

Bsp.: ③ $f: M_n(\mathbb{C}) \rightarrow M_n(\mathbb{C}), A \mapsto A^2$

$f'(A): B \mapsto AB + BA$, d.h. für $n=1$: $f'(x): b \mapsto \underline{2xb}$

Beweis: $f(A+\Delta) - f(A) - f'(A)\Delta$

$$= (A+\Delta)^2 - A^2 - A\Delta - \Delta A = \Delta^2$$

$$\Rightarrow \lim_{\Delta \rightarrow 0} \frac{\|\dots\|}{\|\Delta\|} = \lim_{\Delta \rightarrow 0} \frac{\|\Delta^2\|}{\|\Delta\|} \leq \lim_{\Delta \rightarrow 0} \|\Delta\| = 0$$

$\|\Delta^2\| \leq \|\Delta\|^2$ für Operatornorm \square

④ $f: M_n(\mathbb{C}) \rightarrow M_n(\mathbb{C}), A \mapsto e^A$

$f'(A): B \mapsto \int_0^1 e^{(1-t)A} B e^{tA} dt$,

d.h. für $[A, B] = 0$ ist $f'(A): B \mapsto e^A B$.

Lemma: (Dyson) Für $A, B \in M_n(\mathbb{C})$ und die Operatornorm $\|\cdot\|$

gilt $e^{A+B} - e^A = \int_0^1 e^{(1-t)A} B e^{t(A+B)} dt$ und

$$\|e^{A+B} - e^A\| \leq e^{\|A\|} (e^{\|B\|} - 1).$$

Beweis: definiere $g: t \in \mathbb{R} \mapsto e^{A(1-t)} e^{(A+B)t} \in M_n(\mathbb{C})$

(Lemma)

dann ist $g'(t) = e^{A(1-t)} B e^{(A+B)t}$ und

$$e^{A+B} - e^A = g(1) - g(0) = \int_0^1 g'(t) dt = \int_0^1 e^{A(1-t)} B e^{(A+B)t} dt.$$

$$\|e^{A+B} - e^A\| \leq \|B\| \int_0^1 \|e^{A(1-t)}\| \|e^{(A+B)t}\| dt$$
$$\leq \|B\| \int_0^1 e^{\|A\|(1-t)} e^{(\|A\| + \|B\|)t} dt$$

$$= \|B\| e^{\|A\|} \int_0^1 e^{\|B\|t} dt = e^{\|A\|} (e^{\|B\|} - 1) \quad \square$$

Verifikation von f' : $\| e^{A+\Delta} - e^A - f'(A)\Delta \| = \left\| \int_0^1 e^{(1-t)A} \Delta (e^{t(A+\Delta)} - e^{tA}) dt \right\|$

$$\begin{aligned} & \stackrel{a:=\|A\|}{\leq} \|\Delta\| \int_0^1 e^{(1-t)a} e^{ta} (e^{\|\Delta\|t} - 1) dt \\ & \stackrel{e^{\|\Delta\|t} \leq e^{\|\Delta\|}}{\leq} \|\Delta\| e^a (e^{\|\Delta\|} - 1) = o(\|\Delta\|) \text{ für } \Delta \rightarrow 0 \end{aligned}$$

□

Satz: (Kettenregel) Seien X, Y, Z Banachräume, $f: U \subseteq X \rightarrow Y$, $g: V \subseteq Y \rightarrow Z$ mit U, V offen. Ist f diff. bar bei $x \in U$ und g diff. bar bei $f(x) \in V$, dann gilt:

$$(g \circ f)'(x) = g'(f(x)) f'(x)$$

Beweis: $f(x+\Delta) = f(x) + f'(x)\Delta + r(\Delta)$ mit $\lim_{\Delta \rightarrow 0} \frac{\|r(\Delta)\|}{\|\Delta\|} = 0$

$$y := f(x), \quad g(y+\Delta') = g(y) + g'(y)\Delta' + s(\Delta') \text{ mit } s(\Delta') = o(\|\Delta'\|)$$

