性方程组的直接解法

题目. 1. 求下三角矩阵的逆矩阵的详细算法

解答. 下三角矩阵 L 可逆, 因为行列式是对角元乘积, 因此所有对角元均不为零

考虑 $LX = I$, 已知下三角矩阵的逆矩阵一定是下三角矩阵 **逐列进行计算**:

对 (j, j) , 有 $l_{jj}x_{jj} = 1 \iff x_{jj} = \frac{1}{l_{jj}}$

读 (i, j) , 是 L 的第 i 行的非零元是 $(1 : i)$, X 的第 j 列的非零元是 $(j : n)$, 不妨取 $i > j$, 那么有:

$$\sum_{k=j}^i l_{ik}x_{kj} = 0 \iff x_{ij} = -\frac{\sum_{k=j}^{i-1} l_{ik}x_{kj}}{l_{ii}}$$

我们已知 x_{jj} , 取 $i = j + 1$, 得到 $x_{j+1,j} = -\frac{l_{j+1,j}x_{jj}}{l_{jj}}$

下面取 $i = j + 2$, 得到 $x_{j+2,j} = -\frac{\sum_{k=j}^{j+1} l_{j+2,k}x_{kj}}{l_{jj}}$, 依此下去, 得到 X 矩阵在第 j 列的 (j, n) 的元素, 注意 X 矩阵的 $X(1 : j - 1, j)$ 都是0.

因此, 完整的算法如下:

□

Algorithm 1 下三角矩阵求逆

Input: 满秩的下三角矩阵 L

Output: 逆矩阵 L^{-1}

初始化 L^{-1} , 全零矩阵

for $j = 1 : n$ **do**

$$x_{jj} = \frac{1}{l_{jj}}$$

for $i = j + 1 : n$ **do**

$$x_{i,j} = -\frac{\sum_{k=j}^{i-1} l_{ik}x_{kj}}{l_{ii}}$$

end for

end for

Return L^{-1}

题目. 4. 确定一个 3×3 的高斯变换 L , 使得

$$L \begin{bmatrix} 2 \\ 3 \\ 4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 7 \\ 8 \end{bmatrix}$$

解答. 第二行加上了第一行成二, 第三行加上了第一行成二, 因此

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 1 \end{pmatrix} = I - l_1 e_1^T, \quad l_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ -2 \\ -2 \end{pmatrix}$$

□

题目. 5. 如果 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 有三角分解, 并且都是非奇异的, 那么 $A = LU$ 分解得到的 L 和 U 是唯一的.

解答. 不妨假设分解是不唯一的, 有非奇异单位下三角矩阵 L_1, L_2 , 非奇异上三角矩阵 U_1, U_2 使得 $L_1 U_1 = L_2 U_2 \iff L_2^{-1} L_1 = U_2 U_1^{-1}$, $L_2^{-1} L_1$ 是单位下三角, $U_2 U_1^{-1}$ 是上三角
因此 $L_2^{-1} L_1 = U_2 U_1^{-1} = I \iff L_1 = L_2, U_1 = U_2$

□

题目. 8. 设 $A = [a_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 是严格对角占优矩阵, 即

$$|a_{kk}| > \sum_{j=1, j \neq k}^n |a_{kj}|, \quad k = 1, \dots, n$$

又假设经过一步 Gauss 消去之后, A 有如下形状:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & \alpha_1^T \\ 0 & A_2 \end{bmatrix}$$

证明: 矩阵 A_2 仍然是严格对角占优矩阵. 由此推断, 对于严格对角占优矩阵来说, 用 Gauss 消去法和列主元 Gauss 消去法可以得到同样的结果.

