

数値解析 定期試験 '15.07/23

1. $2n \times n$ 行列 A, B と n 次元列ベクトル x, y が与えられたとする. $n = 10^3$ とする.

1) $z = xy^T x$ の計算法 $z = (xy^T)x$ と $z = x(y^T x)$ の計算量を比較せよ. (10点)

2) $q = x^T A^T B x$ の効率的な計算法を示し, 計算量を述べよ. (10点)

2. n 次正則行列 A と n 次元列ベクトル b, b_1, b_2 が与えられている.

1) 方程式 $Ax = b$ を解く LU 分解法の計算法と計算量を示せ. (10点)

2) 方程式
$$\begin{pmatrix} A^2 & O \\ I & 2I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \end{pmatrix}$$
 を解く効率的な計算法と計算量を示せ. (10点)

3. 線形方程式を解く逆行列法の欠点を述べよ. (10点)

4. 方程式 $f(x) = \log x - \cos x = 0$ を 2 分法で解く. 解を $x = \alpha$ とする. 初期区間を $[a_0, b_0]$ とし, 区間列 $\{[a_k, b_k]\}_{k \geq 1}$ を 2 分法のアルゴリズムに従って作ってゆく. このとき, 区間中点を $c_k = (a_k + b_k)/2$ とする.

1) 区間 $[1, \pi/2]$ が初期区間として適切であることを示せ. (10点)

2) $|c_k - \alpha| \leq 10^{-3}$ が保証できる整数 k で, 最小のものを示せ. (10点)

5. 方程式 $f(x) = x^2 - \frac{a}{x} = 0$ ($a > 0$) の解は a の立方根 $\alpha = \sqrt[3]{a}$ である. x_0 ($0 < x_0 < \alpha$) を初期値としてニ

ュートン法で作られる近似解の列を $\{x_k\}_{k \geq 0}$, 誤差を $e_k = x_k - \alpha$ とする. 初期値 x_0 が $0 < x_0 < \alpha$ を満たすとき, $\{x_k\}_{k \geq 0}$ は単調増加して α に収束することを示そう.

1) x_k から x_{k+1} を計算する反復式 $x_{k+1} = x_k + \delta_k$, $\delta_k = \frac{x_k(a - x_k^3)}{2x_k^3 + a}$ を導け. (10点)

2) 関係式 $e_{k+1} = \left(\frac{x_k + \alpha}{2x_k^3 + a} \right) e_k^3$ を示せ. (10点)

ヒント：反復式の両辺から α を引き, $a = \alpha^3$ を代入, 因数分解.

3) $0 < x_k < \alpha$ なら, $x_k < x_{k+1} < \alpha$ となることを示せ. (10点)

ヒント：1), 2) を用いて, $x_{k+1} - x_k = \delta_k$, $\alpha - x_{k+1} = -e_{k+1}$ の符号を調べる.

3) の命題と帰納法を用いて, $0 < x_0 < \alpha$ なら $\{x_k\}_{k \geq 0}$ は単調増加して α に収束することが分かる.

解答

1. 1) $\mathbf{z} = (\mathbf{xy}^T)\mathbf{x}$: $A = \mathbf{xy}^T \in \mathbb{R}^{n \times n}$ (n^2 flops), $\mathbf{z} = A\mathbf{x}$ (n^2 flops). 計 $2n^2 = 2 \times 10^6$ flops.

$\mathbf{z} = \mathbf{x}(\mathbf{y}^T\mathbf{x})$: $a = \mathbf{y}^T\mathbf{x} \in \mathbb{R}$ (n flops), $\mathbf{z} = \mathbf{x}a$ (n flops). 計 $2n = 2 \times 10^3$ flops.

以上より後者が効率的.

2) $\mathbf{q} = \mathbf{x}^T A^T B \mathbf{x}$: $\mathbf{y} = B\mathbf{x} \in \mathbb{R}^{2n}$ ($2n^2$ flops), $\mathbf{z} = A^T \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n$ ($2n^2$ flops), $\mathbf{q} = \mathbf{x}^T \mathbf{z} \in \mathbb{R}$ (n flops).

計 $4n^2 + n \cong 4 \times 10^6$ flops.

