$$\begin{cases}
\alpha_{n_1} x_1 + \cdots + \alpha_{n_n} \cdot x_n &= b_1 \\
\alpha_{n_1} x_1 + \cdots + \alpha_{n_n} \cdot x_n &= b_2 \\
\vdots \\
\alpha_{n_1} x_1 + \cdots + \alpha_{n_n} \cdot x_n &= b_n
\end{cases}$$

$$A = \begin{bmatrix} Q_1 & \dots & Q_m \\ \vdots & & \vdots \\ Q_m & \dots & Q_m \end{bmatrix}$$

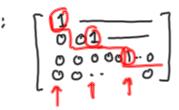
$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m_1} & \dots & a_{m_n} \end{bmatrix}$$

$$Utvidet matrise: [A | \vec{b}]$$

$$= \begin{bmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_{1n} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m_1} & \dots & a_{m_n} & b_{m_n} \end{bmatrix}$$

Salver = (x),..., x,)

Da kan (\*) Skrives som A.艾·克.



Setning: Anta at den utviolute matrisen til et Vigningssystem kan radieduseses til en trappematrise C, Da gjelde

> (i) deson den siste kolonnen i C er en givotsøgle så hav l.s. (ngen læn).

elles,

- (ii) doson alle andre kollonner er privot, sá has vi enfordig losn.
- (til) dersom minst en annen sægle ikke er proof så har vi vendelig mange læso.

Korollas: Anta at den utvidute matrisen til et zigningssystem kan reduseres til matrisen C. Da ha ligningssystemet en entydig losning huiss og bare huis alle soyler bitsett fra den siste er quirot.

Eks: 
$$x + y = 1$$
  
 $2x + y = 2$  Utvidet matrise:  
 $x + 2y = 1$   $\begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & 1 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{cases} \sim \begin{cases} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 &$ 

## Ligningsystemes med samme venstreside

Setning: Anta at (nxn)-matrisen A kan radseduseves til trappematrisen D.

Da hav ligningssystemet Az=B
en losning for alle valg av B
hvis og bave hvis alle rades i
D hav privatelementes.

Bevis? AZ = B [AIB] ~ [DIB]

DZ = B.

Holder à vise at ligningen DZ = B.

how en losning for alle B hiss og
base his alle rade i D har et pirofelement,

Anta at alle rader i D has privotelement.

10..05, 001-0: Siste kolonne kan ikke vare 0-.015, sie systemet har losning.

this ikke: da has D on rad med base notes

10...00

o=1 som er umily, så iggen ledwy,

Z)

Korollas: Anta at A es en (mxn)-matrise som kan reduseves til trappumatrisen D.

Da how ligningen A = = = = = en tydig

lessning for alle = = twis og bave hvis

alle radu og alle sægler c D inneholder
pivot-elumentes. I tilfelle må A

være en (n×n)-matrise.

Bevis: Fornige res: læring huiss alle radu har pival elementer.

Forste res. i dag: entydig hiss alle sægter har pivotelementer.

0001

## Reduseit happe form

DEF: En matrise A er på reduset trappeform desom A er på trappeform og desom alle elementer over et givot-elemen er mll.

$$\frac{\text{Eks}!}{A^{2}} \left[ \begin{array}{cccc}
1 & 5 & 7 & 1 \\
0 & 1 & 2 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array} \right] \xrightarrow{\text{$I$+$TT}} \left[ \begin{array}{cccc}
1 & 5 & 7 & 0 \\
0 & 1 & 2 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array} \right]$$

$$\frac{\text{$I$+$5.$T}}{2} \left[ \begin{array}{cccc}
1 & 0 & -3 & 0 \\
0 & 1 & 2 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 1
\end{array} \right]$$

Setning: En hver matise A er radekvivalent med en matise på reduset trappetorm.

Setting 43.3: Lightingssystemet 
$$AZ=\overline{L}$$
 how en entydig learning for alle  $\overline{L}$  his ag bare his  $A \sim I_n$ .

Bevis: Deson  $A \sim I_n$ .

