


Hausdorffmaß - und- Dimension0. Vorbemerkungen

- (i) Im Vortrag seien  $(X, d_x), (Y, d_y)$  beliebige metrische Räume.
- (ii) Für  $A \subseteq X$  definiere  $|A| = \sup \{d_x(x, y) \mid x, y \in A\}$  als den Durchmesser von  $A$  und nenne  $(U_i)_{i \in \mathcal{N}} \subseteq X$   $\delta$ -Überdeckung von  $A$ , wenn  $\bigcup_{i \in \mathcal{N}} U_i \supseteq A$ ,  $|U_i| \leq \delta$  für alle  $i \in \mathcal{N}$ .
- (iii) Konstruktion der Cantormenge  $C$ : Sei  $U_0 = \emptyset, U_1 = (\frac{1}{3}, \frac{2}{3})$ ,  
 $U_{i+1} = \{x, \frac{x}{3}, \frac{2x}{3} \mid x \in U_i\}$  für  $i \geq 1$ . Setze dann  $C_i = [0, 1] \setminus U_i$  und  
 $C = \bigcap_{i \in \mathbb{N}} C_i$ .  $C_i$  besteht dann offenbar aus  $2^i$  disjunkten abgeschlossenen Intervallen der Länge  $3^{-i}$ .
- 
- (iv) Besicovitch-Covering-Theorem:  
 Sei  $A \subseteq \mathbb{R}^n$  mit  $H^n(A) < \infty$ ,  $\mathcal{F}$  eine Ansammlung nicht-trivialer abgeschlossener Bälle, sodass  $\inf \{r \mid B_r(a) \in \mathcal{F}\} = 0$  für alle  $a \in A$ .  
 Dann existiert eine abzählbare Teilmenge  $E$  disjunkter Bälle von  $\mathcal{F}$ , sodass  $H^n(A \setminus \bigcup E) = 0$ .

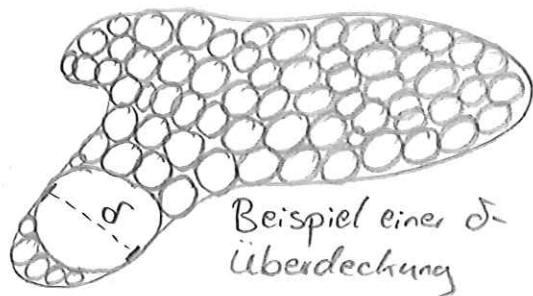
1. Definition des Hausdorffmaßes

Für  $A \subseteq X$ ,  $s \geq 0$ ,  $\delta > 0$  definiere  $H_\delta^s(A) = \inf \left\{ \sum_{i \in \mathcal{N}} \alpha_s \left( \frac{|U_i|}{2} \right)^s \mid (U_i)_{i \in \mathcal{N}} \text{ ist eine } \delta\text{-Überdeckung von } A \right\}$ ,  
 wobei  $\alpha_s = \frac{\pi^{s/2}}{\Gamma(\frac{s}{2} + 1)}$   $\alpha_s$  approximiert das Volumen des  $s$ -dim. Balles mit Radius 1. Da für  $\delta < \rho$   $H_\delta^s(A) \geq H_\rho^s(A)$  gilt, existiert  $\lim_{\delta \rightarrow 0} H_\delta^s(A) =: H^s(A) \in [0, \infty]$  und wir nennen den Grenzwert das  $s$ -dim. Hausdorffmaß von  $A$ .

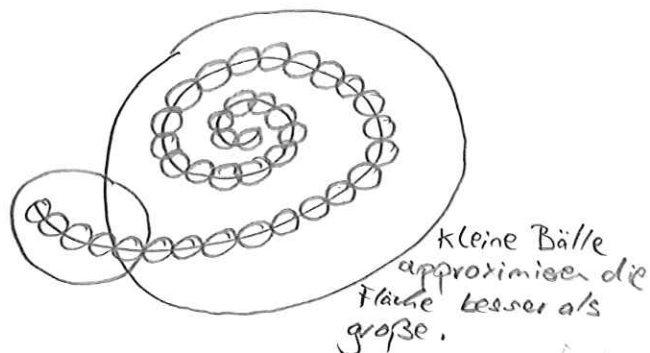
Satz Für  $s \geq 0$  ist  $H^s: \mathcal{P}(X) \rightarrow [0, \infty]$  ein äußeres Maß, d.h.

