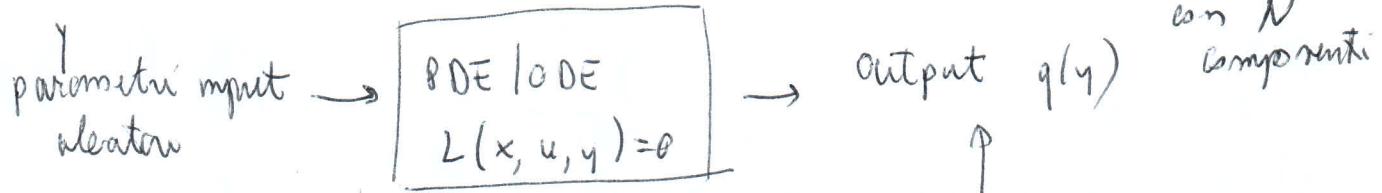


problema da dove vengono i parametri di input? Ecco bene li conosciamo?

- errori di misura / produzione
- intrinseca variabilità (vento / pioggia / terremoto ...)
- non misurabilità / misurabilità "misteriosa"

quindi non posso assumere di conoscere esattamente gli input

↓  
descrizione tramite variabili aleatorie degli input ( $y$  nel seguito)



analisi tipiche per  $q(y)$ .

$q(y)$  aderisce alle  
variabili aleatorie !!

- 1 → media / varianza / probability density function (pdf) di  $q(y)$  ?
- 2 →  $P(q \geq q_0) = ?$  (probabilità di "natura")
- 3 → supponendo di avere delle misure di  $q$ , quale è stato il valore di  $y$  che le ha generate? oppure, quale è la pdf di  $y$  compatibile coi dati?

~~1, 2~~ 1, 2 sono domande di "Forward Uncertainty Quantification"

3 è la rettifica della "Inverse Uncertainty Quantification"

aspetti chiave

- 1) si dovranno risolvere numerose PDE, corrispondenti a differenti "scenari" (= valori di  $y$ ) → costoso!!
- 2) quante componenti ha il vettore  $y$ ? Se  $N$  è grande il problema è complesso "curse of dimensionality"

## Esempi

- 1) "E' i buoni nel forno"
- 2) Navier-Stokes / accorciamento di fluidi
- 3) Shock in tubi
- 4) Compattazione geochimica
- 5) Problema di Darcy / poro di extrazione

## richiami di probabilità - II

Dato un vettore aleatorio a  $N$  componenti,  $\vec{y} \in \Gamma \subset \mathbb{R}^N$

1) p.d.f. conjunta esiste  $P(y_1 \leq a_1; y_2 \leq a_2; \dots; y_N \leq a_N) = \int_{-\infty}^{a_1} \int_{-\infty}^{a_N} \rho(\vec{t}) dt_1 dt_2 \dots dt_N$

2) le componenti di  $\vec{y}$  sono indipendenti se e solo se

$$\rho(\vec{y}) = \prod_{n=1}^N \rho_n(y_n) \Leftrightarrow P(y_1 \leq a_1; y_2 \leq a_2; \dots) = \prod_{n=1}^N P(y_n \leq a_n)$$

3) la media di  $y_i$  è  $E[y_i] = \int_{\Gamma} y_i \rho(\vec{y}) dy_1 dy_2 \dots dy_N$

4) Varianza di  $y_i$  è  $\text{Var}[y_i] = E[(y_i - E[y_i])^2] = E[y_i^2] - (E[y_i])^2$   
dev. standard  $y_i$  è  $\text{std}[y_i] = \sqrt{\text{Var}[y_i]}$

5) detta  $m_i = E[y_i]$ ,  $m_j = E[y_j]$ , la covarianza di  $y_i$  e  $y_j$  è

$$\text{cov}(y_i, y_j) = E[(y_i - m_i)(y_j - m_j)] \quad (\text{quindi } \text{cov}(y_i, y_i) = \text{Var}[y_i])$$

