



Prirodoslovno-matematički fakultet
Matematički odsjek
Sveučilište u Zagrebu

ITERATIVNE METODE

Vježbe 04 - Rješavanje problema svojstvenih vrijednosti

9. prosinca 2021.



Sastavili: Nela Bosner, Zvonimir Bujanović

UVOD. OSNOVE TEORIJE PERTURBACIJA.








Zadatak 1

Učitajte matrice **A** i **B** iz datoteke `pseudoSpektar.mat`.

Za svaki od $\varepsilon \in \{10^{-1}, 10^{-2}, \dots, 10^{-6}\}$ generirajte po 1000 matrica E takvih da je $\|E\| = \varepsilon$, te nacrtajte u kompleksnoj ravnini spektre svih matrica $A + E$ (odnosno $B + E$). Za svaki ε upotrijebite drugu boju. Na kraju nacrtajte i spektar matrice A (odnosno B).

Spektar koje matrice je osjetljiviji na perturbacije?

Rješenje možete vidjeti u datotekama `pseudoSpektar_A/B.fig`.
"Zoom-ajte" u područja oko svojstvenih vrijednosti (crni x-evi).

ε	10^{-1}	10^{-2}	10^{-3}	10^{-4}	10^{-5}	10^{-6}	0
boja							

Teorem (Ostrowski-Elsner)

Neka su $A, E \in \mathbb{C}^{n \times n}$.

Neka je $\Lambda(A) = \{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n\}$, te $\Lambda(A + E) = \{\tilde{\lambda}_1, \tilde{\lambda}_2, \dots, \tilde{\lambda}_n\}$.

Tada postoji permutacija π takva da je

$$|\lambda_i - \tilde{\lambda}_{\pi(i)}| \leq (2n - 1) (\|A\| + \|A + E\|)^{1-1/n} \cdot \|E\|^{1/n}.$$

Teorem (Bauer-Fike)

Neka je $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ dijagonalizabilna, $A = S\Lambda S^{-1}$.

Neka je $\Lambda(A) = \{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n\}$.

Tada za svaki $\tilde{\lambda} \in \Lambda(A + E)$ postoji i tako da je

$$|\tilde{\lambda} - \lambda_i| \leq \kappa(S) \cdot \|E\|.$$

Teorem (Weyl, Wielandt-Hoffmann)

Neka su $A, E \in \mathbb{C}^{n \times n}$ hermitske matrice.

Neka su $\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \dots \geq \lambda_n$ svojstvene vrijednosti od A .

Neka su $\tilde{\lambda}_1 \geq \tilde{\lambda}_2 \geq \dots \geq \tilde{\lambda}_n$ svojstvene vrijednosti od $A + E$.

Tada vrijedi:

- Weylov teorem: za svaki $i = 1, 2, \dots, n$ je

$$|\tilde{\lambda}_i - \lambda_i| \leq \|E\|.$$

- Wielandt-Hoffmann-ov teorem:

$$\sqrt{\sum_{i=1}^n (\tilde{\lambda}_i - \lambda_i)^2} \leq \|E\|_F.$$

JACOBIJEV ALGORITAM

$$\text{Neka } A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{12} & a_{22} \end{bmatrix}.$$

Tražimo $U = \begin{bmatrix} c & s \\ -s & c \end{bmatrix}$ takvu da je $U^T \cdot A \cdot U$ dijagonalna:

$$\begin{bmatrix} c & -s \\ s & c \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{12} & a_{22} \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} c & s \\ -s & c \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \tilde{a}_{11} & 0 \\ 0 & \tilde{a}_{22} \end{bmatrix}$$

Formule:

$$\tau = \frac{a_{22} - a_{11}}{2a_{12}}$$

$$t = \frac{\text{sign}(\tau)}{|\tau| + \sqrt{\tau^2 + 1}} \quad (t = 1 \text{ ako } \tau = 0)$$

$$c = \frac{1}{\sqrt{1 + t^2}}$$

$$s = t \cdot c$$

Dobivamo još:

$$\tilde{a}_{11} = a_{11} - t \cdot a_{12}$$

$$\tilde{a}_{22} = a_{22} + t \cdot a_{12}$$

Algoritam (Klasični Jacobijev algoritam)

while(true)

Pronađi A_{p_i, q_i} u gornjem trokutu od A maksimalne aps. vrijednosti;

