

Lab. 7 (CG)

P1

Sean $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ s.p.d. y $\vec{b} \in \mathbb{R}^n$.

Vimos que la única sol. del sistema

$$A\vec{x} = \vec{b}$$

también es el único mínimo de la función

$$\phi(\vec{x}) \stackrel{\text{def}}{=} \frac{1}{2} \vec{x}^T A \vec{x} - \vec{b}^T \vec{x}.$$

Sabemos que

- $\nabla \phi(\vec{x}) = \underbrace{A\vec{x} - \vec{b}}_{\text{residuo}} \stackrel{\text{def.}}{=} \vec{r}(\vec{x})$

- Dada una dirección \vec{d} , la sol. del problema

$$\min_{\alpha \in \mathbb{R}} \phi(\vec{x} + \alpha \vec{d})$$

es

$$\alpha^* = - \frac{\nabla \phi(\vec{x})^T \vec{d}}{\vec{d}^T A \vec{d}} = \underline{\underline{- \frac{\vec{r}(\vec{x})^T \vec{d}}{\vec{d}^T A \vec{d}}}}$$

- Tomando un vector canónico, digamos \vec{e}_k , tenemos

$$\alpha^* = \frac{-r_k}{A_{kk}}.$$

y

$\vec{x} + \alpha^* \vec{e}_k$ solo se cambia en una entrada.

De esto podemos definir un descenso cíclico por coordenadas;

Alg. (Descenso cíclico por coordenadas)

Entradas: $x_0 \in \mathbb{R}^n$, $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ s.p.d. y $\vec{b} \in \mathbb{R}^n$, $\text{tol.} > 0$.

Salida: x^* (aproximado), número de it. (#it)

Pseudo código

$m \leftarrow 0$, $k \leftarrow 0$, $\vec{r} \leftarrow Ax_0 - b$

while $\|\vec{r}\| > \text{tol}$

$k \leftarrow k + 1$

if $k > n$

$k \leftarrow 1$

$m \leftarrow m + 1$

end if

$\alpha \leftarrow -\frac{g_k}{A_{kk}}$

$\vec{x}(k) \leftarrow x(k) + \alpha$

$r \leftarrow A\vec{x} - b$

end (while)

#it = $m + k$.

Para la implementación del alg. CG.
considere las siguientes optimizaciones:

$$\alpha_k = \frac{\|r_k\|^2}{p_k^T A p_k} \quad (7a')$$

$$\beta_{k+1} = \frac{\|r_{k+1}\|^2}{\|r_k\|^2} \quad (7d')$$

~~Ex 4/14~~ Demuestre estas expresiones usando
Teo. 2 (5) y (6) y Teo. 3 (8d) y (4). y
las expresiones originales de α_k, β_{k+1} .

Implementa el alg. CG con las
expresiones para α_k, β_{k+1} en esta página.

Pruebas:

1) La matriz $A \in \mathbb{R}^{100 \times 100}$ del spline cúbico:

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & & & \\ & 1 & 2 & & \\ & & & \ddots & \\ & & & & 1 & 2 \\ & & & & & 2 \end{pmatrix}$$

(Ceros en la diagonal superior e inferior)

útil: `spdiags`

y \vec{b} el vector de unos en \mathbb{R}^{100} .

2) El alg. de descenso cíclico termina en n iteraciones cuando A es diagonal.

Haz un experimento.

3) El alg. CG es el método de mayor descenso en el primer paso. Visto que este método llega en un paso si los eigenvalores de A son iguales, i.e., la gráfica de ϕ en \mathbb{R}^{n+1} es una bola..

La gráfica de ϕ restringido a un eigenespacio $\text{Eig}_\lambda(A) = \{v : Av = \lambda v\}$

es una bola en $\mathbb{R}^{\dim(\text{Eig}_\lambda A) + 1}$.

Eso da la intuición, que para cada eigenvalor alcanza un paso para encontrar el mínimo en esta bola.

Verifique esta intuición como sigue:

a) - Usar "unifrnd" para construir una matriz aleatoria, W

• $W = QR$ "Fact. QR"

• definir A sp.d. como sigue.

$$A \stackrel{\text{def}}{=} Q D Q^T \quad \text{para alguna } D.$$

b) escoger D tal que tenga 1 eigenvalor

2 eigenvalues

5 -11 -

10 -11 -

n -11 -

c) ver cuántas iteraciones requiere el alg. CG.

(\Rightarrow Idea de agrupar eigenvalores \rightarrow preconditionar)

4) Usar $pascal(n)$, $b = -ones(n,1)$

$$\Rightarrow x^* = \bar{e}_1 \quad \forall n.$$

Hacer un plot de

residuos vs. paso (k)

y error vs. paso (k) .