- se  $\text{cov}(y_i, y_j) = 0 \Rightarrow y_i, y_j$  sono scovariate

- se  $y_i, y_j$  sono indipendenti  $\Rightarrow y_i, y_j$  sono scovariate (ma è vero in generale)

6) quantità di interesse per UQ

$$1) E[g] = \int_{\Gamma} g(\vec{y}) \rho(\vec{y}) dy_1 dy_2 \dots dy_N \quad \left[ \begin{array}{l} \text{è un integrale su } \mathbb{R}^N \\ \text{completo se } N \gg 1 \end{array} \right]$$

$$2) \text{Var}[g] = \dots$$

$$3) \cancel{\rho_q(t)} \quad \rho_q(t) = \lim_{\varepsilon \rightarrow 0} \frac{P(q \leq t + \varepsilon) - P(q \leq t)}{\varepsilon}$$

prob. density function di  $q$

(teoria  
del  
valo  
medie)

a)  $P(q \geq q_0) = \int_{q_0}^{\infty} P_q(t) dt$  (se  $q_0 \gg q_c$   $P(q \geq q_0) \approx 0$  n. parla di "rare event") (2)

2) Variabili aleatorie che usiamo

$y \sim U(a, b)$  r.a. uniforme:  $P_y(t) = \frac{1}{b-a}$ ,  $E[y] = \frac{a+b}{2}$ ,  $\text{Var}[y] = \frac{(b-a)^2}{12}$

$y \sim N(\mu, \sigma^2)$  r.a. gaussiana  $P_y(t) = \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma^2}} e^{-\frac{1}{2}\frac{(t-\mu)^2}{\sigma^2}}$ ,  $E[y] = \mu$ ,  $\text{Var}[y] = \sigma^2$

$y = e^z$ ,  $z \sim N(\mu, \sigma^2)$ ;  $y$  è r.a. "log-normale"

Benvenuto guidato III applicazioni:

- flusso in metti porosi (Darcy)
- Finanza (Black & Scholes)
- trasporto di inquinanti

$$\begin{cases} (au')' = f & \text{in } x \in (0, 1) \\ u(0) = u(1) = 0 \end{cases} \quad (1) \quad q(y) = \int_0^y u(x,y) dy$$

media in spazio della soluzione,

DIFERENZE FINITE:  
metodo dei trapezi

$a = a(x, y)$ : coefficiente di diffusione  
dipende da variabili aleatorie

calcolo di  $q$  a  $\bar{y}$  finite  
METODO FEM:  $q = \int u dx = \int u \cdot 1 dx =$

$$= \int (\sum u_i \varphi_i) (\sum 1 \varphi_j) =$$

$$= \sum_{i,j} (u_i \cdot 1) / (\varphi_i \cdot \varphi_j) = \vec{u}^T M \vec{1}$$

soluzioni  
FEM matrice  
di massa

bmp:

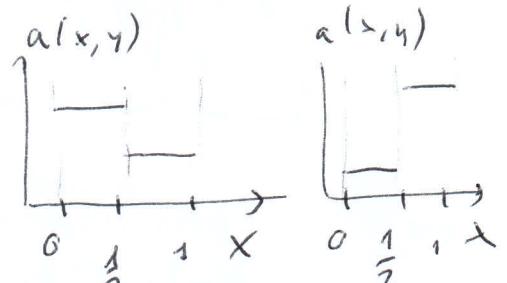
2) matereiale sperimentale, conosco a sole  
tramite misure.

