

DesignMat Uge 1

Gensyn med forårets stof

Preben Alsholm

Efterår 2009

1 Forårets pensum

1.1 Taylorpolynomium

Taylorpolynomium

- Det n 'te Taylorpolynomium for f med udviklingspunkt x_0 :

$$P_n(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{1}{2}f''(x_0)(x - x_0)^2 + \frac{1}{3!}f'''(x_0)(x - x_0)^3 + \dots + \frac{1}{n!}f^{(n)}(x_0)(x - x_0)^n$$

- Dette kan også skrives

$$P_n(x) = \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!} f^{(k)}(x_0) (x - x_0)^k$$

idet vi definerer $0! = 1$ og $f^{(0)} = f$.

1.2 Taylors formel med Lagrange's restled

Taylors formel med Lagrange's restled

- Hvad er den fejl man begår ved at erstatte en funktion f med dens Taylorpolynomium P_n ?
- Taylors formel: Lad f være $n + 1$ gange differentiabel i intervallet I og lad $x_0 \in I$. For givet $x \in I$ findes et tal ξ mellem x_0 og x , så

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{1}{2}f''(x_0)(x - x_0)^2 + \dots + \frac{1}{n!}f^{(n)}(x_0)(x - x_0)^n + \frac{1}{(n+1)!}f^{(n+1)}(\xi)(x - x_0)^{n+1}$$

- Altså $f(x) = P_n(x) + \frac{1}{(n+1)!}f^{(n+1)}(\xi)(x - x_0)^{n+1} = P_n(x) + R_n(x)$.

1.3 Lineært ligningssystem

Lineært ligningssystem

- Et lineært ligningssystem:

$$\begin{array}{cccc} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n & = & b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n & = & b_2 \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n & = & b_m \end{array}$$

- Koefficientmatrix, Totalmatrix

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}$$
$$T = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} & b_m \end{bmatrix}$$

1.4 Gausselimination

Gausselimination

- Tilladte operationer på rækkerne i totalmatricen:
 1. $R_i \leftrightarrow R_j$
 2. $R_i := cR_i$ hvor $c \neq 0$
 3. $R_i := R_i + cR_j$ hvor $i \neq j$.
- Vi vil ved rækkeoperationer bringe matricen på echelonform:

$$\begin{bmatrix} \# & * & * & * \\ 0 & \# & * & * \\ 0 & 0 & \# & * \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} \# & * & * & * \\ 0 & 0 & \# & * \\ 0 & 0 & 0 & \# \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} \# & * & * & * \\ 0 & 0 & \# & * \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

1.5 Antal løsninger

Antal løsninger

- m ligninger med n ubekendte. Koefficientmatrix A , totalmatrix $T = [A|b]$.
- Hvis $\rho(T) > \rho(A)$, så ingen løsninger.
- Hvis $\rho(T) = \rho(A) = n$, så præcis én løsning.

- Hvis $\rho(T) = \rho(A) = \rho < n$, så uendeligt mange løsninger. med $n - \rho$ frie variable.
- En $n \times n$ matrix A kaldes *regulær*, hvis $\rho(A) = n$.
- Et kvadratisk ligningssystem har netop én løsning, hvis og kun hvis A er regulær.

1.6 Matrixmultiplikation

Matrixmultiplikation

- A en $m \times n$ -matrix, og $x \in \mathbb{R}^n$. Skriv $A = [a_1 \ a_2 \ \dots \ a_n]$, hvor $a_i \in \mathbb{R}^m$. Så definerer vi produktet Ax ved

$$Ax = x_1a_1 + x_2a_2 + \dots + x_na_n$$

- Ligningssystemet med koefficientmatricen A og højresiden b kan nu skrives $Ax = b$.
- Alternativ udregning af Ax : Skalarprodukterne af rækkerne i A med søjlen x .
- Multiplikation af matricer: A er $m \times n$ og B er $n \times p$: $AB = A [b_1 \ b_2 \ \dots \ b_p] = [Ab_1 \ Ab_2 \ \dots \ Ab_p]$.
- Ækvivalent definition (der bruges i JE): $(AB)_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ik}b_{kj} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{in}b_{nj}$.

