

Compiti per le vacanze primaverili

Es. 1

\mathbf{A} è una matrice 4×4 con elementi

$$A_{ii} = \alpha, \quad A_{ij} = 1 \text{ se } j > i, \quad A_{ij} = 0 \text{ se } j < i,$$

con α reale. Calcolare

$$e^{t\mathbf{A}}.$$

Es. 2

Dato lo spazio vettoriale di dimensioni $N + 1$ delle funzioni in $[0, \pi]$ della forma

$$f(x) = a_0 + \sum_{n=1}^N a_n \cos(nx) + \sum_{n=1}^N b_n \sin(nx)$$

a cui corrisponde il vettore

$$\mathbf{v} = (a_0, a_1, a_2, \dots, a_N, b_1, b_2, \dots, b_N)$$

scrivere la matrice \mathbf{A} che rappresenta l'operatore derivata e la matrice \mathbf{B} che rappresenta l'operatore derivata seconda.

Calcolare la matrice

$$\mathbf{C}(r) = e^{r\mathbf{A}}.$$

Suggerimento, le cose diventano particolarmente semplici se si capisce il significato di $\mathbf{C}(r)$. Come viene trasformata una funzione $f(x)$ con l'applicazione dell'operatore di $\mathbf{C}(r)$? Cominciare considerando il caso di r piccolo.

Es. 3

\mathbf{A} e \mathbf{B} sono matrici reali proporzionali a due proiettori su due vettori \mathbf{v}_1 e \mathbf{v}_2 non necessariamente ortogonali, tali che

$$\mathbf{A}^2 = a\mathbf{A} \quad e \quad \mathbf{B}^2 = b\mathbf{B}$$

mostrare che esistono due costanti reali α e β tali che

$$\mathbf{AB} = \alpha\mathbf{A} \quad e \quad \mathbf{BA} = \beta\mathbf{B}.$$

Calcolare la matrice

$$\mathbf{C} = e^{\mathbf{A}+\mathbf{B}}.$$

Es. 4

Sia $\mathbf{x} = (x_0, x_1, \dots, x_{N-1})$ un vettore con componenti complesse, e \mathbf{F} l'operatore lineare che trasforma \mathbf{x} in $\mathbf{u} = \mathbf{F}\mathbf{x}$ nel modo seguente

$$u_k = \sum_{n=0}^{N-1} F_{kn} x_n = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{n=0}^{N-1} e^{-i\frac{2\pi}{N}kn} x_n, \quad k = 0, 1, 2, \dots, N-1$$

mostare che \mathbf{F} è un operatore unitario e calcolare \mathbf{F}^{-1}

Questa è la trasformata di Fourier discreta, MOLTO utile nelle applicazioni, particolarmente importante è il caso $N = 2^M$ in cui si può usare un metodo numerico molto potente (FFT = Fast Fourier Transform) che è alla base di molte applicazioni tipo la TAC. La potenza del metodo FFT per $N \gg 1$, è che il numero di operazioni necessarie è solo $O(N \ln N)$ molto minore di $O(N^2)$ che si ha con un approccio diretto.

Es. 5

Trovare la soluzione dell'equazione

$$\partial_t f(x, t) = \partial_{xx}^2 f(x, t) + g(x) \quad (1)$$

ove $0 \leq x \leq \pi$, $f(0, t) = f(\pi, t) = 0$ e $g(x) = 2 \sin x + 5 \sin 2x$, con condizione iniziale:

$$f(x, 0) = \sin x + 4 \sin 2x + \sin 3x.$$

Stimare il tempo t_* tale che per $t > t_*$ la soluzione $f(x, t)$ è distante meno dell'1% dalla funzione

$$h(x) = \lim_{t \rightarrow \infty} f(x, t).$$

Suggerimento: trovare la soluzione stazionaria della (1), e poi usare la linearità dell'equazione.