Sistemas de Ecuaciones Lineales VI

• Métodos de descenso: Método del gradiente conjugado. Precondicionamiento.

Problema de minimización asociado a un sistema

- Algunos de los métodos iterativos más eficientes para resolver un sistema de ecuaciones lineales se basan en resolver un problema de minimización equivalente.
- Si $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ es simétrica y definida positiva, $b \in \mathbb{R}^n$ y $\langle x, y \rangle := x^{\mathrm{t}}y$ denota el producto escalar usual en \mathbb{R}^n , entonces la función cuadrática

$$J: \mathbb{R}^n \longrightarrow \mathbb{R}$$

$$x \longmapsto \frac{1}{2} \langle \mathbf{A} \mathbf{x}, \mathbf{x} \rangle - \langle \mathbf{b}, \mathbf{x} \rangle$$

alcanza un único mínimo en el vector $oldsymbol{x} \in \mathbb{R}^n$ solución del sistema $oldsymbol{A} oldsymbol{x} = oldsymbol{b}$.

Problema de minimización asociado a un sistema (cont.)

En efecto,

$$abla J(m{x}) = rac{1}{2} \left(m{A} m{x} + m{A}^{\mathrm{t}} m{x}
ight) - m{b} = m{A} m{x} - m{b}, \qquad ext{si } m{A} ext{ es simétrica}.$$

Entonces J tiene un punto crítico en $oldsymbol{x}$ si y sólo si

$$\nabla J(x) = 0 \iff Ax = b.$$

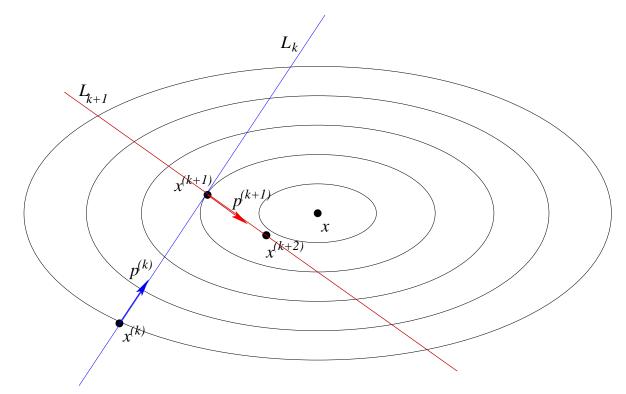
Además,

$$HJ(\boldsymbol{x}) := \left(\frac{\partial^2 J}{\partial x_i \partial x_j}(\boldsymbol{x})\right) = \left(a_{ij}\right) = \boldsymbol{A}$$

y, por lo tanto, si \boldsymbol{A} es definida positiva, el punto crítico de J es un mínimo.

Métodos de descenso

- En los **métodos de descenso** se parte de un punto $\boldsymbol{x}^{(0)} \in \mathbb{R}^n$, y, en cada paso $k=0,1,2,\ldots$ se determina un nuevo punto $\boldsymbol{x}^{(k+1)} \in \mathbb{R}^n$ tal que $J\left(\boldsymbol{x}^{(k+1)}\right) < J\left(\boldsymbol{x}^{(k)}\right)$ del siguiente modo:
 - 1. se escoge una dirección $p^{(k)}$ de descenso de J,
 - 2. se considera la recta L_k que pasa por el punto ${m x}^{(k)}$ con dirección ${m p}^{(k)}$,
 - 3. se escoge el punto $oldsymbol{x}^{(k+1)} \in L_k$ donde J alcanza su mínimo sobre L_k .



Métodos de descenso (cont.)

ullet Como $L_k = ig\{oldsymbol{x}^{(k)} + lpha oldsymbol{p}^{(k)}: \ lpha \in \mathbb{R}ig\}$, entonces

$$J(\boldsymbol{x}^{(k)} + \alpha \boldsymbol{p}^{(k)})$$

$$= \left[\frac{1}{2} \langle \boldsymbol{A} \boldsymbol{x}^{(k)}, \boldsymbol{x}^{(k)} \rangle - \langle \boldsymbol{b}, \boldsymbol{x}^{(k)} \rangle\right] + \langle \boldsymbol{A} \boldsymbol{x}^{(k)} - \boldsymbol{b}, \boldsymbol{p}^{(k)} \rangle \alpha + \frac{1}{2} \langle \boldsymbol{A} \boldsymbol{p}^{(k)}, \boldsymbol{p}^{(k)} \rangle \alpha^{2}$$

Por lo tanto,

$$\frac{dJ}{d\alpha} \left(\boldsymbol{x}^{(k)} + \alpha \boldsymbol{p}^{(k)} \right) = 0 \quad \iff \quad \alpha = \alpha_k := \frac{\left\langle \boldsymbol{r}^{(k)}, \boldsymbol{p}^{(k)} \right\rangle}{\left\langle \boldsymbol{A} \boldsymbol{p}^{(k)}, \boldsymbol{p}^{(k)} \right\rangle},$$

donde $\mathbf{r}^{(k)} = \mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(k)}$ es el residuo de $\mathbf{x}^{(k)}$.

