

Geraden in Ebenen und Zerlegungen von Graphen

Proseminar | Buch der Beweise

Glenn Dittmann

WiSe 2018/19

Gliederung

- 1 Satz von Sylvester-Gallai
- 2 Satz von Erdős-de Bruijn
- 3 Satz von Motzkin-Conway
- 4 Satz von Graham-Pollak

Satz von Sylvester-Gallai

Satz

Für jede Anordnung von endlich vielen Punkten in der Ebene, die nicht alle auf einer Geraden liegen, gibt es eine Gerade, die genau 2 der Punkte enthält.

Beweis

- sei \mathcal{P} eine endliche Menge von Punkten p
- und \mathcal{G} die Menge der Geraden g , die min. 2 Punkte aus \mathcal{P} enthalten
- bilde Paare (p_i, g_i) , sodass p nicht auf g liegt
- wählen das Tupel (p_0, g_0) , für das p_0 den kleinsten Abstand zur Geraden hat

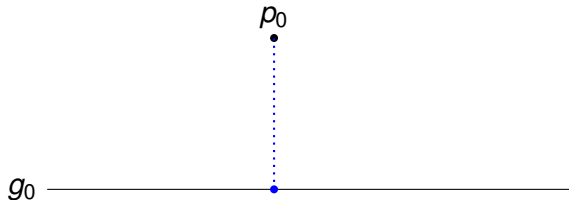
Behauptung: g_0 ist die gesuchte Gerade

Behauptung: g_0 ist die gesuchte Gerade

Annahme: g_0 ist es nicht

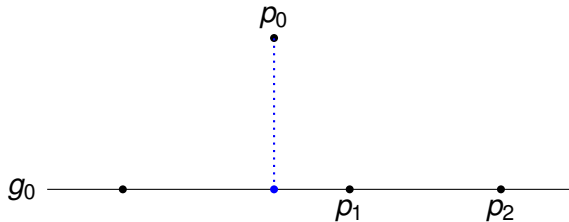
Behauptung: g_0 ist die gesuchte Gerade

Annahme: g_0 ist es nicht



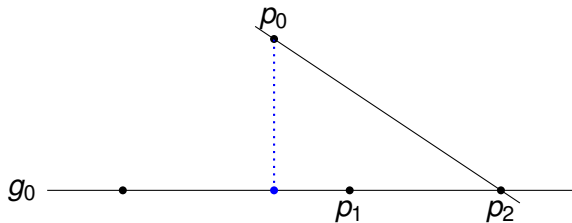
Behauptung: g_0 ist die gesuchte Gerade

Annahme: g_0 ist es nicht



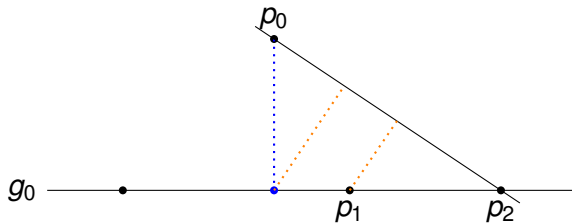
Behauptung: g_0 ist die gesuchte Gerade

Annahme: g_0 ist es nicht



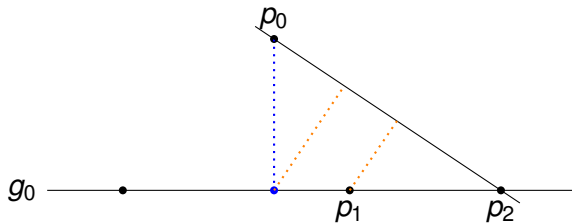
Behauptung: g_0 ist die gesuchte Gerade

Annahme: g_0 ist es nicht



Behauptung: g_0 ist die gesuchte Gerade

Annahme: g_0 ist es nicht
Widerspruch zur Annahme ⚡ □



Satz von Erdős und de Bruijn

Satz

Sei \mathcal{P} eine Menge von $n \geq 3$ Punkten in der Ebene, die nicht alle auf einer Geraden liegen. Dann besteht die Menge \mathcal{G} der Geraden, die durch mindestens 2 Punkte in \mathcal{P} gehen, aus mindestens n Geraden.

