

METODI ITERATIVI di tipo GRADIENTE

Dati: $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ sdp, $\underline{b} \in \mathbb{R}^{n \times 1}$

24/10/2023

? $\underline{x}: A\underline{x} = \underline{b}$

voglio costruire $\{\underline{x}^{(k)}\}_{k \geq 0}$: $\lim_{k \rightarrow \infty} \underline{x}^{(k)} = \underline{x}$

Def $\Phi(\underline{x}) = \frac{1}{2} \underline{x}^T A \underline{x} - \underline{x}^T \underline{b} \in \mathbb{R}$

$\Phi: \mathbb{R}^{n \times 1} \rightarrow \mathbb{R}$

se $A \in \text{sdp} \Rightarrow \Phi(\underline{x})$ è convessa

Φ ha! pto di min assoluto $\tilde{\underline{x}}$ e stazionario

cioè $\nabla \Phi(\tilde{\underline{x}}) = \underline{0}$

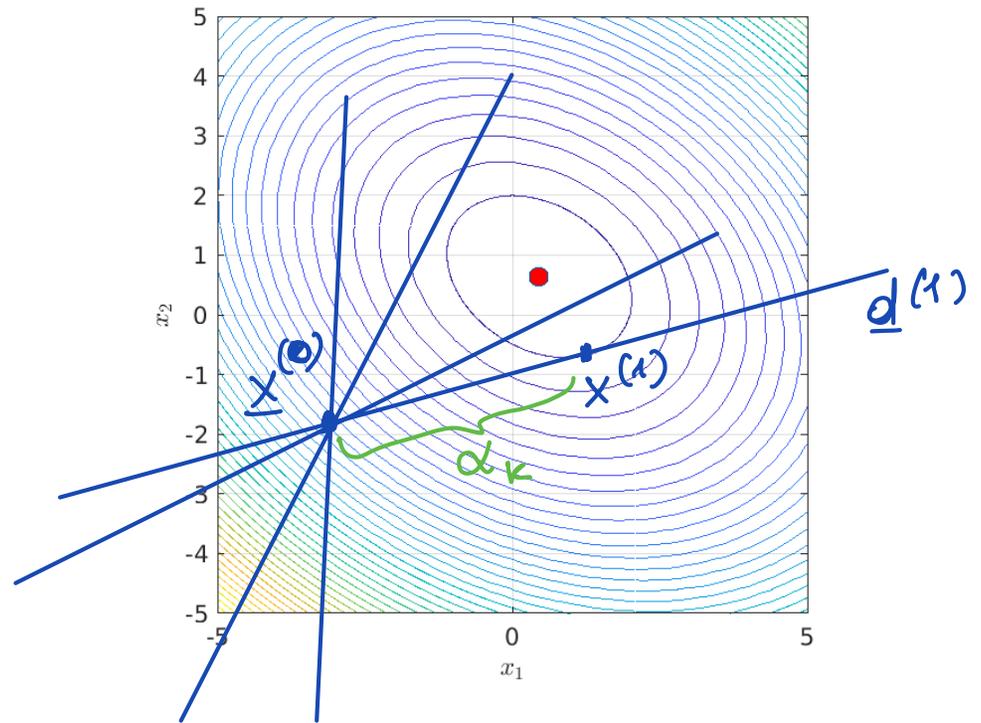
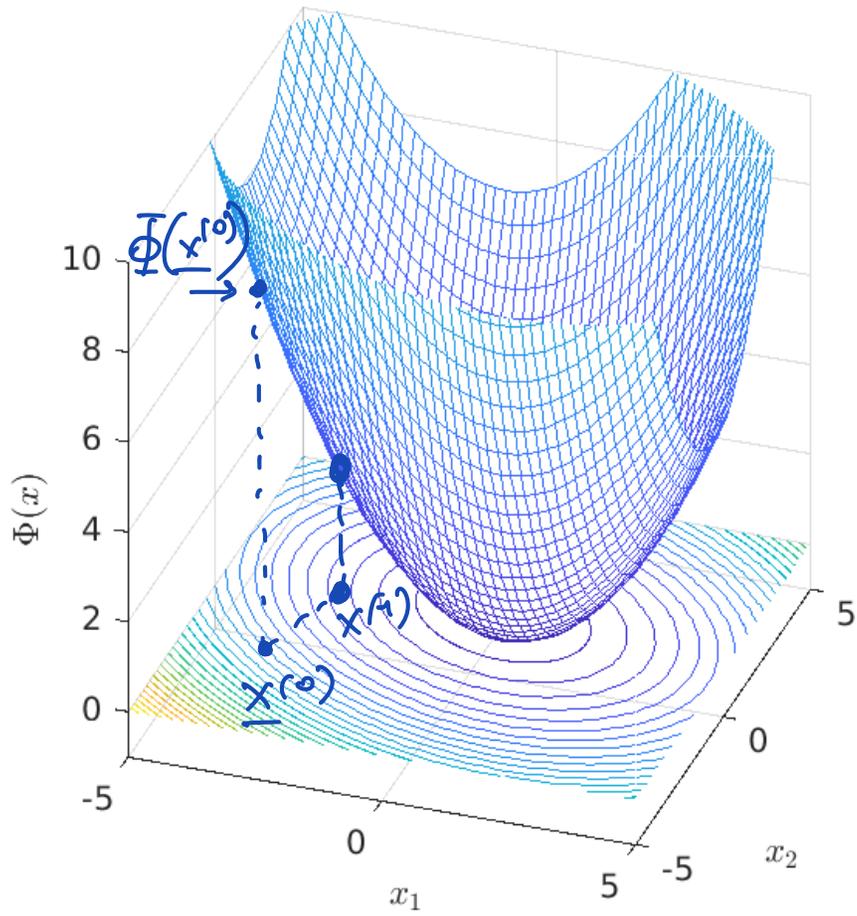
$$\nabla \Phi(\underline{x}) = \begin{bmatrix} \frac{\partial \Phi(\underline{x})}{\partial x_1} \\ \frac{\partial \Phi(\underline{x})}{\partial x_2} \\ \vdots \\ \frac{\partial \Phi(\underline{x})}{\partial x_n} \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{n \times 1}$$