$a = a$   $a = y$   $y \sim U(a, b)$  oppure

$y \sim e^z$  (garantisce maggiore  
variabilità, e preserva  
la proprietà fisica  $a > 0$ ;  
non sarebbe vero per  $y \sim N(\mu, \sigma^2)$ )

2) Matereiale composto

$$a(x, y) = \begin{cases} y_1 & \text{se } x < 0,5, y_1 \sim U(a, b) \\ y_2 & \text{se } x > 0,5, y_2 \sim U(c, d) \end{cases}$$



$$a(x, y) = \begin{cases} y_1 & \text{se } x < \frac{1}{N} \\ y_2 & \text{se } \frac{1}{N} < x < \frac{2}{N} \\ y_N & \text{se } \frac{N-1}{N} < x < 1 \end{cases}$$



3) campo aleatorio : materiale composito con  $N \rightarrow \infty$ :

- In ogni punto  $x$  c'è una variabile aleatoria
- 2 punti  $x_1, x_2$  non "correlati" → ~~ossia~~ solitamente  
e la correlazione dipende da  $|x_2 - x_1|$   
(più sono distanti, più i valori sono debolmente  
influenzati a vicenda)

Una buona espressione per questo caso è una serie di Fourier

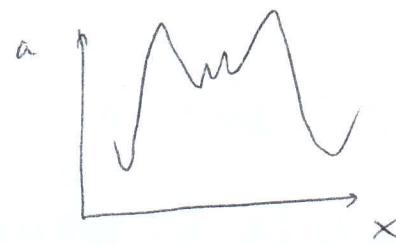
$$a(x, \bar{y}) = \sum_{k=0}^{\infty} C_k \left[ y_{2k} \cos(k\pi x) + y_{2k+1} \sin(k\pi x) \right]$$

$C_k \rightarrow 0$

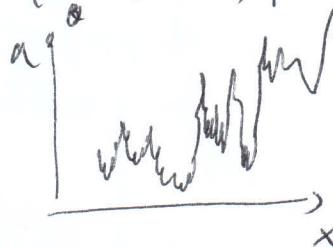
$y_{2k} \approx y_{2k+1}$

→ i coefficienti dell'espansione sono delle variabili aleatorie  
( $C_k$  numeri, moltiplicati per  $y_{2k}, y_{2k+1}$ ) con varianza  $\rightarrow 0$   
~~se~~ se  $K \rightarrow \infty$

→ se  $C_k \rightarrow 0$  velocemente, poche frequenze ( $k\pi$ ) hanno contribuito significativamente nell'espansione, e  $a(x, \bar{y})$   
sarà "lisca", cioè a  $\bar{y}$  finita,  $a(x, \bar{y})$  è regolare  
( $a \in C^k(0,1)$ ,  $k > 1$ )



→ se  $C_k \rightarrow 0$  lentamente, molte frequenze sono significative  
e  $a(x, \bar{y})$  sarà poco regolare (al limite, potrebbe essere come  
non  $C^1$ )



problema (non discutiamo qui) quale è la mejor guida  
per risolvere in maniera adeguatamente accurata (1)  
se  $a(x, \bar{y})$  è poco regolare?

# Metodo Monte Carlo-IV

(3)

È il metodo più semplice (e "disonformato") per risolvere il problema di VQ (che ricordiamo essere: calcolare  $\bar{E}[q(y)]$ , con  $q(y) = f_{u(x)}$ , u soluzione di (1)).

Algorithm:

- 1) Fino mesh in spazio,  $h$
- 2) Scegli un campione casuale di valori di  $y$ , rispettando la distribuzione (pdf) delle componenti:  $\bar{y}_1 \dots \bar{y}_n$
- 3) Risolvo la PDE per ciascun ~~caso~~ elemento del campione:  
 $y_1 \rightarrow u_1 ; y_2 \rightarrow u_2 \dots$
- 4) Calcola la media aritmetica:

$$\bar{E}[q] \approx \frac{1}{M} \sum_{i=1}^M q(\bar{y}_i)$$

Nota importante: il campione  $\bar{y}_1 \dots \bar{y}_n$  è casuale! quindi ripetendo la procedura otterrò un valore diverso. Il risultato Monte Carlo quindi è una variabile aleatoria a sua volta. La spiegazione è che se  $M \rightarrow \infty$ , diverse esecuzioni danno risultati "non troppo diversi".

