

Def: Zánalost systému: Systém $M \subseteq 2^{\{1, \dots, n\}}$ je zánalý,
pokud $\forall A, B \in M, A \neq B : A \not\subseteq B \wedge B \not\subseteq A$

Věta: Spernerova: Každý zánalý systém $M \subseteq 2^{\{1, \dots, n\}}$ má $\binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$ prvků a je to těsné.

Alternativně: Nejdelší antichain v část. uspoř. množině $(2^{\{1, \dots, n\}}, \subseteq)$ má $\binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$ prvků.

Důk: 1) Dolní odhad: Systém množin $\{M \subseteq \{1, \dots, n\} : |M| = \lfloor \frac{n}{2} \rfloor\}$ je zánalý.

Evidentně má $\binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$ prvků

2) Horní odhad: Mějme $M \subseteq 2^{\{1, \dots, n\}}$ zánalý. Chceme $|M| \leq \binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$

2 způsoby:

$$z = |\{(\tilde{R}, M), \tilde{R} := \text{max. řetězec}, M := \text{množina roz. systémů} : M \in \mathcal{M}\}|$$

Max. řetězec $\tilde{R} = \{R_0, R_1, \dots, R_n\}$, kde $\emptyset = R_0 \subset R_1 \subset \dots \subset R_n = \{1, \dots, n\}$,

$$|R_{i+1} \setminus R_i| = 1$$

1. způsob: (fixuji $\tilde{R}$) M je zánalý, takže se tam nemůže nic opakovat víc než jednou

Pro $\tilde{R}$ máme ≤ 1 množin $M \in \mathcal{M}$, t.j. $M \in \tilde{R}$

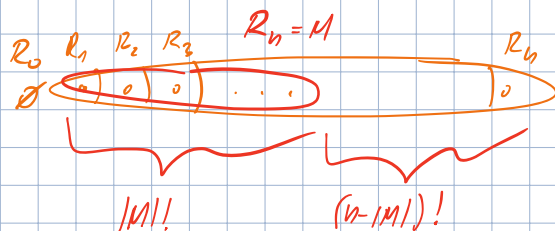
$$\Rightarrow z \leq \underbrace{1}_{\# M} \cdot \underbrace{n!}_{\# \text{řetězců}} = n!$$

$$\#M: |R_{i+1} \setminus R_i| \leq 1 \quad \forall i$$

#řetězců: stačí vybrat pořadí prvků z $\{1, \dots, n\}$, ve kterém rozšiřujeme $\tilde{R}$.

2. způsob: (fixuji M):

Pro $M \in \mathcal{M}$ máme $|M|! \cdot (n - |M|)!$ max. řetězců, které obsahují M .



M dostaneme po $|M|$ krocích.

$|M|!$ způsobů to můžeme vybrat

$(n - |M|)!$ způsobů můžeme vybrat zbytek

$$z = \sum_{M \in \mathcal{M}} |M|! \cdot (n - |M|)!$$

$$n! \geq z = \sum_{M \in \mathcal{M}} |M|! \cdot (n - |M|)! \quad / \frac{1}{n!}$$

$$1 \geq \sum_{M \in \mathcal{M}} \frac{|M|! \cdot (n - |M|)!}{n!} = \binom{n}{|M|}^{-1} \geq \binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}^{-1}$$

$$1 \geq \sum_{M \in \mathcal{M}} \binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}^{-1} = |\mathcal{M}| \cdot \binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}^{-1} \Rightarrow |\mathcal{M}| \leq \binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$$

→ takže také vždy největší počet

→ vynecháme $\binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$

Ramseyova teorie

→ Princip holubůvek

(Dirichletův princip)

Věta: $\forall r, n_1, \dots, n_r \in \mathbb{N}, \forall r$ -obarvené množiny $X: |X| \geq D(n_1, \dots, n_r, r) = 1 + \sum_{i=1}^r (n_i - 1) \rightarrow$

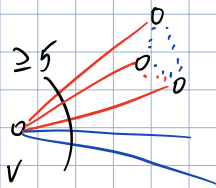
$\exists i \in \{1, \dots, r\}$ t.j. X obsahuje n_i prvků barvy i .

Důk: Algoritmicky podle počtu barvy a velikosti $|X|$

Na párty ≥ 6 lidí $\exists 3$ lidi, kteří se navzájem znají, nebo neznají.

$\forall 2$ -obarvené $E(K_n), n \geq 6, \exists 1$ -barvené K_3 .