Beweis durch Induktion

IA: für $|\mathcal{P}| = 3$ trivial, s. Tafel

Beweis durch Induktion

IA: für $|\mathcal{P}| = 3$ trivial, s. Tafel

IV: für eine Mengen von Punkten \mathcal{P}^* , mit $|\mathcal{P}^*| = n$ gilt $|\mathcal{G}^*| \geq n$

Beweis durch Induktion

IA: für $|\mathcal{P}| = 3$ trivial, s. Tafel

IV: für eine Mengen von Punkten \mathcal{P}^* , mit $|\mathcal{P}^*| = n$ gilt $|\mathcal{G}^*| \geq n$

IS: • sei $|\mathcal{P}| = n + 1$

Beweis durch Induktion

IA: für $|\mathcal{P}| = 3$ trivial, s. Tafel

IV: für eine Mengen von Punkten \mathcal{P}^* , mit $|\mathcal{P}^*| = n$ gilt $|\mathcal{G}^*| \geq n$

- IS:
- sei $|\mathcal{P}| = n + 1$
 - S.v. Sylvester-Gallai: \exists eine Gerade durch genau 2 Punkte P, Q aus \mathcal{P}

Beweis durch Induktion

IA: für $|\mathcal{P}| = 3$ trivial, s. Tafel

IV: für eine Mengen von Punkten \mathcal{P}^* , mit $|\mathcal{P}^*| = n$ gilt $|\mathcal{G}^*| \geq n$

- IS:
- sei $|\mathcal{P}| = n + 1$
 - S.v. Sylvester-Gallai: \exists eine Gerade durch genau 2 Punkte P, Q aus \mathcal{P}
 - betrachte $\mathcal{P}' = \mathcal{P} \setminus \{Q\}$ und \mathcal{G}'

Beweis durch Induktion

IA: für $|\mathcal{P}| = 3$ trivial, s. Tafel

IV: für eine Mengen von Punkten \mathcal{P}^* , mit $|\mathcal{P}^*| = n$ gilt $|\mathcal{G}^*| \geq n$

IS: • sei $|\mathcal{P}| = n + 1$

- S.v. Sylvester-Gallai: \exists eine Gerade durch genau 2 Punkte P, Q aus \mathcal{P}
- betrachte $\mathcal{P}' = \mathcal{P} \setminus \{Q\}$ und \mathcal{G}'

1.Fall Punkte aus \mathcal{P}' nicht alle auf einer Geraden $\underbrace{IV}_{\rightarrow} |\mathcal{G}'| \geq n \rightarrow |\mathcal{G}| \geq n + 1$

Beweis durch Induktion

IA: für $|\mathcal{P}| = 3$ trivial, s. Tafel

IV: für eine Mengen von Punkten \mathcal{P}^* , mit $|\mathcal{P}^*| = n$ gilt $|\mathcal{G}^*| \geq n$

IS: • sei $|\mathcal{P}| = n + 1$

- S.v. Sylvester-Gallai: \exists eine Gerade durch genau 2 Punkte P, Q aus \mathcal{P}
- betrachte $\mathcal{P}' = \mathcal{P} \setminus \{Q\}$ und \mathcal{G}'

1.Fall Punkte aus \mathcal{P}' nicht alle auf einer Geraden $\xrightarrow{IV} |\mathcal{G}'| \geq n \rightarrow |\mathcal{G}| \geq n + 1$

2.Fall Punkte aus \mathcal{P}' alle auf einer Geraden $\rightarrow \mathcal{P}$ ist Geradenbüschel mit $n + 1$ Geraden \square

Satz von Motzkin oder Conway

Satz

Sei X eine endliche Menge von $n \geq 3$ Elementen, und seien A_1, \dots, A_m echte Teilmengen von X , so dass jedes Paar von Elementen aus X in genau einer der Mengen A_i enthalten ist. Dann gilt $m \geq n$.

