# Métodos Iterativos: Gradientes Conjugados INF1608 – Análise Numérica

Departamento de Informática, PUC-Rio





#### Sistema linear

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

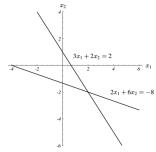
#### Exemplo:

$$\left[\begin{array}{cc} 3 & 2 \\ 2 & 6 \end{array}\right] \mathbf{b} = \left[\begin{array}{c} 2 \\ -8 \end{array}\right]$$

► Solução:

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 2 \\ -2 \end{bmatrix}$$

- Interpretação geométrica
  - ► Interseção dos hiperplanos





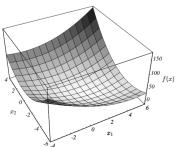


#### Forma Quadrática

► Equação escalar na forma:

$$f(\mathbf{x}) = \frac{1}{2}\mathbf{x}^T A \mathbf{x} - \mathbf{b}^T \mathbf{x} + c$$

▶ onde c é um valor escalar (p.e. c = 0)







Gradiente da forma quadrática (sendo A simétrica)

$$f'(\mathbf{x}) = A\mathbf{x} - b$$

Ponto mínimo de f(x):

$$f'(\mathbf{x}) = 0 \rightarrow A\mathbf{x} = \mathbf{b}$$

Sendo A positiva definida,  $f'(\mathbf{x}) = 0$  será sempre um **ponto de mínimo**, pois:

$$\mathbf{x}^T A \mathbf{x} > 0, \quad \forall \quad \mathbf{x} \neq \mathbf{0}$$

▶ Dessa forma, determinar solução de  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  é equivalente a encontrar o ponto **mínimo** de  $f(\mathbf{x})$ 

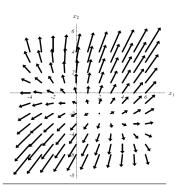


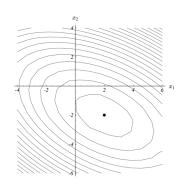


Gradiente da forma quadrática

$$f'(\mathbf{x}) = A\mathbf{x} - b$$

Podemos achar o mínimo através do gradiente.





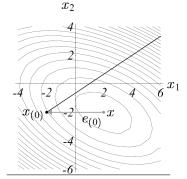


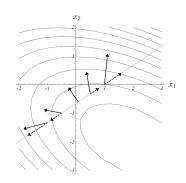


## Determinação do Mínimo da Função

### Método Steepest Descent (Gradiente descendente)

- ► Tomar a direção inversa do gradiente
- Para cada passo:  $x_1 = x_0 + \alpha r_0$  (até um certo  $r_i < tol$ )
  - ▶ Lembrando que  $r_i = b Ax_i$ , logo  $f'(x_i) = -r_i$
  - Qual o valor de  $\alpha$ ? (ponto em  $r_1^T r_0 = 0$ )









# Método Steepest Descent (Gradiente descendente)

Algoritmo:

$$r_k = b - Ax_k$$

$$\alpha_k = \frac{r_k^T r_k}{r_k^T A r_k}$$

$$x_{k+1} = x_i + \alpha_k r_k$$

Pré-multiplicando  $x_{k+1}$  por -A e somando +b:

$$-Ax_{k+1} + b = -Ax_i - \alpha_k A r_k + b$$
$$b - Ax_{k+1} = b - Ax_i - \alpha_k A r_k$$
$$r_{k+1} = r_k - \alpha_k A r_k$$

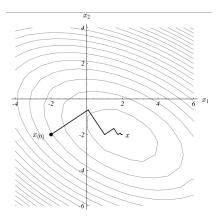
(calcula  $Ar_k$  apenas 1 vez para  $\alpha_k$  e  $r_{k+1}$ )





# Método Steepest Descent (Gradiente descendente)

Converge, mas resulta em muitas iterações Passos em direções repetidas







### Determinando mínimo em *n* passos

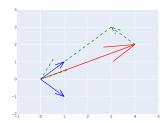
E se soubermos o valor do erro?