1.7 Invers matrix

Invers matrix

- *Definition.* A er invertibel, hvis der findes en matrix C , så $AC = CA = I$.
- Den inverse af A betegnes med A^{-1} .
- Matricen A er invertibel hvis og kun hvis A er regulær.
- Matricen A^{-1} er entydigt bestemt som løsningen C til $AC = I$.
- Algoritme: Gausseliminationen $[A \ | \ I] \longrightarrow [I \ | \ C]$.
- $(A^{-1})^{-1} = A$, $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$, $(A^T)^{-1} = (A^{-1})^T$.

1.8 Determinant

Determinant

- Lad A være givet ved

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

- Definition.* $\det A = \sum_{S_n} \operatorname{sgn}(j_1, j_2, j_3, \dots, j_n) a_{1j_1} a_{2j_2} \dots a_{nj_n}$, hvor S_n betegner mængden af permutationer S_n af tallene $1, 2, \dots, n$.
- Der gælder om rækkeoperationer, at
 - $R_i \longleftrightarrow R_j$ ($i \neq j$) skifter fortegn på determinanten.
 - $R_i := kR_i$ gør determinanten k gange større.
 - $R_i := R_i + kR_j$ ($i \neq j$) ændrer ikke determinantens værdi.
- A er regulær, hvis og kun hvis $\det A \neq 0$.
- $\det(AB) = \det(A) \det(B)$, $\det(A^{-1}) = (\det A)^{-1}$, $\det(A^T) = \det A$.

1.9 Komplement til matrix

Komplement til matrix

- Determinanten af A kan udregnes således (*udvikling i komplementer langs første række*):

$$\begin{aligned} \det A &= a_{11} \det A_{11} - a_{12} \det A_{12} + a_{13} \det A_{13} - \\ &\quad \dots + (-1)^{1+n} a_{1n} \det A_{1n} \\ &= \sum_{j=1}^n (-1)^{1+j} a_{1j} \det A_{1j} = \sum_{j=1}^n a_{1j} K_{1j} \end{aligned}$$

- hvor (i, j) -komplementet til A er defineret ved $K_{ij} = (-1)^{i+j} \det A_{ij}$.
- Mere generelt gælder: $\det A = \sum_{j=1}^n a_{ij} K_{ij}$ for ethvert i og $\det A = \sum_{i=1}^n a_{ij} K_{ij}$ for ethvert j .

1.10 Egenverdier og egenvektorer for matricer

Egenverdier og egenvektorer for matricer

- Lad A være en kvadratisk matrix. Tallet λ kaldes en *egenværdi* for A , hvis der findes en vektor $v \neq 0$, så

$$Av = \lambda v \tag{1}$$

- En vektor v , der opfylder (1), kaldes en *egenvektor* hørende til egenværdien λ .
- Egenværdierne for A er rødderne i *karakterpolynomiet* $\det(A - \lambda I)$.
- Egenværdier og spor og determinant:

$$\lambda_1 + \lambda_2 + \cdots + \lambda_n = \text{spor}(A)$$

$$\lambda_1 \lambda_2 \cdots \lambda_n = \det A$$

- Hvis roden λ_1 har multiplicitet k i $p(\lambda)$, så har egenværdien λ_1 *algebraisk multiplicitet* k .
- Hvis matricen $A - \lambda_1 I$ har rang $n - j$, så har λ_1 *geometrisk multiplicitet* j .
- Den geometriske multiplicitet er lig med antallet af frie parametre i løsningerne til $(A - \lambda_1 I)x = 0$.

1.11 Diagonaliserbare matricer

Diagonaliserbare matricer

- A er diagonaliserbar, hvis der findes en invertibel matrix V , så $\Lambda = V^{-1}AV$ er en diagonalmatrix.
- Hvis $\Lambda = V^{-1}AV$, så gælder $A = V\Lambda V^{-1}$ og omvendt.
- En $n \times n$ -matrix A er diagonaliserbar, hvis og kun hvis der findes en invertibel matrix V , hvis søjler er egenvektorer v_1, v_2, \dots, v_n for A .
- I bekræftende fald er $V^{-1}AV$ den diagonalmatrix, der har egenværdierne $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ for A i diagonalen.