Luego

$$\boldsymbol{x}^{(k+1)} = \boldsymbol{x}^{(k)} + \alpha_k \boldsymbol{p}^{(k)}.$$

Método del máximo descenso

- Los distintos métodos de descenso se distinguen por la manera de escoger la dirección de descenso $p^{(k)}$.
- La elección más simple es escoger la dirección de máximo descenso de J:

$$p^{(k)} = -\nabla J(x^{(k)}) = b - Ax^{(k)} = r^{(k)}.$$

Esta elección conduce al método del máximo descenso o del gradiente.

$$\boldsymbol{r}^{(0)} = \boldsymbol{b} - \boldsymbol{A}\boldsymbol{x}^{(0)},$$

Algoritmo:

Dado el vector inicial
$$m{x}^{(0)},$$
 $m{r}^{(0)} = m{b} - m{A} m{x}^{(0)},$ para $k = 0, 1, 2, \ldots$
$$| \quad \alpha_k = \frac{\left< m{r}^{(k)}, m{r}^{(k)} \right>}{\left< m{A} m{r}^{(k)}, m{r}^{(k)} \right>}, \\ m{x}^{(k+1)} = m{x}^{(k)} + \alpha_k m{r}^{(k)}, \\ m{r}^{(k+1)} = m{b} - m{A} m{x}^{(k+1)} = m{r}^{(k)} - \alpha_k m{A} m{r}^{(k)},$$

hasta que se satisfaga un criterio de detención.

Criterio de detención

Un criterio usual en los métodos de descenso es detener el proceso cuando

$$rac{\|oldsymbol{r}^{(k)}\|}{\|oldsymbol{b}\|} \leq exttt{tol}.$$

ullet Sin embargo, eso no garantiza que el error satisfaga $\|m{e}^{(k)}\| = \|m{x} - m{x}^{(k)}\| \le tol$!!

Observación. Si $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ es simétrica y definida positiva, entonces la función

$$egin{array}{lll} \left\langle \;,\;
ight
angle_{m{A}}: & \mathbb{R}^n imes \mathbb{R}^n \longrightarrow \mathbb{R} \ & \left\langle m{x},m{y}
ight
angle \longmapsto \left\langle m{x},m{y}
ight
angle_{m{A}}:= \left\langle m{A}m{x},m{y}
ight
angle \end{array}$$

es el producto interior definido por $oldsymbol{A}$ y la correspondiente norma inducida es:

$$||oldsymbol{x}||_{oldsymbol{A}} = \sqrt{\langle oldsymbol{x}, oldsymbol{x}
angle_{oldsymbol{A}}}, \qquad orall oldsymbol{x} \in \mathbb{R}^n.$$

Convergencia del método del máximo descenso

• **Teorema.** (Convergencia) Sean $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ simétrica y definida positiva y $b \in \mathbb{R}^n$. Para cualquier $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$, la sucesión $\{x^{(k)}\}$ generada por el método del máximo descenso converge a la solución del sistema Ax = b.

Además, los errores $oldsymbol{e}^{(k)} = oldsymbol{x} - oldsymbol{x}^{(k)}$ satisfacen

$$\|e^{(k+1)}\|_{A} \le \frac{\kappa - 1}{\kappa + 1} \|e^{(k)}\|_{A},$$

donde $\kappa = \operatorname{cond}_2(A)$.

Observación. El factor de reducción del error en cada paso es

$$\frac{\kappa - 1}{\kappa + 1} = 1 - \frac{2}{\kappa + 1} < 1,$$

lo que asegura la convergencia.

Sin embargo, si la matriz es mal condicionada,

$$\kappa \gg 1 \implies 1 - \frac{2}{\kappa + 1} \approx 1$$

y el método converge muy lentamente.