Ako je $|A_{p_i, q_i}| < tol$, izadi iz petlje;

Nadi Jacobijevu rotaciju (tj. c, s, t) za podmatricu $\begin{bmatrix} A_{p_i, p_i} & A_{p_i, q_i} \\ A_{q_i, p_i} & A_{q_i, q_i} \end{bmatrix}$;

$$\tilde{A}_{p_i, p_i} = A_{p_i, p_i} - t \cdot A_{p_i, q_i};$$

$$\tilde{A}_{q_i, q_i} = A_{q_i, q_i} + t \cdot A_{p_i, q_i};$$

$$\tilde{A}_{q_i, p_i} = \tilde{A}_{p_i, q_i} = 0;$$

for $k = 1, 2, \dots, n, k \neq p_i, q_i$

$$\tilde{A}_{p_i, k} = \tilde{A}_{k, p_i} = c \cdot A_{p_i, k} - s \cdot A_{q_i, k};$$

$$\tilde{A}_{q_i, k} = \tilde{A}_{k, q_i} = s \cdot A_{p_i, k} + c \cdot A_{q_i, k};$$

end

$$A = \tilde{A};$$

end

Algoritam (Ciklički Jacobijev algoritam)

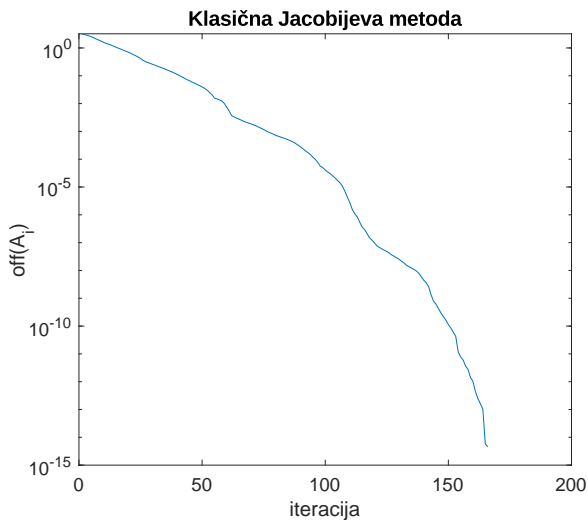
```
while( true )
  for  $p_i = 1, 2, \dots, n$ 
    for  $q_i = p_i + 1, \dots, n$ 
      Ako je  $|A_{p_i, q_i}| < tol$ , continue (ne rotiraj);

      Nađi Jac. rot. (tj.  $c, s, t$ ) za podmatricu  $\begin{bmatrix} A_{p_i, p_i} & A_{p_i, q_i} \\ A_{q_i, p_i} & A_{q_i, q_i} \end{bmatrix}$ ;

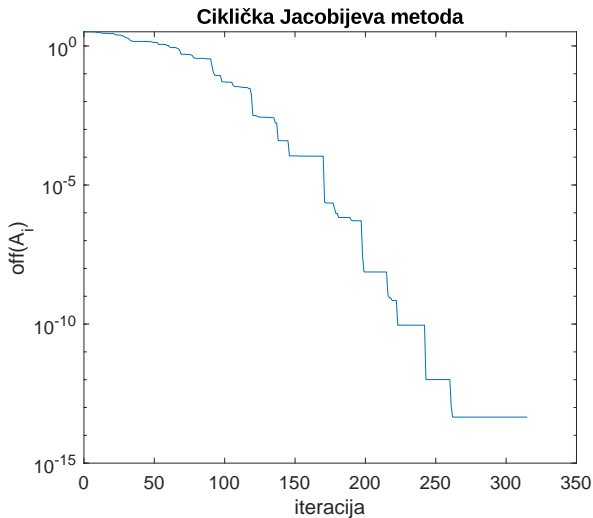
       $\tilde{A}_{p_i, p_i} = A_{p_i, p_i} - t \cdot A_{p_i, q_i}$ ;  $\tilde{A}_{q_i, q_i} = A_{q_i, q_i} + t \cdot A_{p_i, q_i}$ ;
       $\tilde{A}_{q_i, p_i} = \tilde{A}_{p_i, q_i} = 0$ ;
      for  $k = 1, 2, \dots, n, k \neq p_i, q_i$ 
         $\tilde{A}_{p_i, k} = \tilde{A}_{k, p_i} = c \cdot A_{p_i, k} - s \cdot A_{q_i, k}$ ;
         $\tilde{A}_{q_i, k} = \tilde{A}_{k, q_i} = s \cdot A_{p_i, k} + c \cdot A_{q_i, k}$ ;
      end
    end
  end
   $A = \tilde{A}$ ;
  Ako for-petlje nisu obavile niti jednu rotaciju, izadi van iz while-a;
end
```

