

# Iteračné metódy riešenia lineárnych sústav na báze Krylovových podpriestorov

Ing. Gabriel Okša, CSc.

Matematický ústav  
Slovenská akadémia vied  
Bratislava

Stavebná fakulta STU

# Obsah

- 1 Všeobecná projekčná metóda
- 2 Krylovov podpriestor
- 3 Arnoldiho metóda
- 4 Generalized Minimum Residual Method (GMRES)
- 5 Symetrická Lanczosova metóda
- 6 Metóda konjugovaných gradientov (CG)
- 7 Predpodmienenie ('preconditioning') pre CG

## Všeobecná projekčná metóda

- **Úloha:** nájsť riešenie sústavy lineárnych rovníc:

$$Ax = b, \quad A \in \mathbb{C}^{n \times n}, \quad x, b \in \mathbb{C}^{n \times 1}$$

- **Všeobecná projekčná metóda** hľadá aproximáciu  $\tilde{x}$  z afinného podpriestoru  $x_0 + \mathcal{K}$  s dimenziou  $m$  ( $x_0$  je ľubovoľný počiatočný odhad), pričom má byť splnená **Petrovova-Galerkinova podmienka**

$$b - A\tilde{x} \perp \mathcal{L},$$

kde  $\mathcal{L}$  je ďalší tzv. **testovací** podpriestor s dimenziou  $m$ .

- Nech  $\tilde{x} = x_0 + \delta$ ,  $\delta \in \mathcal{K}$ , a  $r_0 \equiv b - Ax_0$  (počiatočné rezíduum). Potom Petrovova-Galerkinova podmienka má tvar:

$$(r_0 - A\delta, w) = 0 \quad \forall w \in \mathcal{L},$$

kde  $r_{\text{new}} \equiv r_0 - A\delta$  je nové rezíduum. Toto je základný projekčný krok.

## Všeobecná projekčná metóda

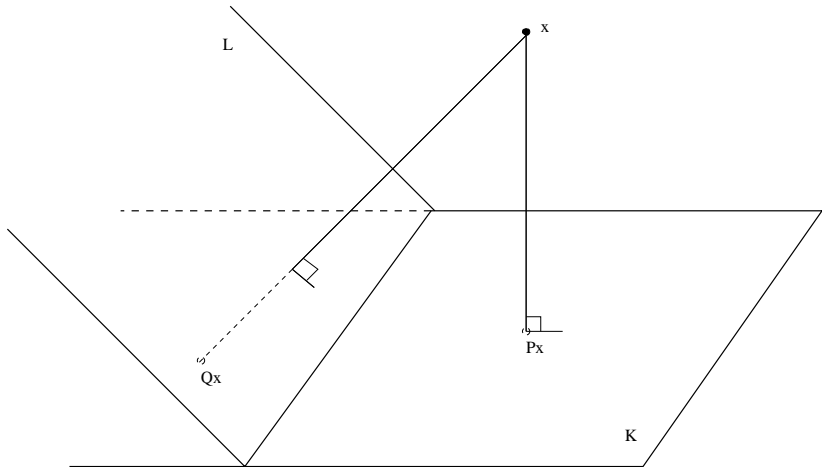
- **Maticová reprezentácia:** Nech  $V = [v_1, \dots, v_m]$  je báza  $\mathcal{K}$  a  $W = [w_1, \dots, w_m]$  je báza  $\mathcal{L}$ . Potom  $\tilde{x} = x_0 + Vy$  a  $y$  je riešenie rovnice  $W^T AVy = W^T r_0$ .
- Nech  $A$  je SPD a  $\mathcal{L} = \mathcal{K}$ . Potom vektor  $\tilde{x}$  je výsledkom ortogonálnej projekcie na  $\mathcal{K}$  s počiatočným vektorom  $x_0$  práve vtedy, ak

$$E(\tilde{x}) = \min_{x \in x_0 + \mathcal{K}} E(x), \quad E(x) \equiv (A(x_* - x), x_* - x)^{1/2},$$

kde  $x_*$  je riešenie sústavy  $Ax = b$ .