解答. 设矩阵

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ \beta & A_{22} \end{pmatrix}$$

那么做一步 Gauss 消元就是左乘 $L = I - l_1 e_1^T$

$$(I - l_1 e_1^T) A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -l_1 & I_{n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ \beta & A_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ \beta - a_{11} l_1 & A_{22} - l_1 \alpha^T \end{pmatrix}$$

通过 $\beta - a_{11} l_1 = 0$, 得到 $\beta = a_{11} l_1$, 因此

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ \beta - a_{11} l_1 & A_{22} - l_1 \alpha^T \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ 0 & A_{22} - \frac{1}{a_{11}} \beta \alpha^T \end{pmatrix} := A^{(1)}$$

因此 $A^{(1)}(i, j) = a'_{ij} = a_{ij} - \frac{a_{i1} a_{1j}}{a_{11}}, \forall 1 \leq i, j \leq n$.

因此对于矩阵 A_2 , 考虑 $2 \leq k \leq n$, 有

$$\begin{aligned} \sum_{j=2, j \neq k}^n |a'_{kj}| &= \sum_{j=2, j \neq k}^n \left| a_{kj} - \frac{a_{k1} a_{1j}}{a_{11}} \right| \leq \sum_{j=2, j \neq k}^n |a_{kj}| + \left| \frac{a_{k1}}{a_{11}} \right| \sum_{j=2, j \neq k}^n |a_{1j}| \\ &< |a_{kk}| - a_{k1} + \left| \frac{a_{k1}}{a_{11}} \right| (|a_{11}| - |a_{1k}|) \\ &= |a_{kk}| - \left| \frac{a_{k1} a_{1k}}{a_{11}} \right| \leq \left| a_{kk} - \frac{a_{k1} a_{1k}}{a_{11}} \right| = |a'_{kk}| \end{aligned}$$

因此 A_2 是严格对角占优的.

因此, 在高斯消去法的第 $k-1$ 步后, 因为右下角的矩阵是严格对角占优的, 所以 $A^{(k-1)}$ 第 k 列的 k 之后绝对值最大元素就是 $|a_{kk}^{(k-1)}|$, 因此列主元得到的结果是不交换, 即与正常 Gauss 消去法得到一样的结果.

□

题目. 10. A 是正定矩阵, 对 A 执行一步Gauss消去得到:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_1^T \\ 0 & A_2 \end{pmatrix}$$

证明: A_2 是正定矩阵.

解答. A 是正定矩阵, 但是 A 不一定是对称矩阵

但由于 $x^T A x = x^T A^T x = 0$ (since 这是一个标量), 所以 $x^T (\frac{A-A^T}{2}) x = 0$, 因此 $x^T (\frac{A+A^T}{2}) x = 0$

反过来, $x^T (\frac{A+A^T}{2}) x = 0$, 那么 $x^T (\frac{A-A^T}{2}) x = 0$, 有 $x^T (\frac{A+A^T}{2}) x = x^T A x = 0$

因此我们不妨假设正定矩阵 A 是对称的.

对于正定矩阵 A , 经过一步Gauss消元之后得到:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ \alpha & A_{22} \end{pmatrix} \Rightarrow LA = \begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ 0 & A_{22} - \frac{1}{a_{11}} \alpha \alpha^T \end{pmatrix}$$

要证明 A_2 正定, 即:

$$x^T (A_{22} - \frac{1}{a_{11}} \alpha \alpha^T) x = 0, \quad \forall x \in \mathbb{R}^{n-1}$$

根据条件: (注意, 这里可以取 $\sqrt{a_{11}}$ 是因为 A 是正定矩阵, 所有对角元都是正的)

$$\begin{aligned} \begin{pmatrix} y & x^T \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ \alpha & A_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y \\ x \end{pmatrix} &= a_{11} y^2 + 2yx^T \alpha + x^T A_{22} x \\ &= a_{11} y^2 + 2yx^T \alpha + \frac{1}{a_{11}} (x^T \alpha)^2 + x^T (A_{22} - \frac{1}{a_{11}} \alpha \alpha^T) x \\ &= (\sqrt{a_{11}} y + \frac{x^T \alpha}{\sqrt{a_{11}}})^2 + x^T (A_{22} - \frac{1}{a_{11}} \alpha \alpha^T) x \geq 0 \end{aligned}$$