$$\nabla \Phi(\underline{x}) = A\underline{x} - \underline{b}$$

$$\Rightarrow \nabla \Phi(\tilde{\underline{x}}) = \underline{0} = A\tilde{\underline{x}} - \underline{b}$$

cioè il punto di min $\tilde{\underline{x}}$ è esattamente la sol del sist lin $A\underline{x} = \underline{b}$

$m=2$



$\underline{x}^{(0)}$ dato in $\mathbb{R}^{n \times 1}$
 per $k \geq 0$ si costruisce

$$\underline{x}^{(k+1)} = \underline{x}^{(k)} + \alpha_k \underline{d}^{(k)}$$

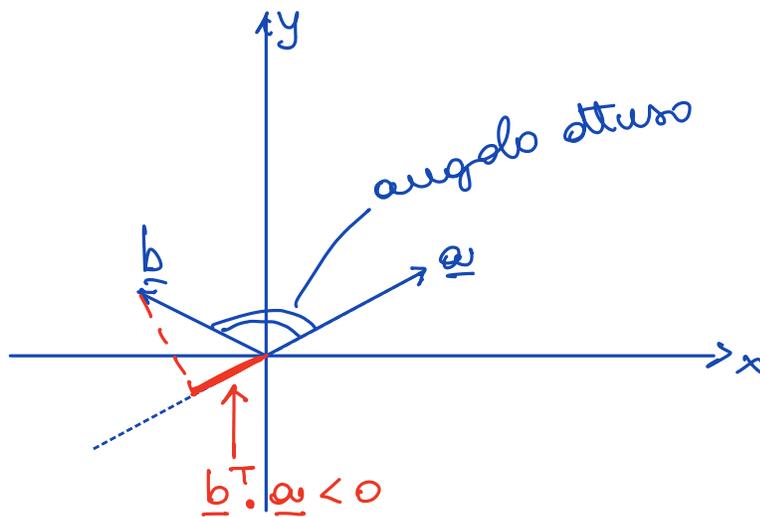
|
step size

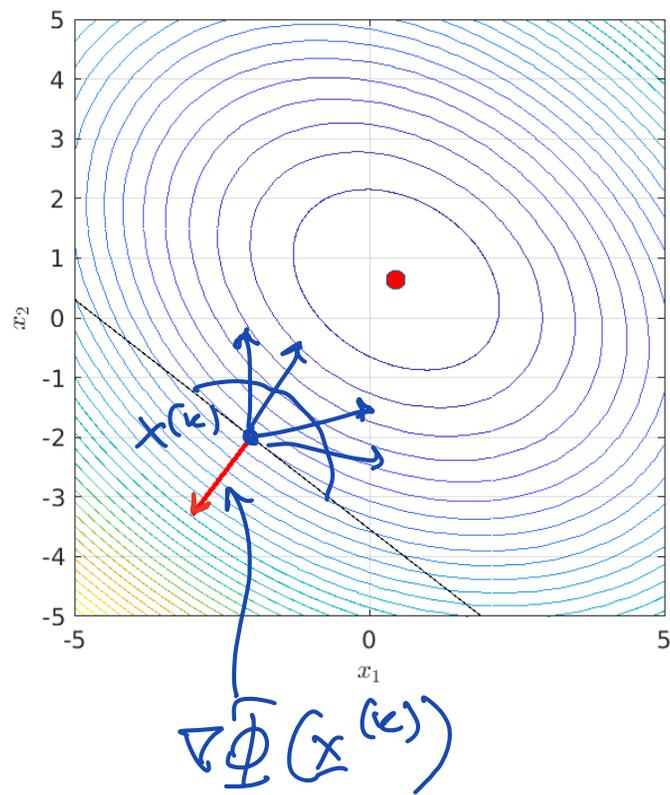
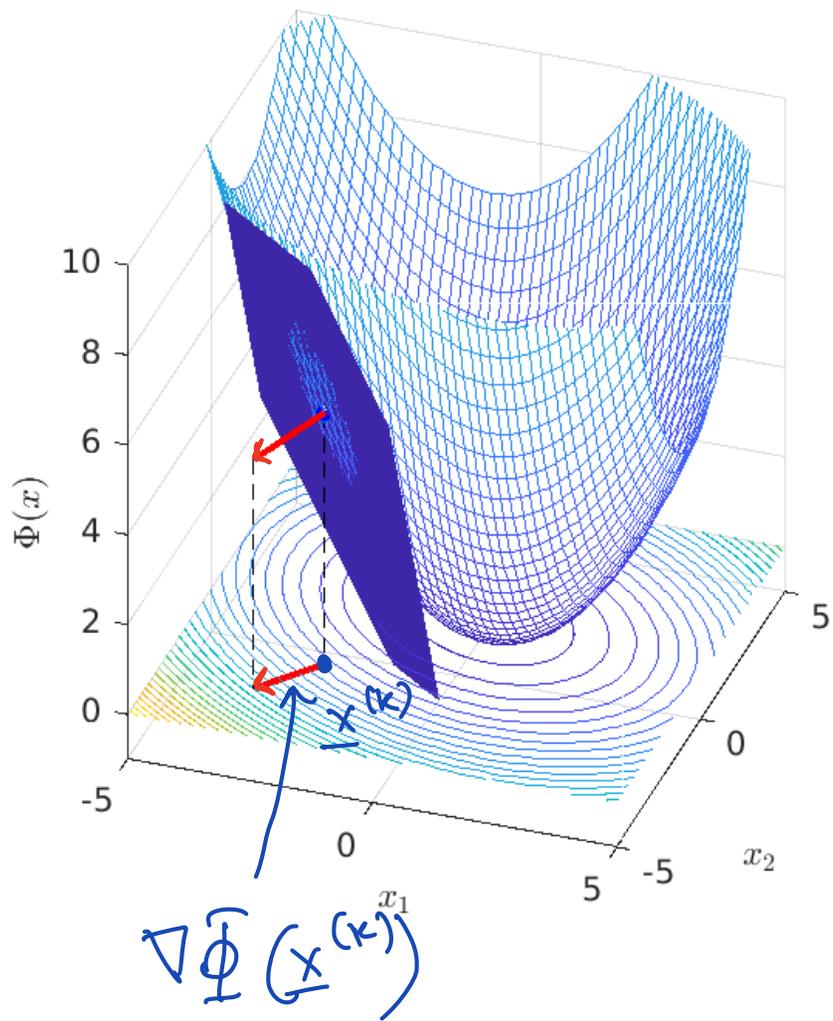
↑ direzione di discesa

