# Laboratorio di Fisica Computazionale

Luca Cassia - [MAT. 728341]

Spring 2012

# Indice

1	$\mathbf{In}$	tegrazione Numerica	2
	1.1	Newton-Cotes	2
	1.2	Quadrature Gaussiane	3
		1.2.1 Integrazione Composta	5
	1.3	Monte Carlo	5
		1.3.1 Campionamento di Importanza	5
	1.4	Esempi	6
2	$\mathbf{A}$	lgoritmo Metropolis	8
	2.1	Oscillatore Armonico	9
		2.1.1 Azione e Termalizzazione	10
		2.1.2 Autocorrelazione	10
		2.1.3 Funzioni di Correlazione	11
		$2.1.4  \hbox{Calcolo di Grandezze Quanto-Meccaniche Secondarie} \ .$	11
3	$\mathbf{M}$	letodo Runge-Kutta	13
	3.1	Simulazione di Sistemi Dinamici	14
4	$\mathbf{M}$	letodo Implicito	15
	4.1	Equazione di Schrödinger	15

## Capitolo 1

# Integrazione Numerica

In analisi numerica, l'integrazione numerica consiste in un insieme di metodi che stimano il valore di un integrale definito, senza dover calcolare la primitiva della funzione integranda. In questa sezione si illustrano alcuni dei principali metodi deterministici e non deterministici.

#### 1.1 Newton-Cotes

Le regole di quadratura di Newton-Cotes sono formule che consistono nel valutare l'integrando in punti equispaziati dell'intervallo di integrazione.

Si assume che il valore di una funzione  $f:[a,b]\subset\mathbb{R}\to\mathbb{R}$  sia noto nei punti  $x_i$ , per i=0,...,n tali che

$$x_i = a + \left(\frac{b-a}{n}\right)i$$

La formula di Newton-Cotes di grado n si ottiene interpolando f nei punti  $x_i$  con i polinomi della base di Lagrange [3], e integrando la polinomiale risultante, L(x), nell'intervallo [a, b].

$$\int_{a}^{b} f(x) \, dx \approx \int_{a}^{b} L(x) \, dx = \int_{a}^{b} \left( \sum_{i=0}^{n} f(x_i) \, \ell_i(x) \right) dx = \sum_{i=0}^{n} f(x_i) \underbrace{\int_{a}^{b} \ell_i(x) \, dx}_{w_i}$$

dove gli  $\ell_i(x)$  sono i polinomi di Lagrange così definiti

$$\ell_i(x) := \prod_{\substack{0 \le j \le n \\ j \ne i}} \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$$

$$\ell_i(x_j) = \delta_{ij}$$

La formula di Newton-Cotes assume così la semplice forma di media dei valori  $f(x_i)$  pesati sui coefficienti  $w_i$  (indipendenti da f)

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx \sum_{i=0}^{n} w_{i} f(x_{i})$$

Si domostra che l'errore dell'interpolazione di f con un polinomio è

$$E(x) = \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi(x)) \prod_{i=0}^{n} (x - x_i)$$

per un certo  $\xi \in [a, b]$  dipendente da x. Non avendo tuttavia alcuna informazione su come individuare il punto  $\xi$  in genere si effettua solo una stima del limite superiore sull'errore E(x) per  $\xi$  tale che  $f(\xi) = \max_{x \in [a, b]} f(x)$ .

Al primo ordine dell'approssimazione Newton-Cotes la formula si riduce al cosidetto metodo dei "trapezi":

$$\int_{a}^{b} f(x) dx = \frac{b-a}{2} \left[ f(a) + f(b) \right] + \underbrace{\frac{1}{2} \int_{a}^{b} f''(\xi(x))(x-a)(x-b)}_{E_{1}}$$

mentre al secondo ordine non è altro che la regola di Simpson:

$$\int_{a}^{b} f(x) dx = \frac{b-a}{3} \left[ f(a) + 4f(\frac{a+b}{2}) + f(b) \right] + \underbrace{\frac{1}{6} \int_{a}^{b} f'''(\xi(x))(x-a)(x-\frac{a+b}{2})(x-b)}_{E_{2}}$$

### 1.2 Quadrature Gaussiane

La regola di quadratura Gaussiana a n-punti è un metodo di integrazione numerica costruito in modo tale da fornire un risultato esatto per polinomi di grado inferiore a 2n, attraverso una scelta appropriata di punti  $x_i$  e pesi  $w_i$ , per i=1,...,n. Sul dominio di integrazione convenzionale [-1,1] la regola è così formulata

$$\int_{-1}^{1} f(x) dx \approx \sum_{i=1}^{n} w_i f(x_i)$$

L'accuratezza del risultato è tanto più grande quanto meglio f è approssimata da un polinomio. Se tuttavia la funzione integranda può essere scritta

come f(x) = W(x)g(x), dove g(x) è approssimativamente polinomiale e W(x) è nota, allora esistono  $w'_i$  tali che

$$\int_{-1}^{1} f(x) dx = \int_{-1}^{1} W(x)g(x) dx \approx \sum_{i=1}^{n} w_{i}'g(x_{i})$$

W(x) viene detta funzione peso, mentre i punti  $x_i$  sono le radici di un polinomio appartenente alla classe dei polinomi ortogonali.

