

**Appello 4 di Analisi Numerica, a.a. 2010-2011**  
**16/6/2011**

**Esercizio 1.** Dati tre vettori  $u, v, w \in \mathbb{R}^n$ , con  $n \geq 4$ , si consideri la matrice  $A = (a_{i,j})$  di dimensione  $n$  con elementi  $a_{i,i} = u_i$ ,  $i = 1, \dots, n$ ,  $a_{i,i+1} = v_i$ ,  $a_{i+1,i} = w_i$ ,  $i = 1, \dots, n-1$ ,  $a_{1,n} = w_n$ ,  $a_{n,1} = v_n$ ,  $a_{i,j} = 0$  altrove. Ad esempio, per  $n = 4$  vale

$$A = \begin{bmatrix} u_1 & v_1 & 0 & w_4 \\ w_1 & u_2 & v_2 & 0 \\ 0 & w_2 & u_3 & v_3 \\ v_4 & 0 & w_3 & u_4 \end{bmatrix}$$

Si descriva un algoritmo per il calcolo della somma degli elementi diagonali di  $A^2$  che impieghi non più di  $\gamma_1 n + \gamma_2$  operazioni aritmetiche, con  $\gamma_1, \gamma_2$  costanti. Si scriva una *function* nella sintassi di Octave che implementi tale algoritmo. (Facoltativo) Dare un algoritmo in cui  $\gamma_1 = 4$  e dimostrarne la stabilità all'indietro.

**Esercizio 2.** Siano  $A = (a_{i,j})$  e  $M = (m_{i,j})$  matrici  $n \times n$  tali che  $m_{i,i} = a_{i,i}$  per  $i = 1, \dots, n$ ,  $m_{i+1,i} = a_{i+1,i}$ ,  $i = 1, \dots, n-1$ ,  $m_{i,j} = 0$  altrove. Si consideri il metodo iterativo per risolvere il sistema lineare  $Ax = b$  definito dal partizionamento  $A = M - N$ .

- a) Si dimostri che se  $A$  oppure  $A^T$  è fortemente dominante diagonale o irriducibilmente dominante diagonale, allora il metodo è convergente.
- b) (Facoltativo) Nel caso in cui  $a_{i,j} = 1$  per  $i \neq j$  e  $a_{i,i} = n$  si dimostri che il metodo iterativo converge più velocemente del metodo di Jacobi.

**Esercizio 3.** Si supponga di avere a disposizione un metodo per il calcolo del valore di  $e^x$  dato  $x$ . Per poter approssimare il logaritmo naturale  $\alpha = \log(a)$  di un numero  $a$  tale che  $1 < a < e$ , si considerino le iterazioni del tipo  $x_{k+1} = g(x_k)$ ,  $x_0 \in [0, 1]$ , dove  $g(x)$  è una delle seguenti funzioni

$$g_1(x) = x + 1 - \frac{1}{a}e^x, \quad g_2(x) = x + \frac{3}{2} - \frac{2}{a}e^x + \frac{1}{2a^2}e^{2x}$$

a) Si studi la convergenza locale delle due successioni generate in questo modo con attenzione all'ordine e alla monotonia, e si determini quale delle due è più efficiente dal punto di vista computazionale supponendo che il calcolo dell'esponenziale costi l'equivalente di 20 operazioni aritmetiche.

b) Si supponga che il valore effettivamente calcolato di  $e^x$  sia affetto da un errore minore o uguale a  $\delta$  mentre le altre operazioni aritmetiche sono svolte in modo esatto. Si determini una limitazione al primo ordine in  $\delta$  degli errori di approssimazione forniti dai due metodi.

c) (Facoltativo) Fra tutti i metodi definiti da  $g(x) = x + p(e^x)$ , dove  $p(t)$  è un polinomio di grado al più  $m$ , determinare quello che garantisce il massimo ordine di convergenza e quello che dà la massima efficienza.