

Wykaz 6.

$$J \subset \mathbb{R}^n$$

$$y' = F(x, y), \quad F: (\alpha, b) \times J \rightarrow \mathbb{R}^n$$

przyjmij, że  $\hat{F}$  jest ciągłe

$$\overbrace{\text{---}}^{x_0, y_0 \in (\alpha, b) \times J} \quad T: X \rightarrow X, \quad \varepsilon, \delta > 0$$

$$X = \left\{ y: [x_0 - \varepsilon, x_0 + \varepsilon] \rightarrow \overline{B(y_0, \delta)} \right\}$$

$$Ty(x) = y_0 + \int_{x_0}^x F(x, s(x)).$$

$$M = \sup |F(x, s)| \text{ na } [x_0 - \varepsilon, x_0 + \varepsilon] \times \overline{B(y_0, \delta)}$$

$$\varepsilon < M \delta$$



$T$  jest liniowe przekształcenie  $X \rightarrow X$ .

$F$  na zbiorze zmiennym

$$[x_0 - \varepsilon, x_0 + \varepsilon] \times \overline{B(y_0, r)}$$

jest ciągłe, o wic jednostajnie ciągłe.

$$\forall \delta > 0 \exists \eta_0: \| (x_1, y_1) - (x_2, y_2) \| < \eta_1$$

$$\text{to } |F(x_1, y_1) - F(x_2, y_2)| < \delta.$$

---

Dla funkcji  $y_1(x) = y_2(x) \in X$   
i  $\varepsilon, \delta$  odpowiednio małe, to

$Ty_1 = Ty_2$  są jednostajno ciągłe.

To oznacza dalej (anicja)  
 Nicz, że poprzednia M oznacza  
 $\sup |F|$ .

$$|\mathcal{T}_S(x) - \mathcal{T}_{S_1}(x')| \leq M|x-x'|$$

$$\forall \delta > 0 \exists \eta > 0 : \forall x, x' \in [x_0 - \eta, x_0 + \eta]$$

$$\exists y \in X$$

$$|\mathcal{T}_Y(x) - \mathcal{T}_Y(x')| < \delta \text{ jest}$$

$$\text{także } |x-x'| < \eta \quad \left( \eta = \frac{\delta}{M} \right)$$

To oznacza, że  $T: X \rightarrow X$

Test czytać to miany, niepowodza

zbior ogólniowe w zbiorze, który dominuje jest mroki.

(tu Arzeli - Ascoli).

$y(x) \in X$ , na przykład  $y(x) \in S_0$ .

$Ty, T^2y = T(Ty), T^3y \dots$

cieg elementów z  $X$ . one sq,

tak np. dla  $Tx$ .

$\Rightarrow$  2 ciegi  $y_j = T^j y$  mroki

wybierz po dcięg obiekt.

Miech  $\bar{y}$  będzie granicą,

Wtedy  $T\bar{y} = \bar{y}$  / zauważmy

do sprawdzenia/

To ornece, že  $T$  na punt stád.

( $y'$  je  $y' = F(x, y(x))$  mo rovnice  
nichoniečne jedine.)

(Udovodnenie, tvarujeme Peano  
o istnsem)

Poznáme:

$$y' = x + y^2 \quad y(0) = 0.$$

$$y_0(x) \equiv 0.$$

$$y_1(x) = T y_0 = 0 + \int_0^x s + y_0^2(s) ds =$$

$$= \frac{1}{2} x^2$$

$$y_2(x) = T y_1 = 0 + \int_0^x s + \frac{1}{4} s^4 ds =$$

$$= \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{20}x^5.$$

$$\gamma_3(x) = \int_0^x s + \left( \frac{1}{2}s^2 + \frac{1}{20}s^5 \right)^2 ds = \Delta$$

$\gamma_0, \gamma_1, \gamma_2, \dots$  zbięga się do samej samej

to jest jedna z metod konstrukcyjnych

rozwiążemy przybliżo węzły

$$\gamma' = F(\gamma) \quad F: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$\gamma(0) = \gamma_0.$$

Przyjmijmy, że  $F$  jest analityczna wokół 0.

Ten rozwój mać  $\gamma' = F(s)$  jest analityczny w okolicy 0.