Direcciones conjugadas

• Una elección de las direcciones de descenso $p^{(k)}$, que genera un método más eficiente, se obtiene al usar vectores de dirección ortogonales respecto del producto interior definido por A:

$$\langle oldsymbol{x}, oldsymbol{y}
angle_{oldsymbol{A}} := \langle oldsymbol{A} oldsymbol{x}, oldsymbol{y}
angle, \qquad oldsymbol{x}, oldsymbol{y} \in \mathbb{R}^n.$$

ullet Estas direcciones de descenso $oldsymbol{p}^{(k)}$ satisfacen

$$\langle \mathbf{A}\mathbf{p}^{(k)}, \mathbf{p}^{(j)} \rangle = 0, \quad \forall j \neq k$$

y por ello se dice que son direcciones conjugadas o $m{A}$ -ortogonales.

• El uso de estos vectores de descenso conduce al método del gradiente conjugado.

Partiendo de $x^{(0)}$ arbitrario, y tomando $p^{(0)} = r^{(0)} = b - Ax^{(0)}$, los sucesivos vectores A-ortogonales $p^{(k)}$ se construyen como parte del método del gradiente conjugado y se presentan en el algoritmo que sigue.

Método del gradiente conjugado

Dado el vector inicial $m{x}^{(0)},$ $m{r}^{(0)} = m{b} - m{A} m{x}^{(0)},$ $m{p}^{(0)} = m{r}^{(0)},$ para $k=0,1,2,\ldots$

$$oldsymbol{r}^{(0)} = oldsymbol{b} - oldsymbol{A} oldsymbol{x}^{(0)}$$

$$m{p}^{(0)} = m{r}^{(0)},$$

 $\boldsymbol{x}^{(k+1)} = \boldsymbol{x}^{(k)} + \alpha_k \boldsymbol{p}^{(k)},$

 $\boldsymbol{r}^{(k+1)} = \boldsymbol{r}^{(k)} - \alpha_k \boldsymbol{A} \boldsymbol{p}^{(k)},$

 $eta_{k+1} = rac{\left\langle oldsymbol{r}^{(k+1)}, oldsymbol{r}^{(k+1)}
ight
angle}{\left\langle oldsymbol{r}^{(k)}, oldsymbol{r}^{(k)}
ight
angle},$

 $p^{(k+1)} = r^{(k+1)} + \beta_{k+1} p^{(k)},$

hasta que se satisfaga un criterio de detención.

Algoritmo:

Convergencia del método del gradiente conjugado

• **Teorema.** (Convergencia) Sean $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ simétrica y definida positiva y $b \in \mathbb{R}^n$. Para cualquier $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$, la sucesión $\left\{x^{(k)}\right\}$ generada por el método del gradiente conjugado converge a la solución del sistema Ax = b en **a lo más** n **pasos**. Además, los errores $e^{(k)} = x - x^{(k)}$ satisfacen

$$\|\boldsymbol{e}^{(k)}\|_{\boldsymbol{A}} \leq 2\left(\frac{\sqrt{\kappa}-1}{\sqrt{\kappa}+1}\right)^k \|\boldsymbol{e}^{(0)}\|_{\boldsymbol{A}}, \qquad \text{donde } \kappa = \mathrm{cond}_2(\boldsymbol{A}).$$

 Observación. Debido a los errores de redondeo, en las condiciones del teorema anterior, igual pueden ser necesarios más de n pasos del método.

Convergencia del método del gradiente conjugado (cont.)

Ahora el factor de reducción del error en cada paso es

$$\frac{\sqrt{\kappa} - 1}{\sqrt{\kappa} + 1} = 1 - \frac{2}{\sqrt{\kappa} + 1} < 1.$$

• Si $\kappa > 1$, este método converge más velozmente que el del máximo descenso, pues

$$\frac{2}{\sqrt{\kappa}+1} > \frac{2}{\kappa+1}.$$

Por ejemplo, si $\kappa=100$, entonces

- Máximo descenso: $\frac{\kappa-1}{\kappa+1} \approx 0.98$ (2% de reducción del error por paso)
- Gradiente conjugado: $\frac{\sqrt{\kappa}-1}{\sqrt{\kappa}+1}\approx 0.82$ (18 % de reducción del error por paso).

Sin embargo, si la matriz es muy mal condicionada, el método aún converge lentamente.

