

# Calcolo Numerico

## Soluzioni del Foglio di Esercizi #1

Gianna Del Corso <gianna.delcorso@unipi.it>

Marzo 2022

Lo studente che consegnerà gli esercizi assegnati durante l'anno e dimostrerà in sede di orale di averli svolti in sufficiente autonomia può aumentare il voto della prova orale fino a 3 punti in uno degli appelli dell'anno accademico 2019/2020.

### Esercizi Gruppo 1

*Esercizio 1.* Si dimostri che la seguente funzione  $f : \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{R}, n \geq 2$

$$f(\mathbf{x}) = |x_1 - x_2| + \|\mathbf{x}\|_\infty$$

è una norma.

*Soluzione 1.* Per dimostrare che  $f(x)$  è una norma, occorre far vedere che sono verificate le tre proprietà delle norme:

1.  $f(\mathbf{x}) \geq 0$  visto che è somma di quantità non negative. Inoltre,  $f(\mathbf{x}) = 0$ , se e solo se contemporaneamente i due addendi sono nulli cioè  $x_1 = x_2$  e  $\|\mathbf{x}\|_\infty = 0$ , Ma poichè  $\|\mathbf{x}\|_\infty = 0$  se e solo se  $\mathbf{x} = \mathbf{0}$  abbiamo la tesi.
2.  $f(\alpha \mathbf{x}) = |\alpha x_1 - \alpha x_2| + \|\alpha \mathbf{x}\|_\infty = |\alpha| |x_1 - x_2| + |\alpha| \|\mathbf{x}\|_\infty = |\alpha| f(\mathbf{x})$ .
3.  $f(\mathbf{x} + \mathbf{y}) = |x_1 + y_1 - (x_2 + y_2)| + \|\mathbf{x} + \mathbf{y}\|_\infty \leq |x_1 - x_2| + |y_1 - y_2| + \|\mathbf{x}\|_\infty + \|\mathbf{y}\|_\infty = f(\mathbf{x}) + f(\mathbf{y})$  perchè vale la disuguaglianza triangolare dei moduli e per la proprietà 3. per la norma infinito.

*Esercizio 2.* Siano  $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n$ . Si dimostri che

$$\|\mathbf{x}\mathbf{y}^T\|_2 = \|\mathbf{x}\|_2 \|\mathbf{y}\|_2.$$

Suggerimento: Si sfruttino le proprietà della matrice  $\mathbf{y}\mathbf{y}^T$  di cui si conoscono gli autovalori.

*Soluzione 2.* Per definizione,

$$\|\mathbf{xy}^T\|_2 = \sqrt{\rho((\mathbf{xy}^T)^T(\mathbf{xy}^T))} = \sqrt{\rho(\mathbf{yx}^T\mathbf{xy}^T)}.$$

Si osserva che

$$\mathbf{yx}^T\mathbf{xy}^T = \mathbf{y}(\mathbf{x}^T\mathbf{x})\mathbf{y}^T = (\mathbf{x}^T\mathbf{x})(\mathbf{yy}^T).$$

Notiamo che  $(\mathbf{x}^T\mathbf{x}) = \|\mathbf{x}\|_2^2$ , e quindi  $\rho((\mathbf{x}^T\mathbf{x})(\mathbf{yy}^T)) = \|\mathbf{x}\|_2^2\rho(\mathbf{yy}^T)$ . Gli autovalori della matrice  $\mathbf{yy}^T$  sono  $\lambda = 0$  con molteplicità algebrica  $n - 1$  e un autovalore  $\lambda = (\mathbf{y}^T\mathbf{y}) = \|\mathbf{y}\|_2^2$ . Da questo segue la tesi.

