

授業コード：77386-001,73305-001	<参照物> ノート：1冊. A4以下体裁不問. 教科書：1冊. 何でもよし. 電卓：1台. 通信機能無し.	回収：解答用紙のみ
---------------------------	--	-----------

## 数値解析 定期試験 '16.07/28

1.  $3n \times n$  行列  $A, B$  と  $n$  次元列ベクトル  $x$  が与えられたとする.  $n = 10^3$  とする.
    - 1)  $q = x^T A^T A x$  の効率的な計算法を示し, 計算量を示せ. (10点)
    - 2)  $C = AB^T A$  の計算法  $C = (AB^T)A$  と  $C = A(B^T A)$  の計算量を比較せよ. (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  $\begin{pmatrix} A & A \\ O & A \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \end{pmatrix}$  を解く効率的な計算法と計算量を示せ. (10点)
  
  3. LU 分解法における部分ピボット選択法の効果を述べよ. (10点)
  
  4. 方程式  $f(x) = \tan x - \cos x = 0$  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  $[0, \pi/4]$  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  $f(x) = \exp x - 2 = 0$  を考える. ここで,  $\exp x = e^x$  である. 解は  $x = \alpha = \log 2$  である.  $x_0 \equiv \alpha$  を初期値としてニュートン法で作られる近似解の列を  $\{x_k\}_{k \geq 0}$  とする. 初期値  $x_0$  が  $\alpha < x_0$  を満たすとき,  $\{x_k\}_{k \geq 0}$  は単調減少して  $\alpha$  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  $x_{k+1} = x_k + 2\exp(-x_k) - 1$  を導け. (10点)
    - 2)  $\alpha < x_k$  なら,  $x_{k+1} < x_k$  となることを示せ. (10点)
    - 3)  $\alpha < x_k$  なら,  $\alpha < x_{k+1}$  となることを示せ. (10点)

ヒント3) :  $x > \alpha$  で  $u(x) = x + 2e^{-x} - 1 - \log 2 > 0$  を示す.  $u(\alpha) = 0$  と  $u'(x) > 0$  ( $x > \alpha$ ) を使う.
- 2), 3) の命題と帰納法を用いて,  $\alpha < x_0$  なら  $\{x_k\}_{k \geq 0}$  は単調減少して  $\alpha$  に収束することが分かる.

## 解答

1. 1)  $q = (Ax)^T (Ax)$  で計算 ( $x^T A^T = (Ax)^T$ ).  $y = Ax \in \mathbb{R}^{3n}$  ( $3n \times n = 3n^2$  flops),  $q = y^T y$  ( $3n$  flops).

計  $3n^2 + 3n = 3.003 \times 10^6$  flops.

2) ①  $C = (AB^T)A$ :  $D = AB^T$  ( $3n \times n \times 3n = 9n^3$  flops),  $C = DA$  ( $3n \times 3n \times n = 9n^3$  flops).

計  $9n^3 + 9n^3 = 18n^3 = 18 \times 10^9$  flops.

②  $C = A(B^T A)$ :  $D = B^T A$  ( $n \times 3n \times n = 3n^3$  flops),  $C = AD$  ( $3n \times n \times n = 3n^3$  flops).

計  $3n^3 + 3n^3 = 6n^3 = 6 \times 10^9$  flops.

②は①の1/3の計算量であり、①より優れた計算法である。

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:  $x = A^{-1}b$  ( $n^2$  flops) ((1)で計算した  $P, L, U$  を使う.)

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,  $Ax_1 + Ax_2 = b_1, Ax_2 = b_2$ .  $\therefore Ax_1 = b_1 - b_2$ .

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

(2)  $c = b_1 - b_2$  を計算. :  $0$  flops.

(3)  $x_1 = A^{-1}c$  をLU求解で計算. :  $n^2$  flops.

(4)  $x_2 = A^{-1}b_2$  をLU求解で計算. :  $n^2$  flops.

で計算できる. 計算量は  $\frac{1}{3}n^3 + O(n^2)$  flops.  $A$  を一度LU分解して(3), (4)二度使う.

(別解) 方程式をブロック成分ごとに書くと,  $Ax_1 + Ax_2 = b_1, Ax_2 = b_2$ .  $\therefore A(x_1 + x_2) = b_1$ .

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

(2)  $s = A^{-1}b_1$  ( $s = x_1 + x_2$ ) をLU求解で計算. :  $n^2$  flops.

(3)  $x_2 = A^{-1}b_2$  をLU求解で計算. :  $n^2$  flops.

(4)  $x_1 = s - x_2$  を計算. :  $0$  flops.

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

3. (1) ピボットが0になることを防ぐ. (2) 丸め誤差の伝播を小さくする.

4. 1)  $f(0) = \frac{\tan 0}{0} - \frac{\cos 0}{1} < 0, f(\pi/4) = \frac{\tan(\pi/4)}{1} - \frac{\cos(\pi/4)}{1/\sqrt{2}} > 0. \therefore f(0)f(\pi/4) < 0.$  ゆえに, 適切.

2)  $2^9 = 512 < \frac{b_0 - a_0}{\varepsilon} = \frac{\pi/4 - 0}{10^{-3}} = 785. \dots < 1024 = 2^{10}$  より,

$$k = \left\lceil \log_2 \frac{b_0 - a_0}{\varepsilon} \right\rceil - 1 = \left\lceil \log_2 \frac{\pi/4 - 0}{10^{-3}} \right\rceil - 1 = 10 - 1 = 9.$$

$$5. 1) x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)} = x_k - \frac{\exp x_k - 2}{\exp x_k} = x_k + 2 \exp(-x_k) - 1.$$

$$2) x_k > \alpha = \log 2 \text{ より, } e^{x_k} > e^\alpha = 2 \text{ である,}$$

$$x_k - x_{k+1} = x_k - \underbrace{(x_k + 2e^{-x_k} - 1)}_{x_{k+1}} = 1 - 2e^{-x_k} = \frac{e^{x_k} - 2}{e^{x_k}} > 0. \therefore x_{k+1} < x_k.$$

$$3) u(x) = x + 2e^{-x} - 1 - \underbrace{\log 2}_\alpha \text{ とおく. } u(x_k) = x_{k+1} - \alpha \text{ である.}$$

$$u(\alpha) = \alpha + 2e^{-\log 2} - 1 - \alpha = 0,$$

$$u'(x) = 1 - 2e^{-x} > 0 \quad (x > \alpha)$$

より,  $x_k > \alpha$  なら,

$$x_{k+1} - \alpha = u(x_k) = u(x_k) - \underbrace{u(\alpha)}_0 = \int_\alpha^{x_k} u'(x) dx > 0.$$

である,  $x_{k+1} > \alpha$ .