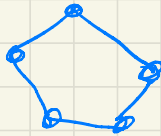
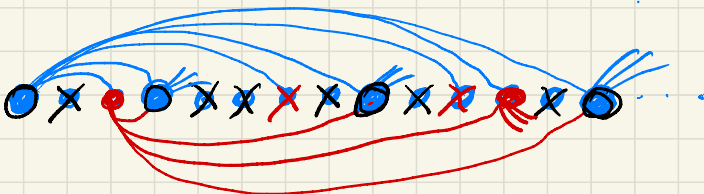


Ramsey-Theorie

- Grundidee: „Wenn ein Objekt groß genug ist, dann ist eine gewisse Eigenschaft unvermeidbar.“
- Bsp.: Ein Graph mit 6 Knoten besitzt eine Clique oder eine unabh. Menge der Größe 3.
- Gilt bei 5 Knoten noch nicht:



- Satz (Ramsey, unendl. Version):
Ein unendl. Graph enthält eine unendl. Clique oder eine unendl. unabh. Menge.
- Beweis: (Skizze)



- mehr Farben: ✓
- größere Dimension (nicht nur 2-er Teilmenge): kommt jetzt
- endlich viele Knoten: kommt jetzt.

• Satz (Ramsey 1930):

Sei $k \geq 1$ und $q_i \geq k$ für $1 \leq i \leq s$. Es ex. eine minimale Zahl $R_k(q_1, \dots, q_s)$ mit folgender Eigenschaft: Sei V eine Menge mit n Elementen und $c: \binom{V}{k} \rightarrow \{1, \dots, s\}$ eine Färbung der k -elementigen Teilmengen.

Wenn $n \geq R_k(q_1, \dots, q_s)$, dann ex. $1 \leq i \leq s$ und $X \subseteq V$ mit $|X| = q_i$ und $c(Y) = i$ für alle $Y \in \binom{X}{k}$.

Beweis: Sei zunächst $s=2$.

- Ⓐ Für $k=1$ gilt $R_1(p, q) = p+q-1$
- Ⓑ Für $p \geq k$ und $q \geq k$ gilt

$$R_k(p, k) = p \quad \text{und}$$

$$R_k(k, q) = q.$$

© • Induktion nach $(k, p+q)$ mit lex. Ordnung

• Setze $p_1 = R_k(p-1, q)$ und

$$q_1 = R_k(p, q-1)$$

• V Menge mit $|V| = n \geq 1 + R_{k-1}(p_1, q_1)$

• Sei $c: \binom{V}{k} \rightarrow \{1, 2\}$ Färbung

• Sei $x \in V$. $V' := V \setminus \{x\}$

• Definiere $c': \binom{V'}{k-1} \rightarrow \{1, 2\}$

$$X \mapsto c(X \cup \{x\})$$

• Mit Induktion ex. $\mathcal{A} \subseteq \binom{V'}{k-1}$ mit

$$|\mathcal{A}| = p_1 = R_k(p-1, q) \quad \text{und} \quad c'(\mathcal{A}) = \{1\}$$

• 1. Fall:

\mathcal{A} enthält $\{2\}$ -gefärbte Teilmenge unter c
der Größe q ; fertig!

• 2. Fall:

\mathcal{A} enthält $\{1\}$ -gefärbte Teilmenge \mathcal{A}' unter c

der Größe $p-1$.

$\Rightarrow A' \cup \{x\}$ ist $\{1\}$ -gefärbte

Teilmenge der Größe p . Fertig.

- Insbes.: $R_k(p, q) \leq R_{k-1}(R_k(p-1, q), R_k(p, q-1)) + 1$

Sei nun $s \geq 3$.

Beh.: $R_k(q_1, \dots, q_s) \leq R_k(q_1, \dots, q_{s-2}, \underbrace{R_k(q_{s-1}, q_s)}_{|V| \geq 2})$

Bew. der Beh.:

Sei $c: (V) \rightarrow \{1, \dots, s\}$,

c' färbt wie c aber identifiziert

die Farben $s-1$ und s .

1. Fall: Geeignete Teilmenge A_i unter c' ,

$1 \leq i \leq s-2$: Fertig.

2. Fall: Teilmenge A_{s-1} mit

$|A_{s-1}| = R_k(q_{s-1}, q_s)$ mit

$s-1$ gefärbt unter c'

\Rightarrow Geeignete Teilmenge $A_{s-1} \subseteq A_{s-1}$ oder $A_s' \subseteq A_{s-1}$. #

• Korollar: $R_2(p, q) \leq \binom{p+q-2}{p-1}$

\swarrow $(p-1) + (q-1)$
 \nwarrow $q-1$

Beweis: $p=2$: $R_2(2, q) = q = \binom{2+q-2}{1}$
 $q=2$: ---

$p, q > 2$: $R_2(p, q) \leq 1 + R_1 \left(\begin{array}{l} R_2(p-1, q) \\ R_2(p, q-1) \end{array} \right)$
 $= 1 + R_2(p-1, q) + R_2(p, q-1) - 1$
 $\stackrel{w}{\leq} \binom{p-1+q-2}{p-2} + \binom{p+q-1-2}{p-1}$
 $= \binom{p+q-2}{p-1} \quad \#$

• Korollar: $R_2(p, p) \leq 2^{2p-2}$

[da $\binom{2(p-1)}{p-1} \leq 2^{2(p-1)}$]

• Satz: $R_2(p, p) \geq 2^{p/2}$ für $p \geq 3$.

$6 = R_2(3, 3) \leq 2^{6-2} = 16$
 $\geq 2^{3/2} \approx 2,83$