

Ind.schritt: Sei Γ eine beliebige Menge von n Jordankurven, die sich paarw. nicht oder zweimal schneiden.

Sei $R(\Gamma) := (r_1, r_2, r_3)$.

Indann: Beh. gilt $\forall \Gamma'$ mit $R(\Gamma') \leq_L R(\Gamma)$

Fall 1: $r_1 > 0$

$\Rightarrow \exists \delta_i \in \Gamma$ mit δ_i redundant

hier nur r_1 verkleinert $\Rightarrow <_L$

Sei $\Gamma' := \Gamma \setminus \{\delta_i\} \Rightarrow E(\Gamma') = E(\Gamma) \wedge R(\Gamma') <_L R(\Gamma), |\Gamma'| = n-1$

$\Rightarrow E(\Gamma) = E(\Gamma') \leq 6(n-1) - 12 = 6n - 6 - 12 \leq 6n - 12$.

Indann

Fall 2: $r_1 = 0 \wedge r_3 > 0$ (Bea: Fall $r_1 = r_3 = 0$ was Ind.anf.)

Wir können oBdA annehmen (durch geeignete Nummerierung der δ_i):

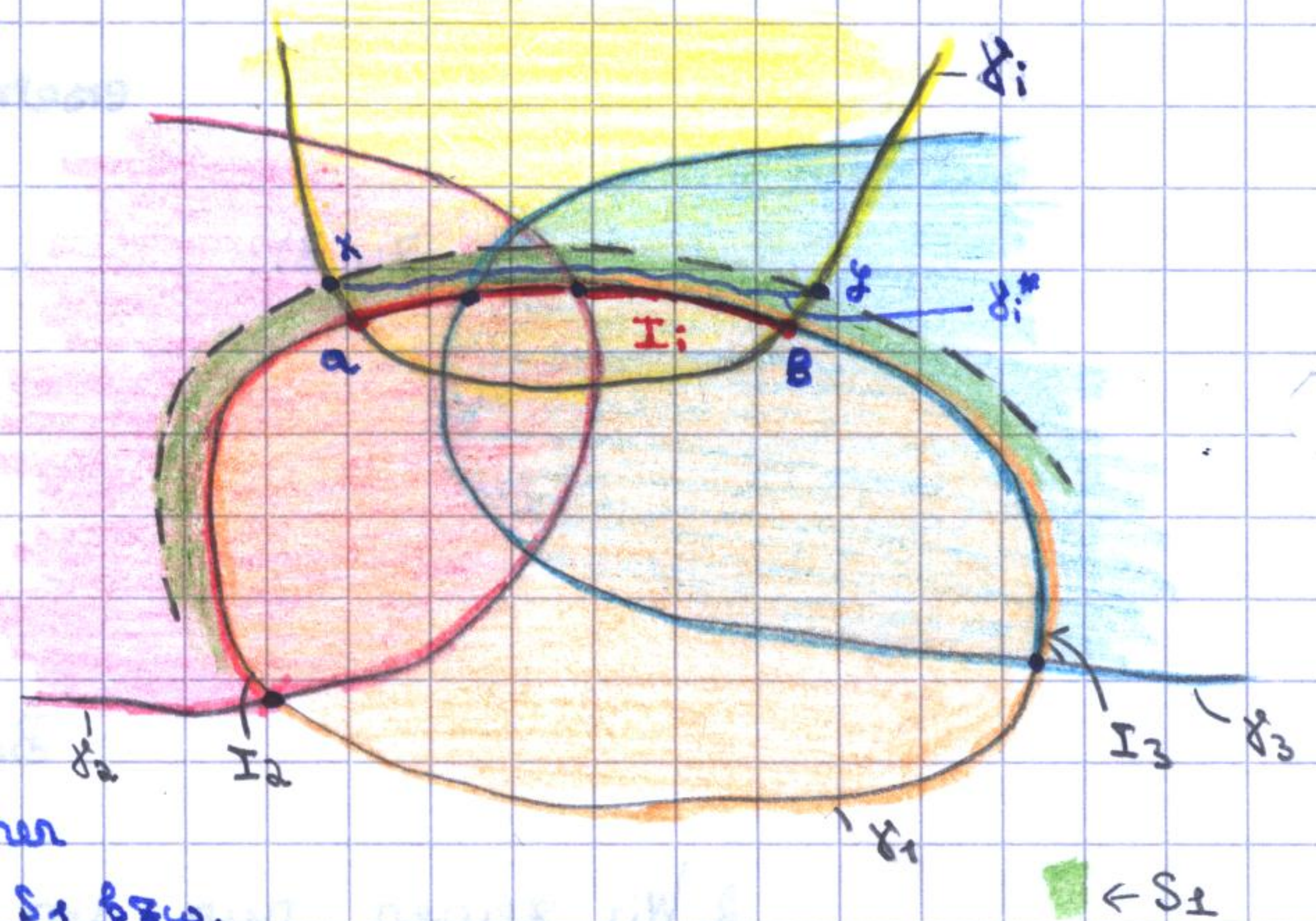
a) $K(\delta_1) \cap K(\delta_2) \cap K(\delta_3) \neq \emptyset$ weil $r_3 > 0 \Rightarrow$ möglich

