

10 Triangulierungen II

Simplexkomplex: Δ Menge von k -Simplexes /
 k -Zellen ($0 \leq k \leq n$) mit

- Seiten von Zellen sind in Δ
- Schnitte von Zellen sind Zellen.

$P \subseteq \mathbb{R}^n$, Δ ist Triangulierung von P
 $\Leftrightarrow \Delta$ ist Simplexkomplex, $P = \bigcup_{S \in \Delta} S$

S Simplex mit Ecken x_0, \dots, x_n

$\rightarrow x \in S$ hat Darstellung $x = \sum \lambda_i x_i$, $\sum \lambda_i = 1$, $\lambda_i \geq 0$

$x \mapsto (\lambda_0, \dots, \lambda_n)$ baryzentrische Koordinaten

$l(x) := \{i \mid \lambda_i > 0\}$

$\rightarrow x \in \text{conv}(x_i \mid i \in I) \Leftrightarrow l(x) \subseteq I$

S Simplex mit Ecken x_0, \dots, x_n

Δ Triangulierung von S mit Ecken V .

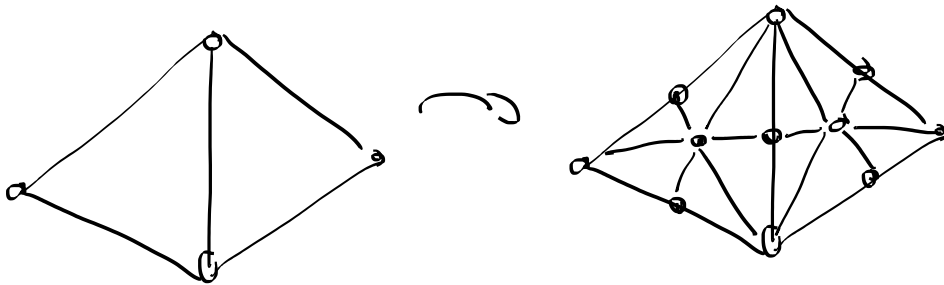
Speziesfestlegung: $c: V \rightarrow \{0, \dots, n\}$ mit $c(v) \in l(v)$

Regulierung: n -Zelle in Δ , in der alle Ecken verschärfte
 Fester haben

Spezieslemma Jede Speziesfestlegung hat eine umgekehrte
 Anzahl von Regulierungszellen.

Baryzentrische Unterteilung von Δ :

- neue Ecken in Schwerpunkt der Seiten
- Kante zwischen diesen Knoten verbindet Seiten



Wie wollen das Spernerlemma zum Beweis eines topologischen Resultats nutzen:

Satz (Brouwersches Fixpunktsatz)

$B^n := \{x \in \mathbb{R}^n \mid \|x\| \leq 1\}$ und $f: B^n \rightarrow B^n$ stetig
 Dann gibt es $x \in B^n$ mit $f(x) = x$.

B^n ist homöomorph zu n -Simplex

$$S = \text{conv}(e_0, \dots, e_n) \subseteq \mathbb{R}^{n+1}$$

→ können stattdessen $f: S \rightarrow S$ betrachten.

→ machen Widerspruchsbeweis

also: Annahme f hat keinen Fixpunkt

→ $T = T_0$ Triangulierung von S

T_1, T_2, \dots Folge von baryzentrischen Unterteilungen.

→ max des Kantenlängen in τ_m
gibt für $m \rightarrow \infty$ gegen 0

22-3

Warnung: Das gilt nicht für alle
Unterteilungen

→ definiere Abbildung von τ_m

$$c_m: V(\tau_m) \rightarrow \{0, \dots, m\}$$

$$c_m(x) = \min\{k \mid f(x)_k < x_k\}$$

das ist wohldefiniert, da

$$f(x) \neq x \text{ und } \sum x_i = \sum f(x)_i = 1$$

x in Seite von S .

→ $x \in \text{conv}(e_i \mid i \in I)$ für ein I

$$\Leftrightarrow x = \sum \lambda_j e_j \text{ und } \lambda_i = 0 \text{ für } i \notin I$$

$$\Rightarrow c_m(x) \in I$$

$$\Rightarrow c_m(x) \in \{c_m(e_i) \mid i \in I\}$$

$$\text{insbesondere: } c_m(e_i) = i$$

→ c_m ist Sperrabbildung von τ_m für alle $m \geq 0$

→ jedes τ_m enthält eine reguläre Ecke R_m

Setze: $x_{j_m} :=$ Ecke von R_m mit Seite j

S kompakt $\Rightarrow x^{j_n} \rightarrow x^* \in S$

(ggf. nach Teilfolge)