- Nech  $A$  je regulárna a  $\mathcal{L} = A\mathcal{K}$ . Potom vektor  $\tilde{x}$  je výsledkom šikmej projekcie na  $\mathcal{K}$  ortogonálne vzhľadom na  $\mathcal{L}$  s počiatočným vektorom  $x_0$  práve vtedy, ak

$$R(\tilde{x}) = \min_{x \in x_0 + \mathcal{K}} R(x), \quad R(x) \equiv \|b - Ax\|.$$



Orthogonal projector  $P$  and oblique projector  $Q$  on subspace  $K$

**Figure:** Ortogonálny ( $P$ ) a šikmý ( $Q$ ) projektor na podpriestor  $K$  s využitím podpriestoru  $L$ .

## Krylovov podpriestor

- **Krylovov podpriestor:**

$\mathcal{K}_m = \mathcal{K}_m(A, r_0) = \text{span}\{r_0, Ar_0, A^2r_0, \dots, A^{m-1}r_0\}$ , kde  $r_0 \equiv b - Ax_0$ .

- **Výber  $\mathcal{L}_m$ :**  $\mathcal{L}_m = \mathcal{K}_m(A, r_0)$ ,  $\mathcal{L}_m = A\mathcal{K}_m(A, r_0)$ , alebo  $\mathcal{L}_m = \mathcal{K}_m(A^T, r_0)$ .
- Jeden iteračný krok znamená nárast dimenzie  $\mathcal{K}_m$  o jednotku.
- Pre všeobecné  $v$  je príslušný Krylovov podpriestor:  $\mathcal{K}_m(A, v) = \text{span}\{v, Av, A^2v, \dots, A^{m-1}v\}$ .
- $\mathcal{K}_m$  je podpriestor vektorov  $x$ , ktoré sa dajú vyjadriť v tvare  $x = q(A)v$ , kde  $q$  je polynóm,  $\deg(q) \leq m - 1$ .

## Arnoldiho metóda

Arnoldiho metóda je algoritmus na zostavenie ortonormálnej bázy Krylovovho podpriestoru  $\mathcal{K}_m$ ; matica  $A$  je všeobecná a regulárna.

1. Vyber vektor  $v_1$  s jednotkovou normou.

2. **for** ( $j = 1; j \leq m - 1; j++$ ) {

3.  $w_j = Av_j;$

//modifikovaná Gram-Schmidtova ortogonalizácia

4. **for** ( $i = 1; i \leq j; i++$ ) {

5.  $h_{ij} = w_j^T v_i;$

6.  $w_j = w_j - h_{ij}v_i;$

7. }

8.  $h_{j+1,j} = \|w_j\|;$  **if** ( $h_{j+1,j} == 0$ ) **return;**

9.  $v_{j+1} = w_j/h_{j+1,j};$

10. }

Iné varianty ortogonalizácie: klasický GS, iterovaný CGS, IMGS, Householder

## Arnoldiho metóda

- Maticová forma Arnoldiho algoritmu:

Ak  $V_m = [v_1, v_2, \dots, v_m]$  a  $\tilde{H}_m = (h_{ij})$  je  $(m+1) \times m$  horná Hessenbergova matica a  $H_m$  sa získa z  $\tilde{H}_m$  vynechaním jej posledného riadku, potom:

$$AV_m = V_{m+1}\tilde{H}_m = V_m H_m + h_{m+1,m} v_{m+1} e_m^T; \quad V_m^T AV_m = H_m.$$

- **“Lucky breakdown”**: Ak v  $j$ -tom kroku Arnoldiho algoritmu  $h_{j+1,j} = 0$ , potom projekčná metóda na podpriestor  $\mathcal{K}_j$  je presná - t.j. našlo sa presné riešenie rovnice  $Ax = b$ .



## Generalized Minimum Residual Method (GMRES)

- GMRES je projekčná metóda s  $\mathcal{K} = \mathcal{K}_m(r_0, A)$  a  $\mathcal{L} = A\mathcal{K}_m(r_0, A)$ , ktorá minimalizuje normu rezídua nad všetkými vektormi z afinného podpriestoru  $x_0 + \mathcal{K}_m$  - t.j. minimalizuje funkcionál

$$R(y) = \|b - Ax\| = \|b - A(x_0 + V_my)\|.$$

- Ak  $\beta = \|r_0\|$ , potom:

$$b - Ax = r_0 - AV_my = \beta v_1 - V_{m+1} \tilde{H}_m y = V_{m+1} (\beta e_1 - \tilde{H}_m y),$$