Satz von Motzkin oder Conway

- für $x \in X$ sei r_x die Anzahl an Mengen A_i in denen x vorkommt
- aus den Annahmen folgt: $2 \leq r_x < m$

Satz von Motzkin oder Conway

- für $x \in X$ sei r_x die Anzahl an Mengen A_i in denen x vorkommt
- aus den Annahmen folgt: $2 \leq r_x < m$
- $x \notin A_i \rightarrow r_x \geq |A_i|$

z.z. $m \geq n$

- Annahme: $m < n$

z.z. $m \geq n$

- Annahme: $m < n$
- für $x \notin A_i$
 - $m|A_i| < nr_x$
 - $m(n - |A_i|) > n(m - r_x)$

z.z. $m \geq n$

- Annahme: $m < n$
- für $x \notin A_i$
 - $m|A_i| < nr_x$
 - $m(n - |A_i|) > n(m - r_x)$

■

$$1 = \sum_{x \in X} \frac{1}{n}$$

z.z. $m \geq n$

- Annahme: $m < n$
- für $x \notin A_i$
 - $m|A_i| < nr_x$
 - $m(n - |A_i|) > n(m - r_x)$

■

$$1 = \sum_{x \in X} \frac{1}{n} = \sum_{x \in X} \sum_{A_i: x \notin A_i} \frac{1}{n(m - r_x)}$$

z.z. $m \geq n$

- Annahme: $m < n$
- für $x \notin A_i$
 - $m|A_i| < nr_x$
 - $m(n - |A_i|) > n(m - r_x)$

■

$$1 = \sum_{x \in X} \frac{1}{n} = \sum_{x \in X} \sum_{A_i: x \notin A_i} \frac{1}{n(m - r_x)} = \sum_{A_i} \frac{1}{m} = 1$$

z.z. $m \geq n$

- Annahme: $m < n$
- für $x \notin A_i$
 - $m|A_i| < nr_x$
 - $m(n - |A_i|) > n(m - r_x)$

■

$$1 = \sum_{x \in X} \frac{1}{n} = \sum_{x \in X} \sum_{A_i: x \notin A_i} \frac{1}{n(m - r_x)} \quad \sum_{A_i} \sum_{x: x \notin A_i} \frac{1}{m(n - |A_i|)} = \sum_{A_i} \frac{1}{m} = 1$$

z.z. $m \geq n$

■ Annahme: $m < n$

■ für $x \notin A_i$

$$\rightarrow m|A_i| < nr_x$$

$$\rightarrow m(n - |A_i|) > n(m - r_x)$$

■

$$1 = \sum_{x \in X} \frac{1}{n} = \sum_{x \in X} \sum_{A_i: x \notin A_i} \frac{1}{n(m - r_x)} > \sum_{A_i} \sum_{x: x \notin A_i} \frac{1}{m(n - |A_i|)} = \sum_{A_i} \frac{1}{m} = 1$$

z.z. $m \geq n$

■ Annahme: $m < n$

■ für $x \notin A_i$

$$\rightarrow m|A_i| < nr_x$$

$$\rightarrow m(n - |A_i|) > n(m - r_x)$$

■

$$1 = \sum_{x \in X} \frac{1}{n} = \sum_{x \in X} \sum_{A_i: x \notin A_i} \frac{1}{n(m - r_x)} > \sum_{A_i} \sum_{x: x \notin A_i} \frac{1}{m(n - |A_i|)} = \sum_{A_i} \frac{1}{m} = 1$$

■ ↯ □

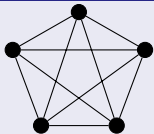
Satz von Graham und Pollak

Satz

Wenn man den Graphen K_n in vollständige bipartite Untergraphen H_1, \dots, H_m zerlegt, so dass jede Kante aus K_n in genau einem der Graphen H_i liegt. Dann ist $m \geq n - 1$.

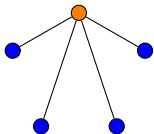
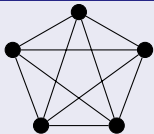
Beispiel

K_5



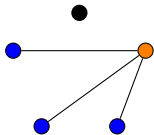
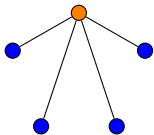
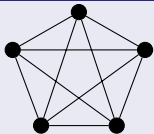
Beispiel

K_5



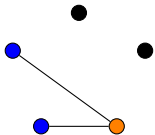
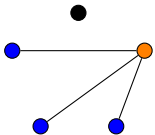
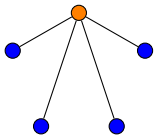
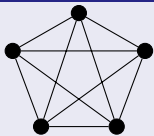
Beispiel

