

4.3.11.3 Satz: Für  $n \geq 3$  gilt:  $E(\Gamma) \leq 6n - 12$

Beweis:

1. Vorbemerkungen:

Wir nehmen an, dass sich die Kurven in allgemeiner Lage befinden:

- a) Keine drei Kurven schneiden sich in einem Pkt.
- b) Zwei Kurven schneiden sich entweder in zwei Pkten oder gar nicht. (d.h. keine Berührungspkte).

Dies sind keine echten Einschränkungen, da sich jede Menge  $\Gamma$  durch minimale lokale Verfeinerungen in allgemeine Lage versetzen lässt ohne die Zahl der äußeren Ecken  $E(\Gamma)$  zu ändern.

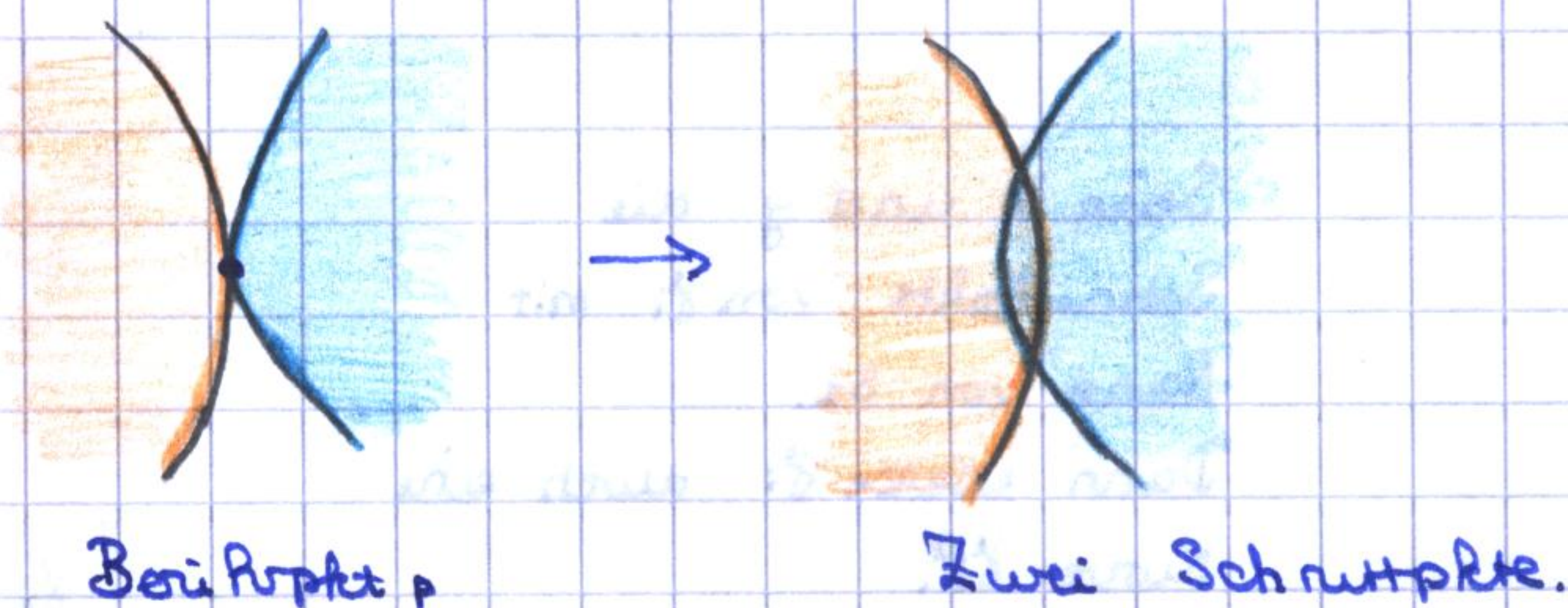
Bsp. hierzu:

Zu a): Seien  $\delta_1, \delta_2, \delta_3 \in \Gamma$  mit  $\delta_1 \cap \delta_2 \cap \delta_3 = \{p\}$



ersetze  $\delta_1$  durch  $\delta_1'$   
 voll kommen verdeckt.

Zu b):



Berührungspkt p

Zwei Schnittpkte.

2. Wir zeigen nun den Satz durch Induktion über die Tripel  $(r_1, r_2, r_3)$  in lexikographischer Ordnung. Die Idee für den Induktionsschritt besteht darin, dass eine der Zahlen  $r_1, r_2, r_3$  durch Streichen oder Verfüllen einer Kurve  $\delta_i$  vermindert wird, so dass  $E(\Gamma)$  höchstens wächst. (sich nicht verkleinert also).

Indukt.: Wir zeigen die Beh. für  $r_1 = r_2 = 0, r_3 \geq 0$ .

- Es gilt: a) keine redundanten Kurven
- b)  $K(\delta_i) \cap K(\delta_j) \cap K(\delta_k) = \emptyset \quad \forall 1 \leq i < j < k \leq n$ .
- c)  $E(\Gamma) = I(\Gamma)$  (folgt aus b)).

$\forall \delta_i$  sieht die Situation wie folgt aus:

Wir konstruieren einen planaren Graphen  $G = (V, E)$  mit  $V = \{v_1, \dots, v_n\}$ , wobei  $v_i$  beliebiger Pkt in  $K(\delta_i) \setminus \bigcup_{i \neq j} \text{Int}(\delta_j)$  und  $E = \{(v_i, v_j) : \delta_i \cap \delta_j \neq \emptyset\}$

Planarität: Zeichne Karten als Kurven durch Schnittflächen  $K(\delta_i) \cap K(\delta_j)$ .

- $\Rightarrow$  a)  $G$  ist planar
- b) jede Kante werden genau zwei Schnittpkte aus  $E(\Gamma)$  zugeordnet.
- $\Rightarrow |E(\Gamma)| = 2 \cdot |E| \leq 2 \cdot (3n - 6) = 6n - 12$ .