取 $y = -\frac{x^T \alpha}{\sqrt{a_{11}}}$, 得到:

$$\begin{aligned} &(\sqrt{a_{11}} y + \frac{x^T \alpha}{\sqrt{a_{11}}})^2 + x^T (A_{22} - \frac{1}{a_{11}} \alpha \alpha^T) x \\ &= x^T (A_{22} - \frac{1}{a_{11}} \alpha \alpha^T) x \geq 0 \end{aligned}$$

且取0当且仅当 $x = 0$, 得证. □

解答. 订正的解法: 因为正定矩阵不一定是对称矩阵

考虑:

$$\begin{aligned} \begin{pmatrix} x & y^T \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ \beta & A_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} &= a_{11} x^2 + x \alpha^T y + x y^T \beta + x^T A_{22} x \\ &= (\sqrt{a_{11}} x + \frac{1}{\sqrt{a_{11}}} y^T \beta) (\sqrt{a_{11}} x + \frac{1}{\sqrt{a_{11}}} \alpha^T y) + y^T (A_{22} - \frac{1}{a_{11}} \beta \alpha^T) y \end{aligned}$$

取 $x = -\frac{y^T \alpha}{\sqrt{a_{11}}}$, 有:

$$\begin{pmatrix} x & y^T \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_{11} & \alpha^T \\ \beta & A_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = y^T \underbrace{(A_{22} - \frac{1}{a_{11}} \beta \alpha^T)}_{A_2} y$$

因此取任意的向量 $y \in \mathbb{R}^{n-1}$, 有 $y^T A_2 y \geq 0$

且 $y^T A_2 y = 0 \iff y = 0$

因此 A 正定可以推出 A_2 正定. □

题目. 14. 假定已知 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 的三角分解 $A = LU$, 设计算法来计算 A^{-1} .

解答. 形式上: $A^{-1} = U^{-1}L^{-1}$

方法一: 根据第1题的算法, 我们有了下三角矩阵求逆的算法, 那么可以得到 L^{-1} , 以及 $(U^T)^{-1} = (U^{-1})^T$

自然就得到了 $A^{-1} = ((U^T)^{-1})^T L^{-1}$.

这样的计算复杂度是 $O(n^3) + O(n^3) + O(n^3) = O(n^3)$, 注意加法的最后一个是矩阵乘法

方法二: 因为 $AA^{-1} = I$, 那么 A^{-1} 的第 j 列是 $Ax_j = e_j$ 的解, 即 $LUx_j = e_j$ 的解, 那么先解 $Ly = e_j$, 再解 $Ux_j = y$ 就可以解出 x_j .

这样的计算复杂度是 $n \cdot O(n^2) = O(n^3)$, 因为前代法和回代法的复杂度都是 $O(n^2)$

绷: 题目是求 $A^{-1}(i:j)$, 那么直接用方法二即可:

$Ax_j = e_j$ 的解向量的第 i 个元素, $O(n^2)$ □

题目. 19. 若 $A = LL^T$ 是 A 的 Cholesky 分解, 试证: L 的 i 阶顺序主子阵 L_i 正好是 A 的 i 阶顺序主子阵 A_i 的 Cholesky 因子.

解答. 根据 Cholesky 分解, 有:

$$A = LL^T = \begin{pmatrix} L_i & 0 \\ L_{21} & L_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} L_i^T & L_{21}^T \\ 0 & L_{22}^T \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} L_i L_i^T & L_i L_{21}^T \\ L_{21} L_i^T & L_{22} L_{22}^T \end{pmatrix}$$

