

## 1.2 Triangulierung

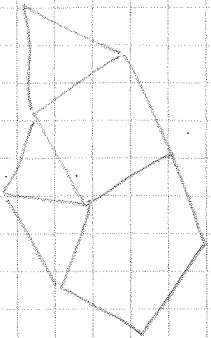
Zur FH-Fall ist  $V_k \subset \mathbb{F}(\mathbb{R}^d, K)$

$\leftarrow$  Faltung  $S_{n-1} \rightarrow K$

$\downarrow$   
 $\emptyset \neq S_{n-1} \subset \mathbb{R}^d$

$\swarrow$  aufgespart durch endlich viele einfache Gebilde

"einfachste" Gebilde sind konvexe Polytope



Definition 1.10 Seien  $d \in \mathbb{N}$  und  $0 \leq k \leq d$

Wir nennen eine Punkte von  $\mathbb{R}^d$  auch 0-Polytope in  $\mathbb{R}^d$ .

Für  $1 \leq k < d$  ist ein  $k$ -Polytop in  $\mathbb{R}^d$  das Bild eines

$k$ -Polytops in  $\mathbb{R}^k$  unter einer injektiven affinen Abbildung

von  $\mathbb{R}^k$  nach  $\mathbb{R}^d$ . Schlüsselbegriff ist ein  $d$ -Polytop in  $\mathbb{R}^d$  eine

beschränkte, offene, konvexe ... nicht-leere Teilmenge von  $\mathbb{R}^d$ ,

deren Rand eine endlich disjunkte Vereinigung von  $k$ -Polytopen (sog. Randpolytopen)

in  $\mathbb{R}^d$  ist mit  $k < d$ . Wir nennen  $\dim(P) = k$  die Dimension von  $P$ .

Beispiel  $P = d$  die Einheitskugel  $S^d$  in  $\mathbb{R}^{d+1}$ .

Beispiele:

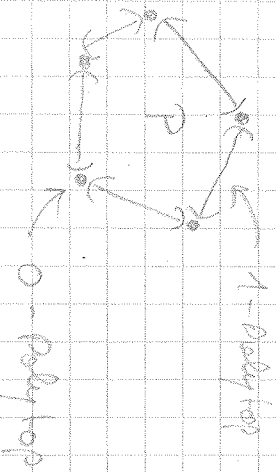
• 1-Polytope in  $\mathbb{R}^1$  sind genau die Intervalle  $(a, b)$  mit  $a < b \in \mathbb{R}$

• 1-Polytope in  $\mathbb{R}^d$  sind die Strecken  $\{x + \lambda(y-x) \mid \lambda \in (0, 1)\}$   $x, y \in \mathbb{R}^d$   $x \neq y$

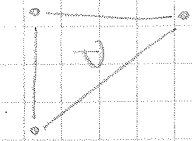
modale  $\mathbb{R}^d \mapsto x + \lambda z \mid x \in \mathbb{R}^d, z \in \mathbb{R}^d \setminus \{0\}$  sind die injektiven, affinen Abbildungen von  $\mathbb{R}^1$  nach  $\mathbb{R}^d$

• 2-Polytope in  $\mathbb{R}^2$  heißen 'polygonaler' Rand.

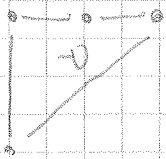
(Rand besteht aus Strecken und Punkten)



Die Randpolytope zu  $P$  sind nicht eindeutig!



oder



oder

...

Aber man kann eine eindeutige, kleinstmögliche Tour von Randpolytope zu Randpolytope angeben

# Definition 1.1.c

Sei  $P$  ein  $d$ -Polytop in  $\mathbb{R}^d$ . Die  $d$ -undhöhere gitterordnete Menge

von Randpolytopen wird mit  $\rho(P)$  bezeichnet. Bei  $0$ -Polytopen setzt man  $\rho(P) = \emptyset$ .

Ist  $P$  ein  $k$ -Polytop in  $\mathbb{R}^d$  mit  $0 < k < d$  dann ist  $\rho(P) := A(\rho(Q))$

wobei  $(Q, A)$  eine Darstellung von  $P$  ist. Dabei verstehen wir unter  $* \rightarrow$

Die Menge  $\mathcal{S}(P) = \{P\} \cup \rho(P)$  wird Zerlegung von  $\bar{P}$  genannt  $\downarrow$

Bemerkung:  $A(\rho(Q))$  ist unabhängig von der Wahl der Darstellung

Bemerkung:  $P = \text{ch}\{x \in \mathbb{R}^d \mid x \in \rho(P)\}$

konvexe Hülle einer Teilmenge  $A$  eines Vektorraums:

$$\text{ch}(A) = \left\{ \sum_{i=1}^n \lambda_i a_i \mid n \in \mathbb{N}, \lambda_i \geq 0, \sum_{i=1}^n \lambda_i = 1, a_i \in A \right\}$$