- 1 Napišite funkciju $[t, c, s]=\text{JacRot}(A)$ koja za 2×2 matricu A vraća odgovarajuće parametre rotacije koja ju dijagonalizira.
- 2 Napišite funkcije $[\text{Lam}, U] = \text{JacobiKlasicni}(A)$ i $[\text{Lam}, U] = \text{JacobiCiklicki}(A)$ koje nalaze svojstvene vrijednosti i vektore simetrične matrice A koristeći odgovarajuće pivotne strategije Jacobijevog algoritma. Implementirati pažljivo i efikasno!
- 3 Testirajte metode iz (b) za tzv. Risovu matricu: $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, uz $A_{ij} = \frac{1}{2(n-i-j+1.5)}$; stavite npr. $n = 10$. Koliko iteracija/sweepova treba? Nacrtajte grafove off-normi.

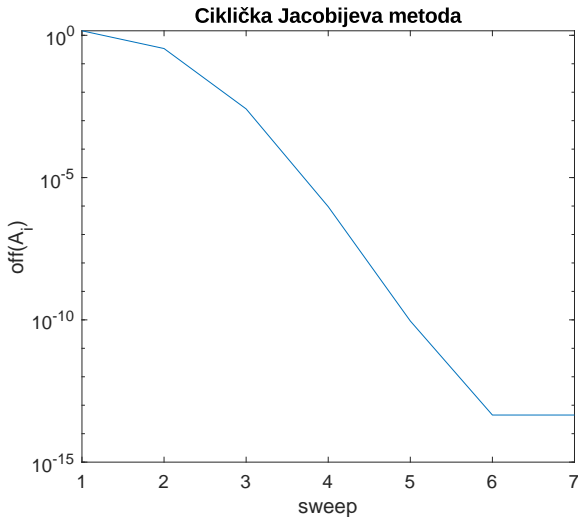
Rješenje. Klasični Jacobijev algoritam.



Rješenje. Ciklički Jacobijev algoritam.



Rješenje. Ciklički Jacobijev algoritam.



QR-ITERACIJE

Zadatak 3

Generirajte slučajnu simetričnu 10×10 matricu A_0 .
Neka je $A_i = Q_i R_i$ QR-faktorizacija, te neka je $A_{i+1} = R_i Q_i$.

Što možete reći o matricama A_{100} , A_{1000} ?
Ponovite više puta.

Algoritam (Eksplicitni QR-algoritam)

$k = 0; A_0 = A;$

while *matrica A nije blizu dijagonalne*

Odaberi shift σ_k ;

$A_k - \sigma_k I = QR;$

$A_{k+1} = Q^T A_k Q;$

end

Problemi:

- 1 QR na punoj matrici u svakom koraku je spor;
- 2 Transformacija $A_{k+1} = Q^T A_k Q$ je spora;
- 3 Kako odabrati shiftove?

- 1 Napišite funkciju `[v, alfa] = house(a)` koja nalazi vektor v i skalar $alfa$ takve da je $Ha = alfa \cdot e_1$, te $H = I - 2vv^T$.
- 2 Koristeći funkciju `house`, napišite funkciju `[T,Q] = tridijag(A)` koja za simetričnu matricu A pronalazi Q i T takve da je T tridijagonalna, Q ortogonalna, te $T = QAQ^T$.