Stima dell'errore: sarà appunto una stima "in probabilità", cioè se  $M \rightarrow \infty$  le varie ripetizioni della procedura daranno risultati che tendono a raggrupparsi attorno al risultato reale, cioè  $\text{Prob}(E_{\text{re}} > \epsilon) \rightarrow 0$

$$\text{definisco } G_{MC} := \frac{1}{M} \sum_{i=1}^M q(\bar{y}_i) \quad \text{prob}(\lim_{M \rightarrow \infty} G_{MC} = \mu) = 1$$

Per la legge dei grandi numeri  $G_{MC} \rightarrow \bar{E}[q]$   
per il teorema centrale del limite,  $G_{MC} \sim N(\bar{E}[q], \frac{\text{Var}[q]}{M})$

quindi  $|G_{MC} - \bar{E}[q]| \approx$  ~~stima~~  
 er. di  $G_{MC} - \bar{E}[q]$  ~~er. stima~~  
 $\approx \frac{1}{\sqrt{M}} \sqrt{\text{Var}[q]} \quad \text{or} \quad (\text{quanto insopportabile})$

dove ho sfruttato la proprietà che per una variabile aleatoria gaussiana, il 99% dei valori sono inclusi nell'intervallo media  $\pm 3$  deviazioni standard, quindi

$$Q_{MC} \sim N\left(\bar{E}[q], \frac{\text{Var}[q]}{M}\right) \Rightarrow (Q_{MC} - \bar{E}[q]) \sim N\left(0, \frac{\text{Var}[q]}{M}\right)$$

$$\Rightarrow i valori di (Q_{MC} - \bar{E}[q]) sono 0 \pm 3\sqrt{\frac{\text{Var}[q]}{M}}$$

### Vantaggi MC

- 1) Facile da implementare
- 2) Puoi utilizzare il software per risolvere (1) senza modifiche
- 3) Le PDE si possono risolvere in parallello
- 4) ~~Risulta~~ l'errore non dipende dal numero di variabili aleatorie  $N$

### Svantaggi

- 1) convergenza lenta!  $E[\epsilon] \approx 1/\sqrt{M}$

### Miglioramenti proposti

- Quasi-Monte-Carlo
- Latin Hypercube Sampling
- Control Variates
- Multi-Level Monte Carlo
- Multi-Index Monte Carlo

## quadratura gaussiana $\rightarrow$

(4)

ripartiamo dal caso  $N=1$  ( $y$  è una variabile scalare).

Sappiamo il fatto che il calcolo della media è in fatto un integrale

$$\mathbb{E}[q] = \int_{\Gamma} q(y) \rho^{(y)} dy \Rightarrow \text{approssimazione con formula gaussiana.}$$

a) considero i polinomi ortogonali rispetto a  $\rho^{(y)}$ , cioè

$$\{R_0, R_1, R_2, \dots\} \text{ t.c. } \int_{\Gamma} R_i^{(y)} R_j^{(y)} \rho^{(y)} dy = \begin{cases} 1 & \text{se } i=j \\ 0 & \text{se } i \neq j \end{cases} = \delta_{ij}$$

b) noto  $\{y_1, \dots, y_M\}$  gli zeri del polinomo  $R_M(y)$

c) calcolo l'approssimazione polinomiale di Lagrange di  $q(y)$  sui punti  $\{y_1, \dots, y_M\}$ ; cioè, definito  $L_k(y) \forall k \in \mathbb{N}$

$$L_k(y) = \prod_{j \neq k} \frac{(y - y_j)}{(y_j - y_k)} \quad (\text{polinomio di Lagrange, } L_k(y_j) = \delta_{jk})$$

$$\text{e approssimo } q(y) \approx \sum_{k=1}^M q(y_k) L_k(y) \approx$$

d) approssimo l'integrale di  $q$  con l'integrale dell'approssimazione di Lagrange

$$\mathbb{E}[q(y)] = \int_{\Gamma} q(y) \rho^{(y)} dy \approx \int_{\Gamma} \sum_{k=1}^M q(y_k) L_k(y) \rho^{(y)} dy =$$

$$= \sum_{k=1}^M q(y_k) \underbrace{\int_{\Gamma} L_k(y) \rho^{(y)} dy}_{w_k} := Q_G$$

$w_k$  per la quadratura.