Konvergenz $\rightarrow 0 \Rightarrow x^{j^*} = x^{l^*} \forall j, l$

\rightarrow Setze $x^* = x^{j^*}$ für ein j

Nach Konstruktion: $f(x^*)_k < x_k \forall k$

Wen $f(x^*) \neq x^*$ nach Annahme

\Rightarrow für min. ein $k: f(x)_k > x_k^* \hookrightarrow$

\rightarrow Feine Aufteilungen:

\rightarrow rechteckigen Kuchen „für“ unter n Personen aufteilen

\sim können auf Intervall $[0,1]$ projizieren

\sim Bewertung durch n Wahrscheinlichkeitsmaße μ_k mit

$$\mu_k(I) = 1, \quad \sum \mu_k(S_i) = \mu_k(US_i)$$

für paarweise disjunkte S_i

$t \mapsto \mu([0,t])$ stetig in t

$$\Rightarrow \mu(\{t\}) = 0 \quad \forall t \in I$$

→ Partition: $A_k \in \mathcal{I}$, $A_k \cap A_j = \emptyset$ für $k \neq j$
 $\cup A_k = \mathbb{I}$
 (A_k nicht notwendig ordg.)

Def Partition A_1, \dots, A_n heißt fair, wenn
 $\mu(A_k) \geq \frac{1}{n} \quad \forall k$
 und weidfrei, wenn
 $\mu_k(A_k) \geq \mu_k(A_j) \quad \forall j.$

Bsp Es gibt eine faire Partition

┌ Sei $t_1 := \min(x : \mu_k([0, x]) \geq \frac{1}{n}$ für ein k)

Sei k_1 ein k mit $\mu_{k_1}([0, t_1]) = \frac{1}{n}$

Setze $A_{k_1} = [0, t_1]$

Für alle anderen gilt $\mu_j([t_1, 1]) \geq \frac{n-1}{n} \geq \frac{1}{n}$

→ können

$t_2 := \min(x \mid \mu_{k_2}([t_1, t_2]) \geq \frac{1}{n}$ für ein $k_2 \neq k_1$)

definieren. Wenn für k_2 angenommen, setze

$A_{k_2} := [t_1, t_2]$

für den Rest gilt $\mu_j([t_2, 1]) \geq \frac{n-2}{n} \geq \frac{1}{n}$

→ können iterativ A_1, \dots, A_n definieren

Wir definieren Abbildungen

$$\mu: V \rightarrow \mathbb{R}, \lambda: V \rightarrow \{1, \dots, n\}$$

durch:

$$\mu(t) = \max (\mu_j(I_k) \mid 1 \leq k \leq n)$$

Wenn μ_j dabei die
Einde t ist

$$\lambda(t) = \min (k \mid \mu_j(I_k) = \mu(t))$$

$\hat{=}$ kleinste Index, der das Max annimmt
 $\hat{=}$ Testkriterium, dass sich die diese
 Ede zugeordnete Person j Aus-
 sucht ($\hat{=}$ für das größte Stück hat)

Setze $c_m(t) := \lambda(t)$.

\rightarrow das ist Sperrführung:

$$t \in \text{conv}(e_i \mid i \in I) \Rightarrow t_k = 0 \text{ für } k \notin I$$

$$\Rightarrow \mu_j(I_k) = 0 \text{ für } k \notin I$$

Da es I_e mit $\mu_j(I_e) > 0$ geben muss, wird
 I_k für $k \notin I$ sicher nicht gewählt

$\Rightarrow \tau_m$ hat reguläre Werte R_m

\Leftrightarrow Jede Person sucht sich an einem Ede
 ein Stück mit einem anderen Index aus

Erinnerung:

- Dass alle Personen voranmen folgt aus unserem Labeling über die beschränkte Verteilung
- Die Regelsammlung sagt, dass es zu jedem k eine Person gibt, die sich an ihrer EDC für das k -te Stück entscheidet (es gibt eine mit k gefüllte EDC)
- Die Posthöhen sind nicht gleich!

Durch Postmarkierung des Stücker mit Postmarkierungen τ_m können wir annehmen, dass Person j sich für Stück j entscheidet

Sei x^k Schwerpunkt von R_m

S kompakt $\Rightarrow x^k \rightarrow x^*$ (ggf. nach Teilfolge)

Wir endlich viele verschiedene Postmarkierungen τ_m
 \Rightarrow nach weiterer Teilfolge: τ_m für alle R_m gleich.

Dann: Posthöhen an der EDC konvergieren zu gleicher Posthöhe

Da Person j Stück j bevorzugt:

\rightarrow erhalten wieder freie Aufteilung