$$H^s(\emptyset) = 0, A \subseteq B \Rightarrow H^s(A) \leq H^s(B), H^s\left(\bigcup_{i \in \mathcal{N}} A_i\right) \leq \sum_{i \in \mathcal{N}} H^s(A_i) \quad \square$$

(a)



(b)



## 2. Eigenschaften des Hausdorffmaßes

### Lemma (Hölder Eigenschaft)

Sei  $A \subseteq X$  und  $f: A \rightarrow Y$  eine Abbildung, sodass für alle  $x, y \in A$  gilt:  $d_Y(f(x), f(y)) \leq c \cdot d_X(x, y)^\beta$  für konstanten  $c, \beta > 0$ . Dann gilt

$$H^{s/\beta}(f(A)) \leq d_{c,s,\beta} \cdot H^s(A) \text{ für alle } s \geq 0, \text{ wobei } d_{c,s,\beta} := \frac{\alpha_{s/\beta}}{\alpha_s} 2^{s-s/\beta} c^{s/\beta}.$$

Bem Für Lipschitz-stetige Abb. gilt  $H^s(f(A)) \leq c^s H^s(A)$ .

Beweis Sei  $\varepsilon > 0$  beliebig,  $(U_i)_{i \in \mathbb{N}}$  eine  $\delta$ -Überdeckung von  $A$ , sodass

$$\begin{aligned} H_\delta^s(A) + \varepsilon &\geq \sum_{i \in \mathbb{N}} \alpha_s \left(\frac{|U_i|}{2}\right)^s. \text{ Dann ist, da } |f(A \cap U_i)| \leq c \cdot |A \cap U_i|^\beta \\ &\leq c |U_i|^\beta \leq c \delta^\beta, (f(A \cap U_i))_{i \in \mathbb{N}} \text{ eine } c \delta^\beta\text{-Überdeckung von } f(A) \\ \text{und es gilt } H_{c \delta^\beta}^{s/\beta}(f(A)) &\leq \sum_{i \in \mathbb{N}} \alpha_{s/\beta} \left(\frac{|f(A \cap U_i)|}{2}\right)^{s/\beta} \leq \alpha_{s/\beta} \frac{1}{2^{s/\beta}} \sum_{i \in \mathbb{N}} |f(A \cap U_i)|^{s/\beta} \\ &\leq \frac{\alpha_{s/\beta}}{\alpha_s} \frac{2^s}{2^{s/\beta}} c^{s/\beta} \sum_{i \in \mathbb{N}} \alpha_s \frac{|U_i|^s}{2^s} \leq d_{c,s,\beta} (H_\delta^s(A) + \varepsilon). \text{ Für } \delta \rightarrow 0 \text{ folgt} \\ H^{s/\beta}(f(A)) &\leq d_{c,s,\beta} (H^s(A) + \varepsilon) \text{ und die Beh., da } \varepsilon > 0 \text{ beliebig war.} \end{aligned}$$

### Korollar (Skalierungseigenschaft)

Sei  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  def. durch  $x \mapsto \lambda x$  für ein  $\lambda > 0$ .