Nel caso considerato W(x) = 1 ed i polinomi associati sono i polinomi ortogonali di Legendre  $P_n(x)$  [3]. Il peso *i*-esimo associato al nodo Gaussiano  $x_i$  è dato da

$$w_i = \frac{2}{(1 - x_i^2) [P'_n(x_i)]^2}$$

Analogamente alle regole di Newton-Cotes, l'errore teorico del metodo della quadratura Gaussiana è

$$E(x) = \frac{1}{n!} f^{(n)}(\xi(x)) \prod_{i=1}^{n} (x - x_i)$$

che può tuttavia essere ridotto a

$$E(x) = \frac{1}{(2n)!} f^{(2n)}(\xi(x)) \prod_{i=1}^{n} (x - x_i)^2$$

semplicemente considerando due volte ogni punto di interpolazione  $x_i$ .

Infine, se si vuole calcolare l'integrale su [a, b] invece che sull'intervallo [-1, 1], si deve effettuare il cambio di variabile

$$\int_{a}^{b} f(x) dx = \frac{b-a}{2} \int_{-1}^{1} f\left(\frac{b-a}{2}x + \frac{a+b}{2}\right) dx$$

ed applicando il metodo di Gauss si ottiene

$$\int_{a}^{b} f(x) dx \approx \frac{b-a}{2} \sum_{i=1}^{n} w_{i} f\left(\frac{b-a}{2} x_{i} + \frac{a+b}{2}\right)$$

I nodi ed i pesi per il polinomio di Legendre di quinto grado sono riportati in tabella:

$x_i$	$w_i$
0	$\frac{128}{255}$
$\pm \frac{1}{3}\sqrt{5-2\sqrt{10/7}}$	$\frac{322+13\sqrt{70}}{900}$
$\pm \frac{1}{3}\sqrt{5+2\sqrt{10/7}}$	$\frac{322 - 13\sqrt{70}}{900}$

1.3 Monte Carlo 5

#### 1.2.1 Integrazione Composta

Una tecnica utile a migliorare la precisione del calcolo dell'integrale numerico consiste nello spezzare l'intervallo d'integrazione in n sottointervalli

$$\int_{a}^{b} f(x)dx = \sum_{i=0}^{n-1} \int_{\frac{b-a}{n}i}^{\frac{b-a}{n}(i+1)} f(x)dx$$

Dopodiché si applica uno dei metodi di quadratura numerica descritto ad ogni intervallino ed infine si somma ad ottenere il risutato richiesto.

#### 1.3 Monte Carlo

L'integrazione Monte Carlo [8], a differenza dei metodi di quadratura precedentemente descritti, fa uso di sampling casuali e per questo motivo rientra nella categoria dei metodi non deterministici.

Nella sua versione più semplice l'algoritmo consiste nell'estrarre uniformemente punti dalla regione di integrazione per stimare l'integrale ed il relativo errore. Si supponga che il sample sia costituito da N punti  $x_1, ..., x_N$  appartenenti alla regione di integrazione di misura V, allora la stima dell'integrale è data da

$$I \approx E_N \equiv V \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N} f(x_i) = V \langle f \rangle$$

Poichè  $\{x_i\}$  è una sequenza di punti equidistribuiti in V, si può dimostrare che  $I=\lim_{N\to\infty}E_N$ . Tenendo presente che la varianza della funzione integranda è

$$Var(f) \equiv \sigma_N^2 = \frac{1}{N-1} \sum_{i=1}^{N} (f(x_i) - \langle f \rangle)^2$$

la varianza di  $E_N$  è quindi

$$\operatorname{Var}(E_N) = \frac{V^2}{N^2} \sum_{i=1}^{N} \operatorname{Var}(f) = V^2 \frac{\operatorname{Var}(f)}{N} = V^2 \frac{\sigma_N^2}{N}$$

Dal momento che le considerazioni appena fatte rimangono valide anche nel caso multidimensionale, quello che si deduce è che l'errore sulla stima dell'integrale scala come  $1/\sqrt{N}$ , indipendentemente dal numero di dimensioni.