*Esercizio 3.* Data una matrice  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  si definisce esponenziale di matrice la matrice

$$e^A = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{A^i}{i!} = I + A + \frac{A^2}{2!} + \dots$$

- a) Si dimostri che se  $A$  è diagonalizzabile con autovalori  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$  allora  $e^A$  è diagonalizzabile con autovalori  $e^{\lambda_1}, e^{\lambda_2}, \dots, e^{\lambda_n}$ .
- b) Si dimostri che per ogni norma matriciale, e per ogni  $A$  risulta

$$\|e^A\| \leq e^{\|A\|}.$$

*Soluzione 3.* a) Se  $A$  è diagonalizzabile, allora esiste  $V$  non singolare tale che  $A = VDV^{-1}$  dove  $D_{ii} = \lambda_i$ . Per come è definita l'esponenziale di matrice abbiamo che

$$e^A = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{A^i}{i!} = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{(VDV^{-1})^i}{i!} = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{(VD^iV)^i}{i!} = V \left( \sum_{i=0}^{\infty} \frac{D^i}{i!} \right) V^{-1} = Ve^DV^{-1}.$$

La matrice  $e^D$  risulta diagonale con elementi  $e^{\lambda_i}$ , da cui abbiamo che gli autovalori di  $e^A$  sono della forma  $e^{\lambda_i}$ .

- b) Applicando la disuguaglianza triangolare delle norme (che vale anche per somme infinite...) e la submoltiplicatività delle norme matriciali abbiamo

$$\|e^A\| = \left\| \sum_{i=0}^{\infty} \frac{A^i}{i!} \right\| \leq \sum_{i=0}^{\infty} \frac{\|A^i\|}{i!} \leq \sum_{i=0}^{\infty} \frac{\|A\|^i}{i!} = e^{\|A\|}.$$

*Esercizio 4.* Sia  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  e sia  $\mathbf{a}_j \in \mathbb{R}^n$  la  $j$ -esima colonna di  $A$ . Dimostrare che la funzione  $\phi : \mathbb{R}^{n \times n} \rightarrow \mathbb{R}$  definita come

$$\phi(A) = \max_j \|\mathbf{a}_j\|_2$$

non definisce una norma matriciale.

*Soluzione 4.* Basta dimostrare che una delle proprietà delle norme è violata su un esempio particolare. Sia

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 0 & 2 \end{bmatrix}.$$

Abbiamo che  $\phi(A) = \max\{2, \sqrt{5}\} = \sqrt{5}$ . Si osserva che  $A^2 = \begin{bmatrix} 4 & 4 \\ 0 & 4 \end{bmatrix}$ , e quindi  $\phi(A^2) = \max\{4, 4\sqrt{2}\} = 4\sqrt{2}$ , ma  $\phi(A^2) > \phi(A)^2$ , che dimostra che  $\phi$  non è una norma matriciale in quanto è violata la submoltiplicatività.

*Esercizio 5.* Data la matrice

$$A = \begin{bmatrix} a & 3a \\ 1 & 1 \end{bmatrix}, a > 0.$$

Si determini il valore del parametro reale  $a$  per cui il numero di condizionamento  $\mu_\infty(A)$  sia minimo.

*Soluzione 5.* Abbiamo

$$A^{-1} = \begin{bmatrix} -1/(2a) & 3/2 \\ 1/(2a) & -1/2 \end{bmatrix}.$$

Inoltre  $\|A\|_\infty = \max\{4a, 2\}$  e  $\|A^{-1}\|_\infty = (3 + 1/a)/2$ . Quindi

$$\mu_2(A) = \begin{cases} 2(3a + 1) & \text{se } a \geq 1/2, \\ (3a + 1)/a & \text{se } 0 < a < 1/2. \end{cases}$$

Il minimo di questa funzione si ottiene per  $a = 1/2$  e vale 5.

## Esercizi Gruppo 2

*Esercizio 6.* Si considerino le matrici  $L, M \in \mathbb{R}^{n \times n}$  definite nel seguente modo

$$l_{ij} = \begin{cases} 2 & i = j \\ -1 & i = j + 1 \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases} \quad m_{ij} = \begin{cases} 1 & i = j \\ -2 & i = j + 1 \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

