

§ Lineare Algebra in der Kombinatorik

- Anwendungen oft wieder in der elementaren Kombinatorik
- Methoden aus linearer Algebra:
 - z.B. Konfigurationen mit Vertices in geeigneten Vektorraum identifizieren
- schauen uns Mengenfamilien mit Einschränkung an Parität der Kardinalitäten von Mengen und Schnitten an.
 - defis: Menge A ist (un)grade $\Leftrightarrow |A|$ ist (un)grade
- geg.: Familie \mathcal{F} von Teilmengen von $[n]$ mit:
 - Alle Mengen sind grade / ungrade
 - Der Schnitt von je zwei Mengen ist grade / ungrade
 - Alle Mengen sind verschieden.

↳ klassische Interpretation: Evertown / Oddtown
 → wieviele Vereine fassen sich bilden?]

Bsp: u gerade, alle Mengen und Schnitte sollen gerade sein

\rightarrow können $u = \frac{u}{2}$ Paare $\mathcal{P} = \{P_1, \dots, P_m\}$ bilden
 $\mathcal{F} = 2^{\mathcal{P}}$ erfüllt Bedingungen, $|\mathcal{F}| = 2^m = 2^{u/2}$

Bsp: Mengen ungerade, Schnitte gerade

• u gerade: $\mathcal{F} :=$ alle $(u-1)$ -Teilmengen von $[u]$
 $\rightarrow |\mathcal{F}| = u$

• \mathcal{F} alle 1-Teilmengen von $[u] \rightarrow |\mathcal{F}| = u$

Satz (Dehnson) $\mathcal{F} \subseteq 2^{[u]}$

$|\mathcal{F}|$ ungerade für alle $A \in \mathcal{F}$

$|A \cap B|$ gerade für alle $A, B \in \mathcal{F}, A \neq B$

Dann $|\mathcal{F}| \leq u$

Sei $m = |\mathcal{F}|$

Betrachte Indizesvektoren $\chi^A \in \mathbb{Z}_2^u$ mit

$$\chi_i^A = \begin{cases} 1 & i \in A \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

Dann:

$$\langle \chi^A, \chi^B \rangle = \sum_{i \in A \cap B} 1 = \begin{cases} 1 & A = B \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

$\Rightarrow \chi^A$ für $A \in \mathcal{F}$ sind linear unabhängig in \mathbb{Z}_2^u

$\Rightarrow m \leq \dim \mathbb{Z}_2^u = u$

Satz (Ebenen)

$\mathbb{F} \subseteq \mathbb{Z}^{[u]}$, $|A|$ gerade für alle $A \in \mathbb{F}$
 $|A \cap B|$ gerade für alle $A, B \in \mathbb{F}$
 Dann $|\mathbb{F}| \leq 2^{\lfloor \frac{u}{2} \rfloor}$

$\chi^A \in \mathbb{Z}_2^u$ Indikatorvektoren zu $A \in \mathbb{F}$

Dann: $\langle \chi^A, \chi^B \rangle = 0$ für alle $A, B \in \mathbb{F}$

Sei: $V := \text{lin}(\chi^A \mid A \in \mathbb{F}) \subseteq \mathbb{Z}_2^u$

das von den χ^A aufgespannte Unterraum

und $V^\perp := \{v \in \mathbb{Z}_2^u \mid \langle v, \chi^A \rangle = 0 \forall A \in \mathbb{F}\}$

der Orthogonalraum zu V .

Dann: $\chi^A \in V^\perp \Rightarrow V^\perp \subseteq V$

Nach der Dimensionsformel

$$u = \dim \mathbb{Z}_2^u = \dim V + \dim V^\perp \geq \dim V + \dim V$$

$$\Rightarrow \dim V \leq \frac{u}{2}$$

$$\Rightarrow |\mathbb{F}| \leq 2^{\lfloor \frac{u}{2} \rfloor}$$



Satz $\mathbb{F} \subseteq \mathbb{Z}^{[u]}$, $|A|$ gerade für alle $A \in \mathbb{F}$

$|A \cap B|$ ungerade für alle $A, B \in \mathbb{F}, A \neq B$

Dann $|\mathbb{F}| \leq u$

$\chi^A \in \mathbb{Z}_2^u$ Indizesvektoren

Dann:
$$\langle \chi^A, \chi^B \rangle = \begin{cases} 1 & A \neq B \\ 0 & A = B \end{cases}$$

Angenommen $m := |\mathbb{F}| \geq u+1$

\rightarrow wähle $\mathbb{F}' \subseteq \mathbb{F}$ mit $|\mathbb{F}'| = u+1$

Dann gibt es $\lambda_A \in \mathbb{Z}_2$, $A \in \mathbb{F}'$, nicht alle $\lambda_A = 0$ mit

$$\sum_{A \in \mathbb{F}'} \lambda_A \chi^A = 0$$

$$\Rightarrow 0 = \langle \chi^B, \sum_{A \in \mathbb{F}'} \lambda_A \chi^A \rangle = \sum_{A \neq B} \lambda_A$$