$$\text{takže } R(y) = \|\beta e_1 - \tilde{H}_m y\|.$$

## Algoritmus pre GMRES

1. Zvoľ  $m$ ,  $x_0$  a vypočítaj:  $r_0 = b - Ax_0$ ,  $\beta = \|r_0\|$ ,  $v_1 = r_0/\beta$ .
2. Definuj  $(m + 1) \times m$  maticu  $\tilde{H}_m = (h_{ij})$ ; polož  $\tilde{H}_m = 0$ .
3. Vypočítaj  $V_m$  a  $\tilde{H}_m$  pomocou Arnoldiho metódy.
4. Vypočítaj  $y_m$  minimalizáciou  $\|\beta e_1 - \tilde{H}_m y\|$ .
5. Vypočítaj aproximáciu riešenia:  $x_m = x_0 + V_m y_m$ .

**Minimalizácia**  $\|\beta e_1 - \tilde{H}_m y\|$  (krok č. 4):

I. Vypočítaj QR dekompozíciu:  $\tilde{H}_m = Q_{m+1} \begin{pmatrix} R_m \\ 0 \end{pmatrix}$ , kde  $R_m$  je rádu  $m$ ,  $Q_{m+1}$  je ortogonálna rádu  $m + 1$ .

II. Vypočítaj:  $\tilde{g}_m = Q_{m+1}^T (\beta e_1) = \begin{pmatrix} g_m \\ \gamma_{m+1} \end{pmatrix}$ .

III. Vypočítaj:  $y_m = R_m^{-1} g_m$ ,  $\|r_m\| = \|b - Ax_m\| = |\gamma_{m+1}|$ .

Konvergenciu **možno testovať** podľa normy rezídua, t.j. podľa  $|\gamma_{m+1}|$ .

## Symetrická Lanczosova metóda

Arnoldiho procedúra:  $H_m = V_m^T A V_m$ ,  $H_m$  je horná Hessenbergova matica. Ak  $A$  je **symetrická**, potom  $H_m$  je tiež symetrická, a teda je **trojdiagonálna**.

1. Zvoľ  $m$ ,  $x_0$  a vypočítaj:  $r_0 = b - Ax_0$ ;  $\beta_1 = \|r_0\|$ ;  $v_1 = r_0/\beta_1$ ;
2. **for** ( $j = 1$ ;  $j \leq m$ ;  $j++$ ) {
3.      $w_j = Av_j$ ;
4.     **if** ( $j \neq 1$ )  $w_j = w_j - \beta_j v_{j-1}$ ;
5.      $\alpha_j = w_j^T v_j$ ;
6.      $w_j = w_j - \alpha_j v_j$ ;
7.      $\beta_{j+1} = \|w_j\|$ ;
8.     **if** ( $\beta_{j+1} \neq 0$ )  $v_{j+1} = w_j/\beta_{j+1}$ ;
9.     **if** ( $\beta_{j+1} == 0$ )  $j = m$ ;   } //“lucky breakdown”
10. Polož:  $T_m = \text{tridiag}(\beta_i, \alpha_i, \beta_{i+1})$  a  $V_m = [v_1, \dots, v_m]$ .
11. Vypočítaj:  $y_m = T_m^{-1}(\beta_1 e_1)$  a  $x_m = x_0 + V_m y_m$ .
12. Rezíduum:  $\|r_m\| = \beta_{m+1} |e_m^T y_m|$  (ako GMRES).

## Direct Lanczos - priama forma - 1

- Priama forma:** postupne sa počíta  $LU$  dekompozícia symetrickej, trojdiagonálnej matice  $T_m$ :  $T_m = L_m U_m$ , kde  $L_m$  je dolná bidiagonálna s jednotkami na diagonále a  $U_m$  je horná bidiagonálna matica. Pre  $m = 4$ :

$$\begin{pmatrix} \alpha_1 & \beta_2 & & \\ \beta_2 & \alpha_2 & \beta_3 & \\ & \beta_3 & \alpha_3 & \beta_4 \\ & & \beta_4 & \alpha_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ \lambda_2 & 1 & & \\ & \lambda_3 & 1 & \\ & & \lambda_4 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \eta_1 & \beta_2 & & \\ & \eta_2 & \beta_3 & \\ & & \eta_3 & \beta_4 \\ & & & \eta_4 \end{pmatrix}$$

- Základné vzťahy:

Prvok súčiny  $(k, k - 1)$ ,  $k \geq 2$ :  $\beta_k = \lambda_k \eta_{k-1}$ .