mit $\Delta' := f'(x)\Delta + r(\Delta)$ und $t(\Delta) := g'(y)r(\Delta) + s(\Delta')$ gilt

$$(g \circ f)(x+\Delta) = g(y) + g'(y)f'(x)\Delta + t(\Delta)$$

z.z.: $t(\Delta) = o(\|\Delta\|)$

$$\begin{aligned} \frac{\|t(\Delta)\|}{\|\Delta\|} & \leq \|g'(y)\| \frac{\|r(\Delta)\|}{\|\Delta\|} + \frac{\|s(\Delta')\| \cdot \|\Delta'\|}{\|\Delta'\| \cdot \|\Delta\|} \\ & \leq \underbrace{\|g'(y)\|}_{< \infty} \underbrace{\frac{\|r(\Delta)\|}{\|\Delta\|}}_{\rightarrow 0} + \underbrace{\frac{\|s(\Delta')\|}{\|\Delta'\|}}_{\rightarrow 0} \left(\underbrace{\|f'(x)\|}_{< \infty} + \underbrace{\frac{\|r(\Delta)\|}{\|\Delta\|}}_{\rightarrow 0} \right) \end{aligned}$$

$\rightarrow 0$ mit $\Delta \rightarrow 0$

□

- Def.:
- Für \mathbb{K} -Banachräume X, Y, Z heißt eine Abb. $\beta: X \times Y \rightarrow Z$ "bilinear" wenn sie \mathbb{K} -linear in beiden Argumenten ist.
 - β heißt "beschränkt" wenn $\exists c \in \mathbb{R} \forall (x, y) \in X \times Y$:

$$\|\beta(x, y)\| \leq c \|x\| \cdot \|y\|$$

Beispiele: sind das "Kreuzprodukt" $\begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ a_3 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_2 b_3 - a_3 b_2 \\ a_3 b_1 - a_1 b_3 \\ a_1 b_2 - a_2 b_1 \end{pmatrix}$
 & das Skalarprodukt $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$

Lemma: Jede beschränkte, bilineare Abb. $\beta: X \times Y \rightarrow Z$ ist diff. bar in $X \times Y$ und es gilt mit $\|(x, y)\| := \max\{\|x\|, \|y\|\}$

$$\beta'(x, y): (s, t) \mapsto \beta(x, t) + \beta(s, y)$$

Beweis: $\beta(x+s, y+t) - \beta(x, y) - (\beta(x, t) + \beta(s, y)) = \beta(s, t)$

und damit
$$\frac{\|\beta(s, t)\|}{\|(s, t)\|} \leq c \frac{\|s\| \cdot \|t\|}{\max\{\|s\|, \|t\|\}} \rightarrow 0 \quad \checkmark$$

□

Satz: (Produktregel) Sind $f, g: U \subseteq X \rightarrow Y$ in der offenen Menge U diff. bar und ist $\beta: Y \times Y \rightarrow Z$ bilinear u. beschränkt, dann ist auch $h: U \subseteq X \rightarrow Z, x \mapsto \beta(f(x), g(x))$ in U diff. bar und es gilt für $x_0 \in U$:

$$h'(x_0): x \mapsto \beta(f'(x_0)x, g(x_0)) + \beta(f(x_0), g'(x_0)x)$$

Beweis: Anwendung der Kettenregel auf $h = \beta \circ \alpha$ mit $\alpha: U \rightarrow Y \times Y, x \mapsto (f(x), g(x))$ liefert:

$$\begin{aligned} h'(x_0) &= (\beta \circ \alpha)'(x_0) = \beta'(\alpha(x_0)) \alpha'(x_0) \\ &= \beta'(f(x_0), g(x_0)) (f'(x_0), g'(x_0)) \end{aligned}$$

□

Bsp.: Für das Vektorprodukt diff. barer Abb. $f, g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^3$ gilt

$$(f \times g)' = f' \times g + f \times g'$$