#### 1.3.1 Campionamento di Importanza

Dal punto di vista metematico, il campionamento di importanza corrisponde al cambio di variabile

$$\int f(x) dx = \int \frac{f(x)}{p(x)} p(x) dx = \int \frac{f(x)}{p(x)} dP(x)$$

1.4 Esempi 6

con

$$p(x) = \frac{\partial^d}{\partial x_1 ... \partial x_d} P(x)$$

Se si restringe p(x) ad essere una funzione a valori non negativi normalizzata all'unità, allora si può interpretare p(x) come una densità di probabilità. Se poi si ha a disposizione un generatore di numeri casuali corrispondente alla distribuzione P(x) si può anche stimare l'integrale da un sample  $x_1, ..., x_N$  di numeri casuali distribuiti secondo P(x)

$$E_N = \frac{1}{N} \sum_{n=1}^{N} \frac{f(x_n)}{p(x_n)}$$

L'errore statistico dell'integrazione Monte Carlo è dato da  $\sigma(f/p)/\sqrt{N}$ .

Il campionamento di importanza è efficace se si sceglie p(x) tale che approssimi bene |f(x)| e tale che si sia capaci di generare numeri casuali con distribuzione di probabilità P(x).

### 1.4 Esempi

Si dimostrano i metodi descritti nei paragrafi precedenti applicandoli al calcolo dell'integrale

$$\int_{1}^{2} \log(1+x) dx$$

In figura sono rappresentati gli errori rispetto al risultato analitico dei quattro metodi analizzati in funzione del numero di sottointervalli utilizzati per i metodi di quadratura numerica o del numero di iterazioni per il metodo Monte Carlo.

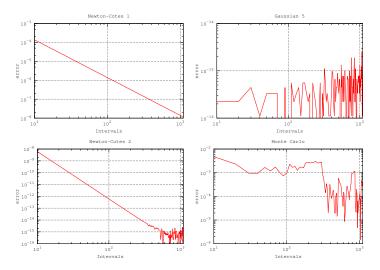


Figura 1.1: Errore calcolato

1.4 Esempi 7

Dei metodi di quadratura l'algoritmo di Gauss-Legendre di grado 5 è il più preciso, con errori dell'ordine di  $10^{-15}$  anche per n piccolo. Al di sotto di  $10^{-15}$  l'errore diventa instabile a causa della precisione finita del calcolatore. La precisione delle formule di Newton Cotes invece è bassa per n piccolo ma aumenta all'aumentare di n e del grado dell'approssimazione.

Come previsto, il metodo Monte Carlo risulta il più impreciso, con un errore di molti ordini di grandezza superiore a quello dei metodi di quadratura. Il Monte Carlo è infatti impiegato prevalentemente in quei casi in cui la dimensione del dominio di integrazione è troppo grande per poter impiegare algoritmi di tipo deterministico.

La distribuzione dell'errore MC in funzione del numero di elementi del sample, calcolata sull'integrale

$$\int_{\Omega} d\mu = \frac{\pi}{4}$$

dove  $\Omega$  indica il primo quarto di circonferenza goniometrica, verifica la relazione  $\sigma_{MC} \simeq 1/\sqrt{N}$  (figura 1.2).

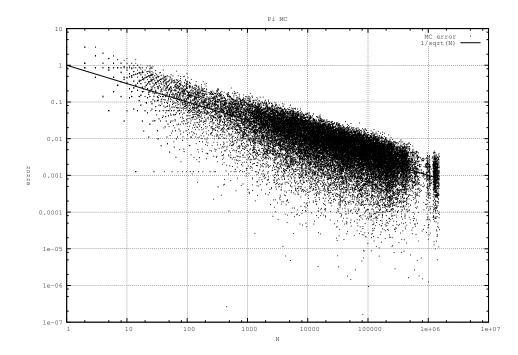


Figura 1.2: Distribuzione dell'errore MC in funzione del numero di elementi del sample. La linea continua rappresenta la funzione  $1/\sqrt{N}$ .

# Capitolo 2

## Algoritmo Metropolis

Il Metropolis è l'algoritmo più influenziale fra quelli appartenenti alla classe dei metodi Monte Carlo. Supportato da un'ampia teoria sulle catene di Markov [1], questo algoritmo costituisce uno strumento fondamentale per la scienza della computazione.

In questa sezione si propone di sviluppare un algoritmo Metropolis per simulare un oscillatore armonico quantistico e confrontare i risultati numerici con la teoria.

Il metodo Metropolis [2] nasce dalla necessità pratica di dover generare numeri casuali distribuiti con una densità di probabilità  $p(x_1, ..., x_d)$ , che non necessariamente fattorizza. Sia il vettore  $\phi = (x_1, ..., x_d)$  uno stato dell'ensamble, che vogliamo generare. L'algoritmo consiste nel partire da uno stato iniziale  $\phi_0$ , e sostituire iterativamente uno stato vecchio con uno nuovo, in maniera tale da ottenere la distribuzione corretta nel limite di un gran numero di iterazioni. La distribuzione che viene raggiunta all'equilibrio è indipendente dallo stato iniziale  $\phi_0$ . Una volta che tale distribuzione è stata raggiunta, l'applicazione ripetuta dell'algoritmo mantiene il sistema all'interno dello stesso ensamble. In altre parole, la distribuzione desiderata costituisce l'unico punto fisso dell'algoritmo.