▶ Desconsiderando o óbvio  $x_s = x_k - e_k$ 

Podemos zerar cada uma das n componentes utilizando um conjunto de vetores ortogonais ( $u_i^T u_i = 0$ )

- ► Remove todo o erro em uma direção
- ► Cobre todo o espaço de dimensão *n*
- ► Erro zerado após *n* iterações







## Determinando mínimo em n passos

Buscar as direções ortogonais  $\mathbf{d}_0, \mathbf{d}_1, ..., \mathbf{d}_{n-1}$ 

- ightharpoonup Erro expresso como combinação linear de  $\mathbf{d}_k's$
- Um passo em cada direção
  - Elimina cada componente do erro na direção d<sub>k</sub>

#### Procedimento

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k$$

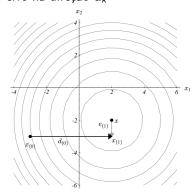
- ightharpoonup Determinação de  $\alpha_k$ 
  - ightharpoonup  $\mathbf{e}_{k+1}$  ortogonal a  $\mathbf{d}_k$

$$\mathbf{d}_{k}^{T} \mathbf{e}_{k+1} = 0$$

$$\mathbf{d}_{k}^{T} (\mathbf{e}_{k} + \alpha_{k} \mathbf{d}_{k}) = 0$$

$$\alpha_{k} = -\frac{\mathbf{d}_{k}^{T} \mathbf{e}_{k}}{\mathbf{d}_{k}^{T} \mathbf{d}_{k}}$$

► Mas não conhecemos  $\hat{\mathbf{e}}_k$ 



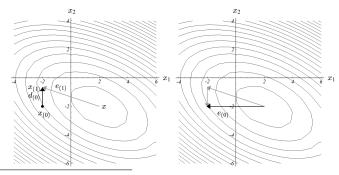




# Solução

Procurar vetores A-ortogonais, ou conjugados  $(d_i^T A d_j = 0)$ 

- $ightharpoonup d_k$  passa a ser A-ortogonal a  $e_{k+1}$ , e erro composto por  $d_k$ 's
  - i.e.  $e_0 = \sum_{j=0}^{n-1} \delta_j d_j$  e  $e_n = 0$
- lacktriangle Cada passo  $\delta_j d_j^*$  remove uma das componentes  $d_j$ 
  - Linearmente independentes para uma matriz SPD
  - ► Abrangem todo o espaço de dimensão *n*







# Exemplo [1]

$$\left[\begin{array}{cc} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{array}\right] \left[\begin{array}{c} x_0 \\ x_1 \end{array}\right] = \left[\begin{array}{c} 10 \\ 8 \end{array}\right], \ x_0 = \left[\begin{array}{c} 0 \\ 0 \end{array}\right], \ x_s = \left[\begin{array}{c} 4 \\ 2 \end{array}\right], \ Ae_0 = \left[\begin{array}{c} -10 \\ -8 \end{array}\right]$$

A partir das direções 
$$\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$
 e  $\begin{bmatrix} 1 \\ -1 \end{bmatrix}$  :  $\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$  '  $A \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \end{bmatrix} = 0$ 

$$e_0 = -3\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} - 1\begin{bmatrix} 1 \\ -1 \end{bmatrix}, Ae_0 = -3A\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} - 1A\begin{bmatrix} 1 \\ -1 \end{bmatrix}$$
$$x_s = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix} + 3\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} + 1\begin{bmatrix} 1 \\ -1 \end{bmatrix}$$



(Achar  $x_s$  é análogo a zerar o erro, mas qual o valor do erro?)



# Exemplo [2]

$$\begin{bmatrix} 3 & 2 \\ 2 & 6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_0 \\ x_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ -8 \end{bmatrix}, x_s = \begin{bmatrix} 2 \\ -2 \end{bmatrix}, Ae_0 = \begin{bmatrix} -2 \\ +8 \end{bmatrix}$$

A partir das direções 
$$\begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix} e \begin{bmatrix} -2 \\ 1 \end{bmatrix} : \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}' A \begin{bmatrix} -2 \\ 1 \end{bmatrix} = 0$$

$$\begin{split} e_0 &= +0.4 \left[ \begin{array}{c} 1 \\ 2 \end{array} \right] + 1.2 \left[ \begin{array}{c} -2 \\ 1 \end{array} \right], \ Ae_0 = +0.4A \left[ \begin{array}{c} 1 \\ 2 \end{array} \right] + 1.2A \left[ \begin{array}{c} -2 \\ 1 \end{array} \right] \\ x_s &= \left[ \begin{array}{c} 0 \\ 0 \end{array} \right] - 0.4 \left[ \begin{array}{c} 1 \\ 2 \end{array} \right] - 1.2 \left[ \begin{array}{c} -2 \\ 1 \end{array} \right] \end{split}$$



(Achar  $x_s$  é análogo a zerar o erro, mas qual o valor do erro?)



