

## 2. Lineære ligningssystemer.

Afsnit 2.1 – 2.3

$n$  lineære ligninger med  $n$  ubekendte

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

eller

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2$$

⋮

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n$$

Simple varianter :  $n = 1$  eller  $n = 2$ .

$\mathbf{A}$  er **diagonal**:  $(\mathbf{A}\mathbf{x})_i = a_{ii}x_i$ .  $x_i = b_i/a_{ii}$

$\mathbf{A}$  er **ortogonal**. Se nedenfor.

$\mathbf{A}$  er en **trekant-matrix**. Se nedenfor.

I en **nedre trekantmatrix**  $L$  er alle elementerne over diagonalen lig med 0.

I en **øvre trekantmatrix**  $U$  er alle elementerne under diagonalen lig med 0.

Nemt at løse et ligningssystem hvor koefficient-matricen er en trekantmatrix.

$$\text{Fx } \mathbf{U}\mathbf{x} = \mathbf{c}$$

$$u_{11}x_1 + u_{12}x_2 + \cdots + u_{1n}x_n = c_1$$

$$u_{22}x_2 + \cdots + u_{2n}x_n = c_2$$

⋮

$$u_{nn}x_n = c_n$$

Vi vil antage, at alle  $u_{ii} \neq 0$ . Sidste ligning indeholder kun én ubekendt

$$x_n = c_n/u_{nn}.$$

Indsæt i næstsidste ligning og flyt det kendte bidrag over på højre side

$$u_{n-1,n-1}x_{n-1} = c_{n-1} - u_{n-1,n}x_n \Leftrightarrow x_{n-1} = (c_{n-1} - u_{n-1,n}x_n)/u_{n-1,n-1}$$

Således fortsættes:

$n \times n$  matricen  $\mathbf{Q}$  er **ortogonal** hvis  $\mathbf{Q}^T\mathbf{Q} = \mathbf{I}$  dvs hvis

$$(\mathbf{Q}^T\mathbf{Q})_{ij} = \mathbf{Q}_{:,i}^T \mathbf{Q}_{:,j} = \begin{cases} 0 & \text{hvis } i \neq j, \\ 1 & \text{hvis } i = j. \end{cases}$$

M.a.o: en orthogonal matrix har **ortonormale søjler**.

Nemt at løse et ligningssystem med ortogonal koefficient-matrix:

$$\mathbf{Q}\mathbf{x} = \mathbf{b} \Leftrightarrow \mathbf{Q}^T\mathbf{Q}\mathbf{x} = \mathbf{Q}^T\mathbf{b} \Leftrightarrow \mathbf{x} = \mathbf{Q}^T\mathbf{b}$$

Vi skal altså blot multiplicere højresiden med den transponerede matrix.

Alternativ udledning

$$\mathbf{Q}\mathbf{x} = x_1\mathbf{Q}_{:,1} + x_2\mathbf{Q}_{:,2} + \cdots + x_n\mathbf{Q}_{:,n} = \mathbf{b}$$

Multiplicér på begge sider med  $\mathbf{Q}_{:,k}^T$  og udnyt ortonormaliteten

$$1 \cdot x_k = \mathbf{Q}_{:,k}^T \mathbf{b}, \quad k = 1, 2, \dots, n$$

**Algoritme til løsning af  $\mathbf{U}\mathbf{x} = \mathbf{c}$ .** **Tilbageløsning (Back substitution)**

$$x_n = c_n/u_{nn}$$

**for**  $i = n-1, \dots, 1$

$$x_i = (c_i - u_{i,i+1}x_{i+1} - \cdots - u_{i,n}x_n)/u_{ii}$$

**end**

**Eksempel 2.4.**

$$\begin{pmatrix} 9 & 3 & 1 \\ \frac{2}{3} & \frac{5}{9} & \frac{3}{9} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1.6 \\ -0.1 \\ \frac{5.7}{9} \end{pmatrix} \quad \begin{aligned} x_3 &= \frac{5.7}{9}/\frac{3}{9} = 1.9, \\ x_2 &= (\frac{-0.1}{9} - \frac{5}{9} \cdot 1.9)/\frac{2}{3} = -1.6, \\ x_1 &= (1.6 - 3 \cdot (-1.6) - 1 \cdot 1.9)/9 = 0.5. \end{aligned}$$

```
MATLAB :
x(n) = c(n)/U(n,n);
for i = n-1 : -1 : 1
    x(i) = ( c(i) - U(i,i+1:n)*x(i+1:n) ) / U(i,i);
end
```

Lige så simpelt at løse  $\mathbf{L}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ . **Fremadløsning (Forward substitution)**

## 2.2. Gauss elimination

Trin 1: Omform  $Ax = b$  til  $Ux = c$  med samme løsning,  $x$

Trin 2: Løs  $Ux = c$  (tilbageløsning)

Omformningen sker ved en følge af såkaldte elementar-operationer

1° Ombyt to ligninger, dvs rækker i matricen og højresiden.