Precondicionamiento

ullet Si la matriz es mal condicionada, una estrategia usual para resolver un sistema Ax=b, se basa en encontrar una matriz P tal que $P^{-1}A$ sea bien condicionada, para luego resolver el sistema equivalente

$$(P^{-1}A) x = P^{-1}b.$$

- Sin embargo, si se quiere utilizar un método como el del gradiente conjugado, debe notarse que aunque A sea simétrica y definida positiva, en general $P^{-1}A$ no lo es!
- ullet En el caso en que $m{P}$ es simétrica y definida positiva, $m{P}=m{H}m{H}^{
 m t}$, con $m{H}$ invertible (Cholesky). En tal caso, $m{P}^{-1}=m{H}^{m t}m{H}^{-1}$ y

$$m{A}m{x} = m{b} \quad \Longleftrightarrow \quad \hat{m{A}}\hat{m{x}} = \hat{m{b}},$$

con
$$\hat{\pmb{A}} = \pmb{H}^{-1} \pmb{A} \pmb{H}^{-\mathrm{t}}, \quad \hat{\pmb{x}} = \pmb{H}^{\mathrm{t}} \pmb{x}$$
 y $\hat{\pmb{b}} = \pmb{H}^{-1} \pmb{b}.$

• Si A es simétrica y definida positiva, la matriz $\hat{A} = H^{-1}AH^{-1}$ también lo es, por lo que pueden aplicarse métodos como el del gradiente conjugado a $\hat{A}\hat{x}=\hat{b}$. Además,

$$\sigma\left(\boldsymbol{P}^{-1}\boldsymbol{A}\right) = \sigma(\hat{\boldsymbol{A}}) \implies \operatorname{cond}_{2}(\hat{\boldsymbol{A}}) = \frac{\max\left\{\sigma\left(\boldsymbol{P}^{-1}\boldsymbol{A}\right)\right\}}{\min\left\{\sigma\left(\boldsymbol{P}^{-1}\boldsymbol{A}\right)\right\}} = \frac{\lambda_{\max}\left(\boldsymbol{P}^{-1}\boldsymbol{A}\right)}{\lambda_{\min}\left(\boldsymbol{P}^{-1}\boldsymbol{A}\right)}.$$

Método del gradiente conjugado precondicionado

Dado el vector inicial $m{x}^{(0)},$ $m{r}^{(0)} = m{b} - m{A} m{x}^{(0)},$ resolver $m{P} m{z}^{(0)} = m{r}^{(0)},$ $m{p}^{(0)} = m{z}^{(0)},$ para $k = 0, 1, 2, \ldots$

$$m{r}^{(0)} = m{b} - m{A}m{x}^{(0)},$$

$$m{p}^{(0)} = m{z}^{(0)},$$

$lpha_k = rac{\left\langle oldsymbol{z}^{(k)}, oldsymbol{r}^{(k)} ight angle}{\left\langle oldsymbol{A} oldsymbol{p}^{(k)}, oldsymbol{p}^{(k)} ight angle},$

$$\boldsymbol{x}^{(k+1)} = \boldsymbol{x}^{(k)} + \alpha_k \boldsymbol{p}^{(k)},$$

$$\boldsymbol{r}^{(k+1)} = \boldsymbol{r}^{(k)} - \alpha_k \boldsymbol{A} \boldsymbol{p}^{(k)},$$

resolver $\boldsymbol{P}\boldsymbol{z}^{(k+1)} = \boldsymbol{r}^{(k+1)},$

$$eta_{k+1} = rac{\left\langle oldsymbol{z}^{(k+1)}, oldsymbol{r}^{(k+1)}
ight
angle}{\left\langle oldsymbol{z}^{(k)}, oldsymbol{r}^{(k)}
ight
angle},$$

$$p^{(k+1)} = z^{(k+1)} + \beta_{k+1} p^{(k)},$$

hasta que se satisfaga un criterio de detención.

• Algoritmo:

Precondicionadores

- ullet Para que el método del gradiente conjugado precondicionado sea eficiente, debe escogerse un precondicionador $oldsymbol{P}$ tal que
 - 1. $m{P}$ simétrica y definida positiva, de manera que $m{P} = m{H}m{H}^{ ext{t}}$ (Cholesky);
 - 2. $m{P}pprox m{A}$, de manera que $m{P}^{-1}m{A}pprox m{I}$, y así

$$\operatorname{cond}_2(\hat{\boldsymbol{A}}) = \frac{\lambda_{\max}(\boldsymbol{P}^{-1}\boldsymbol{A})}{\lambda_{\min}(\boldsymbol{P}^{-1}\boldsymbol{A})} \approx 1 \ll \operatorname{cond}_2(\boldsymbol{A});$$

- 3. resolver los sistemas Pz=r sea poco costoso.
- ullet Ejemplo. Precondicionador de Jacobi. Consiste en tomar como $oldsymbol{P}$, la diagonal de $oldsymbol{A}$:

$$P = \operatorname{diag}(A) = \operatorname{diag}(a_{11}, \dots, a_{nn}).$$

Este precondicionador es efectivo cuando $m{A}$ es simétrica y definida positiva y con elementos diagonales muy distintos.