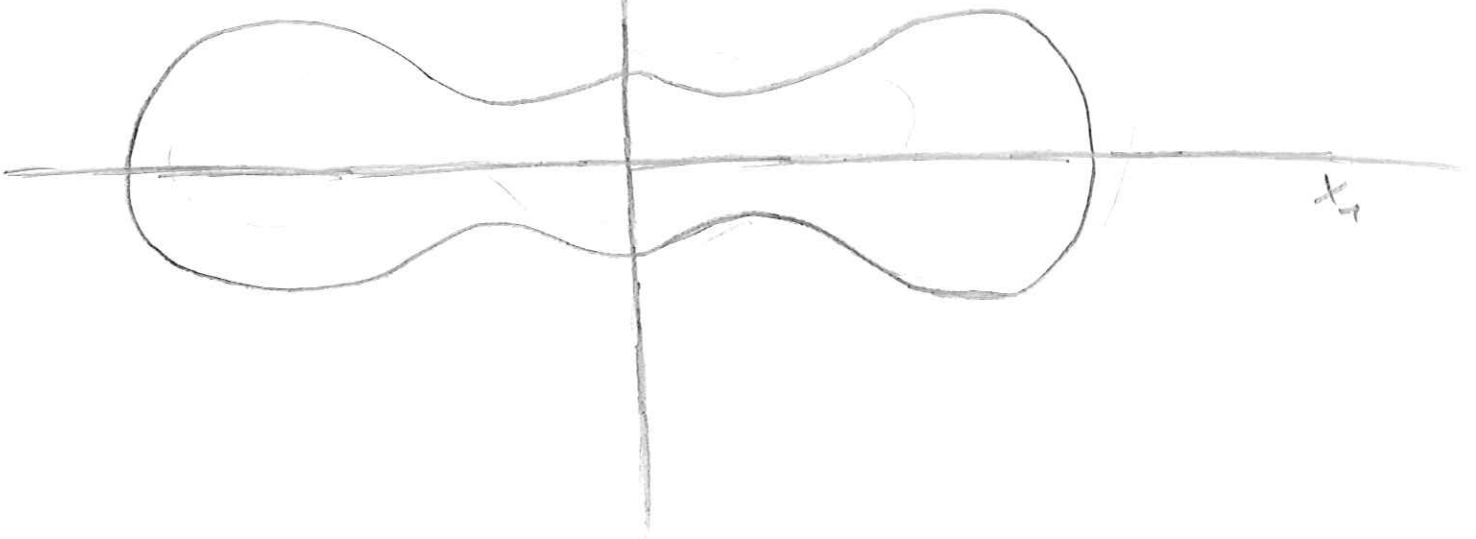
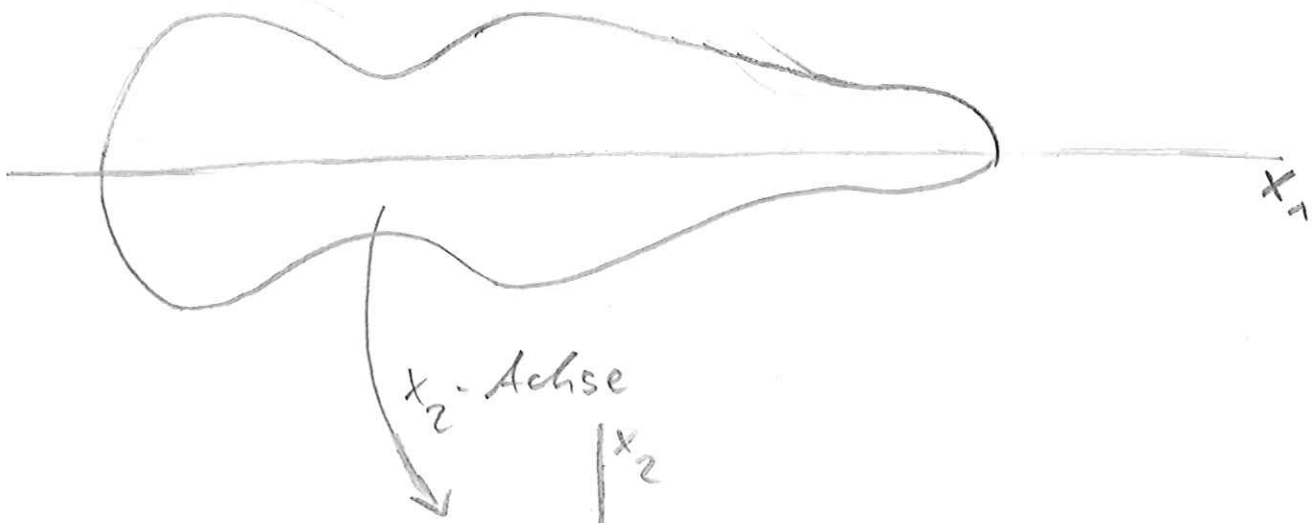
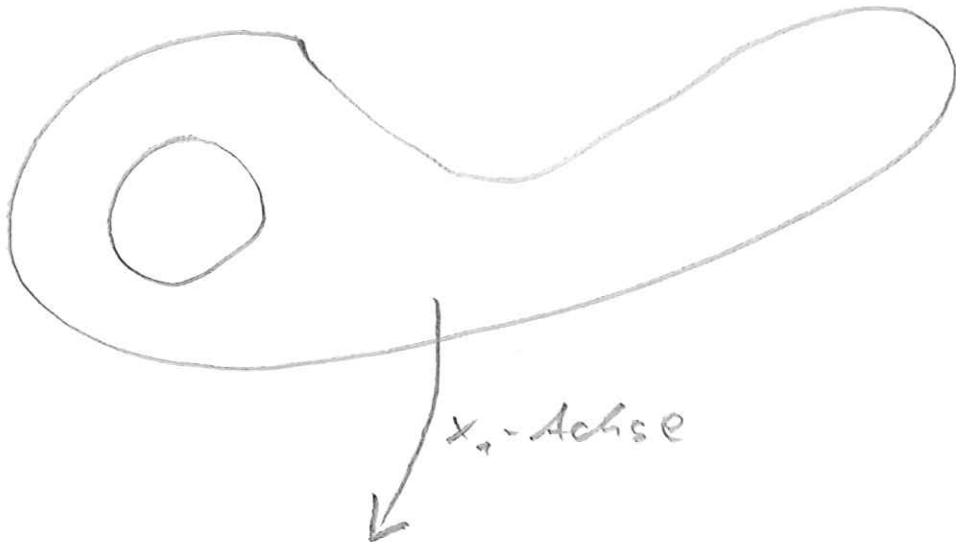
Dann gilt für  $A \subseteq \mathbb{R}^n$ :  $H^s(f(A)) = \lambda^s H^s(A)$ .