- Si dimostri che le due matrici  $L$  ed  $M$  sono invertibili.
- Si calcoli  $\mu_\infty(L), \mu_\infty(M)$ .
- Si scriva una funzione Matlab (di complessità lineare) `y=inf_bisolve(A, b)` che, presa una matrice bidiagonale inferiore ed un vettore colonna  $\mathbf{b}$ , resituisca il vettore  $\mathbf{y}$  tale che  $A\mathbf{y} = \mathbf{b}$ .
- Per  $n = 10^3$  sia  $\mathbf{x}=\mathbf{rand}(n, 1)$ ,  $\mathbf{b}_1=L*\mathbf{x}$  e  $\mathbf{b}_2=M*\mathbf{x}$ . Utilizzando la funzione scritta si calcolino le soluzioni dei sistemi  $L\mathbf{y}_1 = \mathbf{b}_1$  e  $M\mathbf{y}_2 = \mathbf{b}_2$ , che in aritmetica esatta produrrebbero le soluzioni  $\mathbf{y}_1 = \mathbf{x}$  e  $\mathbf{y}_2 = \mathbf{x}$ .

Si riportino gli errori relativi in norma infinito, cioè

$$\frac{\|\mathbf{y}_i - \mathbf{x}\|_\infty}{\|\mathbf{x}\|_\infty}, \quad i = 1, 2.$$

Si motivi il risultato alla luce del teorema sul condizionamento dei sistemi lineari.

- e) Si ripeta lo stesso ragionamento ma scegliendo  $\mathbf{x}=\mathbf{ones}(n,1)$ . Cosa si ottiene in questo caso? Motivate la risposta.

*Soluzione 6.* a) Le matrici sono triangolari inferiori con elementi diagonali diversi da zero, e quindi sono invertibili.

- b) Occorre calcolare  $L^{-1}$  e  $M^{-1}$ . Le matrici sono triangolari inferiori e la  $k$ -esima colonna delle inverse ( $l^{(k)}$  o  $m^{(k)}$ ) può essere trovata imponendo la condizione

$$Ll^{(k)} = e_k \quad Mm^{(k)} = e_k, \quad k = 1, 2, \dots, n.$$

Poichè i sistemi sono bidiagonali possiamo risolvere con il metodo di sostituzione. Otteniamo  $l_i^{(k)} = 0$  se  $i < k$ ,  $l_i^{(k)} = 1/2$  se  $i = k$  e  $l_i^{(k)} = a_{i-1}^{(k)}/2$ , e similmente  $m_i^{(k)} = 0$  se  $i < k$ ,  $m_i^{(k)} = 1$  se  $i = k$  e  $m_i^{(k)} = 2m_{i-1}^{(k)}$ .

Abbiamo quindi che

$$L^{-1} = \begin{bmatrix} 1/2 & & & & & \\ 1/4 & 1/2 & & & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & & & \\ 2^{-n+1} & & & & 1/2 & \\ 2^{-n} & 2^{-n+1} & \dots & & 1/2 & 1/2 \end{bmatrix} \quad M^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & & & & & \\ 2 & 1 & & & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & & & \\ 2^{n-2} & & & & 1 & \\ 2^{n-1} & 2^{n-2} & \dots & & & 1 \end{bmatrix}.$$

Abbiamo allora

$$\|L\|_\infty = 3, \quad \|L^{-1}\|_\infty = \sum_{i=1}^n 2^{-i} = \frac{1 - 2^{-n-1}}{1 - 2^{-1}} - 1 = 2 - 2^{-n} - 1 = 1 - 2^{-n},$$

e quindi  $\mu_\infty(L) = 3(1 - 2^{-n}) < 3$ , mentre

$$\|M\|_\infty = 3, \quad \|M^{-1}\|_\infty = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i = 2^n - 1,$$

e quindi  $\mu_\infty(M) = 3(2^n - 1)$ , che risulta un valore molto grande.

- c)

```
function y=inf_bisolve(A,b)
n=length(b);
y=zeros(n, 1);
y(1)=b(1)/A(1, 1);
```

```

for i=2:n
    y(i)=(b(i)-A(i, i-1)*y(i-1))/A(i, i);
end
end