b) $\exists k \geq 0$ mit $\delta_1 \cap K(\delta_i) = I_i \neq \emptyset \forall i \leq k \wedge \delta_1 \cap K(\delta_j) = \emptyset \forall j > k$.

$\Rightarrow \exists$ einen (genügend schmalen) Streifen S_1 um die Kurve δ_1 mit $S_1 \cap \delta_j = \emptyset \forall j > k$ und S_1 enthält keine Schnittpkte. zw. δ_i 's.

Fall 2.1: $\exists i: 2 \leq i \leq k$ mit $I_i \subseteq \bigcup_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^k I_j$

Bsp:



Seien x und y die Schnittpkte von δ_i mit Rand von S_1 .

Dann ersetze δ_i durch eine Kurve δ_i^* .

Ersetze das Stück von δ_i zwischen x und y , das innerhalb von S_1 bzw. $K(\delta_i)$ verläuft, durch eine Kurve, die x und y im Inneren von S_1 verbindet.

Dann gilt für $\Gamma' := (\Gamma \setminus \{\delta_i\}) \cup \{\delta_i^*\}$:

a) $r_1(\Gamma') = r_1(\Gamma)$ (δ_i redundant $\Leftrightarrow \delta_i^*$ redundant).

b) $r_2(\Gamma') < r_2(\Gamma)$ da $\delta_i \cap \delta_j \neq \emptyset$ aber $\delta_i^* \cap \delta_j = \emptyset$ und alle anderen Schnittpkte bleiben erhalten.

$\Rightarrow E(\Gamma) = E(\Gamma')$ da die Schnittpkte a, b von $\delta_i \cap \delta_1$ verdeckt waren

$\Rightarrow E(\Gamma) = E(\Gamma') \leq 6n - 12$

Indann.

Fall 2.2: $\forall 2 \leq i \leq k: I_i \not\subseteq \bigcup_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^k I_j$

bei entspr. Nummerierung

$\Rightarrow \exists p \in I_3$ mit $p \notin I_j$ für $j \neq 3$ wg

Sei $I_3 = (a_3, b_3)$ und x, y Schnittpkte von δ_3 mit Rand von S_1 .

Verfeinere δ_3 zu δ_3^* wie folgt:

ersetze das Stück zwischen x und b_3 durch zwei Kurvenstücke:

a) von x nach p innerhalb S_1

b) von p nach b_3 innerhalb $K(\delta_i)$

Dann gilt für die (entsprechende) erhaltene Menge Γ' :

a) $r_1(\Gamma') = r_1(\Gamma)$ weil δ_3 redundant $\Leftrightarrow \delta_3^*$ redundant.

b) $r_2(\Gamma') = r_2(\Gamma)$ (a_3, b_3) \rightsquigarrow (p, b_3), sonst nix verändert \Rightarrow # Schnittpkte gleich.

c) $r_3(\Gamma') < r_3(\Gamma)$

d) $E(\Gamma) < E(\Gamma')$

Weil: p ist ein neuer extremer Schnittpkt! (wg. Loch ist p Randpkt!)

$\Rightarrow E(\Gamma) < E(\Gamma') \leq 6n - 12$.

Indann.