2° Modificér en ligning ved at subtrahere et multiplum af en af de andre ligninger.

Algoritmen er

1. Modificér ligning  $2, \dots, n$  så  $x_1$  er elimineret.
2. Modificér de modificerede ligninger  $3, \dots, n$  så også  $x_2$  er elimineret.
- ⋮
- (n-1). Modificér den modificerede ligning  $n$  så også  $x_{n-1}$  er elimineret.

Hvis matricen er regulær, så er alle  $u_{ii} \neq 0$ , dvs forudsætningen for at bruge tilbageløsningsalgoritmen er opfyldt.

**Eksempel.** Elementar-operation 2° Jf Calculus

$$\begin{array}{rcl} 5x_1 + 2x_2 & = & 900 \\ 3x_1 + 4x_2 & = & 960 \end{array} \quad T = \left( \begin{array}{cc|c} 5 & 2 & 900 \\ 3 & 4 & 960 \end{array} \right).$$

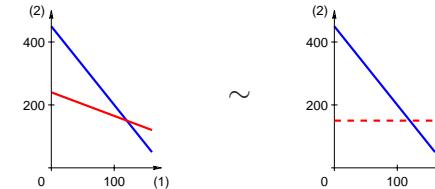
Vælg **eliminations-koefficienten**  $\ell_{21} = \frac{3}{5} = 0.6$  og træk  $\ell_{21}T_{1,:}$  fra  $T_{2,:}$ .

Koefficienten til den modificerede 2. ligning bliver  $3 - 0.6 \cdot 5 = 0$ .

Den modificerede 2. ligning erstatter den gamle.

Vi skriver  $T_{2,:} \leftarrow T_{2,:} - \ell_{21}T_{1,:}$  (**dynamisk lighedstegn**) og

$$\left( \begin{array}{cc|c} 5 & 2 & 900 \\ 3 & 4 & 960 \end{array} \right) \sim \left( \begin{array}{cc|c} 5 & 2 & 900 \\ 0 & 2.8 & 420 \end{array} \right) = (U | c)$$



Til beskrivelsen (og til håndregning) er det en fordel at indføre en **totalmatrix** (engelsk: **augmented matrix**)

$$T = \left( \begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & b_n \end{array} \right).$$

Den  $i^{\text{te}}$  række i  $T$  repræsenterer den  $i^{\text{te}}$  ligning.

**Eksempel.** Elementar-operation 1°

$$\begin{array}{rcl} 2x_2 & = & 4 \\ 3x_1 + 4x_2 & = & 5 \end{array} \quad T = \left( \begin{array}{cc|c} 0 & 2 & 4 \\ 3 & 4 & 5 \end{array} \right).$$

Ombyt de to ligninger. Vi skriver  $T_{1,:} \leftrightarrow T_{2,:}$  og

$$\left( \begin{array}{cc|c} 0 & 2 & 4 \\ 3 & 4 & 5 \end{array} \right) \sim \left( \begin{array}{cc|c} 3 & 4 & 5 \\ 0 & 2 & 4 \end{array} \right) = (U | c)$$

" $\sim$ " kan læses "har samme løsning som".

**Resumé:** Trin 1:  $T = (A | b) \sim (U | c)$

Trin 2: Løs  $Ux = c$  (vha tilbageløsning)

Trin 1: Successiv elimination af  $x_k$  fra ligning  $k+1, \dots, n$

$$\left( \begin{array}{cccc|c} \times & \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times & \times \end{array} \right) \sim \left( \begin{array}{cccc|c} * & * & * & * & * \\ \circ & \times & \times & \times & \times \\ \circ & \times & \times & \times & \times \\ \circ & \times & \times & \times & \times \\ \circ & \times & \times & \times & \times \end{array} \right) \sim \left( \begin{array}{cccc|c} * & * & * & * & * \\ \circ & * & * & * & * \\ \circ & \circ & * & * & * \\ \circ & \circ & \circ & * & * \\ \circ & \circ & \circ & \circ & * \end{array} \right) \sim \left( \begin{array}{cccc|c} * & * & * & * & * \\ \circ & * & * & * & * \\ \circ & \circ & * & * & * \\ \circ & \circ & \circ & * & * \\ \circ & \circ & \circ & \circ & * \end{array} \right)$$

$\times$ : Element i **aktive del** af systemet

$*$ : Element i  $(U | c)$

Værktøj: **Elementar-operationer**, som ikke ændrer løsningen

1° Ombyt to ligninger, dvs rækker i  $T$ .