Due condizioni importanti devono essere soddisfate per poter applicare il Metropolis: Ergodicità e bilancio dettagliato. La condizione di bilancio dettagliato afferma che le probabilità di transizione  $W(\phi_1 \to \phi_2)$  e  $W(\phi_2 \to \phi_1)$  rispettano l'equazione

$$p(\phi_1)W(\phi_1 \rightarrow \phi_2) = p(\phi_2)W(\phi_2 \rightarrow \phi_1)$$

L'ergodicità invece richiede che ogni stato dell'ensamble possa essere raggiunto in un numero finito di steps.

Dato uno stato iniziale  $\phi_1$ , un'iterazione dell'algoritmo consiste delle seguenti istruzioni:

• generare casualmente un nuovo candidato  $\phi'$ 

- calcolare  $\Delta S = -\log(p(\phi')/p(\phi_1))$
- se  $\Delta S < 0$  impostare il nuovo stato  $\phi_2 = \phi'$
- se  $\Delta S > 0$  accettare il nuovo candidato con probabilità  $p(\phi')/p(\phi_1)$ , altrimenti mantenere  $\phi_1$
- passare all'iterazione successiva

L'algoritmo Metropolis tuttavia presenta alcuni svantaggi, tra i quali il fatto che quando si raggiunge la distribuzione d'equilibrio, gli stati successivi sono in genere molto correlati. Se si vuole ottenere un unbiased sample di stati  $\phi_i$  si possono quindi trascurare un numero  $\tau_d$  di stati prima di passare a quello successivo. Il numero di steps  $\tau_d$  viene denominato tempo di decorrelazione ed è dell'ordine di  $\xi^2$ , dove  $\xi$  è una tipica distanza di correlazione del sistema. Ciò è dovuto al fatto che il Metropolis aggiorna gli stati localmente in maniera casuale. L'agoritmo consiste quindi nell'eseguire un random walk attraverso lo spazio delle configurazioni, il che richiede  $\xi^2$  passaggi per effettuare uno spostamento di una distanza  $\xi$  in una certa direzione.

### 2.1 Oscillatore Armonico

Il sistema è costituito da una particella che si muove in uno spazio unidimensionale e in un reticolo temporale finito di passo a e lunghezza N con condizioni di periodicità al contorno. Le variabili del sistema sono quindi le coordinate  $x_t$  della particella ai vari istanti di tempo t, con la condizione  $x_N \equiv x_0$ . La particella interagisce inoltre con un potenziale armonico della forma

$$V(x) = \frac{m}{2}\omega^2 x^2$$

In meccanica quantistica la stima di un osservabile può essere estratta dalle funzioni di correlazione del sistema [5]. Si calcola quindi il correlatore delle variabili l-esima e k-esima  $\langle x_l x_k \rangle$ , definito dalla formula

$$\langle x_l x_k \rangle = \frac{\int Dx \ x_l x_k e^{-S_E}}{\int Dx \ e^{-S_E}}$$

Calcolare il correlatore significa calcolare un path integral [4] usando come ampiezza di probabilità il fattore  $e^{-S_E}$ . Il ruolo dell'algoritmo Metropolis è dunque quello di generare configurazioni del sistema con distribuzione di ampiezza di probabilità  $e^{-S_E}$ .

Dopo aver ottenuto una stima per il correlatore delle variabili  $x_l$  e  $x_k$  per ogni combinazione di (l,k), si ricavano infine i valori di  $\Delta E = (\tilde{E}_1 - \tilde{E}_0)$  e dell'elemento di matrice  $W = \langle \tilde{E}_0 | \hat{x} | \tilde{E}_1 \rangle$  invertendo la relazione

$$\langle x_l x_k \rangle = 2|\langle \tilde{E}_0 | \hat{x} | \tilde{E}_1 \rangle|^2 \exp\left(-\frac{Na}{2}(\tilde{E}_1 - \tilde{E}_0)\right) \cosh\left[a\left(\frac{N}{2} - |l - k|\right)(\tilde{E}_0 - \tilde{E}_1)\right].$$

#### 2.1.1 Azione e Termalizzazione

Partendo da uno stato  $\phi_0$  casuale, è necessario lasciare del tempo affinchè sistema si porti alla pdf di equilibrio. Tale processo, denominato termalizzazione, richiede in questo caso non più di 500 cicli di Metropolis, eseguiti i quali sarà possibile estrarre le configurazioni con la distribuzione desiderata. Come condizione iniziale si possono inizializzare tutte le variabili a zero (cold start) oppure a valori random (hot start).