(tzw. Cernich's ego)

Zerys idzi dowolny.

$$s_0 = 0$$

$$F(y) = \sum_{j=0}^{\infty} f_j y^j$$

omkony  $\sum_{i=0}^{\infty} a_i x^i = y(x)$   $y(0) = s_0$   $a_0 = s_0 = 0$

$$a_i = \frac{1}{i!}$$

$$\sum_{i=1}^{\infty} i a_i x^{i-1} = \sum_{j=0}^{\infty} f_j \left( \sum a_i x^i \right)^j$$

wygląda ile, że wyższym po

prawej stronie mamy  $x^s$  razy

razy d  $a_1, a_2, \dots, a_s$ , a po prawej

mamy  $x^s$  razy  $a_{s+1}$

to znaczy, że wyższym po  
mamy wyższą reprezentację.

to jest Tektura negatywu,

Trudna negatyw (pominiecie) :

8) odczucie na wstęp czujnik.

więc jest napięcie termoelektryczne,

żeśli oznaczymy  $R$  promień

zbiorników skreśl  $\sum f_i - y_i$

Snycerz ~ literature.

Zutatensatz

$$u'(t) \leq \beta(t) u(t)$$

$\beta$  cts.,  $u$  stetig

nn  $[a, b]$ .

Tere (niedowhośc Gronwalla)

$\forall t \in [a, b]$

$$u(t) \leq u(a) \exp \left( \int_a^t \beta(s) ds \right)$$

Ds określony

$$y(t) = \exp \int_a^t \beta(s) ds$$

$$y'(t) = \beta(t) y(t)$$

$$\left(\frac{u}{y}\right)' = \frac{u'y - y'u}{y^2} =$$

$$= \frac{u'y - \beta y u}{y^2} = \frac{u' - \beta u}{y} \leq$$

$$\leq \frac{\beta u - \beta u}{y} = 0.$$

$$\text{also } \frac{u}{y}(t) \leq \frac{u}{y}(a)$$

a weiter

$$u(t) \in \left( \exp \int_a^t p(s) ds \right) \cdot u(a).$$

Mord core:

$F \in \text{class } C^k$

$$y' = F(x, y(x)) \quad \delta, \varepsilon > 0 \quad y(x_0) = y_0$$

$$T: \overline{B}(y_u, \delta) \rightarrow \overline{D}(S_u, \delta) \text{ jco t}$$

Kontrola jgo re stability  $L > 0, L < 1$ .

$$\text{Jesli } F: U \overset{\text{IR}^n}{\longrightarrow} \text{Map}^1(X, X)$$

jest 1) klasa  $C^k$

2)  $F: O \rightarrow T.$

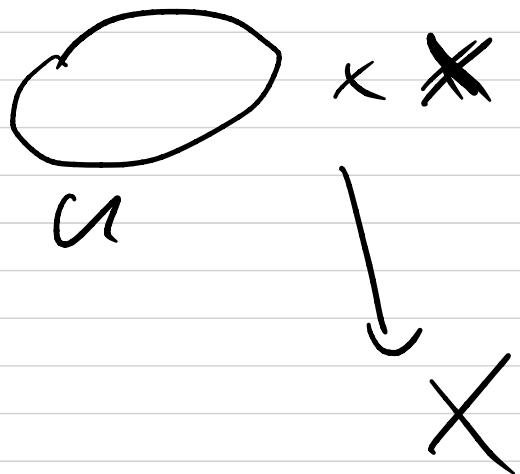
Wtedy istnieje stocenie  $U_0$  punktu  $o \in U$

Over odwzorowanie klasa  $C^k$  z  $U_0$  do

$X$ , oznaczone przez  $\varphi, \varphi =$

$T_u \gamma_u = \gamma_u$  die wortlich

$u \in U,$



Direktes Rangdiagramm:  $(T_u - I_d).$

$(U \times X) \xrightarrow{T_u - I_d}$  funkt  
kies  $C^{\infty}$

wie?  $\text{TFU}.$   $a \in [x_0 - \varepsilon, x_0 + \varepsilon].$

$$(T_u - I) y = 0. \quad (T_u - I) y_u = 0$$

Sprawdzenie różniczki.

$U \times X \rightarrow$  funkcje gęstości

$$T_0 - I$$

Musi być taki, że  $\bar{T}_0$  ma odwrotną pochodną.

$D\bar{T}_0$  y. pochodna.

Jeśli  $T_0$  jest kontynuaty, ) z definicji pochodnej.

$$\text{to } \|D\bar{T}_0\| \leq L < 1.$$

Pochodna  $\bar{T}_0 - I$  jest równa.

$$D\bar{T}_0 - 1$$

Test führte Lemmat, zu Gesetz

$\|A\| < 1$ , so  $1 - A$  ist umkehrbar.

Matrix oder Potenz  $\rightarrow 1 + A + A^2 + \dots + A^n$

$\therefore \|A\| < 1$  geweckte Bedingung streng.

Weniger schwierige Argumente • ggf. weiterhin

• Unbedeutende linien aus  
statisch wiedergehend.

$$y_0(0) = 0$$

$$y' = ay \rightsquigarrow y = e^{ax} \cdot y_0$$

A matrix  $n \times n$

$$y' = Ay \rightsquigarrow y = e^{Ax} \cdot y_0$$

Aby zrewizować formalne liniowe, musimy zdefiniować  $e^t$ .

