

CALCOLO NUMERICO  
Corso di Laurea in Informatica  
A.A. 2017/2018 – Correzione Prova in Itinere 04/04/2018

---

NOME	COGNOME	MATRICOLA
------	---------	-----------

---

**Esercizio 1**

1. Si ha  $f(y) = (y - 2)^2/2$  da cui

$$|\epsilon_{in}| \doteq \left| \frac{2y(y-2)}{(y-2)^2} \right| |\epsilon_x| \leq \frac{2|y|}{|y-2|} u.$$

Dal grafico di  $g(y) = 2|y|/|y-2|$  segue che il calcolo è mal condizionato in un intorno di  $y = 2$ .

2. Si ha

$$\text{Var}(x, y) = \frac{(x - y)^2}{2} = x^2 + y^2 - \frac{(x + y)^2}{2}.$$

3. Posto  $z = (2 + y)/2$ , nel primo algoritmo il contributo dell'errore commesso nel calcolo di  $z$  si annulla e quindi si ottiene

$$|\epsilon_{alg_1}| \leq 4u,$$

e dunque l'algoritmo è stabile. Per il secondo algoritmo si ha

$$|\epsilon_{alg_2}| \leq \frac{3y^2 + 8 + (2 + y)^2}{\text{Var}(2, y)} u,$$

e dunque l'algoritmo è instabile in un intorno di  $y = 2$ .

**Esercizio 2**

1. Segue dal teorema di Gershgorin calcolando i cerchi per riga.
2. Le sottomatrici principali di testa di ordine  $1, \dots, n - 1$  sono triangolari inferiori con elementi uguali ad 1 sulla diagonale principale.
3. Impostando le equazioni del teorema di esistenza ed unicità si ottiene  $L = (l_{i,j})$  e  $U = (u_{i,j})$  con

$$l_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{se } i = j; \\ -1/2 & \text{se } i - j = 1; \\ 0 & \text{altrimenti.} \end{cases}$$

e

$$u_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{se } i = j < n; \\ \sum_{k=1}^i 2^{k-i} \alpha_k & \text{se } j = n, i < n; \\ 1 + \sum_{k=1}^{n-1} 2^{k-n} \alpha_k & \text{se } j = n, i = n; \\ 0 & \text{altrimenti.} \end{cases}$$

4. Si ha  $\det(A) = \det(U) = 1 + \sum_{k=1}^{n-1} 2^{k-n} \alpha_k$ . Il risultato si ottiene anche sviluppando il determinante con la regola di Laplace sull'ultima colonna di  $A$ .

5. Per il coefficiente di amplificazione  $c_i$  relativo a  $\alpha_i$  si ha

$$|c_i| = \frac{2^{i-n} |\gamma_i|}{|\det(A)|}, \quad 1 \leq i \leq n-1.$$

Per il denominatore si ha

$$|\det(A)| = \left| 1 + \sum_{k=1}^{n-1} 2^{k-n} \alpha_k \right| \geq 1 - \sum_{k=1}^{n-1} 2^{k-n} |\alpha_k| \geq 1 - \sum_{k=1}^{n-1} 2^{k-n-1} \geq 1/2$$

da cui

$$|c_i| \leq 2^{i-n}, \quad 1 \leq i \leq n-1.$$

```
6. function [y] = mat_prod(a, b)
n=length(b);
y=zeros(n,1);
y(1)=b(1)+a(1)*b(n);
for k=1:n-1
    y(k)=b(k)-0.5*b(k-1)+a(k)*b(n);
end
y(n)=b(n)-0.5*b(n-1);
end
```