

II.2. Rechenregeln

Satz (Linearität der Ableitung):

Sei $U \subseteq X$ offen und $f, g: U \rightarrow Y$ bei $x_0 \in U$ diff. bar, dann gilt:

(i) $(f+g)'(x_0) = f'(x_0) + g'(x_0)$

(ii) $\forall c \in \mathbb{R}: (cf)'(x_0) = cf'(x_0)$

Beweis: (i) $\| (f+g)(x_0+\Delta) - (f+g)(x_0) - (f'(x_0) + g'(x_0))\Delta \| / \|\Delta\|$
 $\leq \| f(x_0+\Delta) - f(x_0) - f'(x_0)\Delta \| / \|\Delta\|$
 $+ \| g(x_0+\Delta) - g(x_0) - g'(x_0)\Delta \| / \|\Delta\| \rightarrow 0$

(ii) folgt ebenfalls sofort aus der Def. □

Satz (Kettenregel): Seien X, Y, Z Banachräume & $f: U \subseteq X \rightarrow Y, g: V \subseteq Y \rightarrow Z$

wobei U, V offen sind. Ist f diff. bar bei $x \in U$ und g diff. bar bei $y := f(x) \in V$, dann gilt:

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

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

$g(y+\Delta') = g(y) + g'(y)\Delta' + s(\Delta')$ ebenfalls mit $s(\Delta') = o(\|\Delta'\|)$.

mit $\Delta' := f'(x)\Delta + r(\Delta)$ und $h(\Delta) := g'(y)r(\Delta) + s(\Delta')$ gilt:

$(g \circ f)(x+\Delta) = g(y) + g'(y)f'(x)\Delta + h(\Delta)$.

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

dies folgt aus $\frac{\|h(\Delta)\|}{\|\Delta\|} \leq \|g'(y)\| \frac{\|r(\Delta)\|}{\|\Delta\|} + \frac{\|s(\Delta')\|}{\|\Delta'\|} \frac{\|\Delta'\|}{\|\Delta\|}$
 $\leq \underbrace{\|g'(y)\|}_{< \infty} \underbrace{\frac{\|r(\Delta)\|}{\|\Delta\|}}_{\rightarrow 0} + \underbrace{\frac{\|s(\Delta')\|}{\|\Delta'\|}}_{\rightarrow 0} \left(\underbrace{\|f'(x)\|}_{< \infty} + \underbrace{\frac{\|r(\Delta)\|}{\|\Delta\|}}_{\rightarrow 0} \right)$

□

Def.: • Für Banachräume X, Y, Z heißt eine Abb. $\beta: X \times Y \rightarrow Z$

„bilinear“ wenn sie 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: • „Kreuzprodukt“ $\mathbb{R}^3 \times \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$: $a \times b = \begin{pmatrix} a_2 b_3 - a_3 b_2 \\ a_3 b_1 - a_1 b_3 \\ a_1 b_2 - a_2 b_1 \end{pmatrix}$

• Skalarprodukt $\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$: $\langle a, b \rangle = \sum_{i=1}^n a_i b_i$

Lemma: Sei $\beta: X \times Y \rightarrow Z$ eine beschränkte, bilineare Abb. & $\|(x, y)\| := \max\{\|x\|, \|y\|\}$.

β ist diff. bar auf ganz $X \times Y$ und es gilt

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

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

$$\text{und dafür gilt } \frac{\|\beta(s, t)\|}{\|(s, t)\|} \leq \frac{c \|s\| \cdot \|t\|}{\max\{\|s\|, \|t\|\}} \rightarrow 0 \quad \square$$

Satz (Produktregel): Sind $f, g: U \rightarrow Y$ in der offenen Menge $U \subseteq X$ diff. bar

und ist $\beta: Y \times Y \rightarrow Z$ bilinear & beschränkt, dann ist auch

$h: U \rightarrow Z$, $x \mapsto \beta(f(x), g(x))$ in U diff. bar und es gilt $\forall x_0 \in U$:

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

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

$$\text{liefert: } h'(x_0) = (\beta \circ \alpha)'(x_0) = \beta'(\alpha(x_0)) \circ \alpha'(x_0)$$

$$= \beta'(f(x_0), g(x_0))(f'(x_0), g'(x_0))$$

Die Behauptung folgt dann aus dem vorangehenden Lemma.