\* die Darstellung eines  $k$ -Polytops  $P$  in  $\mathbb{R}^d$  mit  $0 < k < d$  ein Paar  $(Q, A)$

bestehend aus einem  $k$ -Polytop  $Q$  in  $\mathbb{R}^k$  und einer injektiven affinen Abbildung  $A: \mathbb{R}^k \rightarrow \mathbb{R}^d$

mit  $A(Q) = P$

Definition 11.1 Eine endliche Menge  $T$  von paarweise disjunkten Polytopen in  $\mathbb{R}^d$  heißt

**zulässige Triangulierung** wenn jedes Polytop in  $T$  entweder eine

Dimension  $\dim T = \max \dim P$  hat oder ein Randpolytop eines  $\dim T$ -Polytops ist d.h.

$$\forall P \in T : \dim P \neq \dim T \Rightarrow \exists Q \in T : \dim Q = \dim T \wedge P \in \rho(Q)$$

Beispiele  $T = \emptyset \quad \dim T = -\infty$

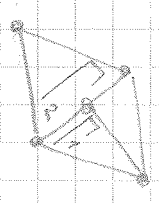
$$P \text{ Polytop} : T = \{P\} \quad \dim T = \dim P$$

$$T = \rho(P) \quad \dim T = \dim P - 1 \quad \text{falls } \dim P \geq 1$$



$\dim T = 2$  zulässig ✓

$k$	2	1	0
$\dim_T^{-1}(k)$	4	10	3



$T$  nicht zulässig  
dann  $\Gamma_1, \Gamma_2 \in T$

$$\Gamma_1 \cap \Gamma_2 \neq \emptyset \quad \text{wobei } \Gamma_1 \not\subseteq \Gamma_2$$

Speziellweise "hängender Knoten"

Definition 1.1e Sei  $T$  eine zulässige Triangulierung.

Die höchstdimensionalen Polytope werden Zellen genannt

$$\text{cell}(T) = \dim T^{-1}(\dim T)$$

Jedes Polytop stammt von bestimmten Zellen her:

$$\text{part} : T \rightarrow \text{Part}(T)$$

$$P \mapsto \{Q \in \text{cell}(T) \mid Q \in T(P)\}$$

Der Abschluss der höchstwertigen Menge ist

$$\overline{\Sigma}(T) := \bigcup T$$

Der Rand der Triangulierung ist definiert durch

$$\partial T = \bigcup_{Q \in T} T(Q) \quad \text{wobei}$$

was wieder eine Triangulierung ist (zu bezeichnen)

die höchstwertige Menge ist definiert durch

$$\Omega(T) = \overline{\Sigma}(T) \setminus \overline{\Sigma}(\partial T)$$

$$A = \{Q \in T \mid \dim Q = \dim T - 1, |\text{part}(Q)| = 1\}$$

Definition 11.8 Zwei Polytope  $P, S$  heißen äquivalent  $P \sim S$ , wenn eine Darstellung  $(Q, A)$  von  $P$  und  $(Q, B)$  von  $S$  existiert. Die  
 Classenenthebung  $\{ [P] \} = \{ Q \in T \mid \exists P \in T \mid P \sim Q \}$   
 heißt Polytopbasis der Triangulierung.

Zu jedem Basiswert  $g \in T$  kann man sich ein  $\dim P$ -Polytop  $B_g \in \mathbb{R}^d$  als Repräsentation wählen (Repräsentpolytop)

Die Polytopbasis kann dann mit einer Menge  $B = \{ B_1, \dots, B_n \}$  identifiziert werden.

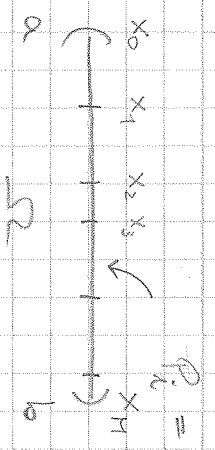
Zu jedem  $P \in T$  existiert genau ein  $B_i \in B$  mit  $P \sim B_i$

Basiswert:  $\text{bas}(P) = B_i$

Dann existiert auch eine Abbildung  $\text{off}(P)$  so dass  $P = \text{off}(P)(\text{bas}(P))$ .

$B \in \mathcal{B}$  mit  $\dim B = \dim T$  wird auch Repräsentable genannt

Beispiele: 1D



$$P_i = F_i(T_{ref})$$

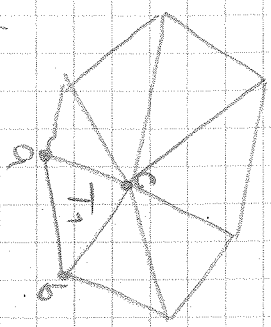
$$F_i(s) = x_{i-1} + s(x_i - x_{i-1})$$

$T_{ref} = (0, 1)$  ← Repäsentant des Basis-1-Polytops

← Repäsentant des Basis-0-Polytops

2D

Dreiecksgitter

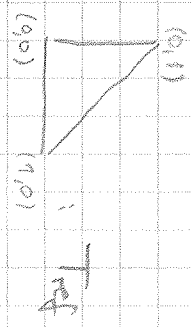


Repräsentanten der Basispolytope

{0}

{0, 1}

Simplex(2)