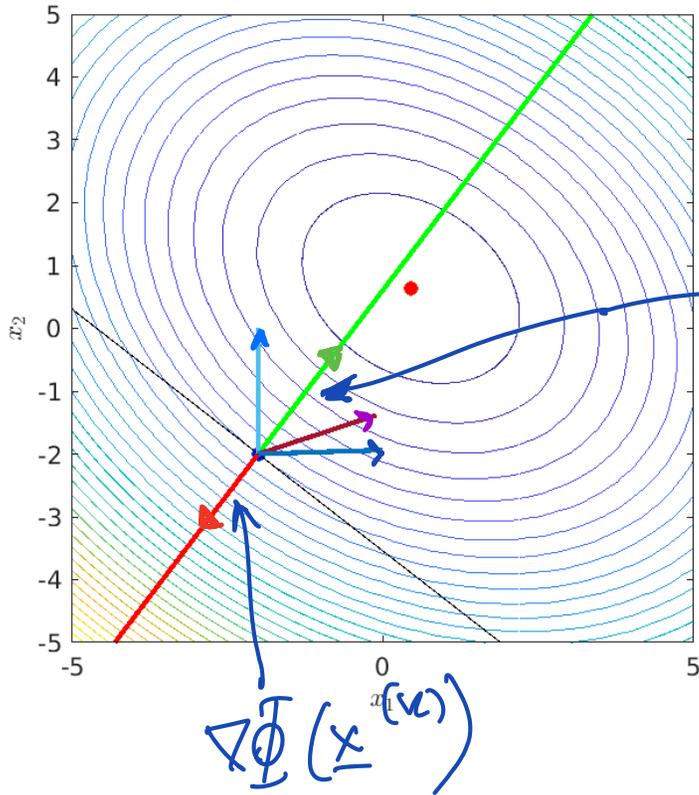
Def Dico che $\underline{d} \in \mathbb{R}^{n \times 1}$ è una direzione di discesa al passo k se:

$\underline{d}^T \cdot \nabla \Phi(\underline{x}^{(k)}) < 0$ quando $\nabla \Phi(\underline{x}^{(k)}) \neq 0$

o $\underline{d} = \underline{0}$ quando $\nabla \Phi(\underline{x}^{(k)}) = \underline{0}$