K_5



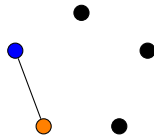
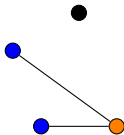
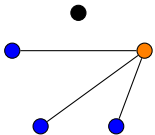
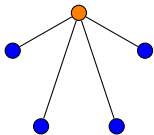
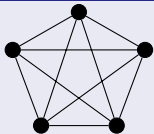
Beispiel

K_5



Beispiel

K_5



z.z. $m \geq n - 1$

- sei die Knotenmenge von K_n mit $\{1, \dots, n\}$ bezeichnet

z.z. $m \geq n - 1$

- sei die Knotenmenge von K_n mit $\{1, \dots, n\}$ bezeichnet
- und seien L_j, R_j die definierenden Knotenmengen der $H_j, j = 1, \dots, m$

z.z. $m \geq n - 1$

- sei die Knotenmenge von K_n mit $\{1, \dots, n\}$ bezeichnet
- und seien L_j, R_j die definierenden Knotenmengen der $H_j, j = 1, \dots, m$
- außerdem ordnen wir jedem Knoten i die Variable x_i zu

z.z. $m \geq n - 1$

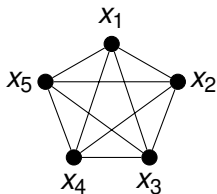
- sei die Knotenmenge von K_n mit $\{1, \dots, n\}$ bezeichnet
- und seien L_j, R_j die definierenden Knotenmengen der $H_j, j = 1, \dots, m$
- außerdem ordnen wir jedem Knoten i die Variable x_i zu
-

$$\sum_{i < j} x_i x_j = \sum_{f=1}^m \left(\sum_{a \in L_f} x_a \cdot \sum_{b \in R_f} x_b \right) (\star)$$

z.z. $m \geq n - 1$

- sei die Knotenmenge von K_n mit $\{1, \dots, n\}$ bezeichnet
- und seien L_j, R_j die definierenden Knotenmengen der $H_j, j = 1, \dots, m$
- außerdem ordnen wir jedem Knoten i die Variable x_i zu
-

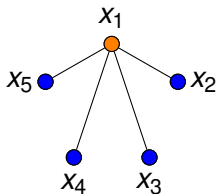
$$\sum_{i < j} x_i x_j = \sum_{f=1}^m \left(\sum_{a \in L_f} x_a \cdot \sum_{b \in R_f} x_b \right) (\star)$$



z.z. $m \geq n - 1$

- sei die Knotenmenge von K_n mit $\{1, \dots, n\}$ bezeichnet
- und seien L_j, R_j die definierenden Knotenmengen der $H_j, j = 1, \dots, m$
- außerdem ordnen wir jedem Knoten i die Variable x_i zu
-

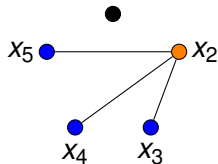
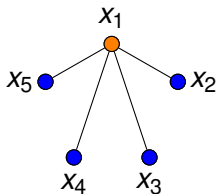
$$\sum_{i < j} x_i x_j = \sum_{f=1}^m \left(\sum_{a \in L_f} x_a \cdot \sum_{b \in R_f} x_b \right) (\star)$$



z.z. $m \geq n - 1$

- sei die Knotenmenge von K_n mit $\{1, \dots, n\}$ bezeichnet
- und seien L_j, R_j die definierenden Knotenmengen der $H_j, j = 1, \dots, m$
- außerdem ordnen wir jedem Knoten i die Variable x_i zu
-

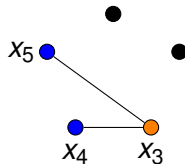
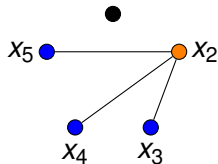
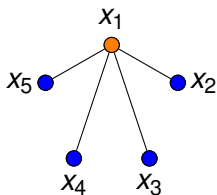
$$\sum_{i < j} x_i x_j = \sum_{f=1}^m \left(\sum_{a \in L_f} x_a \cdot \sum_{b \in R_f} x_b \right) (\star)$$



z.z. $m \geq n - 1$

- sei die Knotenmenge von K_n mit $\{1, \dots, n\}$ bezeichnet
- und seien L_j, R_j die definierenden Knotenmengen der $H_j, j = 1, \dots, m$
- außerdem ordnen wir jedem Knoten i die Variable x_i zu
-