#### Erro transformado

Erro da solução

$$\mathbf{e}_k = \mathbf{x}_k - \mathbf{x}_s, \quad \mathbf{x}_s = \text{solução}$$

Resíduo

$$\mathbf{r}_k = \mathbf{b} - A\mathbf{x}_k$$

Substituindo  $\mathbf{x}_k$  no resíduo...

$$\mathbf{r}_k = \mathbf{b} - A(\mathbf{e}_k + \mathbf{x}_s), \quad (\mathbf{b} - A\mathbf{x}_s) = 0$$
  
 $\mathbf{r}_k = -A\mathbf{e}_k = -f'(\mathbf{x}), \quad \text{sabendo que } f'(\mathbf{x}) = A\mathbf{x} - b$ 

- O resíduo é o erro transformado por A no mesmo espaço de **b**
- ▶ Podemos zerar as componentes de *r* por direções *A*-ortogonais





Aplicado a uma matriz simétrica positiva definida Dada uma estimativa inicial  $\mathbf{x}_0$ ...

► Elimina, um a um, as componentes do erro

Método direto versus iterativo:

- **▶ Direto**: Solução exata após *n* iterações
- ▶ **Iterativo**: Parar antes de *n* iterações via tolerância numérica

Atualiza 3 vetores a cada iteração:

- 1. Vetor solução  $x_k$
- 2. Vetor resíduo  $r_k$ 
  - ► Sendo que  $Ax_{k+1} + r_{k+1} = Ax_k + r_k = b$
- 3. Vetor direção  $d_k$ , onde  $d_{k+1}Ad_k = 0$ 
  - Atualiza  $x_k$  para uma melhor solução  $x_{k+1}$
  - ightharpoonup Atualiza resíduo  $r_k$  para  $r_{k+1}$





# Método Gradiente Conjugado: Premissas/Propriedades

Direções de busca conjugadas em pares:  $\mathbf{d}_{k+1}A\mathbf{d}_k = 0$ 

Direção de busca ortogonal ao resíduo

- ▶  $\mathbf{d}_k$  é A-ortogonal a  $\mathbf{e}_{k+1}$ :  $\mathbf{d}_k \perp A\mathbf{e}_{k+1}$
- ▶  $\mathbf{d}_k$  é ortogonal a  $\mathbf{r}_{k+1} = -A\mathbf{e}_{k+1}$ :  $\mathbf{d}_k \perp \mathbf{r}_{k+1}$
- ightharpoonup  $\mathbf{d}_k$  zera a componente de  $\mathbf{r}_k$ , na direção  $\mathbf{d}_k$

Ortogonalidade entre resíduos  $\mathbf{r}_{k+1} \perp \mathbf{r}_k$ 

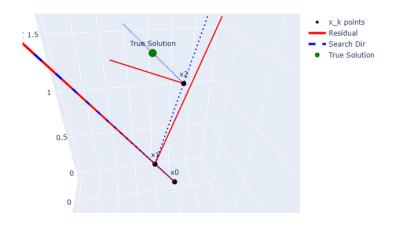
- Passos são gerados para garantir essa propriedade
- ightharpoonup Resíduo resultante  $\mathbf{r}_{k+1}$  não possui projeção ao longo de  $\mathbf{r}_k$





# Método Gradiente Conjugado: Exemplo de matriz 3x3

Conjugate Gradient in 3D (with Text Labels)







Atualização do vetor solução

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k$$

Atualização do vetor resíduo

► Sabe-se que:

$$A\mathbf{x}_{k+1} + \mathbf{r}_{k+1} = A\mathbf{x}_k + \mathbf{r}_k = b$$

- $ightharpoonup r_{k+1}$  menor que  $r_k$ , e  $x_{k+1}$  mais próximo da solução x
- ► Substituindo  $x_{k+1}$ :

$$A(\mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k) + \mathbf{r}_{k+1} = A\mathbf{x}_k + \mathbf{r}_k$$

$$A\mathbf{x}_k + \alpha_k A\mathbf{d}_k + \mathbf{r}_{k+1} = A\mathbf{x}_k + \mathbf{r}_k$$

$$\mathbf{r}_{k+1} = \mathbf{r}_k - \alpha_k A\mathbf{d}_k$$





Confirmando, vimos que o resíduo é o erro transformado por A:

$$\mathbf{r}_k = -A\mathbf{e}_k$$

E o erro é atualizado a partir de:

$$\mathbf{e}_{k+1} = \mathbf{e}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k$$