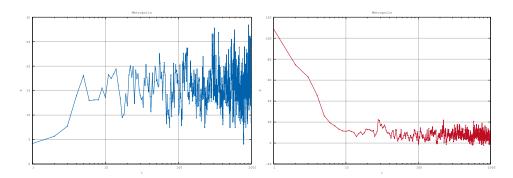


Figura 2.1: Cold start e hot start

Per il calcolo dell'azione euclidea si usa la formula

$$S = a \sum_{i=0}^{N-1} \mathcal{L}(x_i, x_{i+1})$$

dove

$$\mathcal{L}(x_i, x_{i+1}) = \frac{m}{2} \left( \frac{x_i - x_{i+1}}{a} \right)^2 - \frac{1}{2} V(x_i) - \frac{1}{2} V(x_{i+1})$$

Tuttavia, per calcolare  $\Delta S = S' - S$  si può tenere presente il fatto che ad ogni estrazione solo una variabile di sistema viene modificata e quindi tutti i termini delle due sommatorie che non contengono quella variabile si elidono nella differenza. Pertanto si utilizza la formula ridotta

$$\Delta S_{i} = a[\mathcal{L}(x_{i-1}, x'_{i}) + \mathcal{L}(x'_{i}, x_{i+1}) - \mathcal{L}(x_{i-1}, x_{i}) - \mathcal{L}(x_{i}, x_{i+1})]$$
  
$$= \frac{m}{a}[(x_{i} - x'_{i})(x_{i+1} + x_{i-1}) + (x'_{i}^{2} - x_{i}^{2})] + aV(x'_{i}) - aV(x_{i})$$

È facile verificare che l'algoritmo e i risultati possono essere resi indipendenti dal fattore di reticolo a se si ridefiniscono propriamente i parametri del problema, il che è equivalente a porre a=1.

#### 2.1.2 Autocorrelazione

Si studia ora la correlazione tra configurazioni generate a step consecutivi dell'algoritmo per ottenere una stima del tempo di decorrelazione  $\tau_d$  del

sistema. Tale dipendenza fra elementi della catena viene anche denominata autocorrelazione.

La formula per il correlatore di due stime dell'osservabile O calcolate da stati estratti a istanti di tempo distanti  $\tau$  è

$$R(\tau) = \frac{\langle O_i O_{i+\tau} \rangle - \langle O_i \rangle^2}{\langle O_i^2 \rangle - \langle O_i \rangle^2} = \frac{\frac{1}{n-\tau} \sum_{i=0}^{n-\tau} O_i O_{i+\tau} - \langle O_i \rangle^2}{\langle O_i^2 \rangle - \langle O_i \rangle^2}$$

Il grafico dell'autocorrelazione  $R(\tau)$  per l'osservabile  $O(|l-k|) = \langle x_l x_k \rangle$  evidenzia la perdita esponenziale di correlazione nel segnale.

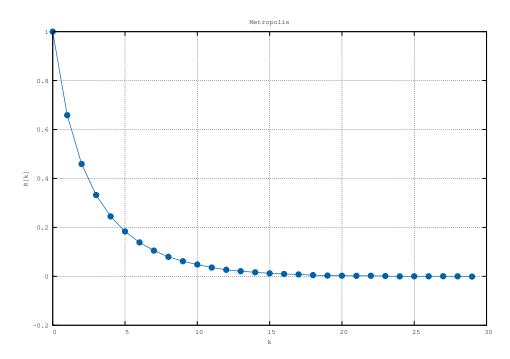


Figura 2.2: Autocorrelazione dell'osservabile  $\langle x_l x_k \rangle$  per |l-k|=1

Il tempo di decorrelazione  $\tau_d$  è dell'ordine delle unità ( $\sim 3$ ) e quindi, per  $\tau > 5\tau_d$  il segnale può essere considerato praticamente scorrelato.

#### 2.1.3 Funzioni di Correlazione

Si calcola numericamente l'integrale  $\int Dx \ x_l x_k e^{-S_E}$  applicando i metodi Monte Carlo e Metropolis in congiunzione. Affinchè le configurazioni utilizzate siano statisticamente indipendenti, si raggruppano i sample in bin e si utilizza l'insieme delle medie su ogni bin come sample di configurazioni per il calcolo MC. In questo modo, se la dimensione dei bin è molto maggiore di  $\tau_d$ , la media sul bin attenua considerevolmente gli effetti di correlazione e perciò il nuovo sample può essere considerato statisticamente unbiased.

La media di un generico osservabile O calcolata in questo modo è analiticamente uguale a quella calcolata per mezzo del sample completo di ogni elemento estratto. La varianza sui valori medi, tuttavia, differisce dalla varianza semplice di un termine proporzionale alla covarianza fra le variabili.

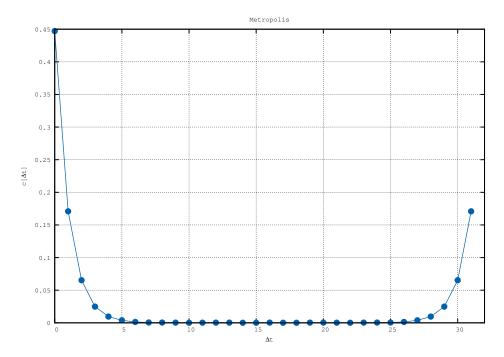


Figura 2.3: L'andamento del correlatore delle coordinate in funzione della loro separazione nel reticolo temporale è quello di un coseno iperbolico centrato in  $|l-k|=\frac{N}{2}$ .