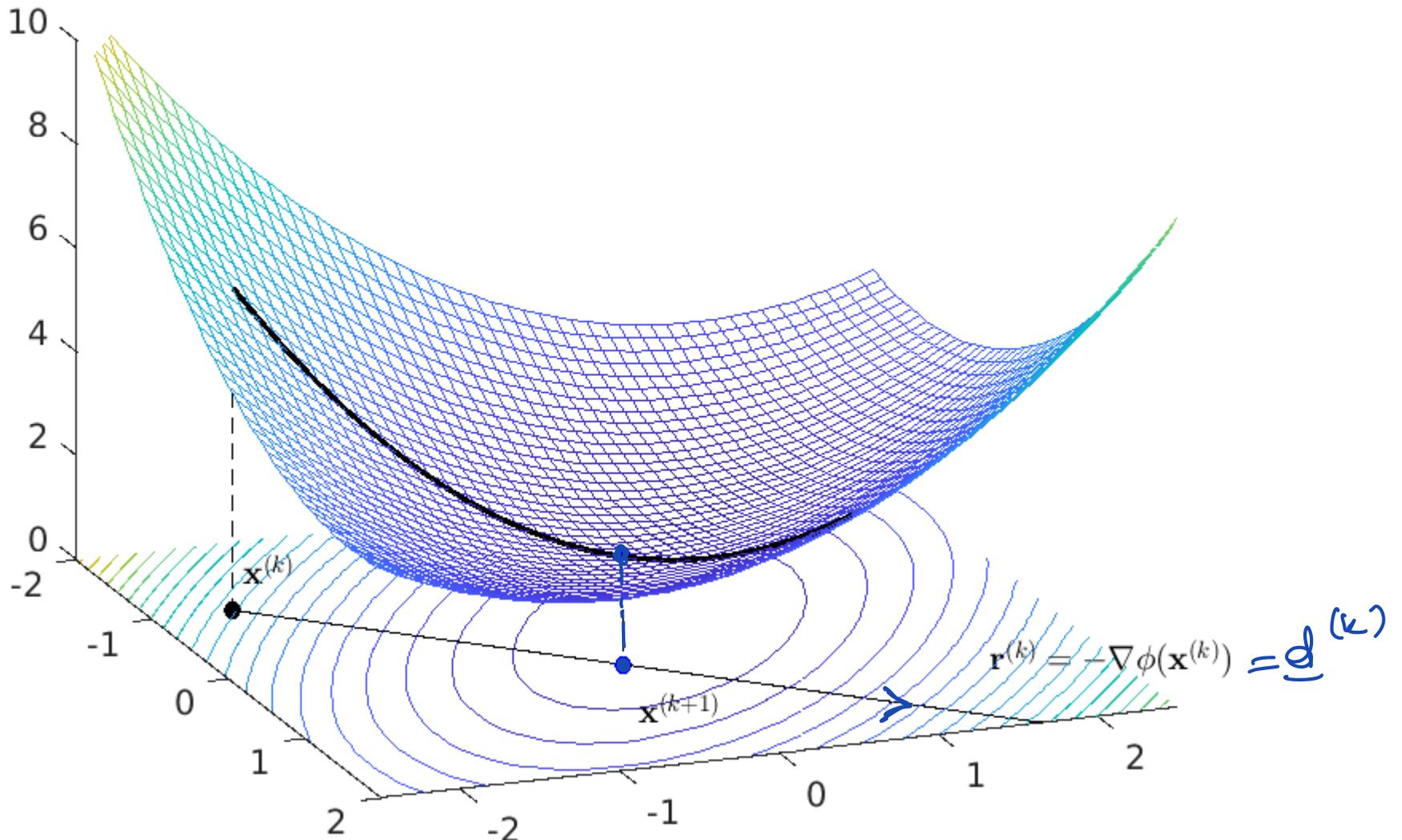


Il metodo del gradiente sceglie come direz di discesa:

$$d^{(k)} = -\nabla \Phi(x^{(k)}) = \underbrace{b - Ax^{(k)}}_{\text{residuo al passo } k} = r^{(k)}$$

Ora devo definire α_k

direzione di discesa del gradiente e sezione di Phi



$\Phi(x) \Big|_{d^{(k)}}$ è una parabola, scelgo α_k :
 $x^{(k+1)}$ sia il pts di
 cui la sua delle parabole

$\underline{x} = \underline{x}^{(k)} + \alpha \underline{d}^{(k)}$

 \in retta che passa per $\underline{x}^{(k)}$
 con direzione dettata
 da $\underline{d}^{(k)}$

$$\Phi(\underline{x})|_{\underline{d}^{(k)}} = \Phi(\underline{x}^{(k)} + \alpha \underline{d}^{(k)}) = \varphi(\alpha)$$

calcolare $\min_{\alpha} \varphi(\alpha)$

$$\equiv ? \alpha : \varphi'(\alpha) = 0$$

trovo $\alpha = \alpha_k = \frac{(\underline{d}^{(k)})^T \cdot \underline{r}^{(k)}}{(\underline{d}^{(k)})^T \cdot A \cdot \underline{d}^{(k)}} \in \mathbb{R}$

$\neq 0$ perché A è sdp

Test d'arresto

ci si ferma quando $\frac{\|\underline{r}^{(k)}\|}{\|\underline{b}\|} < \epsilon$

con ϵ dato, tolleranza

Algoritmo del metodo del gradiente