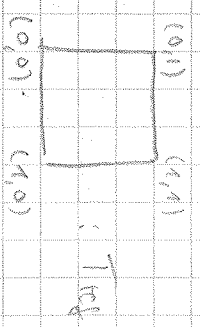
$$F_1 = F_2(T_{ref}) \quad \text{mit } F_1(s) = a + (b-a-c-a)s$$

Repräsentanten

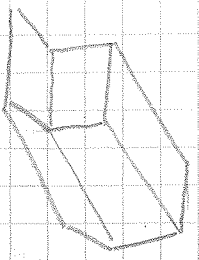
{0}

{0, 1}

Cube(2)



Parallelogramm-gitter





### 1.3 Funktionenräume

Sei  $T$  Triangulierung mit  $\dim T = d$ , jedem  $T_j, \dots, T_M$  wird triangulierter Menge  $\Omega \subset \mathbb{R}^d$  mit  
 adjacenten  $F_j: \mathcal{F}(T_j, K) \rightarrow \mathcal{F}(\Omega, K)$  Fortsetzungsoperatoren

durch  $(F_j f)(x) = \begin{cases} f(x) & x \in \Omega \cap T_j \\ 0 & x \in \Omega \setminus T_j \end{cases}$

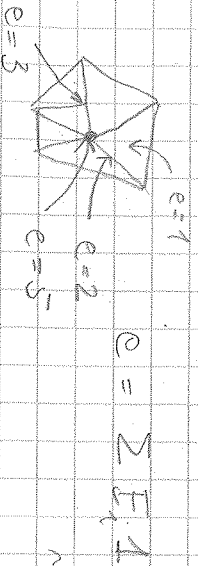
Sind  $\Pi_j \in \mathcal{F}(T_j, K)$  Unterräume,

dann können sich stückweise Funktionen konstruieren durch

$$f := \sum_{j=1}^M E_j f_j \quad / \quad \sum_{j=1}^M E_j 1 \in \mathcal{F}(\Omega, K)$$

Lemma 1.2. Sei  $T$  eine Triangulierung, dann ist  $\sum_{j=1}^M E_j 1 \geq 1$  auf  $\Omega$

Beweis. Sei  $x \in \Omega \Rightarrow \cup T_j = \Omega$ . Dann gibt es  $x_0$  mit  $x \in T_{x_0}$  also  $(E_{x_0} 1)(x) = 1$   $\square$



$\Rightarrow$  auf den Knoten sind die Funktionenwerte von  $f$  die arithmetischen Mittel der beteiligten Funktionen  $f_j$

Definition 1.3

Das Paar  $(T, \Pi)$  heißt Triangulierung mit Funktionensystem, wenn

$T = (T_1, \dots, T_n)$  eine Triangulierung ist und  $\Pi = (\Pi_1, \dots, \Pi_n)$

wobei  $\Pi_j \in C^0(\bar{T}_j, K)$  endlich dimensionale Teilräume sind.

Der Raum aller  $(T, \Pi)$  Funktionen  $f = \sum E_j p_j / \sum E_j 1$  wird mit  $V(T, \Pi)$  bezeichnet.

Lemma 1.4 Sei  $(T, \Pi)$  Triangulierung mit Funktionensystem.

Dann ist  $\dim V(T, \Pi) = \sum_{j=1}^n \dim \Pi_j$

Beweis: Jede  $\varphi_j$ ,  $\varphi_{jk}$  Basis von  $\Pi_j$   $\varphi_{jk} = \frac{1}{E_j} E_j \varphi_{jk}$  ist linear unabhängiges ES

mit  $e = \sum E_j 1$

$f \in V(T, \Pi) \quad f = \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^{m_j} \varphi_{jk} = \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^{m_j} \frac{1}{E_j} E_j \varphi_{jk} = \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^{m_j} \varphi_{jk} \Rightarrow \varphi_{jk} \in \text{ES}$

$\sum \lambda_{jk} \varphi_{jk} = 0 \Rightarrow \sum \lambda_{jk} \varphi_{jk} |_{T_j} = 0 \Rightarrow \sum \lambda_{jk} \varphi_{jk} |_{T_j} = 0 \Rightarrow \lambda_{jk} = 0$

Stetigkeit!



Wir sehen aus dem Beweis:

$f \in V(T, \Pi)$  eindeutig durch  $f|_{I_k}$   $k=1, \dots, M$  fortgesetzt

gilt auch für Basisfunktionen jedes Teilraums von  $V(T, \Pi)$

Fähigkeit der Basis eines Teilraums  $\text{span}\{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ :

zu Zeilennummer  $k$ , Angabe von  $I_k = \{i \mid \text{supp } \varphi_i \cap I_k \neq \emptyset\}$

sowie den lokalen Funktionen  $\eta_i \in \mathbb{T}_k$  mit  $\varphi_i|_{I_k} = \eta_i|_{I_k}$   $i \in I_k$

Wir werden mit Teilräumen

$$V(T, \Pi) \cap C^0(SL)$$

$$\text{oder } V(T, \Pi) \cap C^0(SL) \cap \{f \in V(T, \Pi) \mid f|_{I_k} = 0\} \text{ etc}$$

arbeiten