Zadatak 4 - Skica rješenja

Algoritam (Svođenje na tridijagonalnu formu)

function $[A, Q] = \text{tridijag}(A)$

$Q = I_n;$

for $s = 1 : n-2$

$[v, \alpha] = \text{house}(A(s+1:n, s));$

$A(s+1, s) = \alpha; A(s+2:n, s) = 0;$

$A(s, s+1) = \alpha; A(s, s+2:n) = 0;$

Updateaj $X := A(s+1:n, s+1:n)$ formulama

$u = Xv; w = u - (v^T u)v;$

$X = X - 2vw^T - 2wv^T$

Updateaj svaki stupac q od $Q(s+1:n, :)$ formulama

$q = q - 2(v^T q)v;$

end

end

- 1 Napišite funkciju $[c, s] = \text{givens}(x, y)$ koja pronalazi rotaciju $\begin{bmatrix} c & s \\ -s & c \end{bmatrix}$ takvu da je $\begin{bmatrix} c & s \\ -s & c \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \star \\ 0 \end{bmatrix}$.
- 2 Koristeći funkciju `givens`, napišite funkciju $[A, Q] = \text{bulgeChase}(A, Q, st, en, shift)$ koja provodi *bulge-chase* sa shiftom σ na podmatrici $A(st : en, st : en)$ simetrične tridijagonalne matrice A , te radi odgovarajuće transformacije i na ortogonalnoj matrici Q .
- 3 Koristeći funkcije `tridijag` i `bulgeChase`, napišite funkciju $[Q, Lam] = \text{QRiter}(A)$ koja izvodi QR-algoritam s implicitnim shiftovima za simetričnu matricu A .

Algoritam (QR-iteracija s implicitnim shiftovima)

while *matrica A nije dijagonalna*

Postavi na nulu sve elemente $A_{i+1,i}$ (kao i $A_{i,i+1}$) takve da je

$$|A_{i+1,i}| < \varepsilon(|A_{i,i}| + |A_{i+1,i+1}|).$$

Pronađi najveće moguće matrice A_2 i A_3 takve da je:

A_3 dijagonalna, A_2 nereducirana tridijagonalna,

$$A = \begin{bmatrix} A_1 & & \\ & A_2 & \\ & & A_3 \end{bmatrix}.$$

Odaberi shift σ za podmatricu A_2 .

Provedi bulge chase s tim shiftom na podmatrici A_2 .

end

Zadatak 5 - Skica rješenja

Algoritam (bulge-chase)

```
function [A,Q] = bulgeChase(A,Q,st,en, $\sigma$ )
```

```
    x = A(st, st) -  $\sigma$ ;
```

```
    y = A(st + 1, st);
```

```
    for k = st : en-1
```

```
        [c, s] = givens(x, y);
```

Pomnoži stupce k, k + 1 od A zdesna sa $\begin{bmatrix} c & -s \\ s & c \end{bmatrix}$; ($\mathcal{O}(1)$!)

Pomnoži retke k, k + 1 od A slijeva sa $\begin{bmatrix} c & s \\ -s & c \end{bmatrix}$; ($\mathcal{O}(1)$!)

Pomnoži retke k, k + 1 od Q slijeva sa $\begin{bmatrix} c & s \\ -s & c \end{bmatrix}$;

```
    if k < en-1
```

```
        x = A(k+1,k);
```

```
        y = A(k+2,k);
```

```
    end
```

```
end
```

```
end
```


Shift je ona svojstvena vrijednost podmatrice

$$\begin{bmatrix} A_{n-1,n-1} & A_{n-1,n} \\ A_{n,n-1} & A_{n,n} \end{bmatrix}$$

koja je bliža $A_{n,n}$:

$$d = (A_{n-1,n-1} - A_{n,n})/2$$
$$\sigma = A_{n,n} - \frac{A_{n-1,n}^2}{d + \text{sign}(d)\sqrt{d^2 + A_{n,n-1}^2}}.$$

Neka je polazna matrica

$$A = \begin{bmatrix} 5.0 & 4.0 & 3.0 & 2.0 & 1.0 \\ 4.0 & 5.0 & 4.0 & 3.0 & 2.0 \\ 3.0 & 4.0 & 5.0 & 4.0 & 3.0 \\ 2.0 & 3.0 & 4.0 & 5.0 & 4.0 \\ 1.0 & 2.0 & 3.0 & 4.0 & 5.0 \end{bmatrix}$$

Nakon svodenja na tridijagonalnu formu $\tilde{A} = Q^T A Q$, QR-iteracije izvodimo na matrici

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} 5.0 & -5.477225 & 0 & 0 & 0 \\ -5.477225 & 13.066666 & 4.419150 & 0 & 0 \\ 0 & 4.419150 & 5.305204 & 0.567750 & 0 \\ 0 & 0 & 0.567750 & 0.968693 & -0.143790 \\ 0 & 0 & 0 & -0.143790 & 0.659436 \end{bmatrix}$$

Vidimo da nema malih poddijagonalnih elemenata, pa je "aktivna" cijela matrica.