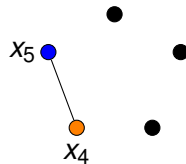
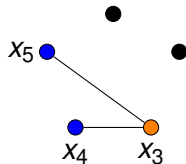
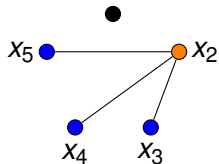
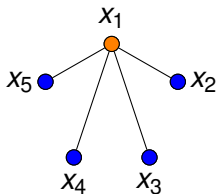
$$\sum_{i < j} x_i x_j = \sum_{f=1}^m \left(\sum_{a \in L_f} x_a \cdot \sum_{b \in R_f} x_b \right) (\star)$$



z.z. $m \geq n - 1$

- sei die Knotenmenge von K_n mit $\{1, \dots, n\}$ bezeichnet
- und seien L_j, R_j die definierenden Knotenmengen der $H_j, j = 1, \dots, m$
- außerdem ordnen wir jedem Knoten i die Variable x_i zu
-

$$\sum_{i < j} x_i x_j = \sum_{f=1}^m \left(\sum_{a \in L_f} x_a \cdot \sum_{b \in R_f} x_b \right) (\star)$$



Annahme: $m < n - 1$

betrachten wir nun das folgende LGS



$$x_1 + x_2 + \dots + x_n = 0 \quad (1)$$

$$\sum_{a \in L_1} x_a = 0 \quad (2)$$

$$\sum_{a \in L_2} x_a = 0 \quad (3)$$

....

$$\sum_{a \in L_m} x_a = 0 \quad (m + 1)$$

Annahme: $m < n - 1$

betrachten wir nun das folgende LGS



$$x_1 + x_2 + \dots + x_n = 0 \quad (1)$$

$$\sum_{a \in L_1} x_a = 0 \quad (2)$$

$$\sum_{a \in L_2} x_a = 0 \quad (3)$$

....

$$\sum_{a \in L_m} x_a = 0 \quad (m + 1)$$

■ $\rightarrow \exists$ eine nicht-triviale Lösung c_1, \dots, c_n

Annahme: $m < n - 1$

- durch Einsetzen von (2) bis (m+1) in (*) folgt

$$\sum_{i < j} c_i c_j = 0$$

Annahme: $m < n - 1$

- durch Einsetzen von (2) bis (m+1) in (*) folgt

$$\sum_{i < j} c_i c_j = 0$$



$$0 = (c_1 + \dots + c_n)^2$$

Annahme: $m < n - 1$

- durch Einsetzen von (2) bis (m+1) in (*) folgt

$$\sum_{i < j} c_i c_j = 0$$



$$0 = (c_1 + \dots + c_n)^2 = \sum_{i=1}^n c_i^2 + 2 \sum_{i < j} c_i c_j =$$

Annahme: $m < n - 1$

- durch Einsetzen von (2) bis (m+1) in (*) folgt

$$\sum_{i < j} c_i c_j = 0$$



$$0 = (c_1 + \dots + c_n)^2 = \sum_{i=1}^n c_i^2 + 2 \sum_{i < j} c_i c_j = \sum_{i=1}^n c_i^2$$

Annahme: $m < n - 1$

- durch Einsetzen von (2) bis (m+1) in (*) folgt

$$\sum_{i < j} c_i c_j = 0$$



$$0 = (c_1 + \dots + c_n)^2 = \sum_{i=1}^n c_i^2 + 2 \sum_{i < j} c_i c_j = \sum_{i=1}^n c_i^2 > 0$$

Annahme: $m < n - 1$

- durch Einsetzen von (2) bis (m+1) in (*) folgt

$$\sum_{i < j} c_i c_j = 0$$

-

$$0 = (c_1 + \dots + c_n)^2 = \sum_{i=1}^n c_i^2 + 2 \sum_{i < j} c_i c_j = \sum_{i=1}^n c_i^2 > 0$$

- ⚡ □