Prvok súčiny  $(k, k)$ ,  $k \geq 1$ :  $\alpha_k = \lambda_k \beta_k + \eta_k$ .

## D-Lanczos - priama forma - 2

- Približné riešenie:

$$x_m = x_0 + V_m y_m = x_0 + V_m T_m^{-1}(\beta e_1) = x_0 + V_m U_m^{-1} L_m^{-1}(\beta e_1).$$

- Položme  $P_m = V_m U_m^{-1}$  a  $z_m = L_m^{-1}(\beta e_1)$ ; potom:

$$x_m = x_0 + P_m z_m.$$

- $P_m U_m = V_m \Rightarrow$  posledný stĺpec:  $p_m = \eta_m^{-1}[v_m - \beta_m p_{m-1}]$ .

- $\beta_m$  je z Lanczosovho algoritmu a  $\eta_m$  je z  $m$ -tého kroku Gaussovej eliminácie trojdiagonálnej matice:

$$\lambda_m = \beta_m / \eta_{m-1}; \quad \eta_m = \alpha_m - \lambda_m \beta_m.$$

( $\alpha_m$  je diagonálny prvok  $T_m$  pred redukciou).

- $L_m z_m = \beta e_1 \Rightarrow z_m = \begin{pmatrix} z_{m-1} \\ \zeta_m \end{pmatrix}, \zeta_m = -\lambda_m \zeta_{m-1}.$

$$\text{Takže: } x_m = x_0 + (P_{m-1}, p_m) \begin{pmatrix} z_{m-1} \\ \zeta_m \end{pmatrix} =$$

$$x_0 + P_{m-1} z_{m-1} + \zeta_m p_m = x_{m-1} + \zeta_m p_m.$$

## D-Lanczos - priama forma - 3

1. Zvoľ  $x_0$ , tol.
2.  $r_0 = b - Ax_0$ ;  $\beta_1 = \|r_0\|$ ;  $\zeta_1 = \beta_1$ ;  $v_1 = r_0/\beta_1$ ;
3.  $\lambda_1 = 0$ ;  $\rho_0 = 0$ ;  $v_0 = 0$ ;  $m = 0$ ;
4. **do** {
5.      $m = m + 1$ ;
6.      $w = Av_m - \beta_m v_{m-1}$ ;  $\alpha_m = w^T v_m$ ;
7.     **if** ( $m > 1$ ) {
8.          $\lambda_m = \beta_m/\eta_{m-1}$ ;
9.          $\zeta_m = -\lambda_m \zeta_{m-1}$ ; }
10.      $\eta_m = \alpha_m - \lambda_m \beta_m$ ;
11.      $\rho_m = \eta_m^{-1} (v_m - \beta_m \rho_{m-1})$ ;
12.      $x_m = x_{m-1} + \zeta_m \rho_m$ ;
13.      $w = w - \alpha_m v_m$ ;
14.      $\beta_{m+1} = \|w\|$ ;  $v_{m+1} = w/\beta_{m+1}$ ;
15. } **while** ( $\|b - Ax_m\| \geq \text{tol}$ );

# Metóda konjugovaných gradientov (CG) - 1

- Matica  $A$  je **symetrická, pozitívne definitná** (SPD) a  $\mathcal{K} = \mathcal{L} = \mathcal{K}_m(r_0, A)$ .
- Pomocné vektory  $p_i$ , produkované D-Lanzcosovým algoritmom, sú  $A$ -ortogonálne, t.j. **konjugované**:  $(Ap_i, p_j) = 0 \forall i \neq j$ .

*Dôkaz:*

$$P_m^T A P_m = U_m^{-T} V_m^T A V_m U_m^{-1} = U_m^{-T} T_m U_m^{-1} = U_m^{-T} L_m,$$
čo je dolná trojuholníková, symetrická matica  $\Rightarrow$  je diagonálna.

- Pretože  $r_m = -\beta_{m+1}(\mathbf{e}_m^T \mathbf{y}_m) \mathbf{v}_{m+1}$ , reziduálne vektory sú vzájomne ortogonálne:  $(r_i, r_j) = 0 \forall i \neq j$ .