Si calcola 1 volta sola, e poi si salva in una "tabella".

esempi ~~communi~~:  $y \sim \mathcal{U} \Rightarrow p(y) = \frac{1}{b-a} \Rightarrow R_N$  polinomiale  $\rightarrow (y_k, w_k)$   
 Legende "Note di Gauss-Legendre"

$y \sim N(\mu, \sigma^2) \Rightarrow p(y) = \frac{1}{\sqrt{\pi\sigma^2}} e^{-\frac{(y-\mu)^2}{2\sigma^2}} \Rightarrow R_N$  polinomiale  $\rightarrow$  quadratura Hermite  $\rightarrow$  Gauss-Hermite

$y \sim \mathcal{E}(x)$  (v.a. esponentiale)  $\Rightarrow p(y) = e^{-xy} \Rightarrow R_N$  polinomiale  $\rightarrow$  quadratura Laguerre  $\rightarrow$  Gauss-Laguerre

convergenza:

$$\text{se } q(y) \in C^K(\Gamma) \Rightarrow |\mathbb{E}[q] - Q_N| \leq CM^{-K}$$

$$\text{se } q(y) \in C^\infty(\Gamma) \Rightarrow |\mathbb{E}[q] - Q_N| \leq C_2 e^{-C_2 M} \text{ per } C_2 > 0$$

proprietà del problema guida: si dimostra che

$$q(y) = \int u(x,y) dx : \Gamma \rightarrow \mathbb{R} \text{ è funzione } C^\infty(\Gamma)$$

$\downarrow$   
 quadratura Gaussiana super-efficiente!!

problema: se ho  $N$  variabili aleatorie,  $\bar{y} \in \Gamma \subset \mathbb{R}^N$ , la convergenza di Monte Carlo è malferata, mentre per quadratura Gaussiana?

Se uso formula tensorizzata, cioè creo una griglia cartesiana

di punti di quadratura con  $M = \underbrace{M_1 \times M_2 \times \dots \times M_N}$  punti e poi definisco molte

$$\mathbb{E}[q] \approx \sum_{i_1=1}^{M_1} \sum_{i_2=1}^{M_2} \dots \sum_{i_N=1}^{M_N} q(y_{i_1}, y_{i_2}, \dots, y_{i_N}) \underbrace{x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_N}}_{\text{per la quadratura multivariata}}$$

ottengo che l'errore converge,

ma il rate peggiora se  $N$  cresce!!!

più precisamente

(5)

$$|Q_g - \bar{E}[g]| \leq \left( \sum_{\alpha} g \in C^k(\Gamma) \right) \leq C \underbrace{\left( M_1^{-K} + M_2^{-K} + M_3^{-K} + \dots \right)}_{\text{gli errori in diverse direzioni si sommano}} \leq CM^{-\frac{K}{N}}$$

Assumendo che  $M_1, M_2, M_3, \dots$  siano "omili" e che  $M = \prod_{i=1}^p M_i$  sia la cardinalità delle griglie cartesiane

$$\leq \left( \sum f \in C^\infty(\Gamma) \right) \leq Ce^{-\sqrt[N]{M}}$$

(~~griglie sovrapposte~~)

In alternativa, si può rifare

Inoltre, mentre  $M$  è "granulare" (può scegliere esattamente  $M$ ) per griglie finarie non obbligato a scegliere multipli di  $M$ .

Un'altra miglioria: questo metodo è infatti per  $N > 405$  (un punto = 1 PDE da risolvere)

### Sparsa quadratura - III

Fissiamo  $N=2$  per comodità. Vogliamo calcolare  $\bar{E}[g] = \int g(x) \varphi(x) dx$

Sia  $\Gamma(i_1, i_2)$  una griglia di quadratura cartesiana (come sopra), con  $m(i_1) \times m(i_2)$  punti.  $i_1, i_2$  si dicono "livelli di quadratura",  $i_1 = 1, 2, 3, \dots, i_2 = 1, 2, 3, \dots$  e  $m(i)$  è il numero di punti di quadratura al livello  $i$ , ad esempio:  $m(i) = i$  (aggiungo 1 punto)

$m(i) = 1 + 2^{i-1}$  (doppio il numero di punti)  
cioè metto 1 punto che ogni 2

Idea sparsa gud. per somma.