## 3. Theorem Für $A \subseteq \mathbb{R}^n$ Lebesgue-messbar gilt $H^n(A) = \mathcal{L}^n(A)$

Beweis  $\Leftarrow$  sei  $A$  beschränkt.

1. Schritt:  $H^n \geq \mathcal{L}^n$ : Wir zeigen, dass  $\mathcal{L}^n(A) \leq \alpha_n \left(\frac{|A|}{2}\right)^n$  gilt. Daraus folgt  $\mathcal{L}^n(A) \leq H^n(A)$  direkt. Zunächst transformieren wir  $A \rightsquigarrow A^s$  mit der sogenannten Steiner-symmetrisation bzgl. jeder Koordinatenachse. Es lässt sich leicht  $\mathcal{L}^n(A) = \mathcal{L}^n(A^s)$ ,  $|A| \geq |A^s|$  und  $A^s \subseteq B_{|A|}^n(0)$  zeigen. Also gilt  $\mathcal{L}^n(A) = \mathcal{L}^n(A^s) \leq \alpha_n \left(\frac{|A|}{2}\right)^n$ .

Grafik zur Steiner-Symmetrizierung



2. Schritt:  $H^n \leq \mathcal{L}^n$ :  $\exists A = B_1(0)$ , da sich jede messbare Menge als Vereinigung von Bällen darstellen lässt. Offenbar gilt  $H^n(B_1(0)) < \infty$ . Sei  $\varepsilon > 0$  beliebig. Wähle  $\delta > 0$  so, dass  $H^n(A) \leq H_\delta^n(A) + \varepsilon$ . Benutze das Überdeckungstheorem für:  $\mathcal{G} = \{ \overline{B_\delta(c)} \mid c \in A, \delta \leq \delta, \overline{B_\delta(c)} \subseteq A \}$ . Es gibt also  $G \subseteq \mathcal{G}$  mit paarweise disjunkten Bällen, sodass für  $B := \cup G$  gilt:  $H^n(A \setminus B) = 0$ . Sei nun  $G'$  eine Überdeckung von  $A \setminus B$  von Bällen mit Durchmesser  $\leq \delta$ , sodass gilt  $\sum_{S \in G'} \alpha_n \left( \frac{|S|}{2} \right)^n \leq \varepsilon$ . Dann überdeckt  $G \cup G'$   $A$  und es gilt  $H^n(A) \leq H_\delta^n(A) + \varepsilon \leq \sum_{S \in G \cup G'} \alpha_n \left( \frac{|S|}{2} \right)^n + \varepsilon \leq \sum_{S \in G} \alpha_n \left( \frac{|S|}{2} \right)^n + \sum_{S \in G'} \alpha_n \left( \frac{|S|}{2} \right)^n + \varepsilon \leq \sum_{S \in G} \mathcal{L}^n(S) + 2\varepsilon \leq \mathcal{L}^n(A) + 2\varepsilon$ . Da  $\varepsilon > 0$  beliebig war, folgt die Behauptung. ■

#### 4. Die Hausdorff-Dimension

Lemma A Für  $0 \leq s$  und  $H^s(X) < \infty$ , gilt  $H^t(X) = 0$ .