Input: A , \underline{b} , $\underline{x}^{(0)}$, ϵ , k_{max}

Output: \underline{x} , res , K , $resvec$

$\frac{\|\underline{r}^{(k)}\|}{\|\underline{b}\|}$ ← valore dei valori
alle ultime iter. ← iterazioni
mostrate $\frac{\|\underline{r}^{(k)}\|}{\|\underline{b}\|} \neq k$

$$\underline{r}^{(0)} = \underline{b} - A \underline{x}^{(0)}, \quad res = \|\underline{r}^{(0)}\| / \|\underline{b}\|$$

$$\rightarrow \underline{d}^{(0)} = \underline{r}^{(0)}, \quad k=0$$

while $k \leq k_{max}$ & $res > \epsilon$

$$\alpha_k = \frac{(\underline{d}^{(k)})^T \underline{r}^{(k)}}{(\underline{d}^{(k)})^T A \underline{d}^{(k)}}$$

$$A \underline{d}^{(k)} \sim 2n^2$$

$$\underline{x}^{(k+1)} = \underline{x}^{(k)} + \alpha_k \cdot \underline{d}^{(k)}$$

$$\underline{r}^{(k+1)} = \underline{b} - A \underline{x}^{(k+1)} = \underline{b} - A (\underline{x}^{(k)} + \alpha_k \underline{d}^{(k)}) =$$

$$\underline{d}^{(k+1)} = \underline{r}^{(k+1)} = \underline{b} - A \underline{x}^{(k)} - \alpha_k A \underline{d}^{(k)} =$$

$$res = \|\underline{r}^{(k+1)}\| / \|\underline{b}\| = \|\underline{r}^{(k)} - \alpha_k A \underline{d}^{(k)}\|$$