#### 2.1.4 Calcolo di Grandezze Quanto-Meccaniche Secondarie

Come anticipato nell'introduzione sull'oscillatore armonico, è ora possibile ricavare stime di grandezze quanto-meccaniche secondarie direttamente dai valori delle funzioni di correlazione del sistema  $\langle x_l x_k \rangle$ . Le varianze sui valori medi sono calcolate attraverso la tecnica cluster jackknife.

Sia  $o_i$  la stima semplice dell'osservabile O allo step i. La tecnica  $cluster\ jackknife$  consiste nel ricavare le grandezze derivate  $o^i$  (clusterization), definite come

$$o^{i} = \langle o \rangle + \frac{\langle o \rangle - o_{i}}{N_{bin} - 1}$$

dove  $N_{bin}$  indica il numero totale di bin. Nel caso in esame la grandezza O è il correlatore calcolato nella sezione precedente.

Data una funzione f=f(o), si definiscono  $f^i=f(o^i)$  e  $\langle f\rangle=f(\langle o\rangle).$  Si ottiene allora

$$\sigma_f^2 = \frac{N_{bin} - 1}{N_{bin}} \sum_i (f^i - \langle f \rangle)^2$$

I valori utilizzati per i parametri del sistema sono  $N=32,\,\hbar=1,\,a=1,\,\omega=1,\,m=1$ e i valori ottenuti sono

$$\Delta E = 0.9629359930 \pm 0.0057513054$$
 $W = 0.6679253933 \pm 0.0071617466$ 

In figura 2.4 si nota come l'errore statistico coincida con una buona approssimazione con quello stimato dal *cluster jackknife*.

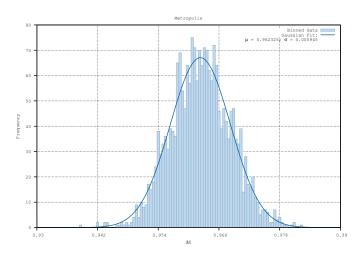


Figura 2.4: Distribuzione di  $\Delta E$  a fissato numero di sweeps

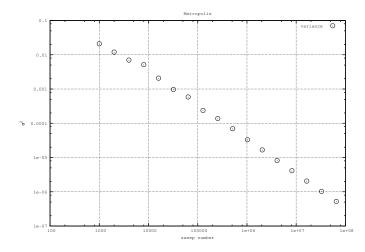


Figura 2.5: Varianza di  $\Delta E$  in funzione del numero di sweeps

## Capitolo 3

## Metodo Runge-Kutta

In analisi numerica i metodi Runge-Kutta sono una famiglia di metodi iterativi impliciti ed espliciti per la risuluzione approssimata di equazioni differenziali ordinarie (ODE). Il più comune di questi metodi è il cosidetto "RK4" o anche Runge-Kutta del quarto ordine.

Sia dato il problema di Cauchy

$$\dot{y} = f(t, y), \quad y(t_0) = y_0$$

Si assume che il tempo sia discretizzato in istanti  $t_n$  equidistanziati di un intervallo h.

Il metodo RK4 per questo problema è allora dato dalle seguenti equazioni:

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{6} (k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4)$$
  
 $t_{n+1} = t_n + h$ 

dove  $y_{n+1}$  è l'approssimazione RK4 di  $y(t_{n+1})$ , e

$$k_1 = hf(t_n, y_n),$$

$$k_2 = hf(t_n + \frac{1}{2}h, y_n + \frac{1}{2}k_1),$$

$$k_3 = hf(t_n + \frac{1}{2}h, y_n + \frac{1}{2}k_2),$$

$$k_4 = hf(t_n + h, y_n + k_3).$$

Il valore della funzione y all'istante  $t_{n+1}$  è uguale quindi al suo valore all'istante  $t_n$  incrementato della media ponderata di quattro incrementi k, dove ogni incremento è il prodotto della dimensione dell'intervallo h ed una stimata pendenza specificata dalla funzione f.

- $k_1$  è l'incremento basato sulla pendenza di f all'estremo sinistro dell'intervallo, calcolato in  $y_n$  (metodo di Eulero);
- $k_2$  è l'incremento basato sulla pendenza nel punto medio dell'intervallo, calcolato in  $y_n + \frac{1}{2}k_1$ ;

- $k_3$  è ancora l'incremento basato sulla pendenza nel punto medio, calcolato però in  $y_n + \frac{1}{2}k_2$ ;
- $k_4$  è l'incremento basato sulla pendenza all'estremo destro dell'intervallo, calcolato in  $y_n + k_3$ .