Beweis Sei  $(U_i)_{i \in \mathbb{N}}$  eine  $\delta$ -Überdeckung von  $X$ . Dann gilt  $\sum |U_i|^t = \sum |U_i|^{t-s} |U_i|^s \leq \delta^{t-s} \sum |U_i|^s$ , also

$$H_\delta^t(X) \leq \delta^{t-s} \cdot \frac{\sum |U_i|^s}{\delta^s} \leq \frac{\sum |U_i|^s}{\delta^s} H_\delta^s(X) \text{ und für } \delta \rightarrow 0 \text{ die Beh.} \quad \blacksquare$$

Lemma B Für  $0 \leq s$  und  $H^s(X) < \infty$ , gilt  $H^s(X) = \infty$ . ■

Definition Für einen metrischen Raum  $X$  nennen wir  $\dim_H(X) = \inf \{ s \geq 0 \mid H^s(X) = 0 \} = \sup \{ s \geq 0 \mid H^s(X) = \infty \}$  die Hausdorffdimension von  $X$ .

Korollar (a) Sei  $A \subseteq X$  und  $f: A \rightarrow Y$  eine Abbildung, für die gilt:  $d_Y(f(x), f(y)) \leq c \cdot d_X(x, y)^\beta$  für alle  $x, y \in A$ , feste  $c, \beta > 0$ .

Dann gilt:  $\dim_H f(A) \leq \frac{1}{\beta} \dim_H(A)$

(b) Falls  $f$  bi-Lipschitz ist, gilt  $\dim_H f(A) = \dim_H A$ . ■

## 5. Bemerkungen und äquivalente Definitionen

(a) Sei  $M$  eine  $m$ -dim. Untermgt. des  $\mathbb{R}^n$ . Dann gilt  $\dim_{\mathbb{H}} M = m$  und  $H^m(M)$  entspricht der Oberfläche von  $M$ .

(b) Man kann auch bloß Überdeckungen durch Bälle fordern.

(c) Man „ — — — — — “ offene/abgeschlossene Mengen fordern.

(d) Bei kompakten Räumen genügt es endliche Überdeckungen zu betrachten.

(e) Für  $\tilde{H}^s(A) = \liminf_{\delta \rightarrow 0} \left\{ \sum_{i \in \mathcal{I}} |U_i|^s \mid (U_i)_{i \in \mathcal{I}} \text{ ist } \delta\text{-Überdeckung} \right\}$  gilt

$$\dim_{\mathbb{H}}(A) = \dim_{\mathbb{H}}(A)$$

## 6. Vergleich zur box-counting-dimension

Satz Für  $A \subseteq X$ ,  $A \neq \emptyset$ ,  $A$  beschränkt gilt  $\dim_{\mathbb{H}} A \leq \underline{\dim}_{\mathbb{B}} A \leq \overline{\dim}_{\mathbb{B}} A$

Beweis Sei  $s \geq 0$  so, dass  $1 < \tilde{H}^s(A) = \lim_{\delta \rightarrow 0} \tilde{H}_{\delta}^s(A)$ . Dann existiert  $\delta > 0$  klein genug, sodass  $1 < \tilde{H}_{\delta}^s(A)$ . Mit der Def von  $\tilde{H}_{\delta}^s$  folgt:

$\tilde{H}_{\delta}^s(A) \leq N_{\delta}^s(A) \cdot \delta^s$  (Für  $N_{\delta}^s(A)$  vgl. Vortrag 2). Damit folgt

$$0 < \log N_{\delta}^s(A) + s \log \delta \Leftrightarrow s \leq \frac{\log N_{\delta}^s(A)}{-\log \delta}, \text{ sodass } 1 \leq \lim_{\delta \rightarrow 0} \frac{\log N_{\delta}^s(A)}{-\log \delta}$$

Für alle  $s$  mit  $1 < \tilde{H}^s(A)$ , also  $\dim_{\mathbb{H}} A \leq \lim_{\delta \rightarrow 0} \frac{\log N_{\delta}^s(A)}{-\log \delta} = \underline{\dim}_{\mathbb{B}} A$  ▣

## 7. Die Hausdorffdimension der Cantormenge

Sei  $C$  die klassische Cantormenge.