$$k = k+1$$

$$\underline{x} = \underline{x}^{(k)}$$

1 iterazione costa $\sim 2n^2$ operazioni
elementari

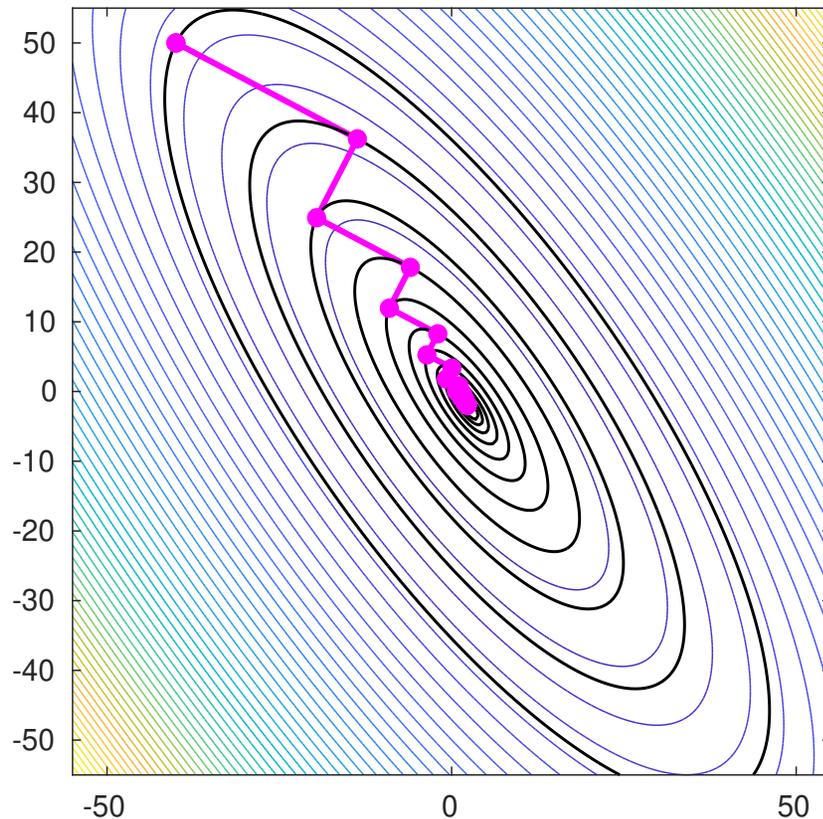
= 1 prod mat - vett.

Limiti del Metodo del Gradiente

Dati

$$A = \begin{bmatrix} 10 & 6 \\ 6 & 6 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 11 \\ 2 \end{bmatrix}$$

risolviamo $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ con il metodo del gradiente, posto $\mathbf{x}_0 = [-40; 50]$,
 $\text{tol} = 10^{-10}$, $\text{kmax} = 100$.



Si ha convergenza in
 78 iterazioni: TROPPE!!

Le direzioni di discesa sono a
 2 a 2 ortogonali.

Vorrei convergere seguendo
 una via più diretta.

METODO DEL GRADIENTE CONIUGATO

(1)

$\underline{d}^{(0)} = \underline{r}^{(0)}$, α_k come nel metodo del grad.

Scelgo $\underline{d}^{(k)}$:

$$1) (\underline{d}^{(k+1)})^T A \underline{d}^{(j)} = 0 \quad \forall j=0, \dots, k$$

(poiché A è sdp \Rightarrow \bar{e} non sing, questa condiz \Rightarrow che le $\underline{d}^{(k)}$ formano una base di \mathbb{R}^n)

$$2) (\underline{r}^{(k+1)})^T \underline{d}^{(j)} = 0 \quad \forall j=0, \dots, k$$

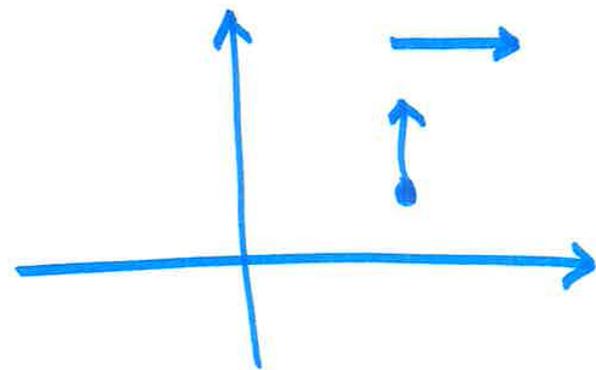
$\mathcal{B} = \{ \underline{d}^{(0)}, \underline{d}^{(1)}, \dots, \underline{d}^{(n-1)} \}$ è una base per \mathbb{R}^n

quando $k = n-1 \Rightarrow \underline{r}^{(n)}$ è ortogonale alla base \mathcal{B}