- 1) considero  $Q_{i_1, i_2}$  ~~ok / K<sub>i\_1, i\_2</sub>~~
- 2) "compongo"  $Q_{i_1, i_2}$  in componenti "independenti"
- 3) Scarto le componenti che "rendono meno" (cioè, non contate da calcolare e migliorano la pos. l'approssimazione di  $E[g]$ )

Es:  $Q_{22} = Q_{11} - Q_{11}$

$$+ Q_{21} - Q_{21}$$

$$+ Q_{12} - Q_{12}$$

$$+ Q_{11} - Q_{11}$$

$$+ Q_{22}$$

~~1~~ (risparmio scombinando l'ordine)

$$\equiv Q_{11}$$

$$+ Q_{21} - Q_{21}$$

$$+ Q_{12} - Q_{11}$$

$$+ (Q_{22} - Q_{21}) - (Q_{12} - Q_{11})$$

= quadratura di base

+ correzione solo su  $y_1$

+ correzione solo su  $y_2$

+ correzione "mista" su  $y_2$  e  $y_1$

Ipotesi cruciale se  $g$  è liscia, cioè  $g \in C^k(\Gamma)$ ,  $k \gg 1$ ,  
la correzione mista è trascurabile (è il "prodotto di  
due correzioni già piccole a loro volta")  $\Rightarrow$

Ok

$$Q_{22} \approx Q_{11}$$

$$+ Q_{21} - Q_{11}$$

$$+ Q_{12} - Q_{11}$$

$$= Q_{21} + Q_{12} - Q_{11}$$

cioè, approssimo  $Q_{22}$  (quadratura raffinata in entrambe le direzioni  $y_2$  e  $y_1$ ) con una combinazione lineare di più quadrature, tutte meno raffinate (cf extrapolation de Richardson)

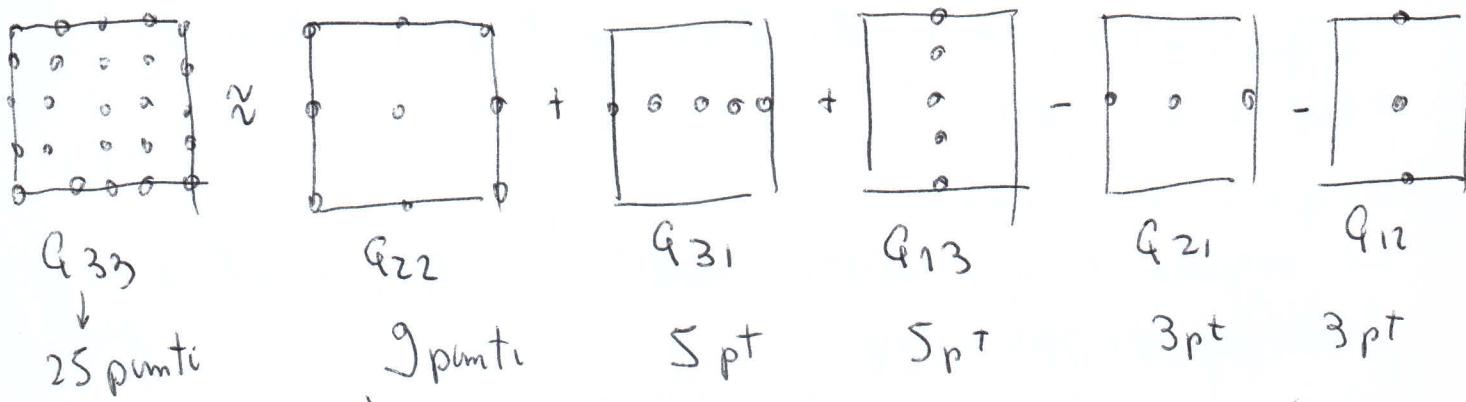
In particolare, se una direzione è raffinata, l'altra non lo è.