Si nota dalla formula per  $y_{n+1}$  che peso maggiore viene assegnato all'incremento al centro dell'intervallo. Inoltre, se f = f(t), cioè non dipende da y, il metodo RK4 si riduce alla regola di integrazione di Simpson.

RK4 è un metodo del quarto ordine e quindi l'errore ad ogni step è dell'ordine di  $h^5$ , mentre l'errore totale accumulato è dell'ordine di  $h^4$ .

### 3.1 Simulazione di Sistemi Dinamici

Per mezzo del metodo RK4 è possibile simulare l'evoluzione di sistemi dinamici, in particolare di quelli non lineari o caotici, le cui soluzioni non sono note analiticamente.

Esempi di sistemi dinamici che presentano comportamenti non lineari sono i sistemi di Lorenz, Rossler, Chua e di Rabinovich-Fabrikant.

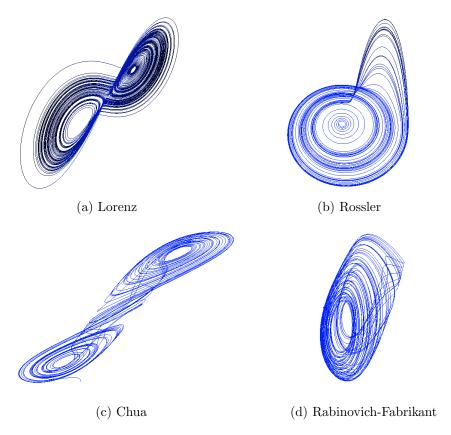


Figura 3.1: Soluzioni numeriche di sistemi dinamici non lineari

La precisione del metodo RK4 decresce considerevolmente con all'aumentare del numero di step della simulazione. L'errore teorico stimato infatti si accumula ad ogni step incrementando la discrepanza con la soluzione esatta. Ciò risulta evidente dal risultato della simulazione rappresentata in figura 3.2.

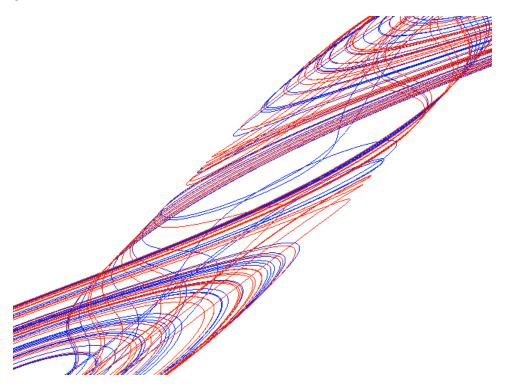


Figura 3.2: Due simulazioni del sistema di Chua con uguali condizioni iniziali e differenti h. La linea rossa rappresenta una soluzione numerica calcolata con h doppio rispetto a quello della soluzione in blu.

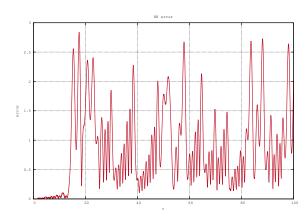


Figura 3.3: Discrepanza fra le soluzioni in funzione del tempo di simulazione

# Capitolo 4

# Metodo Implicito

Per sistemi di equazioni alle derivate parziali (PDE) esistono altri metodi oltre a quelli RK. In questa sezione si illustra e implementa il cosidetto metodo implicito per risolvere equazioni agli operatori lineari.

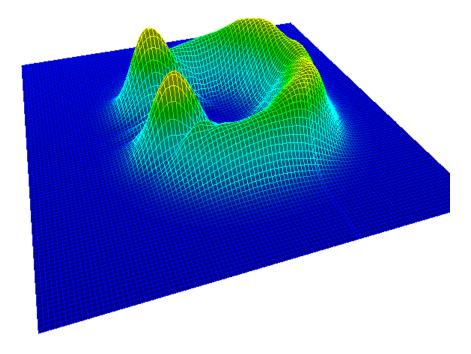


Figura 4.1: Scattering di un pacchetto gaussiano con una buca di potenziale. L'onda, arrivando da destra, scattera contro la buca di potenziale posta al centro del reticolo senza riuscire ad attraversarla.

### 4.1 Equazione di Schrödinger

L'equazione che si intende risolvere è l'equazione di Schrödinger dipendente dal tempo

$$i\hbar \frac{\partial}{\partial t} \psi(x, t) = -\frac{\hbar^2}{2m} \nabla^2 \psi(x, t) + V(x)\psi(x, t)$$

A tal fine si discretizza lo spazio in modo tale che x=na, con n=0,...,N-1, ed a passo del reticolo spaziale.  $\psi(x,t)$  diventa quindi un vettore di valori complessi  $\psi_n(t)$ . Si pongono inoltre condizioni di periodicità al contorno di modo che  $\psi_N \equiv \psi_0$ .