Durch Substitution dieser Gleichung für verschiedene B, B' folgt

$$\lambda_B = \lambda_{B'} \quad \text{für alle } B \neq B'$$

$$\text{Nicht alle } 0 \Rightarrow \lambda_A = 1 \quad \forall A \in \mathbb{F}'$$

Damit:

$$(1) \quad \sum_{A \in \mathbb{F}'} \chi^A = 0$$

$$(2) \quad 0 = \langle \chi^B, \sum_{A \in \mathbb{F}'} \lambda_A \chi^A \rangle = |\mathbb{F}'| - 1 \pmod{2} = u \pmod{2}$$

$\Rightarrow u$ ist gerade

Setze nun $\overline{\mathbb{F}'} := \{ [u] \setminus A \mid A \in \mathbb{F}' \}$

Wegen (2): $|A|$ ist gerade für $A \in \overline{\mathbb{F}'}$

$|A \cap B|$ ist ungerade für $A, B \in \overline{\mathbb{F}'}$, $A \neq B$

Wie zuvor folgt

$$\sum \chi^A = 0$$

Damit ergibt sich:

$$C = \sum \chi^A + \sum \chi^{\bar{A}} = (n+1) \underline{1}$$

$\Rightarrow n+1$ ist gerade $\Rightarrow n$ ist ungerade \checkmark \downarrow \lrcorner

Es gibt noch eine letzte Kombination:

Satz $\mathcal{F} \subseteq 2^{[n]}$, $|A|$ ungerade für $A \in \mathcal{F}$
 $|A \cap B|$ ungerade für $A, B \in \mathcal{F}$

Denn $|\mathcal{F}| \leq n$

Bew.: Übung* \lrcorner

Anwendung \rightarrow Übungen

Def.: Graph $G = (V, E)$ heißt k -Ramsey-Graph, wenn
 G weder k -Clique noch k -stärkliche Menge enthält

Wieviele Knoten kann G haben?

Turan-Graph $T_{(k-1)^2, (k-1)}$ ist k -Ramsey
 mit $O(k^2)$ Knoten

Übungen: es gibt auch $O(k^3)$

Statt der Punkte können wir auch die Größe des Schnitts festlegen:

$$\mathcal{F} \subseteq \mathcal{Z}^{[u]} \text{ und } |A \cap B| = \lambda \text{ für } A \neq B$$

Bsp: $\lambda = 1$ $\{i\}, \{i, j\}$ für $2 \leq j \leq u$: $|\mathcal{F}| = u$
 $\lambda = u-2$ $\binom{[u]}{u-1}$

Satz (Fisher - Ungleichung) $1 \leq \lambda \leq u$, $\mathcal{F} \subseteq \mathcal{Z}^{[u]}$
mit $|A \cap B| = \lambda$ für alle $A, B \in \mathcal{F}$, $A \neq B$

Dann $|\mathcal{F}| \leq u$

→ nicht bekannt, ob es Gleichheit für alle λ geben kann
→ Designs

Sei $\mathcal{F} = \{A_1, \dots, A_m\}$,
 $\chi_i := \chi^{A_i} \in \mathbb{R}^u$ Indizesvektor

Angenommen, $|A_k| = \lambda$ für ein k .

$$\Rightarrow A_k \subseteq A_i \quad \forall 1 \leq i \leq m,$$

$$A_i \setminus (A_k \cap A_j) \setminus A_k = \emptyset \text{ für } i \neq j.$$

$$\Rightarrow u \leq u+1-\lambda \leq u$$

können also $d_i := |A_i| - \lambda > 0$ annehmen.

Sei $\pi := (\pi_{ij}) \in \mathbb{R}^{u \times u}$ mit $\pi_{ij} = \begin{cases} 1 & j \in A_i \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$

$$\Rightarrow \pi = \begin{pmatrix} \chi_1^t \\ \vdots \\ \chi_m^t \end{pmatrix}$$

und $M \in \mathbb{R}^{n \times n}$ die Matrix mit
in jeder Einbezug,

15-7

$$D := \text{diag}(d_1, \dots, d_n)$$

Dann:

$$M \Pi^t = \lambda M + D$$

Wen ist λM positiv semidefinit ($x^t \lambda M x^t \geq 0 \forall x$)

und D positiv definit ($x^t D x \geq 0 \forall x, \dots = 0 \Leftrightarrow x = 0$)

$\Rightarrow \lambda M + D$ ist positiv definit

$$\Rightarrow \text{rang}(\Pi \Pi^t) = \text{rang}(\lambda M + D) = n$$

$$\Rightarrow m = \text{rang} \Pi \Pi^t = \text{rang} \Pi \leq n$$