Con un procedimento analogo, si ricava una approssimazione per  $Q_{33}$

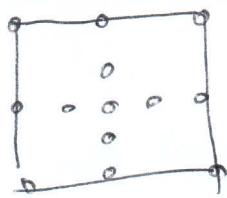
$$Q_{33} \approx Q_{22} + Q_{31} + Q_{13} - Q_{21} - Q_{12}$$

Ad esempio, se  $m(1)=1$ ,  $m(2)=3$ ,  $m(3)=5$ ,  $m(4)=9$

(raffinamento diagonale, aggiungo 1 punto per ogni 2), ho



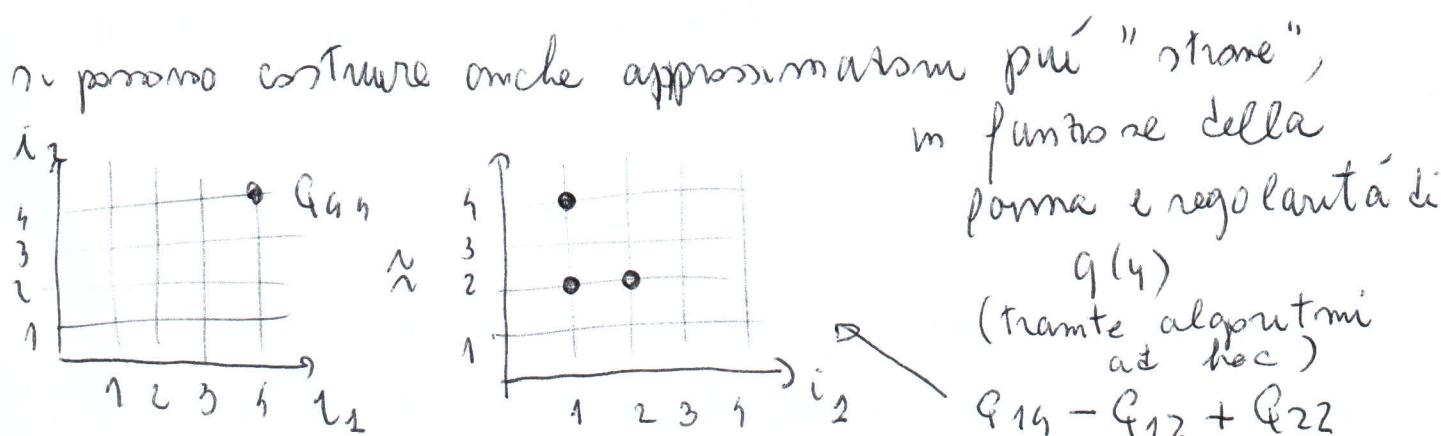
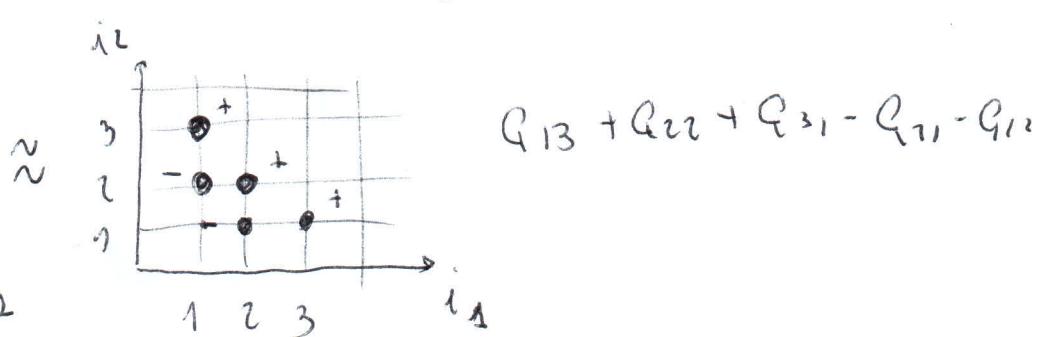
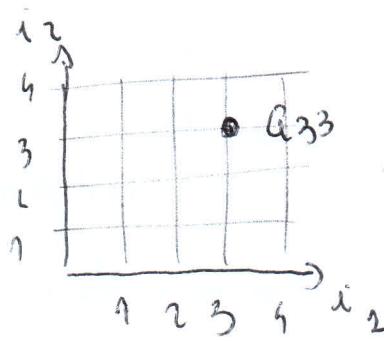
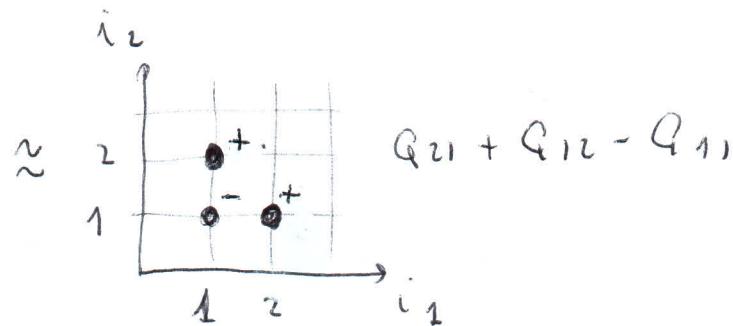
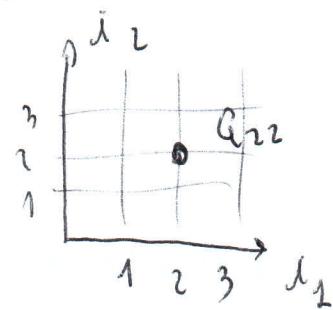
~~ma~~ dei punti sono in comune! ottengo solo  
questa griglia di calcoli