因此自然有: $A_i = L_i L_i^T$ □

2 线性方程组的敏度分析

题目. 2. 证明: 当且仅当 x 和 y 线性相关且 $x^T y \geq 0$ 时, 才有:

$$\|x + y\|_2 = \|x\|_2 + \|y\|_2$$

解答. (\Rightarrow): 已知 $y = kx$, $x^T y \geq 0$, 那么 $y = kx$, $k \geq 0$, 那么等式成立:

$$\|x + y\|_2 = (1 + k)\|x\|_2 = \|x\|_2 + \|y\|_2$$

(\Leftarrow): 已知等式成立, 考虑 y 关于 x 的正交分解 $y = kx + (y - kx)$, $k = \frac{x^T y}{x^T x}$, 又因为等式成立, 两边平方后代入:

$$\begin{aligned} \|x + y\|_2^2 &= (1 + k)^2 \|x\|_2^2 + \|y - kx\|_2^2 \\ \|x\|_2^2 + \|y\|_2^2 + 2\|x\|_2\|y\|_2 &= \|x\|_2^2 + k^2\|x\|_2^2 + \|y - kx\|_2^2 + 2\|x\|_2\|y\|_2 \\ \|x + y\|_2 &= \|x\|_2 + \|y\|_2 \Rightarrow k\|x\|_2 = \|kx + y - kx\|_2 \\ &\Rightarrow \|y - kx\|_2^2 = 0 \iff y = kx \end{aligned}$$

因此 x 和 y 线性相关, 又因为:

$$\|x + y\|_2 = |1 + k|\|x\|_2 = (1 + |k|)\|x\|_2$$

故 $k \geq 0$, 即 $x^T y \geq 0$. □

题目. 3. 证明: 如果 $A = [a_1, \dots, a_n]$ 是按列分块的, 那么

$$\|A\|_F^2 = \|a_1\|_2^2 + \dots + \|a_n\|_2^2$$

解答.

$$\|A\|_2 = \sum_{j=1}^n \left(\sum_{i=1}^n a_{ij}^2 \right) = \sum_{j=1}^n \|a_j\|_2^2$$

得证 □

题目. 4. 证明:

$$\begin{aligned} \|AB\|_F &\leq \|A\|_2 \|B\|_F \\ \|AB\|_F &\leq \|A\|_F \|B\|_2 \end{aligned}$$

解答. 方法一: 考虑 $\|AB\|_F^2 = \text{tr}(B^* A^* AB)$

对于 Hermite 矩阵 A^*A , 首先, 它的对角元都是非负实数(因为第 i 个对角元是 A 的第 i 列的模平方)
其次, 根据谱定理, 它可以酉对角化, 即存在酉矩阵 U , 使得 $A^*A = U^*DU$, D 是对角矩阵, 且对角元都是非负实数.

因此有:

$$\begin{aligned} \|AB\|_F^2 &= \text{tr}(B^* A^* AB) = \text{tr}(B^* U^* D U B) = \text{tr}(D B^* U^* U B) \\ &\leq \max_i (d_{ii}) \text{tr}(B^* U^* U B) = \max_i (d_{ii}) \text{tr}(U^* B^* B U) \\ &= \max_i (d_{ii}) \text{tr}(B^* B) = \|A\|_2^2 \|B\|_F^2 \end{aligned}$$

同理有:

$$\begin{aligned} \|AB\|_F^2 &= \text{tr}(B^* A^* AB) = \text{tr}(A^* B^* B A) = \text{tr}(A^* \tilde{U}^* \tilde{D} \tilde{U} A) = \text{tr}(\tilde{D} A^* \tilde{U}^* \tilde{U} A) \\ &\leq \max_i (\tilde{d}_{ii}) \text{tr}(A^* \tilde{U}^* \tilde{U} A) = \max_i (\tilde{d}_{ii}) \text{tr}(\tilde{U}^* A^* A \tilde{U}) \\ &= \max_i (\tilde{d}_{ii}) \text{tr}(A^* A) = \|B\|_2^2 \|A\|_F^2 = \|A\|_F^2 \|B\|_2^2 \end{aligned}$$

上面的方法用到的性质有:

- 矩阵乘积的 trace 中, 乘积可以互换
- 矩阵的 trace 在相似变化下保持不变, 因为 $\text{tr}(U^*CU) = \text{tr}(U^*UC) = \text{tr}(C)$.