1.12 Komplekse tal

Komplekse tal

- \mathbb{C} er mængden af punkter i planen. Planen identificeres med \mathbb{R}^2 , så $\mathbb{C} = \mathbb{R}^2$.
- Tallet $i = (0, 1)$ er den imaginære enhed.
- Multiplikationen indføres så $i^2 = -1$ og samtlige kendte regneregler fra de reelle tal stadig gælder.
- $a = (a_1, a_2)$ skrives nu $a = a_1 + ia_2$.
- Realdel: $\text{Re } a = a_1$. Imaginærdel: $\text{Im } a = a_2$. $|a| = \sqrt{a_1^2 + a_2^2}$ (modulus, absolutværdi, numerisk værdi).
- Kompleks konjugation: $\bar{a} = \overline{a_1 + ia_2} = a_1 - ia_2$.
- $\overline{a + b} = \bar{a} + \bar{b}$, $\overline{(ab)} = \bar{a}\bar{b}$.
- $|ab| = |a||b|$, $|a^n| = |a|^n$.
- $\arg(ab) = \arg a + \arg b$, $\arg(a^n) = n \arg a$, $\arg\left(\frac{a}{b}\right) = \arg a - \arg b$.

1.13 Kompleks eksponentialfunktion

Kompleks eksponentialfunktion

- *Definition:* $\exp(x + iy) = \exp x \cdot (\cos y + i \sin y)$ altså $e^{x+iy} = e^x \cdot (\cos y + i \sin y)$.
- Når $x, y \in \mathbb{R}$ gælder $|e^{x+iy}| = e^x$, $\arg(e^{x+iy}) = y$.
- $\exp(z_1 + z_2) = \exp z_1 \cdot \exp z_2$ altså $e^{z_1+z_2} = e^{z_1} e^{z_2}$.
- Polær form: $a = re^{iv}$, hvor $r = |a|$ og $v = \arg a$.
- Moivres formel: $(\cos x + i \sin x)^n = \cos nx + i \sin nx$.
- Eulers formler: $\cos v = \frac{1}{2}(e^{iv} + e^{-iv})$, $\sin v = \frac{1}{2i}(e^{iv} - e^{-iv})$.
- Den binome ligning $z^n = a = re^{iv}$ har løsningerne $z = \sqrt[n]{r} e^{i(\frac{v}{n} + p\frac{2\pi}{n})}$, $p = 0, 1, 2, \dots, n-1$.

1.14 Polynomier

Polynomier

- Rødderne i andengradsligningen $az^2 + bz + c = 0$ er som sædvanligt $z = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$.
- **Algebraens Fundamentalsætning.** Ethvert polynomium af grad ≥ 1 har mindst én rod indenfor de komplekse tal.
- Roden z_1 i polynomiet p har multipliciteten k , hvis $p(z) = (z - z_1)^k q(z)$, hvor $q(z_1) \neq 0$.
- Polynomiet $p(z) = a_n z^n + a_{n-1} z^{n-1} + \dots + a_1 z + a_0$, hvor $n \geq 1$ (og $a_n \neq 0$) kan skrives $p(z) = a_n (z - z_1)(z - z_2) \dots (z - z_n)$.
- Hvis et polynomium har reelle koefficienter og $z_1 \in \mathbb{C}$ er rod, så er også \bar{z}_1 rod.

1.15 Differentialligning af 1. orden

Lineær differentialligning af 1. orden

- Differentialligningen $a(t)x' + b(t)x = c(t)$, hvor $t \in I$ er lineær og af første orden.
- Differentialligningen $x' + p(t)x = q(t)$ er normeret.
- Den fuldstændige løsning til $x' + p(t)x = q(t)$ er givet ved $x(t) = e^{-P(t)} \int e^{P(t)} q(t) dt + Ce^{-P(t)}$, hvor $P(t) = \int p(t) dt$.
- Når $p, q \in C(I)$ og $t_0 \in I$ og $x_0 \in \mathbb{R}$, så har begyndelsesværdiproblemet $x' + p(t)x = q(t)$ med $x(t_0) = x_0$ præcis én løsning.