→ 13 punti!

Lo stesso meccanismo consente comunque di risparmiare punti anche se nessun punto ~~della~~ è in comune (ma non se  $N=2$  e  $i\neq j$ )

In generale, possiamo fare dei diagrammi sul piano  $(x_2, i_2)$  per confrontare formule di quadratura:



In particolare, degli algoritmi adattivi procedono per "tentativi ed errori":

- ① → parto da  $Q_{11}$
- ② → aggiungo le quadrature "rane" ( $Q_{12}, Q_{21}$  sono le rane di  $Q_{11}$ )
- ③ → se errore < toll. stop  
altrimenti
  - ④ seleziona la quadratura migliore
  - ⑤ ritorno a ②

Conclusione la mia formula di quadratura: simile in efficacia a quelle gaussiane (se gli replicare!) ma che usa meno punti  $\Rightarrow$  meno PDE da calcolare!  
 ↳ la crescita del # punti è meno che esponenziale

Gra non vi ho detto - III

(7)

- 1) una istruzione di tipo sparse grid vale anche per costruire una approssimazione polinomiale "Lagrangeana":

$$q(y) \approx \sum_{i=1}^m q(y_i) L_i(y) \quad (\star)$$

con cui posso prevedere il valore di  $q(y)$

sai che risolvere una nuova PDE. u

- 2) esistono altre tecniche analoghe

→ Polynomial Chaos Expansion (PCE)

→ Reduced Basis Method (RB)

→ Proper orthogonal decomposition / principal component analysis (POD / PCA)

- 3) non abbiamo parlato del calcolo di

$P(u > u_0)$  (probabilità di rottura) comparare l'approssimazione sparsa  $\star$  è molto più veloce che risolvere le PDE corrispondenti!

e del problema inverso (calcolare la pdf di  $y$  consistente con le osservazioni sperimentali di  $u$ )

Entrambe le operazioni si possono fare "facilmente" con approssimazioni sparse grid

- 4) Si posso calcolare anche le sensibilità, cioè scomporre la varianza totale di  $q$  nelle quote imputabili a ciascun parametro  $y_i$