Izračunamo shift (pomoću A_{54} , A_{44} , A_{55}):

$$\sigma = 0.602911571890463$$

Nakon prvog shifta je

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} 15.252996 & -4.411234 & 0 & 0 & 0 \\ -4.411234 & 7.032563 & 0.750092 & 0 & 0 \\ 0 & 0.750092 & 1.383213 & 0.098890 & 0 \\ 0 & 0 & 0.098890 & 0.764488 & 0.060898 \\ 0 & 0 & 0 & 0.060898 & 0.566738 \end{bmatrix}$$

Ponovno nema malih poddijagonalnih elemenata, pa je "aktivna" cijela matrica.

Izračunamo shift (pomoću A_{54} , A_{44} , A_{55}):

$$\sigma = 0.549488944780760$$

Nakon drugog shifta je

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} 17.002479 & -1.436400 & 0 & 0 & 0 \\ -1.436400 & 5.408444 & 0.108532 & 0 & 0 \\ 0 & 0.108532 & 1.275110 & 0.028534 & 0 \\ 0 & 0 & 0.028534 & 0.765532 & -0.000322 \\ 0 & 0 & 0 & -0.000322 & 0.548432 \end{bmatrix}$$

Ponovno nema malih poddijagonalnih elemenata, pa je "aktivna" cijela matrica.

Izračunamo shift (pomoću A_{54} , A_{44} , A_{55}):

$$\sigma = 0.548431622866874$$

Nakon trećeg shifta je

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} 17.163683 & -0.410303 & 0 & 0 & 0 \\ -0.410303 & 5.250112 & 0.016668 & 0 & 0 \\ 0 & 0.016668 & 1.273699 & 0.008498 & 0 \\ 0 & 0 & 0.008498 & 0.764073 & 3.72 \cdot 10^{-12} \\ 0 & 0 & 0 & 3.72 \cdot 10^{-12} & 0.548431 \end{bmatrix}$$

I dalje nema dovoljno malih poddijagonalnih elemenata, pa je "aktivna" cijela matrica.

Izračunamo shift (pomoću A_{54} , A_{44} , A_{55}):

$$\sigma = 0.548431620374110$$

Nakon četvrtog shifta je

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} 17.176674 & -0.115785 & 0 & 0 & 0 \\ -0.115785 & 5.237189 & 0.002577 & 0 & 0 \\ 0 & 0.002577 & 1.273759 & 0.002525 & 0 \\ 0 & 0 & 0.002525 & 0.763944 & -1.3 \cdot 10^{-16} \\ 0 & 0 & 0 & -1.3 \cdot 10^{-16} & 0.548431 \end{bmatrix}$$

Sada je A_{54} dovoljno malen, pa ga postavljamo na 0. "Aktivna" je podmatrica $A(1 : 4, 1 : 4)$.

Izračunamo shift (pomoæu A_{43}, A_{33}, A_{44}):

$$\sigma = 0.763932022536664$$

Nakon petog shifta je

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} 17.177714 & -0.031549 & 0 & 0 & 0 \\ -0.031549 & 5.236151 & 0.000293 & 0 & 0 \\ 0 & 0.000293 & 1.273770 & -1.8 \cdot 10^{-13} & 0 \\ 0 & 0 & -1.8 \cdot 10^{-13} & 0.763932 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0.548431 \end{bmatrix}$$

A_{43} nije dovoljno malen. "Aktivna" podmatrica ostaje $A(1 : 4, 1 : 4)$.

Izračunamo shift (pomoću A_{43} , A_{33} , A_{44}):

$$\sigma = 0.763932022500210$$

Nakon šestog shifta je

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} 17.177791 & -0.008596 & 0 & 0 & 0 \\ -0.008596 & 5.236074 & 0.000033 & 0 & 0 \\ 0 & 0.000033 & 1.273770 & 4.6 \cdot 10^{-17} & 0 \\ 0 & 0 & 4.6 \cdot 10^{-17} & 0.763932 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0.548431 \end{bmatrix}$$

Sada je A_{43} dovoljno malen, pa ga postavljamo na 0. "Aktivna" je podmatrica $A(1 : 3, 1 : 3)$.