□

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

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

II.3. Richtungsableitungen & partielle Ableitungen

Satz: Sei $U \subseteq X$ offen und $f: U \rightarrow Y$ diff. bar bei $x \in U$. Für gegebenes $v \in X$ gilt dann für die Funktion $\mathbb{R} \ni t \mapsto f(x+tv)$:

$$\left. \frac{d}{dt} f(x+tv) \right|_{t=0} = f'(x)v$$

Def.: Dies nennt man „Richtungsabl.“ von f bei x in Richtung v und wir schreiben $\partial_v f(x) := \left. \frac{d}{dt} f(x+tv) \right|_{t=0}$

Beweis: Es gilt $f(x+tv) = f(x) + f'(x)tv + o(\|tv\|)$ und damit

$$f'(x)v = \underbrace{\frac{1}{t} (f(x+tv) - f(x))}_{\downarrow \left. \frac{d}{dt} f(x+tv) \right|_{t=0}} + \underbrace{\frac{o(\|tv\|)}{t}}_{\downarrow 0 \text{ im Limes } t \rightarrow 0} \quad \square$$

Def.: Ist $U \subseteq \mathbb{R}^n$ offen und $f: U \rightarrow Y$, $x \mapsto f(x) = f(x_1, \dots, x_n)$.

Existiert der Grenzwert $\lim_{\Delta \rightarrow 0} \frac{1}{\Delta} (f(x_1, \dots, x_i + \Delta, \dots, x_n) - f(x)) =: \frac{\partial f}{\partial x_i}(x)$

so heißt dieser „partielle Ableitung“ von f nach der Variablen x_i bei x .

Bemerkungen: • Ist $\{e_i \in \mathbb{R}^n\}_{i=1}^n$ ONB und $\kappa = \sum_{i=1}^n x_i e_i$, dann ist

$$\partial_{e_i} f(x) = \frac{\partial f}{\partial x_i}(x) =: \partial_i f(x) \text{ die Richtungsabl. bei } x \text{ in Richtung } e_i.$$

• Die partielle Abl. ist die Abl. der Funktion

$$x_i \mapsto f(x_1, \dots, x_n) \text{ für feste } x_j \text{ } j \neq i.$$

• Wenn f diff. bar ist, dann existieren alle Richtungsableitungen.

Bsp.: $f: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$, $f(x, y) = x^3 y^2 + x$

$$\frac{\partial f}{\partial x}(x, y) = 3x^2 y^2 + 1, \quad \frac{\partial f}{\partial y}(x, y) = 2x^3 y$$

Korollar: Ist $U \subseteq \mathbb{R}^n$ offen und $f: U \rightarrow \mathbb{R}^m$, $x \mapsto (f_1(x), \dots, f_m(x))$ in U diff. bar, dann gilt:

$$\forall v \in \mathbb{R}^n: f'(x_0)v = \underbrace{\begin{pmatrix} \partial_1 f_1(x_0) & \dots & \partial_n f_1(x_0) \\ \vdots & & \vdots \\ \partial_1 f_m(x_0) & \dots & \partial_n f_m(x_0) \end{pmatrix}}_m \underbrace{v}_{\leftarrow n \rightarrow} =: J_f(x_0)v$$

Beweis: Mit $v = \sum_{i=1}^n v_i e_i$ erhalten wir

$$\begin{aligned} f'(x_0)v &= \sum_{i=1}^n f'(x_0)e_i v_i = \sum_{i=1}^n \partial_i f(x_0) v_i \\ &= \sum_{i=1}^n \begin{pmatrix} \partial_i f_1(x_0) \\ \vdots \\ \partial_i f_m(x_0) \end{pmatrix} v_i = J_f(x_0) \begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix} \quad \square \end{aligned}$$

Bemerkungen: • Die Kettenregel führt auf das Produkt der Jacobimatrizen, d.h. $J_{g \circ f}(x) = J_g(y) \cdot J_f(x)$ mit $y = f(x)$.

• In der Physik schreibt man dafür oft " $\frac{\partial f_i}{\partial x_j} = \sum_k \frac{\partial f_i}{\partial g_k} \frac{\partial g_k}{\partial x_j}$ "

• Ein wichtiger Spezialfall ist: $\mathbb{R} \ni t \mapsto x(t) \in \mathbb{R}^n$, $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$

$$\frac{d}{dt} f(x_1(t), \dots, x_n(t)) = \sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i}(x(t)) \dot{x}_i(t)$$