

# Det matematisk-naturvitenskapelige fakultet

Eksamen i                    IN 227 — Numerisk lineær algebra  
Eksamensdag:            5. desember 2001  
Tid for eksamen:        9.00 – 15.00  
Oppgavesettet er på 3 sider.  
Vedlegg:                    Ingen  
Tillatte hjelpemidler:  Alle trykte og skrevne

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

Alle 12 delspørsmål vektlegges likt.

## Oppgave 1 Gauss-Seidel

I denne oppgaven skal vi anvende Gauss-Seidels metode på ligningssystemet  $Ax = b$  hvor

$$A = \begin{pmatrix} 5 & -2 & -2 \\ -2 & 5 & -3 \\ -2 & -3 & 5 \end{pmatrix} \quad \text{og} \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}. \quad (1)$$

### 1a

Utfør en iterasjon når du starter med  $x^{(0)} = 0$ .

### 1b

Det kan vises at Gauss-Seidels metode kan skrives  $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + c$  hvor

$$B = \begin{pmatrix} 0 & 2/5 & 2/5 \\ 0 & 4/25 & 19/25 \\ 0 & 32/125 & 77/125 \end{pmatrix}. \quad (2)$$

Beregn  $\|B\|_\infty$  og forklar hvorfor Gauss-Seidels metode anvendt på problemet (1) konvergerer uansett valg av startverdi.

### 1c

Vis at  $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + c$  hvor  $B$  er gitt ved (2).

(Fortsettes på side 2.)

## Oppgave 2 Oppdatering av invers

La  $A \in \mathbb{R}^{n,n}$  være en ikkesingulær matrise med invers  $C = A^{-1}$  og la  $a \in \mathbb{R}^n$  være en søylevektor. La  $1 \leq i \leq n$  og definer  $B \in \mathbb{R}^{n,n}$  som matrisen som fremkommer ved å bytte ut  $i$ -te rad i  $A$  med  $a^T$ . Vi kan uttrykke  $B$  på formen

$$B = A - e_i(e_i^T A - a^T)$$

hvor  $e_i \in \mathbb{R}^n$  er  $i$ -te søyle i identitetsmatrisen  $I$ . Vi skal i denne oppgaven komme frem til et kriterium for når  $B$  er ikkesingulær og deretter bestemme den inverse  $F = B^{-1}$  til  $B$  uttrykt ved den inverse  $C$  til  $A$ .

### 2a

Forklar hvorfor  $B = (I - uv^T)A$  for passende valg av søylevektorer  $u, v \in \mathbb{R}^n$ .

### 2b

Vis at dersom

$$\alpha = a^T C e_i \neq 0 \quad (3)$$

så har  $B$  en invers gitt ved

$$F = B^{-1} = C(I + \frac{1}{\alpha} e_i(e_i^T - a^T C)). \quad (4)$$

Hint: Dersom  $v^T u \neq 1$  har matrisen  $I - uv^T$  en invers på formen  $I + \frac{1}{\alpha} uv^T$  for en  $\alpha \in \mathbb{R}$ .

### 2c

La  $B^{-1} = F = (f_1, \dots, f_n)$  og  $A^{-1} = C = (c_1, \dots, c_n)$  være partisjonert ved søyler. Finn en formel for  $f_i$  uttrykt ved  $c_i$  og for  $f_j$  uttrykt ved  $c_j$  og  $f_i$  for  $j \neq i$ . Er det noen fordel å beregne  $F$  på denne måten fremfor å invertere  $B$  direkte? Begrunn svaret.

### 2d

Skriv et matlab *function*  $F = \text{oppdater}(C, i, a)$  som tester om kravet (3) er oppfylt og bruker formlene du fant i oppgave 2c til å beregne  $F$  dersom  $\alpha \neq 0$ .

## Oppgave 3 En iterativ metode

I denne oppgaven er  $A \in \mathbb{R}^{n,n}$  en positiv definit matrise og  $f \in \mathbb{R}^n$  en søylevektor. Vi skal studere en iterative metode for å løse ligningssystemet  $Ax = f$ . Metoden har formen

$$x_{k+1} = x_k + \alpha r_k, \quad \text{hvor} \quad r_k = f - Ax_k \quad (5)$$

(Fortsettes på side 3.)

er residualet i  $k$ 'te iterasjon. Videre er  $\alpha$  en positiv konstant som vi skal bestemme slik at metoden får gode konvergenssegenskaper. Vi betegner egenverdiene til  $A$  med  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$  og antar at

$$0 < \lambda_1 \leq \lambda_2 \leq \dots \leq \lambda_n.$$

Vi setter også

$$B = I - \alpha A.$$

### 3a

Vis at  $x_{k+1} = Bx_k + c$  for en vektor  $c$  og at  $r_{k+1} = Br_k$  for  $k \geq 0$ .

### 3b

Skisser en algoritme som starter med  $x_0 = 0$  og til gitt  $\epsilon > 0$  bestemmer antall iterasjoner  $K$  og tilhørende approksimasjon  $x_K$  slik at  $\|r_K\|_2^2 / \|r_0\|_2^2 \leq \epsilon^2$ .

### 3c

Anta at vi anvender metoden på matrisen  $A_p$  fra det diskrete Poisson problemet. Med  $n = m^2$  er elementene  $a_{i,j}$  i  $A_p$  gitt ved

$$\begin{aligned} a_{i,i} &= 4, & i &= 1, \dots, n \\ a_{i+1,i} = a_{i,i+1} &= -1, & i &= 1, \dots, n-1, \quad i \neq m, 2m, \dots, (m-1)m \\ a_{i+m,i} = a_{i,i+m} &= -1, & i &= 1, \dots, n-m \\ a_{i,j} &= 0, & & \text{ellers.} \end{aligned}$$

Omtrent hvor mange flops vil hver iterasjon i algoritmen kreve dersom  $n$  er stor?

La nå igjen  $A$  være en vilkårlig positiv definit matrise.

### 3d

Bestem egenverdiene  $\mu_1, \dots, \mu_n$  til  $B$  uttrykt ved egenverdiene til  $A$  og vis at metoden konvergerer dersom  $0 < \alpha < 2/\lambda_n$ .

### 3e

La nå  $\alpha = \frac{2}{\lambda_1 + \lambda_n}$ . Vis at

$$\frac{\|x_k - x\|_2}{\|x_0 - x\|_2} \leq \left( \frac{\kappa - 1}{\kappa + 1} \right)^k, \quad k \geq 0$$

hvor  $\kappa = \text{cond}_2(A) = \frac{\lambda_n}{\lambda_1}$ .

*Lykke til!*