Izračunamo shift (pomoću A_{32} , A_{33} , A_{22}):

$$\sigma = 1.273770767925102$$

Nakon sedmog shifta je

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} 17.177797 & -0.002141 & 0 & 0 & 0 \\ -0.002141 & 5.236068 & -4.5 \cdot 10^{-16} & 0 & 0 \\ 0 & -4.5 \cdot 10^{-16} & 1.273770 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0.763932 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0.548431 \end{bmatrix}$$

A_{32} je odmah dovoljno malen, pa ga postavljamo na 0. "Aktivna" podmatrica postaje $A(1 : 2, 1 : 2)$.

Izračunamo shift (pomoću A_{21} , A_{22} , A_{11}):

$$\sigma = 5.236067977499796$$

Konačno, nakon osmog shifta sve poddijagonalne elemente od A možemo postaviti na nulu. Na dijagonali dobivamo svojstvene vrijednosti:

$$\Lambda = \begin{bmatrix} 17.177797611700804 \\ 5.236067977499795 \\ 1.273770767925102 \\ 0.763932022500210 \\ 0.548431620374110 \end{bmatrix}$$

METODA BISEKCIJE

- 1 Napišite funkciju `lam = bisekcija(A,k)` koja pronalazi k -tu po veličini svojstvenu vrijednost simetrične tridijagonalne matrice A koristeći metodu bisekcije.
- 2 Metodu testirajte na nekoj matrici generiranoj Matlabovom naredbom
`A = full/gallery('tridiag', X, Y, Z)`
gdje su $X = Z$ vektori duljine $n - 1$ koji sadrže elemente ispod/iznad glavne dijagonale od A , a Y je vektor duljine n koji sadrži dijagonalne elemente od A .
- 3 Napišite funkciju `Lam = bisekcijaSve(A)` koja metodom bisekcije pronalazi sve svojstvene vrijednosti simetrične tridijagonalne matrice A .

Algoritam (bisekcija)

function *lam* = *bisekcija*(*A*, *k*)

Odaberi $[a_0, b_0]$ *koji sadrži sve svojstvene vrijednosti od* *A*;

i = 0;

while $b_i - a_i > tol$

mid = $(a_i + b_i)/2$;

x = *broj svojstvenih vrijednosti većih od mid*;

if $x \geq k$

*a*_{*i*+1} = *mid*; *b*_{*i*+1} = *b*_{*i*};

else

*a*_{*i*+1} = *a*_{*i*}; *b*_{*i*+1} = *mid*;

end

lam = $(a_i + b_i)/2$;

Broj svojstvenih vrijednosti većih od σ je jednak broju promjena predznaka među uzastopnim članovima niza

$$k_0(\sigma), k_1(\sigma), \dots, k_{n-1}(\sigma), k_n(\sigma)$$

(na primjer, ako je niz "2, -3, -4, 1, 2, 6, -5, -3", onda sadrži 3 promjene predznaka).

$$k_0(\sigma) = 1$$

$$k_{j+1}(\sigma) = (\sigma - A_{j+1,j+1})k_j(\sigma) - A_{j+1,j}^2 \cdot k_{j-1}(\sigma)$$

METODA POTENCIJA. METODA
INVERZNIH ITERACIJA.

- 1 Napišite funkciju `[lam,x] = metodaPotencija(A)` koja pronalazi po modulu najveću svojstvenu vrijednost matrice A koristeći metodu potencija, te pripadni svojstveni vektor.
- 2 Napišite funkciju `[lam,x] = inverzneIteracije(A, target)` koja pronalazi svojstvenu vrijednost matrice A najbližu zadanom broju `target` koristeći metodu inverznih iteracija, te pripadni svojstveni vektor.
- 3 Metode testirajte na matricama A i B iz datoteke `'pseudoSpektar.mat'`, te na matricama $A + iI$, $B + iI$ ($i = \sqrt{-1}$). Nacrtajte grafove konvergencije normi reziduala. Usporedite s očekivanom brzinom konvergencije!