2° Modificér en ligning ved at subtrahere et multiplum af en af de andre ligninger.

NB: Værdierne ændres undervejs.  $a_{ij}$  betegner den **aktuelle værdi** af  $(T)_{ij}$

Ad 1° Ombytning er nødvendig hvis  $a_{kk} = 0$ . Pivotering forøger nøjagtigheden af den beregnede løsning: Før nul-stilling i  $k^{\text{te}}$  søjle bestemmes

$$p_k : |a_{p_k,k}| = \max\{|a_{kk}|, \dots, |a_{nk}|\}.$$

Hvis  $p_k > k$ , så ombyt  $p_k^{\text{te}}$  og  $k^{\text{te}}$  ligning.

Ad 2°  $\mathbf{T}_{i,:} \leftarrow \mathbf{T}_{i,:} - \ell_{ik} \mathbf{T}_{k,:}$ , hvor  $\ell_{ik} = a_{ik}/a_{kk}$  er den såkaldte eliminations-koefficient. Nye koefficient til  $x_k$  i den  $i^{\text{te}}$  ligning:

$$a_{ik} - \frac{a_{ik}}{a_{kk}} a_{kk} = 0.$$

Vi slap altså af med bidrag fra  $x_k$ .

Pivotering medfører, at alle  $|\ell_{ik}| \leq 1$ .

Uden pivotering er der risiko for, at bidaget  $-\ell_{ik} \mathbf{T}_{k,:}$  "drukner" informationen i den "gamle"  $i^{\text{te}}$  ligning.

### Eksempel 2.6.

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 0.8 \\ 4 & 2 & 1 & 0.7 \\ 9 & 3 & 1 & 1.6 \end{array} \right) \xrightarrow{p_1=3} \left( \begin{array}{ccc|c} 9 & 3 & 1 & 1.6 \\ 4 & 2 & 1 & 0.7 \\ 1 & 1 & 1 & 0.8 \end{array} \right) \xrightarrow{\ell_{21}=\frac{4}{9}, \ell_{31}=\frac{1}{9}}$$

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 9 & 3 & 1 & 1.6 \\ 0 & \frac{2}{3} & \frac{5}{9} & -\frac{0.1}{9} \\ 0 & \frac{2}{3} & \frac{8}{9} & \frac{5.6}{9} \end{array} \right) \xrightarrow{p_2=2} \left( \begin{array}{ccc|c} 9 & 3 & 1 & 1.6 \\ 0 & \frac{2}{3} & \frac{5}{9} & -\frac{0.1}{9} \\ 0 & 0 & \frac{3}{9} & \frac{5.7}{9} \end{array} \right) \xrightarrow{\ell_{3,2}=1}$$

Algoritmisk formulering:

```

for  $k = 1, 2, \dots, n-1$ 
    find  $p_k$ :  $|a_{p_k,k}| = \max_{i=k+1, \dots, n} |a_{i,k}|$ 
    if  $a_{p_k,k} \neq 0$  then
        if  $p_k \neq k$  then  $\mathbf{T}_{k,:} \leftrightarrow \mathbf{T}_{p_k,:}$  end
        for  $i = k+1, \dots, n$ 
             $\ell_{ik} = a_{ik}/a_{kk}$ 
             $\mathbf{T}_{i,:} \leftarrow \mathbf{T}_{i,:} - \ell_{ik} \mathbf{T}_{k,:}$ 
        end
    end
end
```

Kun hvis matricen  $\mathbf{A}$  er singulær kan det ske, at  $a_{p_k,k} = 0$ .

Da er alle  $a_{kk} = \dots = a_{nk} = 0$ , og vi går blot videre til næste søjle.

## 2.3. Fuldstændig løsning pp 26 – 28

Hvis matricen  $\mathbf{A}$  er regulær, er alle  $u_{ii} \neq 0$ , og løsningen  $\mathbf{x}$  er éntydig.

Et singulært system afsløres af, at en eller flere  $u_{ii} = 0$ .

Vi vil nøjes med at diskutere det tilfælde, hvor all  $u_{ii} \neq 0$ , bortset fra  $u_{nn} = 0$ .