方法二:

考虑 $\|AB\|_F^2 = \sum_{i=1}^n \|AB[i, :]\|_2^2$, 而 AB 的第 i 行就是 A 的第 i 行乘 B : $AB[i, :] = \alpha_i^T B$, 因此

$$\|AB\|_F^2 = \sum_{i=1}^n \|AB[i, :]\|_2^2 = \sum_{i=1}^n \|\alpha_i^T B\|_2^2 \leq \sum_{i=1}^n \|\alpha_i^T\|_2^2 \|B\|_2^2 = \|A\|_F^2 \|B\|_2^2$$

换一个角度, AB 的第 j 列就是 A 乘上 B 的第 j 列: $AB[:, j] = A\beta_j$, 因此:

$$\|AB\|_F^2 = \sum_{j=1}^n \|AB[:, j]\|_2^2 = \sum_{j=1}^n \|A\beta_j\|_2^2 \leq \sum_{j=1}^n \|A\|_2^2 \|\beta_j\|_2^2 = \|A\|_2^2 \|B\|_F^2$$

这里用到了:

- 矩阵范数和向量范数的相容性: $\|Ax\|_2 \leq \|A\|_2 \|x\|_2$

□

题目的注记. (1) F 范数(平方)的两种表示: $\|A\|_F^2 = \sum_{i,j} |a_{ij}|^2 = \text{tr}(A^T A)$, 注意在复矩阵的情况下为 $\text{tr}(A^* A)$, 共轭转置.

(2) 共轭转置不变的复矩阵, 即Hermite矩阵, 是可以酉对角化的(即, 实矩阵意义下的正交对角化)

(3) $A^T A$ 的特征值都是非负实数

题目. 8. 若 $\|A\| < 1$, 且 $\|I\| = 1$, 证明:

$$\|(I - A)^{-1}\| \leq \frac{1}{1 - \|A\|}$$

解答. 因为 $\|A\| < 1$, 且任意的矩阵范数都大于等于谱半径, 因此 $\rho(A) \leq \|A\| < 1$

因为 $\rho(A) < 1 \iff \sum_{k=0}^{\infty} A^k$ 收敛, 因此 $\sum_{k=0}^{\infty} A^k$ 存在

因为 $(I - A)(I + A + \cdots + A^k) = I - A^{k+1}$, 且 $\|A^{k+1}\| \leq \|A\|^{k+1} \rightarrow 0 \Rightarrow A^{k+1} \rightarrow 0$

因此可以证明: $(I - A) \sum_{k=0}^{\infty} A^k = I$, 即 $I - A$ 可逆, $(I - A)^{-1} = \sum_{k=0}^{\infty} A^k$

注意题目条件 $\|I\| = 1$, 我们有

$$\|(I - A)^{-1}\| = \left\| \sum_{k=0}^{\infty} A^k \right\| \leq \sum_{k=0}^{\infty} \|A^k\| \leq \sum_{k=0}^{\infty} \|A\|^k = \frac{\|I\| \cdot (1 - \lim_{k \rightarrow \infty} \|A\|^k)}{1 - \|A\|} = \frac{1}{1 - \|A\|}$$

□

题目的注记. 需要记住的结论:

- A 的任意矩阵范数大于等于谱半径: $\rho(A) \leq \|A\|$, 即, 这一条对任意矩阵成立
- A 给定, 谱半径是矩阵(算子)范数的下确界, $\forall \epsilon > 0$, 存在算子范数, 使得 $\|A\| \leq \rho(A) + \epsilon$
- $\lim_{k \rightarrow \infty} A^k = 0 \iff \sum_{k=0}^{\infty} A^k$ 收敛 $\iff \rho(A) < 1$, 若收敛, $(I - A)^{-1} = \sum_{k=0}^{\infty} A^k$

