

UNIVERSITETET I OSLO

Det matematisk-naturvitenskapelige fakultet

Eksamen i INF-MAT3350/4350 — Numerisk lineær algebra

Eksamensdag: 06 desember 2006

Tid for eksamen: 09.00 – 12.00

Oppgavesettet er på 4 sider.

Vedlegg: Ingen

Tillatte hjelpemidler: Ingen

Kontroller at oppgavesettet er komplett før du begynner å besvare spørsmålene.

Vektene til hver deloppgave står i parentes.

Oppgave 1 Ja eller nei

Svar: ja eller nei på følgende spørsmål

1a (2)

Enhver matrise $\mathbf{A} \in \mathbb{C}^{m,n}$ har en singulærverdidekomposisjon? Ja

1b (2)

Den algebraiske multiplisiteten til en egenverdi er alltid mindre enn eller lik den geometriske multiplisiteten? Nei

1c (2)

QR-faktoriseringen til en matrise $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n,n}$ kan bestemmes ved Householder transformasjoner i $O(n^2)$ operasjoner? Nei

1d (2)

La $\rho(\mathbf{A})$ være spektralradiusen til $\mathbf{A} \in \mathbb{C}^{n,n}$. Da gjelder $\lim_{k \rightarrow \infty} \mathbf{A}^k = \mathbf{0}$ hvis og bare hvis $\rho(\mathbf{A}) < 1$. Ja

Oppgave 2 QR-faktorisering av båndmatriser

La $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n,n}$ være en ikkesingulær, symmetrisk båndmatrise med båndbredde $d \leq n - 1$, slik at $a_{ij} = 0$ for alle i, j med $|i - j| > d$. Vi setter

(Fortsettes på side 2.)

$\mathbf{B} := \mathbf{A}^T \mathbf{A}$ og lar $\mathbf{A} = \mathbf{QR}$ være QR-faktoriseringen av \mathbf{A} hvor \mathbf{R} har positive diagonalelementer.

2a (2)

Vis at \mathbf{B} er symmetrisk.

løsning: $\mathbf{B}^T = (\mathbf{A}^T \mathbf{A})^T = \mathbf{A}^T \mathbf{A} = \mathbf{B}$.

2b (8)

Vis at \mathbf{B} har båndbredde $\leq 2d$.

løsning: Anta $1 \leq i \leq j \leq n$. Siden $a_{ij} = 0$ for alle i, j med $|i - j| > d$ finner vi

$$b_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ki} a_{kj} = \sum_{k=\max\{1, j-d\}}^{\min\{n, i+d\}} a_{ki} a_{kj}.$$

Hvis $j > i + 2d$ er $j - d > i + d$ og $b_{ij} = 0$. Siden \mathbf{B} er symmetrisk er også $b_{ji} = 0$. Men da er $b_{ij} = 0$ for alle i, j med $|j - i| > 2d$.

2c (10)

Skriv en MATLAB function `B=ata(A,d)` som beregner \mathbf{B} . Du skal utnytte symmetrien og funksjonen skal kun bruke $O(cn^2)$ flops, hvor c bare avhenger av d .

```
function B=ata(A,d)
[m,n]=size(A); B=zeros(n);
for i=1:n
    for j=i:n
        il=max(1,j-d);
        iu=min(n,i+d);
        B(i,j)=A(il:iu,i)'+A(il:iu,j);
        B(j,i)=B(i,j);
    end
end
```

2d (5)

Estimer antal flops i algoritmen din.

løsning: Siden $j \geq i$ har vi $iu - il \leq i + d - j + d \leq 2d$ slik at beregning av hver $B(i, j)$ krever høyst $2(2d + 1) = O(4d)$ flops. Antall flops er derfor $O(\int_0^n \int_i^n (4d) dj di) = O(2dn^2)$.

(Fortsettes på side 3.)

