

Zweiter Beweis des Satzes von Sperner.

16. Vorlesung

Sei $\Phi(X) = \bigcup_{k \in [m]} e_k$ eine Partition von $\Phi(X)$ ins (nicht leere) symmetrische Ketten, wobei $|X| = n$.

Für jede Menge $A \in X^{\binom{[n]}{2}}$ gibt's genau Kette e_i , die A enthält. Umgekehrt enthält jede Kette e_i genau eine Menge aus $X^{\binom{[n]}{2}}$. Dies zeigt $m = |X^{\binom{[n]}{2}}| = \binom{n}{\lfloor n/2 \rfloor}$.
 Da jede Kette e_i höchstens eine Menge aus einer Antikette Ω enthalten kann, folgt $|\Omega| \leq m = \binom{n}{\lfloor n/2 \rfloor}$. □

- Extremale Graphentheorie -

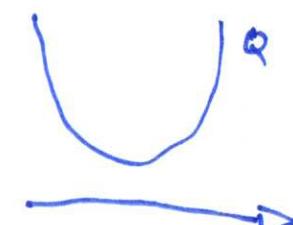
7.8

Lemma (Cauchy-Schwarz) Für alle reellen Zahlen $a_1, \dots, a_n, b_1, \dots, b_n$ gilt

$$\left(\sum_{i=1}^n a_i b_i \right)^2 \leq \sum_{i=1}^n a_i^2 \cdot \sum_{i=1}^n b_i^2.$$

Beweis. Betrachte das quadratische Polynom

$$Q(x) = \sum_{i=1}^n (a_i x + b_i)^2 = Kx^2 + 2Lx + M,$$



wobei $K = \sum_{i=1}^n a_i^2$, $L = \sum_{i=1}^n a_i b_i$, $M = \sum_{i=1}^n b_i^2$.

Wenn $K=0$ ist $a_1=\dots=a_n=0$ und die Beh. ist klar.

Sie nun $K>0$. Da $(a_i x + b_i)^2 \geq 0$ für alle $i \in [n]$, $x \in \mathbb{R}$

ist $Q(x) \geq 0$ für alle $x \in \mathbb{R}$. Also ist es nicht so,

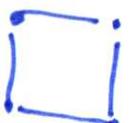
dass Q zwei verschiedene reelle Nullstellen hat.

Die Lösungsformel

$$x_{1,2} = \frac{-2L \pm \sqrt{(2L)^2 - 4KM}}{2K} = -\frac{L}{K} \pm \frac{\sqrt{L^2 - KM}}{K}.$$

Ziegt nun $L^2 - KM \leq 0$. □

Satz: ⁷⁹ Jeder C_4 -freie Graph mit n Ecken hat höchstens $\frac{1}{2}(n^3 + n)$ Kanten.



Beweis. Es sei $G = (V, E)$ C_4 -frei mit $|V| = n$

und Gradfolge (d_1, \dots, d_n) .

Nun ist

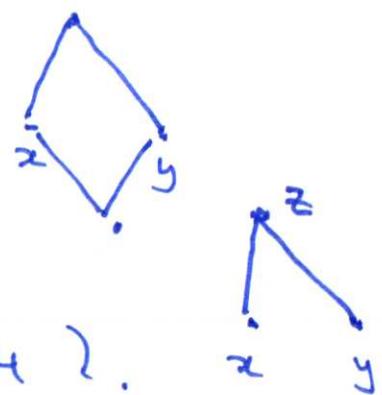
$$\left[\sum_{i=1}^n \binom{d_i}{2} \leq \binom{n}{2} \right] \quad (*)$$

Warum?: Für jedes Paar $\{x, y\} \in V^{(2)}$ ist

$|N(x) \cap N(y)| \leq 1$ (sonst enthielte G einen C_4). z

Somit

$$\sum_{\{x,y\} \in V^{(2)}} |N(x) \cap N(y)| \leq |V^{(2)}| = \binom{n}{2}.$$



4

Jede Ecke \neq trägt $\binom{d(z)}{2}$ nur linke Seite bei.

Somit $\sum_{i=1}^n \binom{d_i}{2} = \sum_{z \in V} \binom{d(z)}{2} = \sum_{\{x,y\} \in E(V)} |N(x) \cap N(y)| \leq \binom{n}{2}$.

Aus (*) folgt

$$\sum_{i=1}^n (d_i^2 - d_i) \leq n^2 - n$$

$$\binom{m}{2} = \frac{m(m-1)}{2} = \frac{m^2-m}{2}$$

für alle m

Nach CSU ist

$$\left(\sum_{i=1}^n d_i + 1 \right)^2 \leq \sum_{i=1}^n d_i^2 \cdot \sum_{i=1}^n 1^2,$$

also

$$\frac{(2|E|)^2}{n} \leq \sum_{i=1}^n d_i^2$$

also

$$\frac{(2|E|)^2}{n} - 2|E| \leq n^2 - n.$$

Folglich

$$\begin{aligned} (2|E| - \frac{n}{2})^2 &= \underbrace{(2|E|)^2 - 2|E|n}_{n(n^2-n)} + \frac{n^2}{4} \\ &\leq n(n^2-n) + \frac{n^2}{4} \leq n^3, \end{aligned}$$

$$\text{d.h. } 2|E| - \frac{n}{2} < n^{3/2},$$

$$\text{d.h. } |E| < \frac{1}{2}(n^{3/2} + \frac{n}{2}).$$

□

§ 8. Die Anzahl aufspannender Bäume.