```

d) Si ottiene

$$\frac{\|\mathbf{y}_1 - \mathbf{x}\|_\infty}{\|\mathbf{x}\|_\infty} = 1.1108e - 16,$$

quindi la soluzione calcolata è molto accurata perchè l'errore relativo è dell'ordine della precisione di macchina. Per  $M$  abbiamo invece

$$\frac{\|\mathbf{y}_2 - \mathbf{x}\|_\infty}{\|\mathbf{x}\|_\infty} = 2.3235e + 282$$

cioè la soluzione prodotta è completamente priva di significato. Il risultato è in linea con il risultato dato dal teorema del condizionamento ovvero che

$$\frac{\|\mathbf{y}_2 - \mathbf{x}\|_\infty}{\|\mathbf{x}\|_\infty} \leq \mu_\infty(M) |\varepsilon_{b_2}|,$$

supponendo che  $|\varepsilon_{b_2}| < u$ , e sapendo che per  $n = 10^3$ ,  $\mu_\infty(M) = 3(2^{1000} - 1)$  otteniamo che l'errore può essere dell'ordine di  $10^{285}$ , per cui il risultato è in linea con il teorema.  $L$  invece è una matrice ben condizionata e quindi non abbiamo un'amplificazione dell'errore sui dati.

e) Scegliendo  $\mathbf{x} = \mathbf{ones}(n, 1)$  e ripetendo lo stesso ragionamento troviamo che i vettori calcolati  $\mathbf{y}_1$  e  $\mathbf{y}_2$  non sono affetti da errore. Il teorema di condizionamento vale ancora ma  $\varepsilon_b = 0$  in quanto  $b_2 = M * x$  è un vettore di valori interi che quindi si rappresentano in modo esatto.

*Esercizio 7.* Sia  $A \in \mathbb{R}^{n \times n} = (a_{i,j})$  definita da

$$a_{i,j} = \begin{cases} \alpha & \text{se } i = j; i \neq n \\ \beta & \text{se } i = 1, j = n; \\ 2 & \text{se } i = n, 1 \leq j \leq n; \\ 0 & \text{altrimenti.} \end{cases}$$

1. Si determini  $k > 0$  tale che  $A$  è invertibile  $\forall \alpha, \beta$  con  $|\alpha| > k$  e  $|\beta| < k$ .
2. Si determini per quali valori di  $\alpha$  e  $\beta$  la matrice  $A$  ammette fattorizzazione LU.
3. Per tali valori si determini la fattorizzazione LU.
4. Si determini per quali valori di  $\alpha$  e  $\beta$  la matrice risulta singolare.
5. Si scriva una funzione Matlab che, presi in ingresso  $\alpha, \beta$  ed il vettore  $\mathbf{b}$  implementi un metodo a costo lineare in termini di operazioni aritmetiche ed occupazione di memoria per la risoluzione del sistema lineare  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ .

*Soluzione 7.* 1. La matrice è a predominanza diagonale per colonne scegliendo  $k=2$ .

2. Le matrici principali di testa di  $A$  fino a ordine  $n - 1$  sono diagonali con  $\alpha$  sulla diagonale. Quindi se  $\alpha \neq 0$  sono verificate le condizioni per l'esistenza e l'unicità della fattorizzazione  $LU$  di  $A$ . Se  $\alpha = 0$ , la fattorizzazione non esiste. Infatti assumiamo per assurdo che questa esista, allora  $L^{-1}A = U$ . Calcolando il valore dell'elemento  $u_{n,1}$  come prodotto scalare tra l'ultima riga di  $L^{-1}$  e della prima colonna di  $U$  si trova che  $u_{n,1} = 1$  che è un assurdo dal momento che  $U$  deve essere triangolare superiore.
3. Risolvendo i 4 sistemi della dimostrazione di esistenza ed unicità della fattorizzazione  $LU$  si ottiene che

$$L = \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ & 1 & & & \\ & & \ddots & & \\ & & & \ddots & \\ 2/\alpha & \cdots & & 2/\alpha & 1 \end{bmatrix}, \quad U = \begin{bmatrix} \alpha & & & & \beta \\ & \alpha & & & \\ & & \ddots & & \\ & & & \ddots & \\ & & & & 2(1 - \beta/\alpha) \end{bmatrix}$$

4.  $\det(A) = \det(U) = 2\alpha^{n-1}(1 - \beta/\alpha)$ . Quindi,  $A$  è non singolare se e solo se  $\alpha \neq 0$  e  $\beta \neq \alpha$ .