题目. 11. 设

$$A = \begin{bmatrix} 375 & 374 \\ 752 & 750 \end{bmatrix}$$

(1) 计算 A^{-1} 和 $\kappa_{\infty}(A)$

(2) 选择 $b, \delta b, x, \delta x$, 使得

$$Ax = b, \quad A(x + \delta x) = b + \delta b$$

而且 $\frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}}$ 很小, 但 $\frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}}$ 很大

(2) 选择 $b, \delta b, x, \delta x$, 使得

$$Ax = b, \quad A(x + \delta x) = b + \delta b$$

而且 $\frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}}$ 很小, 但 $\frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}}$ 很大

解答. 观察矩阵, 设 $a = 374$, 那么:

$$A = \begin{bmatrix} a & a - 1 \\ 2(a + 1) & 2a \end{bmatrix}$$

记住了二阶矩阵求逆的标准公式:

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}^{-1} = \frac{1}{|ad - bc|} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix}$$

因此有:

$$A^{-1} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 2a & 1-a \\ -2a-2 & a \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 375 & -187 \\ -376 & 187.5 \end{pmatrix}$$

计算 $\kappa_{\infty}(A) = \|A\|_{\infty} \|A^{-1}\|_{\infty}$, 有(行范数计算)

$$\kappa_{\infty}(A) = \|A\|_{\infty} \|A^{-1}\|_{\infty} = (752 + 750) \cdot (376 + 187.5) = 846377$$

(2) 考虑先进行灵敏度分析, $A(x + \delta x) = b + \delta b$, 因为 $Ax = b$, 所以 $\delta x = A^{-1}\delta b$, 因此有 $\|\delta x\|_{\infty} \leq \|A^{-1}\|_{\infty} \|\delta b\|_{\infty}$, 两边同时除以 $\|b\|_{\infty} \leq \|A\|_{\infty} \|x\|_{\infty}$, 有:

$$\begin{aligned} \frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|A\|_{\infty} \|x\|_{\infty}} &\leq \frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} \leq \|A^{-1}\|_{\infty} \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} \\ \Rightarrow \frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} &\leq \|A\|_{\infty} \|A^{-1}\|_{\infty} \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = \kappa(A) \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} \end{aligned}$$

虽然我们已知 $\kappa(A)$ 很大, 但这似乎对我们的构造没有什么帮助. 因为这个不等式是一个关于上下界的估计, 但实际值可以不在等号附近.

好的思路: 因为矩阵 A 的条件数很大(实际上是 $\|A\|_{\infty}$ 和 $\|A^{-1}\|_{\infty}$ 都不小), 所以对于 $A\delta x = \delta b$ (已知 δx , 算 δb) 和 $\delta x = A^{-1}\delta b$ (已知 δb , 算 δx), 即使已知的对象比较小, 被计算的部分也会被放得很大.

取 $x = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$, 那么 $b = Ax = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$, 先取 $\delta b = \begin{pmatrix} \epsilon \\ 0 \end{pmatrix}$, 计算得到 $\delta x = A^{-1}\delta b = \begin{pmatrix} 375\epsilon \\ -376\epsilon \end{pmatrix}$, 那么 ($\epsilon > 0$)

$$\begin{aligned} \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} &= \frac{\epsilon}{2}, \quad \frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = \frac{376\epsilon}{1} = 376\epsilon \\ \epsilon = 1 &\Rightarrow \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = \frac{1}{2}, \quad \frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = 376 \end{aligned}$$

(3) 类似于(2), 取 $x = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$, 那么 $b = Ax = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$, 先取 $\delta x = \begin{pmatrix} \epsilon \\ 0 \end{pmatrix}$, 计算 $\delta b = A\delta x = \begin{pmatrix} 375\epsilon \\ 752\epsilon \end{pmatrix}$, 那么 ($\epsilon > 0$)

$$\begin{aligned} \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} &= \frac{752\epsilon}{2}, \quad \frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = \frac{\epsilon}{1} = \epsilon \\ \epsilon = 1 &\Rightarrow \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = 376, \quad \frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = 1 \end{aligned}$$

□