2. 1) 計算法: (1) LU分解: $A = P^{-1}LU$ ($\frac{1}{3}n^3 + O(n^2)$ flops).

(2) LU求解: $\mathbf{x} = A^{-1}\mathbf{b}$ (n^2 flops)

の2ステップで方程式を解く. 計算量は $\frac{1}{3}n^3 + O(n^2)$ flops である.

2) 方程式をブロック成分ごとに書くと, $A^2 \mathbf{x}_1 = \mathbf{b}_1$, $\mathbf{x}_1 + 2\mathbf{x}_2 = \mathbf{b}_2$. $\therefore \mathbf{x}_2 = \frac{1}{2}(\mathbf{b}_2 - \mathbf{x}_1)$.

(1) A をLU分解. : $\frac{1}{3}n^3 + O(n^2)$ flops.

(2) $\mathbf{u} = A^{-1}\mathbf{b}_1$ をLU求解で計算. : n^2 flops.

(3) $\mathbf{x}_1 = A^{-1}\mathbf{u}$ をLU求解で計算. : n^2 flops.

(4) $\mathbf{b}'_2 = \mathbf{b}_2 - \mathbf{x}_1$ を計算. : 0 flops.

(5) $\mathbf{x}_2 = \frac{1}{2}\mathbf{b}'_2$ をベクトル・スカラー積で計算. : n flops.

で計算できる. 計算量は $\frac{1}{3}n^3 + O(n^2)$ flops.

3. (1) 計算量がLU分解法の約3倍(遅い). (2) メモリ使用量が多い(高い). (3) 精度が悪い(まずい).

4. 1) $f(1) = 0 - \cos 1 < 0$, $f(\pi/2) = \log \frac{\pi}{2} - 0 > 0$. $\therefore f(1)f(\pi/2) < 0$. \therefore \exists ξ に, 適切.

2) $2^9 = 512 < \frac{\pi/2 - 1}{10^{-3}} = 5.7 \dots \times 10^2 < 1024 = 2^{10}$ より,

$$k = \left\lceil \log_2 \frac{b_0 - a_0}{\varepsilon} \right\rceil - 1 = \left\lceil \log_2 \frac{\pi/2 - 1}{10^{-3}} \right\rceil - 1 = 10 - 1 = 9.$$

5. 1) $\delta_k = -\frac{f(x_k)}{f'(x_k)} = -\frac{x_k^2 - \alpha x_k^{-1}}{2x_k + \alpha x_k^{-2}} = \frac{x_k(a - x_k^3)}{2x_k^3 + a}$.

2) $a = \alpha^3$ \exists ξ ,

$$\begin{aligned} e_{k+1} &= x_{k+1} - \alpha = x_k + \frac{x_k(a - x_k^3)}{2x_k^3 + a} - \alpha = \frac{x_k(2x_k^3 + a) + \alpha^3 x_k - x_k^3 - \alpha(2x_k^3 + \alpha^3)}{2x_k^3 + a} = \frac{x_k^4 - 2\alpha x_k^3 + 2\alpha^3 x_k - \alpha^4}{2x_k^3 + a} \\ &= \frac{x_k^4 - \alpha^4 - 2\alpha x_k(x_k^2 - \alpha^2)}{2x_k^3 + a} = \frac{(x_k^2 + \alpha^2 - 2\alpha x_k)(x_k^2 - \alpha^2)}{2x_k^3 + a} = \frac{(x_k + \alpha)(x_k - \alpha)^3}{2x_k^3 + a} = \left(\frac{x_k + \alpha}{2x_k^3 + a} \right) e_k^3. \end{aligned}$$

3) $0 < x_k < \alpha$ より, $a - x_k^3 > 0$ ゆえ, $x_{k+1} - x_k = \delta_k = \frac{x_k(a - x_k^3)}{2x_k^3 + a} > 0$.

また, $x_k - \alpha < 0$ ゆえ, $x_{k+1} - \alpha = e_{k+1} = \left(\frac{x_k + \alpha}{2x_k^3 + a}\right)e_k^3 = \left(\frac{x_k + \alpha}{2x_k^3 + a}\right)(x_k - \alpha)^3 < 0$ である.

ゆえに, $x_k < x_{k+1} < \alpha$ である.