

## NUM Ü2

5.)  $X$  ... endlich-dimensionaler, normierter Vektorraum über  $\mathbb{R}$   $n = \dim X$

zz: Satz von Bolzano-Weierstrass: jede beschränkte Folge hat eine konvergente Teilfolge

Beweis: 1. Schritt:  $X$  ist linear isomorph zu  $\mathbb{R}^n$

Sei  $B = (b_1, \dots, b_n)$  eine Basis von  $X$ .

$$\forall x \in X \exists x_1, \dots, x_n \in \mathbb{R} : x = \sum_{i=1}^n x_i b_i$$

$f: X \rightarrow \mathbb{R}^n, x \mapsto (x_1, \dots, x_n)^T$  ist eine lineare Bijektion

(Nachrechnen)

2. Schritt: Satz von Bolzano-Weierstrass für  $\mathbb{R}^1 = \mathbb{R}$

Wir zeigen, dass beschränkte Folgen  $(x_n)_{n \in \mathbb{N}}$  reeller Zahlen eine Teilfolge besitzen, die gegen  $\liminf_{n \rightarrow \infty} x_n$  konvergieren.

Sei  $N \in \mathbb{N}$  und  $\varepsilon > 0$ . Wegen  $\inf\{x_k : k \geq N\} \leq \liminf_{n \rightarrow \infty} x_n < \liminf_{n \rightarrow \infty} x_n + \varepsilon$  ist  $\liminf_{n \rightarrow \infty} x_n + \varepsilon$  keine untere Schranke von  $\{x_k : k \geq N\}$ . Also

$\exists l_{N,\varepsilon} \geq N$ , sodass  $\inf\{x_k : k \geq N\} \leq x_{l_{N,\varepsilon}} < \liminf_{n \rightarrow \infty} x_n + \varepsilon$ .

Wir definieren nun rekursiv eine Teilfolge  $(x_{m(j)})_{j \in \mathbb{N}}$  indem wir  $m(1) = 1$  setzen und für definierte  $m(j) \in \mathbb{N}$

$m(j+1) = l_{m(j)+1, \frac{1}{j+1}} \geq m(j)+1 > m(j)$  setzen. Monotonie von  $(m(j))_{j \in \mathbb{N}}$  ist damit gereicht. Weiters gilt

$$\inf_{j \rightarrow \infty} \{x_k : k \geq m(j+1)\} \leq x_{m(j+1)} < \liminf_{n \rightarrow \infty} x_n + \frac{1}{j+1}$$

$\xrightarrow{j \rightarrow \infty} \liminf_{n \rightarrow \infty} x_n$                        $\xrightarrow{j \rightarrow \infty} \liminf_{n \rightarrow \infty} x_n$

Nach dem Sandwich-Satz gilt also  $(x_{m(j)})_{j \in \mathbb{N}} \xrightarrow{j \rightarrow \infty} \liminf_{n \rightarrow \infty} x_n$

3. Schritt: Vollständige Induktion nach  $n$ :

$n=1$ : wurde in Schritt 2 gereicht

$n+1$ : Sei  $\begin{pmatrix} x_{j,1} \\ \vdots \\ x_{j,n+1} \end{pmatrix}_{j \in \mathbb{N}}$  eine beschränkte Folge in  $\mathbb{R}^{n+1}$ . Somit sind auch  $\begin{pmatrix} x_{j,1} \\ \vdots \\ x_{j,n} \end{pmatrix}_{j \in \mathbb{N}}$  und  $(x_{j,n+1})_{j \in \mathbb{N}}$  beschränkte Folgen.



NUM Ü2

5.)... Nach Induktionsvoraussetzung hat  $\begin{pmatrix} x_{j,1} \\ \vdots \\ x_{j,n} \end{pmatrix}_{j \in \mathbb{N}}$  eine konvergente Teilfolge  $\begin{pmatrix} x_{m(j),1} \\ \vdots \\ x_{m(j),n} \end{pmatrix}_{j \in \mathbb{N}}$ .

Nach Schritt 2 hat  $(x_{m(j),n+1})_{j \in \mathbb{N}}$  eine konvergente Teilfolge  $(x_{k(m(j))})_{j \in \mathbb{N}}$ .

Als Teilfolge von  $\begin{pmatrix} x_{m(j),1} \\ \vdots \\ x_{m(j),n} \end{pmatrix}_{j \in \mathbb{N}}$  konvergiert auch  $\begin{pmatrix} x_{k(m(j))},1 \\ \vdots \\ x_{k(m(j))},n \end{pmatrix}_{j \in \mathbb{N}}$ .

Daraus folgt, dass  $\begin{pmatrix} x_{j,1} \\ \vdots \\ x_{j,n+1} \end{pmatrix}_{j \in \mathbb{N}}$  eine konvergente Teilfolge besitzt, nämlich  $\begin{pmatrix} x_{k(m(j))},1 \\ \vdots \\ x_{k(m(j))},n+1 \end{pmatrix}_{j \in \mathbb{N}}$ .





# NUM 02

7.) ges: Verfahren um  $p'(x)$  auszuwerten, wobei  $p \in P_n$  ein Polynom ist.

Um  $p(x)$  auszuwerten, können wir das Neville-Verfahren anwenden:

$$p_{j,m}(x) = \begin{cases} y_j & \text{für } m=0 \\ \frac{(x-x_{j+1})p_{j,m-1}(x) - (x-x_{j+m})p_{j,m-1}(x)}{x_{j+m}-x_j} & \text{für } m>0 \end{cases}$$

Dann gilt  $p(x) = p_{0,n}(x)$

Um nun  $p'(x)$  auszuwerten, können wir  $p_{j,m}'(x)$  durch ableiten der obigen Formel

berechnen:  $p_{j,m}'(x) = (y_j)' = 0$  für  $m=0$

$$\begin{aligned} p_{j,m}'(x) &= \frac{1}{x_{j+m}-x_j} \cdot \left( ((x-x_{j+1})p_{j,m-1}(x))' - ((x-x_{j+m})p_{j,m-1}(x))' \right) \\ &= \frac{1}{x_{j+m}-x_j} \left( (x-x_{j+1})p_{j,m-1}'(x) + p_{j,m-1}(x) - (x-x_{j+m})p_{j,m-1}'(x) - p_{j,m-1}(x) \right) \end{aligned}$$

Nun berechnet folgender Algorithmus  $p'(x)$

Algorithmus  $(x_0, \dots, x_n, y_0, \dots, y_n, x)$ :

$y_0' = 0, \dots, y_n' = 0;$

for  $m=1, \dots, n$ :

for  $j=0, \dots, n-m$ :

$$y_j' = ((x-x_{j+1})y_{j+1}' + y_{j+1} - (x-x_{j+m})y_j' - y_j) / (x_{j+m}-x_j);$$

$$y_j = ((x-x_{j+1})y_{j+1} - (x-x_{j+m})y_j) / (x_{j+m}-x_j);$$

return  $y_0'$

Aufwand des Algorithmus ist  $\sum_{m=1}^n \sum_{j=0}^{n-m} c = \sum_{m=1}^n (n-m+1)c = \sum_{m=1}^n (nc - mc + c)$

$$= n^2 c - c \cdot \sum_{m=1}^n m + nc = n^2 c - c \frac{n^2+n}{2} + nc$$

$$= \frac{c}{2} n^2 + \frac{c}{2} n$$

$$\Rightarrow O(n^2)$$