(ogólnie; pojęcie  $e$ -do-operatorem).

$$e^a = 1 + a + \frac{a^2}{2!} + \frac{a^3}{3!} + \dots$$

Sprowadzając taki串o:

$$e^t = 1 + A + \frac{A^2}{2!} + \frac{A^3}{3!} + \dots$$

$\|A\|^n \|x\|$

$$\left\| 1 + A + \dots + \frac{A^n}{n!} \right\| \leq 1 + \|A\| + \frac{\|A\|^2}{2!} +$$

$$\dots + \frac{\|A^n\|}{n!} \leq \dots$$

Weryfikacja normy w  $L(R^n, R^2)$

indukovane 2 dvojice norm s  $\| \cdot \|_2$

te normy jsou vztahem když, že

$$\|AB\| \leq \|A\| \cdot \|B\|. \quad \square$$

↓

$$\|A^n\| \leq \|A\|^n.$$

$$\leq 1 + \|A\| + \frac{\|A\|^2}{2!} + \dots + \frac{\|A\|^n}{n!}$$

To ještě výpočetní moci, že

Ogromné výroky:

$$\left\| \frac{A^n}{n!} + \dots + \frac{A^m}{m!} \right\| \leq$$

Ogromné hřecké číslo  $e^{\|A\|}$ ,

že tento výrok je vlastně prostý.

to observe, the long sum approach

$$e^A = I + A + \frac{A^2}{2!} + \dots$$

test question: how many terms

uniqueness: Test if diagonalizable, to

$$A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 \\ 0 & \lambda_n \end{pmatrix}, \text{ to}$$

$$e^A = \underbrace{\begin{pmatrix} e^{\lambda_1} & 0 \\ 0 & e^{\lambda_n} \end{pmatrix}}_{\text{.}}$$

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}, \quad A^2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow$$

$$A^{2n} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \quad A^{2n+1} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

A cirk

$$e^A = \begin{pmatrix} 1 + \frac{1}{2!} + \frac{1}{4!} + \frac{1}{6!} & 1 + \frac{1}{3!} + \frac{1}{8!} + \dots \\ 1 + \frac{1}{3!} + \frac{1}{5!} + \dots & 1 + \frac{1}{2!} + \dots \end{pmatrix}$$

$e^{tA}$  må også være et vektorpå

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \text{ kan få p.}$$

$$e^{A+B} \neq e^A e^B \text{ ikke ogst.} \quad \square$$

$$\square \text{ obtnings } e^{\begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}}$$

Folgt

$$e^{CAC^{-1}} = C e^A C^{-1};$$

$$e^{CAC^{-1}} = \text{Id} + CAC^{-1} + \frac{(CAC^{-1})^2}{2!} + -$$

$$+ - \frac{(CAC^{-1})^n}{n!} = C \text{Id} C^{-1} + CAC^{-1} +$$

$$+ \frac{CAC^2}{2!} + \dots + \frac{CAC^n}{n!} + - =$$

$$= C \left( \text{Id} + A + \frac{A^2}{2!} + \dots + \frac{A^n}{n!} + - \right) C^{-1} =$$

$$= C e^A C^{-1}$$

Wyszczególnij algorytm podniesienia

$e^x$ .

1) znajdi wartości własne

2) znajdi postać Jordan

3) podnieść postać Jordana.

linij algorytm (szybko).

Przyjmując że  $A$  ma nizkie wartości własne  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ .

Mamy  $\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_{n-1}$  takie że

lubem:

$$\alpha_0 + \alpha_1 \lambda_1^{-1} + \alpha_2 \lambda_1^{2^{-1}} + \dots + \alpha_{n-1} \lambda_1^{n-1} = e^{\lambda_1}$$

Ma  $i=1 \dots n$

Inaczej mówiąc, szukamy wielomianu

stopnia  $n-1$   $P(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1}$

taliego, że  $P(\lambda_i) = e^{\lambda_i t}$ .

Tera:

$$e^A = a_0 \cdot \text{Id} + a_1 A + a_2 A^2 + \dots + a_{n-1} A^{n-1}$$

Uzadźnicie:

Dowódzie się, że  $A$  diagonalna

i zauważ się, że  $\lambda_i$  jest siedzącym.

Także wartości własne  $\lambda_i$  powinny

osiągać krotkie, to do wersji

$P(\lambda_i) = e^{\lambda_i t}$  dla tych wartości

$$P'(\lambda_i) = e^{\lambda_i} \sim P^{(k-1)}(\lambda_i) = e^{\lambda_i}.$$