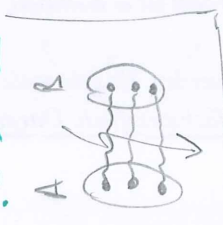


(Multi-)

Lemma 3.6 Sei  $G=(V,E)$  Graph,  $A, B \subseteq V$ . Dann:

minimale Größe einer A von B trennenden Knotenmenge = maximale Anzahl disjunkter A-B Pfade



Beweis. Sei  $k$  die kleinste Größe eines A-B Trenners in  $G$ ; offenbar enthält  $G$  nicht mehr als  $k$  disjunkte A-B Pfade. Zu zeigen: es gibt  $k$  solche Pfade.

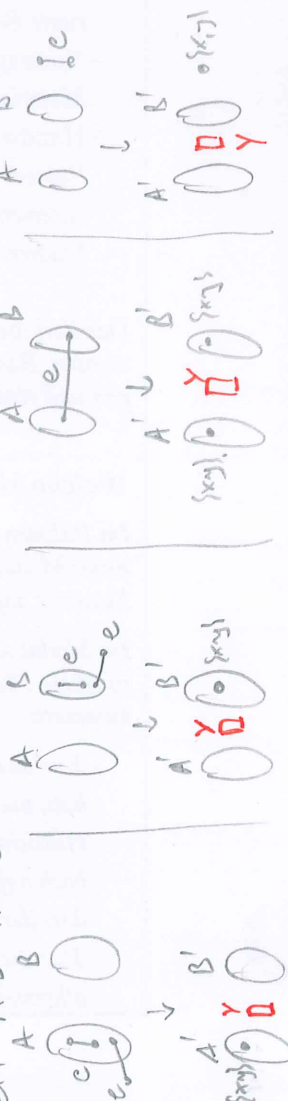
Induktion über  $e(G)$ . Falls  $e(G)=0$ , dann  $|A \cap B|=k$  und es gibt  $k$  triviale A-B Wege - die Knoten in  $A \cap B$ .

Falls  $e(G) > 0$ , dann sei  $e=xy \in E$ . Wir zeigen die Aussage durch Widerspruch. Hat  $G$  keine  $k$  disjunkte A-B Wege, dann hat auch  $G/e$  keine solchen Wege.

Nach IA: es gibt A'-B' Trenner  $Y$  von  $G/e$ ,  $|Y| < k$  und insbesondere:  $\exists xy \in Y$ , da sonst  $Y$  auch  $G$  trennen würde. Sei somit

$$X := (Y \setminus \{xy\}) \cup \{x, y\}$$

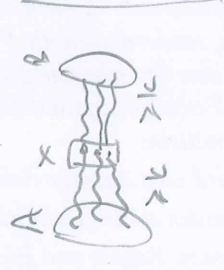
ein A-B Trenner von  $G$  mit  $k$  Knoten.



Betrachte nun  $G'=(V, E \setminus \{e\})$ . Da  $x, y \in X$  trennt jeder A-X Trenner in  $G'$  auch A von B und enthält somit  $\geq k$  Knoten. Nach IA:

$G'$  enthält  $\geq k$  disjunkte A-X Pfade, und genau so  $\geq k$  disjunkte B-X Pfade.

Da  $X$  A-B Trenner, treffen sich diese Pfade nur in  $X$ ; zusammen bilden sie  $\geq k$  A-B Pfade.

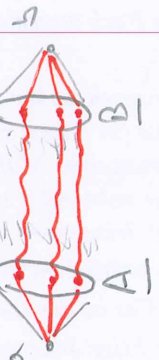


Kor 3.7 Sei  $G=(V,E)$  Graph,  $a, b \in V, a \neq b$ . Falls  $ab \in E$ , dann:

minimale Größe einer a-b trennenden Menge = maximale Anzahl kreisfreier a-b Pfade

Beweis. Wende Lem 3.6. an auf

$$G[V \setminus \{a, b\}]$$



mit  $A = N_G(a), B = N_G(b)$

Beweis. (Satz 3.5) Nur " zu zeigen. Seien  $a, b$  zwei Knoten, die mit  $< k$  kreisfreien Pfaden verbunden sind. Nach Kor 3.7:  $ab \in E$ . Sei

$$G' = (V, E \setminus \{ab\})$$

Dann enthält die größte Menge von kreuzungsfreien  $a-b$  Pfaden  $\leq k-2$  Pfade in  $G'$ . Da  $ab \notin G'$  folgt mit Kor. 3.7: es gibt  $X \subseteq V$ ,  $|X| \leq k-2$ ,  $X$  trennt  $a, b$  in  $G'$ .

Da  $|V| > k$  gibt es  $v \in V \setminus (X \cup \{a, b\})$

$X$  trennt  $v$  von  $a$  oder von  $b$ , da sonst ein  $a-b$  Pfad in  $G' \setminus (X \cup \{v\})$  existieren würde



OsdA  $X$  trennt  $v$  von  $a$  in  $G'$ :

$\Rightarrow$  alle  $a-v$  Pfade in  $G$  enthalten Knoten aus  $X$  oder  $b$

$\Rightarrow X \cup \{b\}$  trennt  $G$

Aber  $|X \cup \{b\}| \leq k-1$   $\square$