ma $\underline{r}^{(n)} \in \mathbb{R}^n$

$$\Rightarrow \underline{r}^{(n)} = \underline{0}$$

$$\underline{b} - A \underline{x}^{(n)} = \underline{0}$$



cioè $\underline{x}^{(n)} \equiv \underline{x}$

Il metodo del GC arriva a terminazione (alla sol. esatta) al più in n iterazioni (dove $n = \text{dimens. sistema}$)

la sol. esatta del sist $A \underline{x} = \underline{b}$

Si costruisce $\beta_k = \frac{(A \underline{d}^{(k)})^T \underline{r}^{(k+1)}}{(\underline{d}^{(k)})^T A \underline{d}^{(k)}}$

definisco: $\underline{d}^{(k+1)} = \underline{r}^{(k+1)} - \beta_k \underline{d}^{(k)}$

Algoritmo del GC

Input: A scp, \underline{b} , $\underline{x}^{(0)}$, ϵ , k_{max}

Output: \underline{x} , res , K , $resvec$ ← vettore dei valori $\|r^{(k)}\|/\|b\| \forall k$
↑ sol calcolato
↑ $\|r^{(k)}\|/\|b\|$ n° it svolte

$$\underline{r}^{(0)} = \underline{b} - A \underline{x}^{(0)}; \underline{d}^{(0)} = \underline{r}^{(0)}; res = \|\underline{r}^{(0)}\| / \|\underline{b}\|; k = 0$$

while ($res > \epsilon$ & $k \leq k_{max}$)

$$\alpha_k = \frac{(\underline{d}^{(k)})^T \underline{r}^{(k)}}{(\underline{d}^{(k)})^T A \underline{d}^{(k)}} \rightarrow \underline{r}$$

$$\underline{x}^{(k+1)} = \underline{x}^{(k)} + \alpha_k \underline{d}^{(k)}$$

$$\underline{r}^{(k+1)} = \underline{r}^{(k)} - \alpha_k A \underline{d}^{(k)} \rightarrow \underline{r}$$

$$\beta_k = \frac{(A \underline{d}^{(k)})^T \underline{r}^{(k+1)}}{(\underline{d}^{(k)})^T A \underline{d}^{(k)}} \rightarrow \underline{r}$$