Con questa dicretizzazione si sostituisce

$$\nabla^2 \psi(x) \to \frac{\psi_{n+1} + \psi_{n-1} - 2\psi_n}{a^2}$$

pertanto l'equazione diventa

$$i\hbar \frac{\partial}{\partial t}\psi_n = -\frac{\hbar^2}{2m} \frac{\psi_{n+1} + \psi_{n-1} - 2\psi_n}{a^2} + V_n\psi_n = \sum_n A_{n,m}\psi_m$$

La soluzione dell'equazione è la funzione esponenziale

$$\psi(t) = \exp\left(-\frac{i}{\hbar}At\right)\psi(0)$$

dove  $U(t)=\exp(-\frac{i}{\hbar}At)$  rappresenta l'evolutore temporale del sistema. Sviluppando ora U(t) intorno all'unita per  $t\to 0$  e trascurando gli ordini superiori in t si ottiene la formula approssimata

$$\psi(t_0+t) \simeq \psi(t_0) - \frac{i}{\hbar} At \psi(t_0)$$

Questa prima approssimazione tuttavia porta all'insorgere di numerosi problemi dovuti al fatto che l'iterazione descritta dal precedente passaggio non rispetta la condizione di unitarietà dell'operatore evolutore temporale. Bisogna quindi ricorrere ad una strategia più astuta.

Il **metodo implicito** [6] consiste nell'approssimare l'operatore esatto U(t) attraverso la formula

$$\psi(t + dt) = (1 + \frac{i}{2\hbar}Adt)^{-1}(1 - \frac{i}{2\hbar}Adt)\psi(t)$$

Utilizzando il fatto che A è Hermitiano, è facile dimostrare che l'operatore della precedente formula è unitario proprio come U(t). Per implementare questo algoritmo è necessario risolvere ad ogni step il sistema lineare

$$(1 + \frac{i}{2\hbar}Adt)\psi(t + dt) = (1 - \frac{i}{2\hbar}Adt)\psi(t)$$

Infine si moltiplicano entrambi i membri dell'equazione per l'aggiunto dell'operatore a primo membro, in modo tale da ottenere

$$(1 + \frac{1}{4\hbar^2}A^2dt^2)\psi(t + dt) = (1 - \frac{i}{2\hbar}Adt)^2\psi(t)$$

dove ora  $(1 + \frac{1}{4\hbar^2}A^2dt^2)$  è Hermitiano e si può quindi risolvere rispetto a  $\psi(t+dt)$  utilizzando il *Conjugate Residual Method* [7].

L'idea che sta alla base di questo metodo è che se in un intervallo di tempo dt la funzione  $\psi(t)$  evolve in  $\psi(t+dt)$ , allora facendo evolvere  $\psi(t)$  in avanti nel tempo per  $\frac{dt}{2}$  e  $\psi(t+dt)$  indietro nel tempo sempre di  $\frac{dt}{2}$  le due funzioni dovranno necessariamente coincidere.

Al fine di migliorare la precisione dell'approssimazione è anche possibile utilizzare sviluppi a ordini superiori in t al costo, tuttavia, di incrementare considerevomente la complessità dell'algoritmo. L'unitarietà dell'operatore è evidentemente preservata ad ogni ordine proprio grazie a come è stata costruita l'approssimazione.

La formula per l'evolutore al secondo ordine è data da

$$\psi(t+dt) = \left(1 + \frac{i}{2\hbar}Adt - \frac{1}{8\hbar^2}A^2dt^2\right)^{-1} \left(1 - \frac{i}{2\hbar}Adt - \frac{1}{8\hbar^2}A^2dt^2\right)\psi(t)$$

che svolgendo il procedimento descritto per lo sviluppo al primo ordine diventa

$$\left(1 + \frac{1}{64\hbar^4}A^4dt^4\right)\psi(t+dt) = \left(1 - \frac{i}{2\hbar}Adt - \frac{3}{8\hbar^2}A^2dt^2 + \frac{i}{16\hbar^3}A^3dt^3 + \frac{1}{64\hbar^4}A^4dt^4\right)\psi(t)$$

# Bibliografia

- [1] M. Hjorth-Jensen. "§9, random walks and the metropolis algorithm", Computational Physics, 2009.
- [2] W. Krauth. Introduction To Monte Carlo Algorithms, 2004.
- [3] I. A. Stegun M. Abramowitz. "§25.4, integration", Handbook of Mathematical Functions, 1972.
- [4] B. Freedman M. Creutz. A Statistical Approach to Quantum Mechanics, 1980.
- [5] C. Morningstar. The Monte Carlo Method in Quantum Mechanics, 2004.
- [6] C. Rebbi. Lecture Notes on Advanced Computing in Physics, 1996.
- [7] Y. Saad. "§6.8, the conjugate residual method", *Iterative Methods for Sparse Linear Systems*, 2000.
- [8] S. Weinzierl. Introduction to Monte Carlo Methods, 2000.