5. 

```
function x=solve(alfa, beta,b)
n=length(b);
% risolvo il sistema Ly=b
y=b;
y(n)=b(n)-2/alfa*sum(b(1:n-1));
% risolvo il sistema Ux=y
x=y;
x(n)=y(n)/(alfa*(1-beta)/2);
x(1)=(y(1)-beta*x(n))/alfa;
end
```

*Esercizio 8.* Sia  $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$  la matrice ad albero simmetrica

$$A_n = \begin{bmatrix} \beta & \alpha & \alpha & \cdots & \alpha \\ \alpha & \beta & 0 & \cdots & 0 \\ \alpha & 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & \beta & 0 \\ \alpha & 0 & \cdots & 0 & \beta \end{bmatrix}.$$

- a) Si dimostri per induzione che vale

$$\det(A_n) = \beta^n - (n - 1)\alpha^2\beta^{n-2}.$$

- b) Sia  $J$  la matrice tale che  $J_{ij} = 1$  se  $i + j = n$  e zero altrimenti, si dica quale è la struttura della matrice  $B = JAJ$ .
- c) Si dica se, scegliendo  $\alpha = 1$  e  $\beta = 2$ , sono garantite le condizioni di esistenza ed unicità della fattorizzazione  $LU$  di  $A$ , e di  $B$ .
- d) Si scriva una funzione Matlab `function [L, U]=lu_tree(alpha,beta)` che, presi in ingresso i valori  $\alpha$  e  $\beta$ , e senza costruire in modo esplicito la matrice  $B$ , restituisca le matrici  $L$  e  $U$  della fattorizzazione  $LU$  di  $B$ .

*Soluzione 8.* a) Dimostriamo la formula per induzione su  $n$ . Per  $n = 2$ ,  $\det(A_2) = \beta^2 - \alpha^2$ , e quindi la formula è dimostrata. Supponiamo che la formula sia verificata per matrici di dimensione  $n-1$  e dimostriamolo per  $n$ . Sviluppando con Laplace rispetto all'ultima riga abbiamo:  $\det(A_n) = \beta \det(A_{n-1}) + (-1)^{n+1} \alpha ((-1)^n \alpha \beta^{n-2}) = \beta(\beta^{n-1} - (n-2)\alpha^2 \beta^{n-3}) - \alpha^2 \beta^{n-2} = \beta^n - (n-2)\alpha^2 \beta^{n-2} - \alpha^2 \beta^{n-2} = \beta^n - (n-1)\alpha^2 \beta^{n-2}$ .

b)

$$B = \begin{bmatrix} \beta & 0 & \cdots & 0 & \alpha \\ 0 & \beta & 0 & \cdots & \alpha \\ \vdots & 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \vdots & \ddots & \beta & \alpha \\ \alpha & \cdots & \cdots & \alpha & \beta \end{bmatrix}.$$

- c) Per  $A$  il determinante dei minori principali di testa risulta  $\det A_k = 2^k - (k-1)2^{k-2} = 2^{k-2}(4-k+1)$  e  $\det A_k = 0$  se  $k = 5$ .

Quindi se la matrice ha dimensione  $n > 5$  non sono soddisfatte le condizioni di esistenza ed unicità della fattorizzazione  $LU$ . Si nota che invece per  $B$  le condizioni sono sempre verificate.

d)

```
function [L, U]=lu_tree(a, b)
    n=length(b);
    L=eye(n);
    L(n, 1:n-1)=a'./b(1:n-1)';
    U=diag(b);
    U(1:n-1, n)=a;
    s=0;
    for i=1:n-1
        s=s+a(i)^2/b(i);
    end
    U(n, n)=b(n)-s;
end
```

La funzione ha costo lineare in  $n$ .

*Esercizio 9.* Sia  $A = I - \alpha \mathbf{u}\mathbf{u}^T$ , con  $\alpha \in \mathbb{R}$  e  $\mathbf{u} = [1, 1, \dots, 1]^T$ .

- Si diano condizioni sufficienti su  $\alpha$  affinché la matrice risulti invertibile.
- Si diano condizioni su  $\alpha$  affinché la matrice ammetta fattorizzazione  $LU$  e si determini tale fattorizzazione.
- Si dica quali sono gli autovalori di  $A$ .