costo comput:
1 prod mat x vett
+ iterazione

$$\underline{d}^{(k+1)} = \underline{r}^{(k+1)} - \beta_k \underline{d}^{(k)}$$

$$\text{res} = \|\underline{r}^{(k+1)}\| / \|\underline{b}\|$$

$$k = k + 1$$

~~end~~

$$\underline{x} = \underline{x}^{(k)}$$

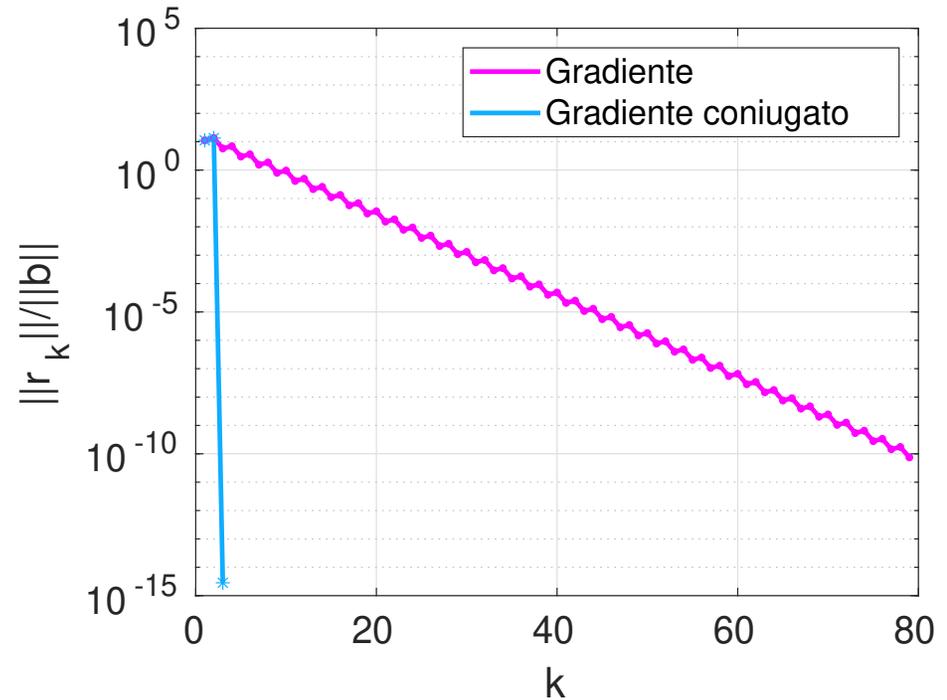
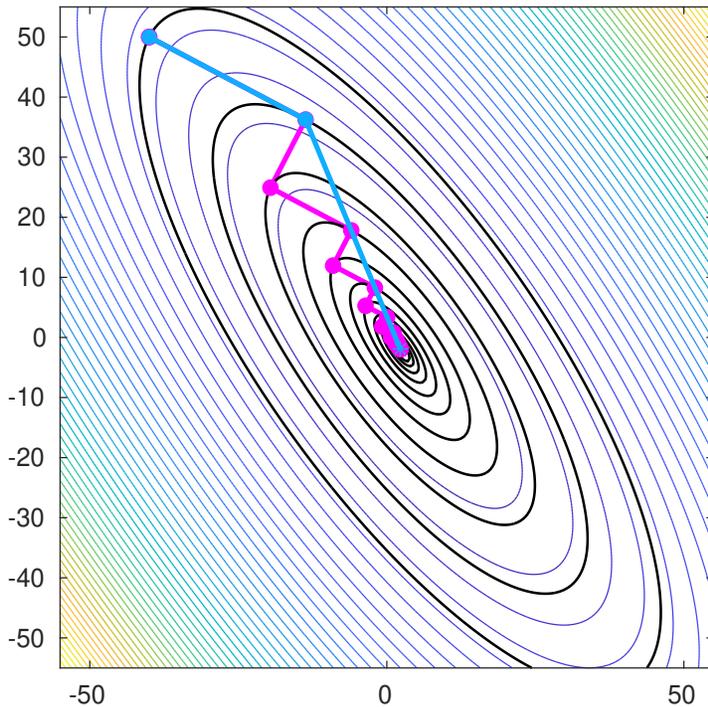
ricordarsi di
costuire
resvec

Confronto Gradiente – Gradiente Coniugato

Dati

$$A = \begin{bmatrix} 10 & 6 \\ 6 & 6 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 11 \\ 2 \end{bmatrix}$$

con $\mathbf{x}_0 = [-40; 50]$, $\text{tol} = 10^{-10}$, $\text{kmax} = 100$.



Gradiente converge in 78 it (err $\simeq 10^{-10}$)

Gradiente Coniugato converge in 2 it (err $\simeq 10^{-15}$)

Teorema di conv. del metodo del gradiente

(5)

Se A è sdp, il metodo del grad converge $\forall \underline{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$,
inoltre

$$\|\underline{x} - \underline{x}^{(k)}\|_A \leq \left(\frac{\kappa(A) - 1}{\kappa(A) + 1} \right)^k \cdot \|\underline{x} - \underline{x}^{(0)}\|_A$$

dove $\|\underline{v}\|_A = \sqrt{\underline{v}^T A \underline{v}}$.

$$\rho = \frac{\kappa(A) - 1}{\kappa(A) + 1}$$

fattore
di riduz.
dell'errore
ad ogni
passo

$$\rho < 1$$

Se ρ è prossimo a 1

l'errore si riduce poco ad ogni passo.

$$\rho \sim 1 \equiv \kappa(A) \gg 1 \quad (\kappa(A) = \text{condiz di } A)$$

Se $\kappa(A) \gg 1 \Rightarrow$ ~~G~~ impiega molte iterazioni
per convergere

↑
A mal condizionate

Teorema di convergenza per Grad. Coniugato (6)

Sia A solp, GC converge $\forall \underline{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ e si ha

$$\|\underline{x} - \underline{x}^{(k)}\|_A \leq \frac{2 \cdot C^k}{1 + C^{2k}} \|\underline{x} - \underline{x}^{(0)}\|_A$$

ove $C = \frac{\sqrt{\kappa(A)} - 1}{\sqrt{\kappa(A)} + 1}$

Il condiz di A influisce ancora nella converg del metodo, ma meno rispetto al met del grad perché qui ho $\sqrt{\kappa(A)}$ invece di $\kappa(A)$.

#it per arrivare a conv $\sim \sqrt{\kappa(A)}$
per il GC

Se A non è sdp si possono applicare
varianti del metodo del grad. coniugato:

BCG bi conjugate gradient

CGS conjugate gradient square

→ BiCGstab bi conjugate gradient stabilized ←

metodi di Krylov per matrici generiche