Dfn 8.1. Für einen Graphen G bezeichnet $T(G)$ die Anzahl der aufspannenden Bäume von G .

$$\begin{array}{c|c|c} \cdot & \cdots & \\ \boxed{T(K_1) = 1 = 1^1} & \boxed{T(K_2) = 1 = 2^0} & \boxed{T(K_3) = 3 = 3^1} \\ \end{array}$$

$$\begin{array}{c|c} \begin{array}{c} \text{---} \\ \diagup \quad \diagdown \\ \bullet \quad \bullet \end{array} & \begin{array}{c} \text{---} \\ \diagup \quad \diagdown \\ \bullet \quad \bullet \end{array} \\ 4 & 12 \\ \hline \boxed{T(K_4) = 16 = 4^2} & \end{array}$$

$$\begin{array}{c|c} \begin{array}{c} \text{---} \\ \diagup \quad \diagdown \\ \bullet \quad \bullet \end{array} & \begin{array}{c} \text{---} \\ \diagup \quad \diagdown \\ \bullet \quad \bullet \end{array} \\ 5 & 120/2 = 60 \\ \hline \boxed{T(K_5) = 125 = 5^3} & 120/2 = 60 \end{array}$$

Satz 8.2 (Cayley) Für alle $n \in \mathbb{N}$ ist $T(K_n) = n^{n-2}$. [6]

Lemma 8.3. Es seien n und d_1, \dots, d_n positive ganze Zahlen mit $d_1 + \dots + d_n = 2n-2$. Die Anzahl der Bäume T mit $V(T) = [n]$ und $d_T(i) = d_i$ für alle $i \in [n]$ ist

$$\frac{(n-2)!}{(d_1-1)! \dots (d_n-1)!}.$$

Beweis. Induktion nach n .

$n=1$ klar (da die Voraussetzung nie gilt)

$n=2$ Nun ist $d_1 = d_2 = 1$ und es gibt

geman einen solchen Baum. Da $\frac{(2-2)!}{(1-1)!(1-1)!} = \frac{0!}{0!0!} = \frac{1}{1} = 1$ stimmt die Formel.

$n-1 \rightarrow n$ Da $d_1 + \dots + d_n < 2n$ gibt's $i \in [n]$ mit $d_i < 2$.

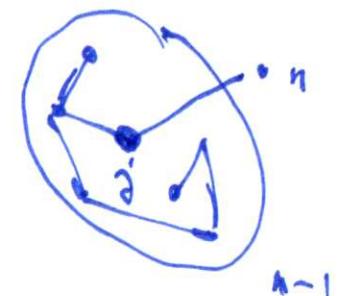
OBdA sei $d_n = 1$. Für $j \in [n-1]$ sei J_j die Anzahl der gesuchten Bäume, ~~mit~~ die $\{j, n\}$ als Kante haben. Wegen der Ind. Ann. ist

$$\begin{aligned} J_j &= \frac{(n-3)!}{(d_1-1)! \cdot \dots \cdot (d_{j-1}-1)! \cdot (d_j-2)! \cdot (d_{j+1}-1)! \cdot \dots \cdot (d_{n-1}-1)!} \\ &= \frac{(n-3)! \cdot (d_j-1)!}{(d_1-1)! \cdot \dots \cdot (d_{n-1}-1)!} \end{aligned}$$

für alle $j \in [n-1]$ mit $d_j > 1$. Wenn $d_j = 1$ ist $J_j = 0$, d.h. obige Formel gilt immer.

Die gesuchte Anzahl der Bäume ist nun

$$\sum_{j=1}^{n-1} J_j = \frac{(n-3)!}{(d_1-1)! \cdot \dots \cdot (d_{n-1}-1)!} \cdot \sum_{j=1}^{n-1} (d_j - 1).$$



[8]

Da $\sum_{j=1}^{n-1} (d_j - 1) = \sum_{j=1}^n (d_j - 1)$ (denn $d_n = 1$)

$$= (2n-2) - n = n-2$$

ist die gesuchte Anzahl also

$$\frac{(n-2)!}{(d_1-1)! \cdot \dots \cdot (d_n-1)!}$$

□

Erster Beweis vom Satz 3.2. Für alle $x_1, \dots, x_n \in \mathbb{R}$ ist

$$(x_1 + \dots + x_n)^{n-2} = \sum_{\substack{e_1, \dots, e_n \\ e_1 + \dots + e_n = n-2}} \binom{n-2}{e_1, \dots, e_n} x_1^{e_1} \cdot \dots \cdot x_n^{e_n}.$$

Speziell für $x_1 = \dots = x_n = 1$ erhalten wir

$$n^{n-2} = \sum_{\substack{e_1, \dots, e_n \\ e_1 + \dots + e_n = n-2}} \frac{(n-2)!}{e_1! \cdot \dots \cdot e_n!}$$

Schreibe $e_i = d_i - 1$ mit natürlichen Zahlen d_1, \dots, d_n .

Dann

$$n^{n-2} = \sum_{\substack{d_1 + \dots + d_n = n-2 \\ d_1, \dots, d_n \geq 1}} \frac{(n-2)!}{(d_1-1)! \cdot \dots \cdot (d_n-1)!}$$

Nach Lemma 8.3 ist die rechte Seite die Anzahl der Bäume mit Eckenmenge $[n]$. □