*Soluzione 9.* a) Sappiamo che se lo zero non appartiene all'unione dei cerchi di Gershgorin la matrice è invertibile, da cui risulta che se  $|1 - \alpha| > |\alpha|(n - 1)$  allora  $A$  è invertibile. Abbiamo tre casi:  $0 < \alpha < 1$  da cui  $1 - \alpha > \alpha(n - 1)$  cioè  $\alpha < 1/(n - 2)$ . Se  $\alpha > 1$  allora  $\alpha - 1 > \alpha(n - 1)$  che non è mai verificata. Se  $\alpha < 0$ , allora deve essere  $1 - \alpha > -\alpha(n - 1)$  che fornisce la condizione  $-1/(n - 2) < \alpha < 0$ . Per cui la matrice risulta invertibile se  $|\alpha| < 1/(n - 2)$ .

Più in generale, una matrice è invertibile se non ha autovalori uguali a zero. Gli autovalori di  $A$  sono del tipo  $1 - \alpha\lambda(\mathbf{u}\mathbf{u}^T)$ . La matrice di rango uno  $\mathbf{u}\mathbf{u}^T$  ha un autovalore uguale a 0 di molteplicità  $n - 1$  ed un autovalore uguale a  $\mathbf{u}^T\mathbf{u} = n$ , quindi gli autovalori di  $A$  sono 1 con molteplicità  $n - 1$  e  $1 - \alpha n$  con molteplicità 1. Quindi abbiamo la condizione necessaria e sufficiente per l'invertibilità di  $A$  che  $\alpha \neq 1/n$ .

- La matrice  $A$  risulta fattorizzabile  $LU$  se i minori principali di testa di ordine  $k$ ,  $k = 1, \dots, n - 1$  sono non singolari. Si osserva che  $A_k = A(1 : k, 1 : k) = I_k - \alpha \mathbf{u}_k \mathbf{u}_k^T$ , che risulta non singolare se e solo se  $\alpha \neq 1/k$ , per  $k = 1, \dots, n - 1$ . I fattori  $L$  e  $U$  risultano

$$l_{ij} = \begin{cases} 1 & i = j \\ \frac{\alpha}{j^{\alpha-1}} & i > j \\ 0 & \text{altrimenti.} \end{cases}, \quad u_{ij} = \begin{cases} \frac{i^{\alpha-1}}{(i-1)^{\alpha-1}} & i = j \\ \frac{\alpha}{(i-1)^{\alpha-1}} & j > i \\ 0 & i < j \end{cases}$$

Dimostriamo per induzione che questa risulta la fattorizzazione  $LU$  di  $A$ . Per  $n = 2$

$$A = \begin{bmatrix} 1 - \alpha & -\alpha \\ -\alpha & 1 - \alpha \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ \frac{\alpha}{\alpha-1} & 1 - \alpha \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 - \alpha & -\alpha \\ 0 & \frac{2\alpha-1}{\alpha-1} \end{bmatrix}$$

che verifica la formula precedente. Supponiamo che  $L_{n-1}, U_{n-1}$  siano i fattori della fattorizzazione  $LU$  del minore principale di testa di ordine  $n - 1$  e che abbiano la struttura data dalle equazioni precedenti, allora

$$L_n = \begin{bmatrix} L_{n-1} & 0 \\ y^T & 1 \end{bmatrix}, \quad U_n = \begin{bmatrix} U_{n-1} & z \\ 0 & \beta \end{bmatrix},$$

fattori di  $A$  devono essere tali che  $A = LU$ . Imponendo le condizioni otteniamo

$$U_{n-1}^T y = -\alpha \mathbf{u}_{n-1}, \quad L_{n-1} z = -\alpha \mathbf{u}_{n-1}, \quad y^T z + \beta = 1 - \alpha,$$

dove abbiamo indicato con  $\mathbf{u}_{n-1}$  il vettore di dimensione  $n - 1$  con tutte le componenti uguali a 1. Questi sistemi sono risolti prendendo  $y(i) = \frac{\alpha}{j^{\alpha-1}}$ ,  $i = 1, \dots, n - 1$ ,  $z(i) = \frac{\alpha}{i^{\alpha-1}}$  e  $\beta = \frac{n\alpha-1}{(n-1)\alpha-1}$ .