- Hľadáme:  $x_{m+1} = x_m + \omega_m p_m \Rightarrow r_{m+1} = r_m - \omega_m A p_m$ .
- Ortogonalita rezíduí:  
 $(r_{m+1}, r_m) = 0 \Rightarrow \omega_m = (r_m, r_m) / (A p_m, r_m)$ .
- Nový smer:  $p_{m+1} = r_{m+1} + \phi_m p_m$ ,  
 takže:  $(A p_m, r_m) = (A p_m, p_m - \phi_{m-1} p_{m-1}) = (A p_m, p_m)$ ,  
 čiže:  $\omega_m = (r_m, r_m) / (A p_m, p_m)$ .
- Konjugovanosť smerov:  
 $0 = (A p_m, p_{m+1}) = (A p_m, r_{m+1}) + \phi_m (A p_m, p_m) \Rightarrow$   
 $\phi_m = -(A p_m, r_{m+1}) / (A p_m, p_m)$ .
- Konečná forma pre  $\phi_m$ :  
 $r_{m+1} = r_m - \omega_m A p_m \Rightarrow A p_m = -\omega_m^{-1} (r_{m+1} - r_m) \Rightarrow$   
 $\phi_m = (r_{m+1}, r_{m+1} - r_m) / [\omega_m (A p_m, p_m)]$   
 $= (r_{m+1}, r_{m+1}) / (r_m, r_m)$ .



## CG - 3

1. Zvoľ  $x_0$ , tol.
2.  $r_0 = b - Ax_0$ ;  $p_0 = r_0$ ;  $\beta = \|r_0\|$ ;  $m = 0$ ;
3. **do** {
4.      $m = m + 1$ ;
5.      $\omega_{m-1} = (r_{m-1}, r_{m-1}) / (Ap_{m-1}, p_{m-1})$ ;
6.      $x_m = x_{m-1} + \omega_{m-1}p_{m-1}$ ;
7.      $r_m = r_{m-1} - \omega_{m-1}Ap_{m-1}$ ;     /\* nový gradient \*/
8.      $\phi_{m-1} = (r_m, r_m) / (r_{m-1}, r_{m-1})$ ;
9.      $p_m = r_m + \phi_{m-1}p_{m-1}$ ;     /\* nový smerový vektor \*/
10. } **while** ( $\|r_m\|/\beta \geq \text{tol}$ );

## CG - konvergencia

- Nech  $x_m$  je približné riešenie v  $m$ -tom kroku CG a nech  $x_*$  je presné riešenie. Potom **chyba** približného riešenia je definovaná ako:

$$e_m \equiv x_* - x_m.$$

- Pre SPD maticu  $A$  definujeme **číslo podmienenosti**  $\kappa(A)$  a **A-normu** ľubovoľného vektora  $z$ :

$$\kappa(A) \equiv \frac{\lambda_{\max}(A)}{\lambda_{\min}(A)}, \quad \|z\|_A \equiv (Az, z)^{1/2}.$$

- Potom:

$$\|x_* - x_m\|_A \leq 2 \left[ \frac{\sqrt{\kappa(A)} - 1}{\sqrt{\kappa(A)} + 1} \right]^m \|x_* - x_0\|_A$$

Pri  $\kappa(A) \gg 1$  je konvergencia **veľmi pomalá**.

## Tri druhy predpodmienenia

- **Účel:** zvýšiť rýchlosť konvergencie iteračnej metódy tak, že sa rieši náhradný LS, kde nová matica sústavy má **nižšiu hodnotu  $\kappa$**  ako originálna matica.
- Originálny lineárny systém:  $Ax = b$ .
- **Ľavé predpodmienenie:**  $M$  regulárna,  $M^{-1}Ax = M^{-1}b$ .
- **Pravé predpodmienenie:**  $M$  regulárna,  $AM^{-1}u = b$ ,  $x = M^{-1}u$ .
- **Predpodmienenie štiepením:**  $A$  a  $M$  sú SPD,  $M = LL^T$  (Choleskyho rozklad). Potom nová sústava má tvar:

$$L^{-1}AL^{-T}u = L^{-1}b, \quad x = L^{-T}u.$$

Táto transformácia LS **zachováva symetriu matice sústavy**.