Algoritam (metoda potencija)

```
function [lam, x] = metodaPotencija( A )  
    Odaberi početni vektor x norme 1;  
     $\rho = x^T Ax;$   
    while  $\|Ax - \rho x\| > tol$   
         $x = Ax / \|Ax\|;$   
         $\rho = x^T Ax;$   
    end  
     $lam = \rho;$   
end
```

Treba implementirati tako da se u jednom prolazu kroz petlju samo jednom računa Ax !

Algoritam (inverzne iteracije)

```
function [lam, x] = inverznelteracije( A,  $\tau$  )
```

```
    Odaberi početni vektor x norme 1;
```

```
     $\rho = x^T Ax;$ 
```

```
    while  $\|Ax - \rho x\| > tol$ 
```

```
        Riješi sustav  $(A - \tau \cdot I)y = x;$ 
```

```
         $x = y / \|y\|;$ 
```

```
         $\rho = x^T Ax;$ 
```

```
    end
```

```
     $lam = \rho;$ 
```

```
end
```

Treba implementirati tako da se u jednom prolazu kroz petlju samo jednom računa Ax !

Brzina konvergencije:

- metoda potencija: neka $|\lambda_1| > |\lambda_2| \geq |\lambda_3| \geq \dots \geq |\lambda_n|$.
Konvergencija je linearna s faktorom

$$k = \frac{|\lambda_2|}{|\lambda_1|}.$$

- inverzne iteracije: neka
 $|\lambda_1 - \tau| < |\lambda_2 - \tau| \leq |\lambda_3 - \tau| \leq \dots \leq |\lambda_n - \tau|$.
Konvergencija je linearna s faktorom

$$k = \frac{|\lambda_1 - \tau|}{|\lambda_2 - \tau|}.$$

Na idućim slikama, crvena crta je $\|Ax_0 - \rho_0 x_0\| \cdot k^i$, x_0 je početni vektor, $\rho_0 = x_0^T A x_0$, i je redni broj iteracije.

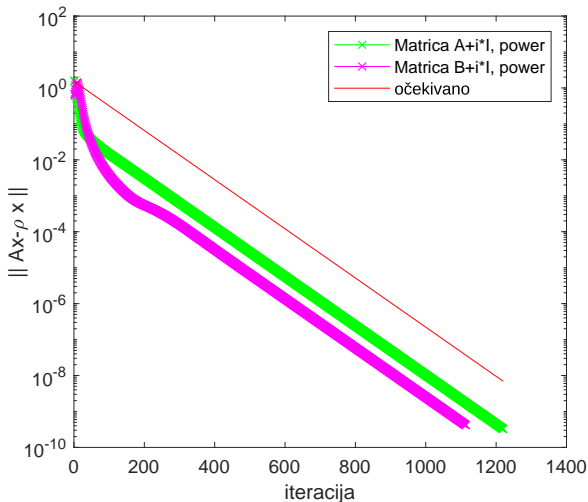
Matrice A i B imaju isti spektar.

- Metoda potencija ne konvergira za matrice A i B jer postoje dvije svojstvene vrijednosti λ_1 i λ_2 koje imaju isti (najveći) modul:
$$\frac{|\lambda_2|}{|\lambda_1|} = 1.$$
- Matrice $A + iI$ i $B + iI$ imaju jedinstvenu po modulu najveću svojstvenu vrijednost λ_1 , pa za njih metoda potencija konvergira:
$$\frac{|\lambda_2|}{|\lambda_1|} \approx 0.9844.$$
- Inverzne iteracije konvergiraju (jako sporo) za matrice A i B jer postoji jedinstvena svojstvena vrijednost λ_1 najbliža $\tau = 1 + 2.5i$:
$$\frac{|\lambda_1 - \tau|}{|\lambda_2 - \tau|} \approx 0.9927.$$
- Inverzne iteracije konvergiraju (brzo) za matrice $A + iI$ i $B + iI$ jer postoji jedinstvena svojstvena vrijednost λ_1 najbliža $\tau = 1 + 2.5i$:
$$\frac{|\lambda_1 - \tau|}{|\lambda_2 - \tau|} \approx 0.5990.$$

Zadatak 7

Rješenje. Metoda potencija.

Početni vektor = $[1 \ 1 \ \dots \ 1]$. Faktor konvergencije = 0.9844.



Zadatak 7

Rješenje. Inverzne iteracije. target = $1 + 2.5i$
Početni vektor = $[1 \ 1 \ \dots \ 1]$. Faktor konvergencije = 0.5990.