1.16 Differentialligning af 2. orden

Lineær differentialligning af 2. orden med konstante koefficienter

- Betragter $ax'' + bx' + cx = q(t)$ med $q \in C(I)$, hvor I er et interval og $a, b, c \in \mathbb{R}$ og $a \neq 0$.
- Lad $t_0 \in I$ og $x_0, v_0 \in \mathbb{R}$. Begyndelsesværdiproblemet bestående af differentialligningen med $x(t_0) = x_0$ og $x'(t_0) = v_0$ har netop én løsning og den er defineret på hele intervallet I .
- Når $q(t) = 0$ kaldes differentialligningen homogen.
- Karakterligningen $aR^2 + bR + c = 0$.
- To forskellige reelle rødder r_1 og r_2 . Fuldstændige løsning $x(t) = c_1 e^{r_1 t} + c_2 e^{r_2 t}$, hvor $c_1, c_2 \in \mathbb{R}$.
- Dobbeltrod r . Fuldstændig løsning $x(t) = c_1 e^{rt} + c_2 t e^{rt}$, hvor $c_1, c_2 \in \mathbb{R}$.
- Imaginære rødder $\alpha \pm i\beta$. Fuldstændig løsning $x(t) = c_1 e^{\alpha t} \cos(\beta t) + c_2 e^{\alpha t} \sin(\beta t)$, hvor $c_1, c_2 \in \mathbb{R}$.
- Den fuldstændige løsning til den inhomogene ligning er summen af en partikulær løsning og den fuldstændige løsning til den homogene ligning.

1.17 Partikulær løsning

Bestemmelse af en partikulær løsning

- Betragt den inhomogene ligning $ax'' + bx' + cx = q(t)$, hvor højresiden har formen

$$q(t) = t^m e^{\alpha t} \begin{cases} \cos \beta t \\ \sin \beta t \end{cases}$$

$q(t)$	$Q_m(t)$	$Q_m(t) e^{\alpha t}$	$Q_m(t) e^{\alpha t} \cos \beta t$ (eller $\sin \beta t$)
q-rod	0	α	$\alpha \pm i\beta$
Ansats	$t^s P_m(t)$	$t^s P_m(t) e^{\alpha t}$	$t^s \begin{bmatrix} P_m(t) e^{\alpha t} \cos \beta t \\ + R_m(t) e^{\alpha t} \sin \beta t \end{bmatrix}$

- s skal vælges som det mindste hele ikke-negative tal ($s = 0, 1, 2, \dots$), som sikrer, at intet led i ansatsen løser den homogene ligning.

1.18 Kompleks gættemetode

Kompleks gættemetode

- Differentialligningen $x'' + 3x' + 2x = 10 \cos t$ erstattes af $x'' + 3x' + 2x = 10e^{it}$.
- Ansats til en partikulær løsning $x_p(t) = Ae^{it}$ indsættes i differentialligningen.

- Heraf fås $A = 1 - 3i$. Partikulær løsning til den komplekse ligning $x_p(t) = (1 - 3i)e^{it}$.
- Så partikulær løsning til den oprindelige ligning er $x_p(t) = \operatorname{Re}((1 - 3i)e^{it}) = \cos t + 3 \sin t$.

1.19 sinh, cosh, tanh

sinh, cosh, tanh

- $\sinh x = \frac{1}{2}(e^x - e^{-x})$, $\cosh x = \frac{1}{2}(e^x + e^{-x})$.
- $\frac{d}{dx} \sinh x = \cosh x$, $\frac{d}{dx} \cosh x = \sinh x$.
- Formel: $\cosh^2 x - \sinh^2 x = 1$.
- $\tanh x = \frac{\sinh x}{\cosh x} = \frac{e^{2x} - 1}{e^{2x} + 1} = \frac{1 - e^{-2x}}{1 + e^{-2x}}$.

1.20 arcsin, arccos, arctan

Arcusfunktioner: arcsin, arccos, arctan

- arcsin er den omvendte funktion til restriktionen af sin til intervallet $[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$.
- $\arcsin(a) = b \iff \sin(b) = a \wedge b \in [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$.
- $\frac{d}{dx} \arcsin x = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$.
- arccos er den omvendte funktion til restriktionen af cos til intervallet $[0, \pi]$.
- $\arccos(a) = b \iff \cos(b) = a \wedge b \in [0, \pi]$.
- $\frac{d}{dx} \arccos x = -\frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$.
- arctan er den omvendte funktion til restriktionen af tan til intervallet $]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$.
- $\arctan(a) = b \iff \tan(b) = a \wedge b \in]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$.
- $\frac{d}{dx} \arctan x = \frac{1}{1+x^2}$.