- c) Gli autovalori di  $A$  sono della forma  $1 - \lambda$  con  $\lambda$  autovalore di  $\alpha \mathbf{u}\mathbf{u}^T$ . Quindi gli autovalori di  $A$  sono 1 con molteplicità  $n - 1$  e  $1 - \alpha \|\mathbf{u}\|_2^2$  con molteplicità 1.

*Esercizio 10.* Sia  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  tale che

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se } i = j, \\ -1 & \text{se } i < j, \\ 0 & \text{altrimenti.} \end{cases}$$

- a) Si calcoli  $A^{-1}$ .  
 b) Si calcoli  $\mu_\infty(A)$ .  
 c) Si scriva una funzione Matlab di costo lineare in  $n$  per la risoluzione del sistema lineare  $Ax = b$ .

*Soluzione 10.* a) Si osserva come prima cosa che l'inversa di una matrice triangolare superiore è ancora triangolare superiore. Inoltre gli elementi diagonali sono i reciproci degli elementi diagonali essendo questi gli autovalori. Per trovare l'inversa possiamo risolvere gli  $n$  sistemi lineari  $Ax^{(i)} = e_i$  dove  $e_i$  è l' $i$ -esimo vettore della base canonica e  $x^{(i)}$  è la  $i$ -esima colonna dell'inversa. In particolare abbiamo  $x_k^{(i)} = 0$  per  $k > i$  poiché  $X = [x^{(1)}, x^{(2)}, \dots, x^{(n)}]$  deve essere triangolare. Imponendo l'uguaglianza  $Ax^{(i)} = e_i$  su tutte le componenti abbiamo

$$\sum_{k=i}^{\min(n,j)} a_{ik} x_k^{(j)} = \delta_{ij}, \quad j = 1, 2, \dots, n,$$

con  $\delta_{i,j} = 1$  se  $i = j$  e  $\delta_{i,j} = 0$  altrimenti. Quindi  $x_i^{(i)} = 1$ , e  $x_k^{(j)} = 2^{j-k-1}$ , per  $k = 1, \dots, j - 1$ . Risolvendo questi sistemi triangolari otteniamo

$$A^{-1} = X = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 2 & 2^2 & \dots & 2^{n-2} \\ & 1 & 1 & 2 & \dots & 2^{n-3} \\ & & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ & & & \ddots & 1 & 2 \\ & & & & 1 & 1 \\ & & & & & 1 \end{bmatrix}.$$

- b) Abbiamo  $\|A\|_\infty = n$ , mentre  $\|A^{-1}\|_\infty = 1 + \sum_{i=0}^{n-2} 2^i = 2^{n-1}$ . Quindi  $\mu_\infty(A) = n 2^{n-1}$ .

- c) La funzione risulta

```
function x=sysone(b)
n=length(b);
x=zeros(n, 1);
x(n)=b(n);
```

```

s=x(n);
for i=n-1:-1:1
    x(i)=b(i)+s;
    s=s+x(i);
end

```

La funzione ha costo lineare a causa del ciclo for all'interno del quale si effettuano 2 operazioni aritmetiche.

Esercizio 11. Sia  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 & & & \\ & 1 & -1 & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & \ddots & -1 \\ \alpha & & & & 1 \end{pmatrix}, \quad \alpha \in \mathbb{R}.$$

- Si dica per quali valori del parametro reale  $\alpha$ , la matrice  $A$  ammette fattorizzazione  $LU$ .
- Per tali valori si calcoli tale fattorizzazione e si dica se la fattorizzazione è unica.
- Si implementi in Matlab il processo di sostituzione all'indietro per la risoluzione del sistema  $Ux = b$ , e si testi la funzione con `b=ones(n,1)`

*Soluzione 11.* a) Il parametro  $\alpha$  non interviene nelle condizioni di esistenza ed unicità. Infatti si trova sull'ultima riga. La fattorizzazione  $LU$  di  $A$  esiste sempre poichè i minori principali di testa fino all'ordine  $n - 1$  sono nonsingolari dato che sono matrici triangolari superiori con 1 sulla diagonale.