Pré-multiplicando por -A:

$$-A\mathbf{e}_{k+1} = -A\mathbf{e}_k - \alpha_k A\mathbf{d}_k$$
$$\mathbf{r}_{k+1} = \mathbf{r}_k - \alpha_k A\mathbf{d}_k$$





#### Escolha de $\alpha_k$

ightharpoonup Como  $\mathbf{d}_k$  deve ser ortogonal a  $\mathbf{r}_{k+1}$ 

$$\mathbf{d}_k^T \mathbf{r}_{k+1} = 0$$

► Como  $\mathbf{r}_{k+1} = \mathbf{r}_k - \alpha_k A \mathbf{d}_k$ :

$$\mathbf{d}_{k}^{T}(\mathbf{r}_{k} - \alpha_{k}A\mathbf{d}_{k}) = 0$$

$$\mathbf{d}_{k}^{T}\mathbf{r}_{k} = \alpha_{k}\mathbf{d}_{k}^{T}A\mathbf{d}_{k}$$

$$\therefore \alpha_{k} = \frac{\mathbf{d}_{k}^{T}\mathbf{r}_{k}}{\mathbf{d}_{k}^{T}A\mathbf{d}_{k}}$$





Escolha da nova direção de busca

ightharpoonup Resíduo é expresso por uma combinação linear de  $\mathbf{d}_k$ 's

$$\mathbf{d}_{k+1} = \mathbf{r}_{k+1} + \beta_k \mathbf{d}_k$$

Partindo do requisito das direções serem conjugadas entre si

$$\mathbf{d}_{k+1}A\mathbf{d}_k=0$$

ightharpoonup Expandindo  $d_{k+1}$ :

$$(\mathbf{r}_{k+1}^T + \beta_k \mathbf{d}_k)^T (A\mathbf{d}_k) = \mathbf{r}_{k+1}^T A \mathbf{d}_k + \beta_k \mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k = 0$$
  
$$\therefore \beta_k = -\frac{\mathbf{r}_{k+1}^T A \mathbf{d}_k}{\mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k}$$





# Método Gradiente Conjugado: Algoritmo [1]

$$\begin{aligned} \mathbf{x}_0 &= \text{estimativa inicial} \\ \mathbf{d}_0 &= \mathbf{r}_0 = \mathbf{b} - A\mathbf{x} \\ \text{for } k &= 0, 1, \cdots, n-1 \text{ do} \\ \text{if } ||\mathbf{r}_k||_2 < tol \text{ then} \\ \text{stop} \\ \alpha_k &= \frac{\mathbf{d}_k^T \mathbf{r}_k}{\mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k} \\ \mathbf{x}_{k+1} &= \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k \\ \mathbf{r}_{k+1} &= \mathbf{r}_k - \alpha_k A \mathbf{d}_k \\ \beta_k &= -\frac{\mathbf{r}_{k+1}^T A \mathbf{d}_k}{\mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k} \\ \mathbf{d}_{k+1} &= \mathbf{r}_{k+1} + \beta_k \mathbf{d}_k \end{aligned}$$





Forma alternativa de determinar  $\alpha_k = \frac{\mathbf{d}_k^T \mathbf{r}_k}{\mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k}$ 

ightharpoonup A partir da equação de  $\mathbf{d}_k$ :

$$\mathbf{d}_k = \mathbf{r}_k + \beta_{k-1} \mathbf{d}_{k-1}$$

▶ E  $\mathbf{d}_{k-1} \perp \mathbf{r}_k$ , podemos reescrever  $\mathbf{d}_k^T \mathbf{r}_k$ :

$$\mathbf{d}_k^T \mathbf{r}_k = (\mathbf{r}_k + \beta_{k-1} \mathbf{d}_{k-1})^T \mathbf{r}_k = \mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k + \beta_{k-1} \mathbf{d}_{k-1}^T \mathbf{r}_k = \mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k$$

▶ Assim,  $\alpha_k$  pode ser obtido por:

$$\alpha_k = \frac{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k}{\mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k}$$





Forma alternativa de determinar  $\beta_k = -\frac{\mathbf{r}_{k+1}^T A \mathbf{d}_k}{\mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k}$ 

► A partir de:

$$\mathbf{r}_{k+1} = \mathbf{r}_k - \alpha_k A \mathbf{d}_k \to \boxed{A \mathbf{d}_k = \frac{\mathbf{r}_k - \mathbf{r}_{k+1}}{\alpha_k}}$$
$$\alpha_k = \frac{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k}{\mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k} \to \boxed{\mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k = \frac{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k}{\alpha_k}}$$

