

算法設計

1997/07/22

1.

$$-0.02x_1 + x_2 + 5x_3 = 7.02$$

$$4x_1 + 5x_2 + x_3 = 7$$

$$x_1 + x_2 + x_3 = 0$$

について、精度を 10 進 3 桁とし、ガウスの消去法により解を求めよ。ピボット選択を行なう場合と行なわない場合の 2 通りを考えよ。

2. n 次の実正方行列 A について、ガウスの消去法を応用することにより、 $A = LU$ の形に分解できること、および、そのための条件を示せ。ここで、 L は対角成分が 1 である下三角行列、 U は上三角行列である。

3. n 次の実正方行列 A について、Householder 変換の列 Q_1, Q_2, \dots, Q_{n-2} を用いて

$$A_1 = Q_{n-2} \cdots Q_2 Q_1 A Q_1 Q_2 \cdots Q_{n-2}$$

が上 Hessenberg 行列 ($i > j + 1$ である i, j 成分が 0 である行列) となるように変換出来ることを示せ。さらに、 $n - 1$ 個の Givens 変換の列 G_1, G_2, \dots, G_{n-1} を用いることにより、

$$A_1 = G_1 G_2 \cdots G_{n-1} R$$

の形に分解されることを示せ。ここで、 R は上三角行列である。ただし、Householder 変換 H とは、単位行列 I 、ある単位ベクトル u を用いて $H = I - 2uu^T$ と表される行列のことであり、Givens 変換とは、ある $0 \leq \theta < 2\pi, 1 \leq p \neq q \leq n$ を用いて、

$$q_{ij} = \begin{cases} \cos \theta & i = j \in \{p, q\} \\ \sin \theta & i = p, j = q \\ -\sin \theta & i = q, j = p \\ 1 & i = j \notin \{p, q\} \\ 0 & \text{その他} \end{cases}$$

と表される行列のことである。

4. 2次元の領域 Ω とその境界 $\Gamma_q, \Gamma_u (\Gamma_1 \cup \Gamma_u = \partial\Omega)$ において

$$\frac{\partial}{\partial x} \left(k \frac{\partial u(x, y)}{\partial x} \right) + \frac{\partial}{\partial y} \left(k \frac{\partial u(x, y)}{\partial y} \right) + f(x, y) = 0 \text{ for } (x, y) \in \Omega$$

$$k \frac{\partial u}{\partial n} = q(x, y) \text{ for } (x, y) \in \Gamma_q, u(x, y) = g(x, y) \text{ for } (x, y) \in \Gamma_u$$

によって与えられる熱伝導方程式の定常解 $u(x, y)$ は、任意の $v(x, y) \in \{u \mid \int_{\Omega} (|v|^2 + |\frac{\partial v}{\partial x}|^2 + |\frac{\partial v}{\partial y}|^2) d\Omega < \infty, v(x, y) = 0 \text{ if } (x, y) \in \Gamma_u\}$ に対して、

$$- \int_{\Omega} \left(k \frac{\partial v}{\partial x} \frac{\partial u}{\partial x} + k \frac{\partial v}{\partial y} \frac{\partial u}{\partial y} \right) d\Omega + \int_{\Omega} v f d\Omega + \int_{\Gamma} v q ds = 0$$

を満たすことを示せ。ただし、 $\frac{\partial u}{\partial n}$ は外向き法線方向の微分、 $\int d\Omega$ は面積分、 $\int ds$ は線積分をあらわすものとする。

5. 2分木について、各節点が整数値を持っており、この値は右の枝にある節点の値を越えず、左の枝にある節点の値よりは大きいとする。以下の問いに答えよ。

(a) 2分木の表現に適したデータ構造を示し、この2分木に新たな節点(値)を追加する操作について説明せよ。

(b) n 個の節点を持つ2分木の操作を n 回行なうことにより構成する。この際、 n 個の値の順序はランダムに選ばれと仮定し、2分木を構成するために必要な比較操作の平均回数 $C(n)$ は、 $O(n \log n)$ であることを示せ。ただし、 $\sum_{i=1}^n \frac{1}{i} \simeq \log_e n$ に注意せよ。

(c) T を2分木とし、 $LIST(T)$ を次のように再帰的に定義された関数であるとする。 $LIST(T)$ は、節点の値を小さい順に並べたものを返すことを示せ。ただし、 T_l, T_r は、それぞれ T の根の左右の部分木を表す。

$LIST(T)$

T が空でない時

$LIST(T_l), T$ の根の値, $LIST(T_r)$ を返す。

T が空の時

何も返さない。