[AI]  $\sim [I_n:\overline{R}]$ 
 $\sim [A:\overline{L}] \sim [I_n:\overline{R}]$ 
 $\sim [X_n=\overline{L}]$ 
 $\sim [X_n=\overline{L}]$ 

Onvendt AZ=B haven bossing for alle B => alle soyle og vade i en trappeform has privotelimenter.

$$A \sim \begin{bmatrix} 1 & 4 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \sim I_n$$

Simultane lessinger for kvadrahiske matriser som er ethivalunte med In



Desson du vil løse flere ligninger samhidig

AR = B, , AR = Br ,..., AR = Bm ,

kan vi jobbe med

[ A | b, | b, | b, | -.. | b, | ~ [I, | T, | ... | T]

Bks: Los  $A\vec{z} = \vec{b}$  der  $A = \begin{bmatrix} 1 & 3 \\ 2 & 2 \end{bmatrix}$   $b_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ ,  $b_2 = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix}$ ,  $b_8 = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \end{pmatrix}$ .

$$\begin{bmatrix} 1 & 3 & 1 & 2 & 3 \\ 2 & 2 & 1 & 3 & 1 \end{bmatrix} \xrightarrow{\mathbb{R}} \begin{bmatrix} 1 & 3 & 1 & 2 & 3 \\ 0 & -4 & -1 & -1 & -5 \end{bmatrix} \cdot -1/4$$

$$\sim \begin{bmatrix} 1 & 3 & 1 & 2 & 3 \\ 0 & 1 & 1/4 & 5/4 \end{bmatrix} \sim \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1/4 & 5/4 & -3/4 \\ 0 & 1 & 1/4 & 1/4 & 5/4 \end{bmatrix}$$



Inverse matriser:

, ÁA=AÁ=In.

La A voie en (nant-matrise.) Vi sée at B er inversen til A desorn ( $\overrightarrow{AB} = \overrightarrow{BA} = \overrightarrow{I}_n$ , og é sá fall sie vi at A er invertebbar. Skiver gjerne  $\overrightarrow{A}^{\dagger} = \overrightarrow{B}$ .

Anta at A es invertebos og at vi vil løse ligningssystemet  $A\vec{z} = \vec{b}$ .

 $\mathcal{D}_{\alpha} \qquad A^{-1}(A\hat{Z}) = A^{-1}\hat{Z}$   $(\hat{A}A)\hat{Z} = \hat{Z}$ 

Så luoningen er gitt ved R = AB,

Si systemet has an entydig learning for all B, si spesielt has an at  $A \sim I_n$ .

Setning: Anta at  $A \sim I_n$ . Da & A invertebor.

Beris: Siden A~In kan finne by for jel,..., n s.a. A.b., = e, , e,=(0,...,1,0...,0).

AR=ej. La B vove matrisser

I'te plus

$$\frac{A \cdot B}{=} \begin{bmatrix} A \overrightarrow{b}, | A \overrightarrow{b}_{2} \end{bmatrix} \cdots | A \overrightarrow{b}_{r} \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} e_{1} | e_{2} \end{bmatrix} \cdots | e_{n} \end{bmatrix}.$$

$$= I_{n}$$

04.04.2013.notebook April 04, 2013

Mai ogsá vise at 
$$BA = I_n$$
.

Holdw á vise at  $BA\vec{z} = \vec{z}$ 

for alle  $\vec{z}$ .

 $BA\vec{z} - I_n\vec{z} = 0 \quad \forall \vec{z}$ .

 $(BA - I_n)\vec{z} = 0 \quad \forall \vec{z}$ .

 $BA - I_n = 0 = 0 \quad BA = I_n$ .

 $A(BAZ) = (AB)AZ = I_{h}AZ = AZ$ . Video : B:=BAZ.

B lose ligningsgetenet AB = AZ. Men side A~In has ligningen entydg

> leaning sá BAZ=Z. Augher om  $A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{bmatrix}$  er

invotebas.

 $\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \\ 1 & ( ) \end{bmatrix} \sim \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & -1 & -2 \end{bmatrix} \sim \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & A & -3 \end{bmatrix} \sim \tilde{1}_{n}$ 

sa A es investebas.

Mark: geneelt, avasier om es inverteber.  $A = \begin{bmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots \\ \vdots & \ddots & \ddots \\ 0000 & 70 \\ 0000 & 0 \end{bmatrix}$ 

Doson on rad bestion on bose ruller fins I S.a. AZ=B ikke har noen lasting, Så A er ikk invotobor.