▶ Agora, substituindo em  $\beta_k$  e lembrando que  $\mathbf{r}_{k+1} \perp \mathbf{r}_k$ :

$$\beta_k = -\frac{-\mathbf{r}_{k+1}^T \frac{\mathbf{r}_k - \mathbf{r}_{k+1}}{\alpha_k}}{\frac{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k}{\alpha_k}} = -\frac{-\frac{\mathbf{r}_{k+1}^T \mathbf{r}_{k+1}}{\alpha_k}}{\frac{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k}{\alpha_k}} \rightarrow \boxed{\beta_k = \frac{\mathbf{r}_{k+1}^T \mathbf{r}_{k+1}}{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k}}$$





# Método Gradiente Conjugado: Algoritmo [2]

$$\begin{aligned} \mathbf{x}_0 &= \text{estimativa inicial} \\ \mathbf{d}_0 &= \mathbf{r}_0 = \mathbf{b} - A\mathbf{x} \\ \text{for } k &= 0, 1, \cdots, n-1 \text{ do} \\ \text{if } ||\mathbf{r}_k||_2 < tol \text{ then} \\ \text{stop} \\ \alpha_k &= \frac{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k}{\mathbf{d}_k^T A \mathbf{d}_k} \\ \mathbf{x}_{k+1} &= \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k \\ \mathbf{r}_{k+1} &= \mathbf{r}_k - \alpha_k A \mathbf{d}_k \\ \beta_k &= \frac{\mathbf{r}_{k+1}^T \mathbf{r}_{k+1}}{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k} \\ \mathbf{d}_{k+1} &= \mathbf{r}_{k+1} + \beta_k \mathbf{d}_k \end{aligned}$$





#### Uso de precondicionadores

- ▶ Diminuir o número de condicionamento de A
- ► Acelerar convergência

$$A\mathbf{x} = \mathbf{b}$$
$$M^{-1}A\mathbf{x} = M^{-1}\mathbf{b}$$

▶ onde *M* é o precondicionador

#### Escolha do precondicionador

- ► O mais próximo de A possível
  - ▶ Para M<sup>-1</sup>A resultar numa matriz bem condicionada
- Fácil de inverter

#### Escolhas extremas

- ightharpoonup M = A, resultaria na identidade
- ightharpoonup M = I, teria inversa trivial





# Método Gradiente Conjugado: Algoritmo [3]

$$\begin{aligned} &x_0 = \text{estimativa inicial} \\ &r_0 = b - Ax \\ &d_0 = z_0 = M^{-1}r_0 \\ &\text{for } k = 0, 1, \cdots, n-1 \text{ do} \\ &\text{if } ||r_k||_2 < tol \text{ then } \\ &\text{stop} \\ &\alpha_k = \frac{r_k^T z_k}{d_k^T A d_k} \\ &x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k \\ &r_{k+1} = r_k - \alpha_k A d_k \\ &z_{k+1} = M^{-1}r_{k+1} \\ &\beta_k = r_{k+1}^T z_{k+1} / r_k^T z_k \\ &d_{k+1} = z_{k+1} + \beta_k d_k \end{aligned}$$





Precondicionador de Jacobi

$$M = D$$

▶ Bom quando a matriz é estritamente diagonal dominante

Precondicionador simétrico sucessivo com sobrerelaxação (Symmetrix Successive Over Relaxation – SSOR)

$$M = (D + wL)D^{-1}(D + wU)$$

- ightharpoonup com  $w \in [0,2]$ 
  - ightharpoonup Se w=0, tem-se Jacobi
  - ightharpoonup Se w=1, tem-se Gauss-Seidel

Resolução de  $M\mathbf{z}_{k+1} = \mathbf{r}_{k+1}$  (ao invés de  $z_{k+1} = M^{-1}r_{k+1}$ )

▶ Precondiconador SSOR é um produto de matrizes triangulares

$$(I + wLD^{-1})(D + wU)$$





## Exercícios propostos

- No Método Gradiente Conjugado, qual a importância do uso de pré-condicionadores? O pré-condicionador de Jacobi é dado por M = D; em que situações ele é adequado?
- 2. Sabe-se que o Método Gradiente Conjugado garantidamente converge após n iterações. Como cada iteração tem complexidade  $O(n^2)$ , devido às operações de multiplicação de matriz por vetor, garante-se que o método chega a solução do sistema em  $O(n^3)$ . O método de Eliminação de Gauss também tem complexidade  $O(n^3)$ . Descreva um cenário onde o método Gradiente Conjugado apresenta ordem de complexidade linear (O(n)).