Además resolver sistemas $oldsymbol{P}z=oldsymbol{r}$ con $oldsymbol{P}$ diagonal es muy poco costoso.

Descomposición incompleta de Cholesky

- Ejemplo. Precondicionador de Cholesky incompleto. Consiste en utilizar $P = HH^t$, donde $H = (h_{ij})$ se obtiene aplicando el algoritmo del método de Cholesky, pero sólo para las entradas h_{ij} tales que $a_{ij} \neq 0$. Para las restantes se toma $h_{ij} = 0$.
- Algoritmo de la descomposición incompleta de Cholesky.

Para
$$j=1,\ldots,n$$

$$h_{jj}=\sqrt{a_{jj}-\sum_{k=1}^{j-1}h_{jk}^2}$$

$$\operatorname{para} i=j+1,\ldots,n$$

$$\operatorname{si} a_{ij}=0,\operatorname{entonces} h_{ij}=0,$$

$$\operatorname{si} \operatorname{no},h_{ij}=\frac{1}{h_{jj}}\left(a_{ij}-\sum_{k=1}^{j-1}h_{ik}h_{jk}\right)$$

Descomposición incompleta de Cholesky (cont.)

- Si $h_{jj} \neq 0, j = 1, ..., n$, entonces ${\pmb H}$ resulta no singular y ${\pmb P} = {\pmb H} {\pmb H}^{\rm t}$ puede usarse como precondicionante.
- ullet Si $m{A}$ no tuviera entradas nulas, la descomposición de Cholesky sería completa y, en tal caso, $m{P} = m{H}m{H}^{
 m t} = m{A}$.

Para matrices dispersas, esto no es cierto, pero usualmente $m{P}pprox m{A}$.

ullet Resolver los sistemas Pz=r es poco costoso pues ya se dispone de la factorización de Cholesky $m P=m Hm H^{
m t}$ y basta resolver dos sistemas triangulares.

Además $oldsymbol{H}$ es igualmente dispersa que $oldsymbol{A}$.

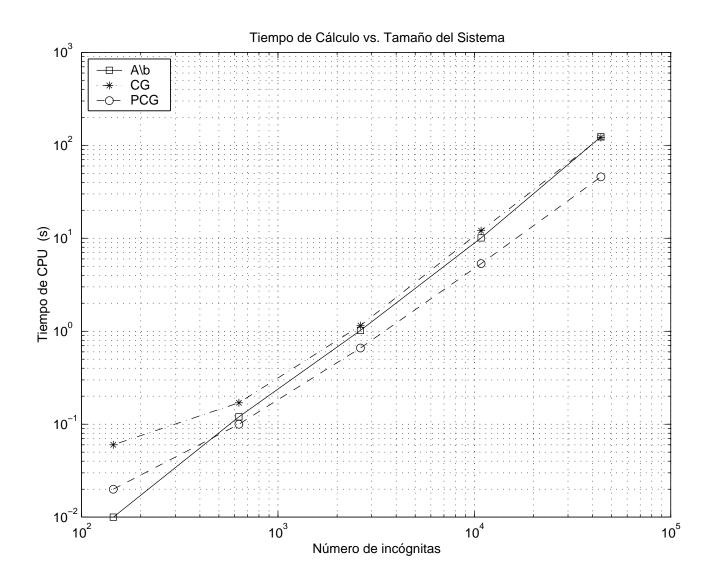
Comparación de costos computacionales

- Se considera como ejemplo un sistema con $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ y $b \in \mathbb{R}^n$ provenientes de un programa MATLAB para la resolución de un problema de EDPs que modela la deformación de una membrana bajo la acción de una fuerza (como se verá en el laboratorio correspondiente).
- Se utiliza una tolerancia tol = 10^{-6} .
- ullet Se resuelve el sistema Ax=b mediante el comando MATLAB pcg (método del gradiente conjugado precondicionado):
 - 1. sin precondicionador,
 - 2. con precondicionador P obtenido mediante el comando MATLAB cholinc (Cholesky incompleto con rellenado parcial), con el parámetro droptol $=10^{-2}$.

Tabla I: Número de iteraciones para cada método

n	145	632	2629	10821	44071
MGC	32	66	125	261	500
MGCP	5	10	16	35	65

Comparación de costos operacionales



Comparación de costos de almacenamiento