- Utilizzando il teorema di esistenza ed unicità sappiamo che la fattorizzazione  $LU$  di  $A$  può essere ottenuta dalla fattorizzazione  $LU$  del minore principale di ordine  $n - 1$ .

$$\left( \begin{array}{cccc|c} 1 & -1 & & & \\ & 1 & -1 & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & \ddots & -1 \\ \hline \alpha & & & & 1 \end{array} \right) = \left( \begin{array}{c|c} L_{n-1} & 0 \\ \hline x^t & 1 \end{array} \right) \left( \begin{array}{c|c} U_{n-1} & y \\ \hline 0 & \beta \end{array} \right)$$

Poichè  $A(1 : n - 1, 1 : n - 1)$  è triangolare superiore, abbiamo che  $L_{n-1} = I_{n-1}$ , mentre

$$U_{n-1} = \begin{pmatrix} 1 & -1 & & & \\ & 1 & -1 & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & \ddots & -1 \\ & & & & 1 \end{pmatrix}$$

Otteniamo quindi le condizioni

$$x^T U_{n-1} = \alpha e_1^T, \quad L_{n-1} y = A(1:n-1, n), \quad x^T y + \beta = a_{nn}$$

che sono risolte per  $y = A(1:n-1, n)$ ,  $x_i = \alpha$ , e  $\beta = 1 + \alpha$ .

c) Poichè  $U$  risulta

$$U = \begin{pmatrix} 1 & -1 & & & & \\ & 1 & -1 & & & \\ & & \ddots & \ddots & & \\ & & & 1 & -1 & \\ & & & & & 1 + \alpha \end{pmatrix}$$

abbiamo che affinché il sistema abbia un'unica soluzione occorre che  $\det U = 1 + \alpha \neq 0$  cioè  $\alpha \neq -1$ . Sotto queste ipotesi, abbiamo che le componenti della soluzione del sistema  $U\mathbf{x} = \mathbf{b}$  risultano

$$x_n = \frac{b_n}{1 + \alpha}, \quad x_i = b_i + x_{i+1}, \quad i = n-1, \dots, 1.$$

La funzione in Matlab risulta

```
function [ x ] = sup_solve_special( b, alpha )
%Risolve un sistema triangolare superiore con matrice
% bidiagonale con 1 sulla diagonale tranne che 1+\alpha
% e -1 sulla sopra diagonale

n=length(b);
x(n)=b(n)/(1+alpha);
for i=n-1:-1:1
    x(i)=b(i)+x(i+1);
end
end
```

*Esercizio 12.* Sia  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ,  $n \geq 3$  tale che

$$a_{ij} = \begin{cases} n & \text{se } i = j \\ -1 & \text{se } |i - j| = 1 \\ 0 & \text{altrimenti.} \end{cases}$$

- Si dimostri che  $\mu_2(A) = \rho(A)\rho(A^{-1})$ .
- Si dimostri che  $A$  ammette fattorizzazione  $LU$ .
- Determinare il costo computazionale del calcolo di tale fattorizzazione.

*Soluzione 12.* a) Poichè  $A$  è simmetrica abbiamo che anche  $A^{-1}$  lo è. Per ogni matrice simmetrica abbiamo  $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)} = \sqrt{\rho(A^2)} = \rho(A)$ , da cui abbiamo la tesi.

- b) Utilizzando il teorema di Gerschgorin su  $A$  abbiamo che per gli autovalori di  $A$  vale che  $n - 2 \leq \lambda \leq n + 2$ . Quindi  $\rho(A) < n + 2$ . In modo simile, poichè gli autovalori di  $A^{-1}$  sono  $1/\lambda$  abbiamo  $\frac{1}{n+2} \leq 1/\lambda \leq \frac{1}{n-2}$ . Da cui abbiamo  $\rho(A^{-1}) \leq \frac{1}{n-2}$ .
- c)  $A$  ammette fattorizzazione  $LU$  in quanto  $A$  è a predominanza diagonale. Quindi anche tutti i suoi minori principali di testa sono a predominanza diagonale e quindi sono non singolari.
- d) Il costo è dell'ordine di  $n$  poichè ad ogni passo varia una sola riga della matrice e le sottomatrici rimangono tridiagonali.