Den sidste ligning i  $\mathbf{U}\mathbf{x} = \mathbf{c}$  har da formen  $0 \cdot x_n = c_n$ .

Hvis  $c_n \neq 0$ , er der ingen løsning.

Hvis  $c_n = 0$ , kan vi vælge  $x_n = \alpha$ , hvor  $\alpha$  er et vilkårligt reelt tal. Resten af løsningen findes som sædvanligt:

```

for  $i = n-1, \dots, 2, 1$ 
     $x_i = (c_i - u_{i,i+1}x_{i+1} - \dots - u_{i,n}x_n) / u_{ii}$ 
end
```

**Eksæmpel 2.8.**

$$\left( \begin{array}{c|c} A & b \end{array} \right) = \left( \begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & 3 & 8 \\ 4 & 5 & 6 & 20 \\ 7 & 8 & 9 & 32 \end{array} \right) \sim \left( \begin{array}{ccc|c} 7 & 8 & 9 & 32 \\ 0 & \frac{6}{7} & \frac{12}{7} & \frac{24}{7} \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right).$$

$$x_3 = \alpha$$

$$x_2 = (\frac{24}{7} - \frac{12}{7}\alpha)/\frac{6}{7} = 4 - 2\alpha$$

$$x_1 = (32 - 8 \cdot (4 - 2\alpha) - 9\alpha)/7 = \alpha$$

$$\text{Dvs } \mathbf{x} = \mathbf{x}_b + \alpha \mathbf{w} = \begin{pmatrix} 0 \\ 4 \\ 0 \end{pmatrix} + \alpha \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad \alpha \in \mathbb{R}.$$

MATLAB :

```
>> x = A \ b
Warning: Matrix is close to singular or badly scaled.
Results may be inaccurate. RCOND = 2.203039e-018.
x = -0.7997      U = 7.0000      8.0000      9.0000      c = 32
      5.5995          0     0.8571     1.7143      3.4286
     -0.7997          0          0   -1.5862e-016    2.2204e-016
```

$U_{(3,3)} \neq 0$  og  $c(3) \neq 0$  på grund af afrundingsfejl

Vi valgte  $w_n = 1$  og derfor gælder

$$\begin{aligned} \mathbf{A}\mathbf{w} &= w_1 \mathbf{A}_{:,1} + \cdots + w_{n-1} \mathbf{A}_{:,n-1} + \mathbf{A}_{:,n} = \mathbf{0} \\ \Updownarrow \\ \mathbf{A}_{:,n} &= -w_1 \mathbf{A}_{:,1} - \cdots - w_{n-1} \mathbf{A}_{:,n-1}, \end{aligned}$$

og dermed

$$\begin{aligned} \mathbf{A}\mathbf{x} &= x_1 \mathbf{A}_{:,1} + \cdots + x_{n-1} \mathbf{A}_{:,n-1} + x_n \mathbf{A}_{:,n} \\ &= (x_1 - w_1 x_n) \mathbf{A}_{:,1} + \cdots + (x_{n-1} - w_{n-1} x_n) \mathbf{A}_{:,n-1}. \end{aligned}$$

Billedrummet for  $\mathbf{A}$  udspændes i dette tilfælde af de første  $n-1$  søjler i  $\mathbf{A}$ .

$\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$  har en løsning hvis og kun hvis  $\mathbf{b}$  tilhører billedrummet for  $\mathbf{A}$ .

For en regulær matrix  $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n \times n}$  gælder

☞ Billedrummet er lig med  $\mathbb{R}^n$ .

$\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$  har en énigdig løsning for enhver  $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^n$

☞ Nulvektoren  $\mathbf{w} = \mathbf{0}$  er den eneste løsning til det homogene system  $\mathbf{Aw} = \mathbf{0}$

Generelt har den fuldstændige løsning formen  $\mathbf{x} = \mathbf{x}_b + \alpha \mathbf{w}$ ,

hvor  $\alpha$  er et vilkårligt reelt tal.

Det følger af udledningen, at  $\mathbf{Ax}_b = \mathbf{b}$ ,

og  $\mathbf{w}$  er løsning til det homogene system  $\mathbf{Aw} = \mathbf{0}$ .  $\mathbf{w}$  tilhører nulrummet for  $\mathbf{A}$ .

Når  $u_{nn}$  er det eneste 0-element på diagonalen af  $\mathbf{U}$ , er  $\mathbf{w}$  en basis for nulrummet.