Behauptung Es gilt  $\dim_{\mathbb{H}} C = \frac{\log 2}{\log 3}$  und  $\frac{1}{2} \leq H^{\frac{\log 2}{\log 3}}(C) \leq 1$ .

Heuristische Berechnung Schreibe  $C = C \cap [0, \frac{1}{3}] \cup C \cap [\frac{2}{3}, 1]$ .

$C_L$  und  $C_R$  sind geometrische Skalierungen von  $C$  mit  $\lambda = \frac{1}{3}$ .

Also gilt für alle  $s \geq 0$ :  $H^s(C) = H^s(C_L) + H^s(C_R) = \left(\frac{1}{3}\right)^s H^s(C) \cdot 2$ .

Heuristisch gesehen gilt für  $s_0 = \dim_{\mathbb{H}} C$   $0 < H^{s_0}(C) < \infty$ , somit

$$\text{gilt } 1 = 2 \left(\frac{1}{3}\right)^{s_0} \Rightarrow s_0 = \frac{\log 2}{\log 3}$$

Beweis Sei  $s_0 = \frac{\log 2}{\log 3}$ .

1. Schritt  $\tilde{H}^{s_0}(C) \leq 1$ :  $C_k$  ist eine Überdeckung von  $C$ . Es ist also  
 $\tilde{H}_{3^{-k}}^{s_0}(C) \leq (2^k 3^{-k})^{s_0} = 1$ , also  $\tilde{H}^{s_0}(C) = \lim_{k \rightarrow \infty} \tilde{H}_{3^{-k}}^{s_0}(C) \leq 1$ .

2. Schritt  $\tilde{H}^{s_0}(C) \geq \frac{1}{2}$ : Sei  $(U_i)_{i \in \mathbb{N}}$  eine beliebige Überdeckung von  $C$ .  
Wir wollen  $\sum_{i \in \mathbb{N}} |U_i|^{s_0} \geq \frac{1}{2} = 3^{-s_0}$  zeigen. O.B.d.A. dürfen wir uns auf endliche Überdeckungen von abgeschlossenen Intervallen dürfen, die in  $[0, 1]$  enthalten sind ( $C$  ist kompakt).  
Sei also  $(U_i)_{i=1, \dots, n}$  solch eine.

Wähle zu jedem  $i \in \{1, \dots, n\}$   $k_i \in \mathbb{N}$  so, dass  $3^{-(k_i+1)} \leq |U_i| < 3^{-k_i}$ . Dann schneidet  $U_i$  höchstens ein Intervall der Länge  $3^{-k_i}$  von  $C_{k_i}$ . Weiter gilt für  $j \geq k_i$ , dass  $U_i$  höchstens  $2^{j-k_i} \leq 2^j 3^{-s_0 k_i} \leq 2^j 3^{s_0} |U_i|^{s_0}$  Intervalle der Länge  $3^{-j}$  von  $C_j$  schneidet. Wähle nun  $j$  so groß, dass  $3^{-(j+1)} \leq |U_i|$  für alle  $i \in \{1, \dots, n\}$  gilt. Da  $(U_i)_{i=1, \dots, n}$  alle  $2^j$  Intervalle von  $C_j$  schneiden muss, gilt  
 $2^j \leq \sum_{i=1}^n 2^j 3^{s_0} |U_i|^{s_0} \Leftrightarrow \sum_{i=1}^n |U_i|^{s_0} \geq 3^{-s_0}$ .

Bemerkung Man kann zeigen, dass  $\tilde{H}^{s_0}(C) = 1$ , also  
 $H^{s_0}(C) = \frac{\alpha_{s_0}}{2^{s_0}}$  gilt.