1.21 Vektorrum

Vektorrum

- Lad \mathbb{L} betegne \mathbb{R} eller \mathbb{C} . Lad V være en ikke tom mængde udstyret med en *addition* $+$ og en *multiplikation med skalar*.
- Vi forlanger, at disse to operationer opfylder

$$\begin{aligned} a, b &\in V \implies a + b \in V \\ s &\in \mathbb{L} \wedge a \in V \implies sa \in V \end{aligned}$$

- Desuden forlanger vi for alle $a, b, c \in V$ og $s, t \in \mathbb{L}$:

$$\begin{aligned} a + b &= b + a, & (a + b) + c &= a + (b + c) \\ \exists 0 &\in V \text{ så } a + 0 = a, & \exists a_1 \in V \text{ så } a + a_1 &= 0 \\ s(ta) &= (st)a, & (s + t)a &= sa + ta \\ s(a + b) &= sa + sb, & 1a &= a \end{aligned}$$

- V er da et vektorrum over \mathbb{L} . Hvis $\mathbb{L} = \mathbb{R}$ er V et reelt vektorrum. Hvis $\mathbb{L} = \mathbb{C}$ er V et komplekst vektorrum.

1.22 Underrum, Linearkombination

Underrum, Linearkombination

- Hvis U er en delmængde af vektorrummet V , og U med de arvede operationer selv er et vektorrum, så kaldes U et underrum af V .
- Sætning. Lad $U \subseteq V$ og $U \neq \emptyset$. Så er U et underrum af V hvis og kun hvis

$$\begin{aligned} a, b \in U &\implies a + b \in U \\ s \in \mathbb{L} \wedge a \in U &\implies sa \in U \end{aligned}$$

- Trivielle underrum af vektorrum V er V selv og $\{0\}$.
- Ved en af linearkombination af vektorerne $a_1, a_2, \dots, a_p \in V$ forstås et udtryk af formen

$$c_1 a_1 + c_2 a_2 + \dots + c_p a_p$$

hvor $c_1, c_2, \dots, c_p \in \mathbb{L}$.

- Ved $\text{span}(a_1, a_2, \dots, a_p)$ forstås mængden af linearkombinationer af vektorerne a_1, a_2, \dots, a_p .

1.23 Lineær uafhængighed, basis

Lineær uafhængighed, basis

- $\text{span}(a_1, a_2, \dots, a_p)$ er et underrum af V . Det er det mindste underrum, der indeholder a_1, a_2, \dots, a_p .
- Vektorerne $a_1, a_2, \dots, a_p \in V$ siges at være lineært uafhængige hvis

$$x_1 a_1 + x_2 a_2 + \dots + x_p a_p = 0 \implies x_1 = x_2 = \dots = x_p = 0$$

- a_1, a_2, \dots, a_p er altså lineært uafhængige, hvis $x_1 v_1 + x_2 v_2 + \dots + x_p v_p$ kun kan være nul, når alle koefficienterne er nul.
- Hvis vektorerne a_1, a_2, \dots, a_p ikke er lineært uafhængige, siges de at være lineært afhængige.
- En basis for et vektorrum V er et lineært uafhængigt system a_1, a_2, \dots, a_n af vektorer, som udspænder V , altså $V = \text{span}(a_1, a_2, \dots, a_n)$.

1.24 Koordinater

Koordinater mht. basis

- Lad a_1, a_2, \dots, a_n være en basis for V . Så kan ethvert $v \in V$ skrives entydigt som en linearkombination af a_1, a_2, \dots, a_n :

$$v = x_1 a_1 + x_2 a_2 + \dots + x_n a_n$$

- Talsættet (x_1, x_2, \dots, x_n) kaldes koordinaterne for v mht. basen a_1, a_2, \dots, a_n .

- Betegnelse: $K_a(v)$ for koordinaterne af v mht. basen a . $K_a(v) = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}$.

- Matricen ${}_aV = [K_a(v_1) \quad K_a(v_2) \quad \dots \quad K_a(v_p)]$, kaldes koordinatmatricen for v_1, v_2, \dots, v_p mht. basis $a = a_1, a_2, \dots, a_n$.

- Da $x_1 v_1 + \dots + x_p v_p = 0 \Leftrightarrow {}_aVx = 0$ er v_1, v_2, \dots, v_p lineært uafhængige netop hvis ${}_aVx = 0$ kun har nulløsningen.

1.25 Basisskifte

Basisskifte

- Lad a_1, a_2, \dots, a_n og b_1, b_2, \dots, b_n begge være baser for V .
- ${}_aM_b = [K_a(b_1) \quad K_a(b_2) \quad \dots \quad K_a(b_n)]$ er basisskiftematricen (koordinat-skiftematricen) fra b til a .
- $K_a(v) = {}_aM_b K_b(v)$ for alle $v \in V$.
- $({}_aM_b)^{-1} = {}_bM_a$.