2e (2)

Vis at $\mathbf{A}^T \mathbf{A} = \mathbf{R}^T \mathbf{R}$.

løsning: Siden $\mathbf{Q}^T \mathbf{Q} = \mathbf{I}$ finner vi $\mathbf{A}^T \mathbf{A} = (\mathbf{QR})^T (\mathbf{QR}) = \mathbf{R}^T (\mathbf{Q}^T \mathbf{Q}) \mathbf{R} = \mathbf{R}^T \mathbf{R}$.

2f (8)

Forklar hvorfor \mathbf{R} har øvre båndbredde $2d$.

løsning: Siden \mathbf{R} er øvre triangulær med positive diagonalelementer ser vi at $\mathbf{R}^T \mathbf{R}$ er Cholesky-faktoriseringen av $\mathbf{A}^T \mathbf{A}$. Fra kursteksten vet vi at \mathbf{R} har samme øvre båndbredde $2d$ som $\mathbf{A}^T \mathbf{A}$.

2g (10)

Vi betrakter 3 metoder for å finne QR-faktoriseringen av båndmatrisen \mathbf{A} hvor vi antar at n er mye større enn d . Metodene er basert på

1. Gram-Schmidt ortogonalisering,
2. Householder transformasjoner,
3. Givens rotasjoner.

Hvilken metode vil du anbefale for et dataprogram som bruker flytende aritmetikk? Begrunn svaret.

løsning:

- *Stabilitet.* Metode 1 er ikke stabil, mens 2 og 3 er det. 1. kan produsere vektorer som ikke er ortogonale.
- *Kompleksitet.* Siden \mathbf{A} er en båndmatrise med liten båndbredde vil 2. kreve flere flops enn 1 og 3.
- *Konklusjon* Jeg anbefaler metode 3.

Oppgave 3 Diagonalisering og egenvektorer

Gitt matrisene $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n,n}$ og $\mathbf{B} = \mathbf{S}^{-1} \mathbf{A} \mathbf{S}$ hvor $\mathbf{S} \in \mathbb{R}^{n,n}$ er ikkesingulær.

3a (4)

Vis at (λ, \mathbf{x}) er et egenpar for \mathbf{B} hvis og bare hvis (λ, \mathbf{Sx}) er et egenpar for \mathbf{A} .

løsning: $\mathbf{Bx} = \lambda \mathbf{x} \Leftrightarrow \mathbf{S}^{-1} \mathbf{A} \mathbf{S} \mathbf{x} = \lambda \mathbf{x} \Leftrightarrow \mathbf{A}(\mathbf{Sx}) = \lambda(\mathbf{Sx})$, og $\mathbf{Sx} \neq \mathbf{0}$ siden \mathbf{S} er ikkesingulær.

(Fortsettes på side 4.)

3b (8)

Søylene i \mathbf{S} er egenvektorer for \mathbf{A} hvis og bare hvis \mathbf{B} er en diagonalmatrise.

løsning: Anta \mathbf{A} har egenverdier $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ og la $\mathbf{s}_1, \dots, \mathbf{s}_n$ være søylene i \mathbf{S} . Hvis \mathbf{B} er en diagonalmatrise har den egenverdiene til \mathbf{A} på diagonalen og $(\lambda_i, \mathbf{e}_i)$ et egenpar for \mathbf{B} for alle i . Oppgave **3a** impliserer at $(\lambda_i, \mathbf{S}\mathbf{e}_i) = (\lambda_i, \mathbf{s}_i)$ er et egenpar for \mathbf{A} for $i = 1, \dots, n$. Omvendt, hvis $\mathbf{A}\mathbf{s}_i = \lambda_i\mathbf{s}_i$ for $i = 1, \dots, n$, så er $\mathbf{A}\mathbf{S} = \mathbf{S}\mathbf{B}$ eller $\mathbf{B} = \mathbf{S}^{-1}\mathbf{A}\mathbf{S}$, hvor $\mathbf{B} = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$.