## PCG - ľavé predpokladanie (1)

- Nie sú nutné separátne faktory  $L^{-1}$  a  $L^{-T}$ , aby sa zachovala symetria. SPD matica  $M$  definuje tzv.  **$M$ -skalárny súčin**:  $(x, y)_M \equiv (Mx, y) = (x, My)$ .
- $(M^{-1}Ax, y)_M = (Ax, y) = (x, Ay) = (x, M(M^{-1}A)y) = (Mx, M^{-1}Ay) = (x, M^{-1}Ay)_M$ ,  
t.j. matica  $M^{-1}A$  je **samoadjungovaná vzhľadom na  $M$ -skalárny súčin**.
- Algoritmus CG sa prepíše pre LS  $M^{-1}Ax = M^{-1}b$  s novým  $M$ -skalárnym súčinom pomocou novej premennej  $z_j = M^{-1}r_j = M^{-1}(b - Ax_j)$ :
  5.  $\omega_{m-1} = (z_{m-1}, z_{m-1})_M / (M^{-1}Ap_{m-1}, p_{m-1})_M$ ;
  6.  $x_m = x_{m-1} + \omega_{m-1}p_{m-1}$ ;
  7.  $r_m = r_{m-1} - \omega_{m-1}Ap_{m-1}$ ; /\* nový gradient \*/
  - 7A.  $z_m = M^{-1}r_m$ ; /\* pomocná premenná \*/
  8.  $\phi_{m-1} = (z_m, z_m)_M / (z_{m-1}, z_{m-1})_M$ ;
  9.  $p_m = z_m + \phi_{m-1}p_{m-1}$ ;

## PCG - ľavé predpokladenie (2)

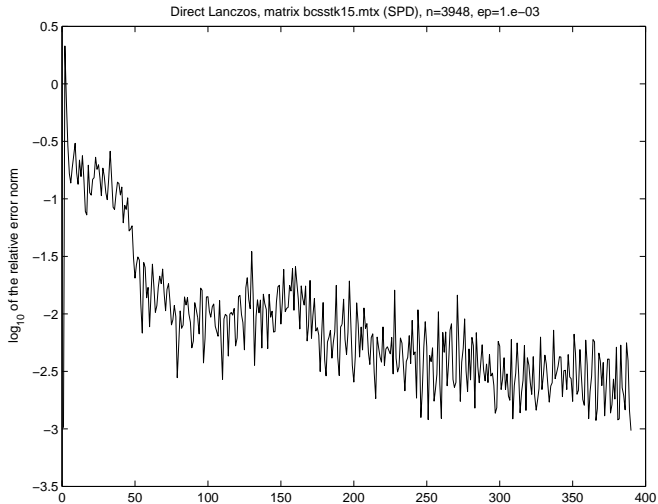
- Ale:  $(z_j, z_j)_M = (r_j, z_j)$  a  $(M^{-1}Ap_j, p_j)_M = (Ap_j, p_j)$ .
- Potom s počiatočnými hodnotami:  
 $r_0 = b - Ax_0$ ;  $z_0 = M^{-1}r_0$ ;  $p_0 = z_0$ ;  
má vnútorný cyklus zľava predpokladeneného algoritmu CG tvar:
  5.  $\omega_{m-1} = (r_{m-1}, z_{m-1}) / (Ap_{m-1}, p_{m-1})$ ;
  6.  $x_m = x_{m-1} + \omega_{m-1}p_{m-1}$ ;
  7.  $r_m = r_{m-1} - \omega_{m-1}Ap_{m-1}$ ; /\* nový gradient \*/
  - 7A.  $z_m = M^{-1}r_m$ ; /\* pomocná premenná \*/
  8.  $\phi_{m-1} = (r_m, z_m) / (r_{m-1}, z_{m-1})$ ;
  9.  $p_m = z_m + \phi_{m-1}p_{m-1}$ ;
- **Krok 7A:** ak  $M = LL^T$ , potom  $z_m$  získame v dvoch krokoch:  
 $Mz_m = r_m \Leftrightarrow L(L^T z_m) = r_m \Leftrightarrow Lu_m = r_m, L^T z_m = u_m$ .  
To isté platí aj pre  $z_0$ :  $Lu_0 = r_0, L^T z_0 = u_0$ .

## Neúplná Choleskyho faktorizácia

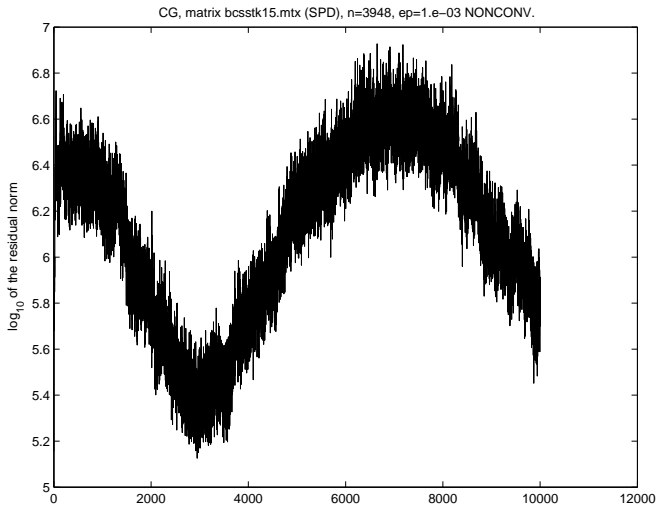
- $A$  je SPD  $\Rightarrow$  Choleskyho faktorizácia:  $A = LDL^T$ ,  $L$  je dolná trojuhol. s jednotkami na diagonále a  $D$  je diagonálna.
- **Problém:**  $L$  je spravidla oveľa menej riedka ako  $A$ . Preto sa počíta **neúplná Choleskyho faktorizácia** v tvare:  
 $A = \hat{L}\hat{D}\hat{L}^T + W$ ,  $W \neq 0$  ( $W$  sa nepočíta).

1.  $\hat{d}_{11} = a_{11}$ ;
2. **for** ( $i = 2$ ;  $i \leq n$ ;  $j++$ ) {
3.   **for** ( $j = 1$ ;  $j \leq i - 1$ ;  $j++$ ) {
4.     **if** ( $a_{ij} == 0$ )  $\hat{\ell}_{ij} = 0$ ;
5.     **else**  $\hat{\ell}_{ij} = \left( a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} \hat{\ell}_{ik} \hat{d}_{kk} \hat{\ell}_{jk} \right) / \hat{d}_{jj}$ ;   }
6.  $\hat{l}_{ij} = 1$ ;  $\hat{d}_{ii} = a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} \hat{\ell}_{ik}^2 \hat{d}_{kk}$ ;   }

Potom  $M = \hat{L}\hat{D}\hat{L}^T$  a krok 7A (pozri predošlú stranu) sa rieši na tri etapy:  $\hat{L}u_m = r_m$ ;  $\hat{D}w_m = u_m$ ;  $\hat{L}^T z_m = w_m$ .

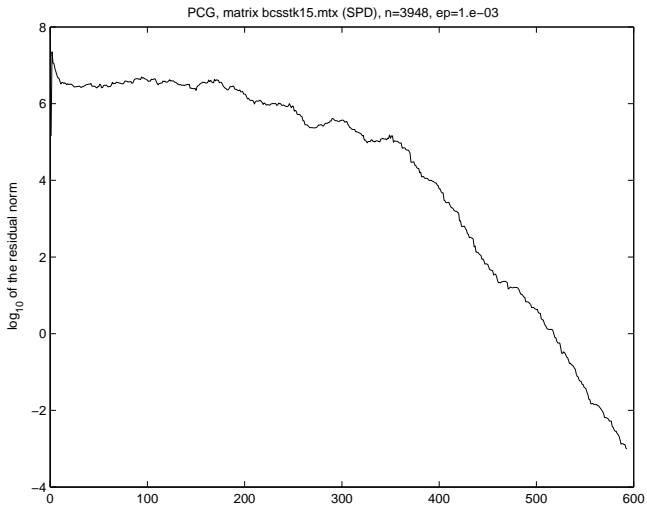


**Figure:** Priamy Lanczos,  $\kappa(A) = 8 * 10^9$ ,  $\text{nnz}(A) = 60882$ , relatívna norma chyby. Na konvergenciu bolo potrebných 395 iterácií, ale kvalita riešenia je slabá.



**Figure:** CG,  $\kappa(A) = 8 * 10^9$ ,  $\text{nnz}(A) = 60882$ , norma rezídua. Ten istý trend má rezíduum pre priameho Lanczosa.





**Figure:** PCG,  $\kappa(A) = 8 * 10^9$ ,  $\text{nnz}(A) = 60882$ , norma rezídua. Na konvergenciu bolo potrebných 593 iterácií.