Zafixujeme $v \in V(K_n)$:



Dirichletův princip $\Rightarrow \exists 3$ hrany z v stejné barvy

Bud' tam je nějaká červená mezi dvěma červenými vrcholy, nebo tam musí být modrá a to v celku nově trojúhelník.

$k, l \in \mathbb{N}$, Ramseyovo číslo $R(k, l) = \min. N \in \mathbb{N}: \forall$ černo-modré obarvené $E(K_N)$ obsahuje červené K_k nebo modré K_l

Věta: Ramseyovo pro grafy: $\forall k, l \in \mathbb{N}: R(k, l) \leq \binom{k+l-2}{k-1} = \binom{k+l-2}{l-1}$

Důk: Indukcí podle $k+l$:

Polud $k=1 \vee l=1$. tak kotovo $\Rightarrow R(k, l) = 1$ ✓

Necht' $k, l \geq 2$, necht' platí IP. $\left(R(k-1, l) \leq \binom{k+l-3}{k-2}, R(k, l-1) \leq \binom{k+l-3}{l-1} \right)$

Ukážeme, že $R(k, l) \leq R(k-1, l) + R(k, l-1)$

Zafixujeme $v \in V(K_n): n = R(k-1, l) + R(k, l-1)$, v má $n-1$ sousedů,

$n \geq \underbrace{(R(k-1, l) - 1)}_{n_1 - 1} + \underbrace{(R(k, l-1) - 1)}_{n_2 - 1} + 1 + 1$ → za vrchol v

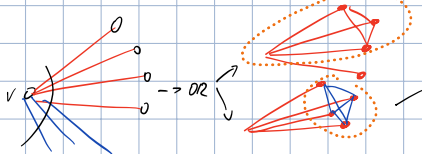
Existuje $k-1$ vrcholů s v spojených červeně nebo $\geq n_2 - 1$ spojených modře

$\Rightarrow$ Bud' máme $\geq R(k-1, l)$ červených sousedů nebo $\geq R(k, l-1)$ modrých sousedů

BÚD místo $R(k-1, l)$

Takto obsahuje červené K_{k-1} spojené s v má K_k

Takto obsahuje modré K_l



Bud' tam je K_k , máme kotovo,

nebo máme červené K_{k-1} . → rozšíříme na červené K_k vrcholy v

$$\Rightarrow R(k, l) \leq R(k-1, l) + R(k, l-1) \leq \binom{k+l-3}{k-2} + \binom{k+l-3}{l-1} = \binom{k+l-2}{k-1}$$

$$\Rightarrow R(h, h) \leq \binom{2h-2}{h-1} \leq h^h$$

Věta: Dolní odhad Ramseyova čísla: $\forall h \geq 3: R(h, h) \geq 2^{h/2}$

Ok: (první podobnostní technika)

Mějme $N < 2^{h/2}$. Ukažme, že pro každou obarvenou existuje barva velikosti h .

Bud' $\chi: E(K_N) \rightarrow \{\text{červená, modrá}\}$, kde $\chi(e) = \begin{cases} \text{červená} & \text{s pět } 1/2 \\ \text{modrá} & \text{s pět } 1/2 \end{cases}$ nezávisle.

Chceme $P = P[\exists \text{ 1-barvená } K_h] < 1$

- potom automaticky víme, že $R(h, h) > N$

$\forall K \in \binom{V(K_N)}{h}$ bud' A_K je "K indikuje 1-barvenou K_h ".

h -tice vrcholů

$$P[A_K] = 2^{1 - \binom{h}{2}}$$

dě hrany

$$\rightarrow P[\text{an } h \text{ jsou všechny červené}] = \left(\frac{1}{2}\right)^{\binom{h}{2}}$$

$\hookrightarrow$ sdílí pro modrá

$$2 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^{\binom{h}{2}} = 2^{1 - \binom{h}{2}}$$

$$2^{1 - \binom{h}{2}} = 2 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^{\binom{h}{2}}$$

$\hookrightarrow$ union bound

$$P \leq \sum_{K \in \binom{V(K_N)}{h}} P[A_K] = \sum_{K \in \binom{V(K_N)}{h}} 2^{1 - \binom{h}{2}} = \binom{N}{h} \cdot 2^{1 - \binom{h}{2}} \leq \frac{N^h}{2^{h/2+1}} \cdot 2^{-\frac{h^2}{2} + \frac{h}{2} + 1}$$

$$\binom{N}{h} \leq \frac{N^h}{h!} \leq \frac{N^h}{2^{h/2+1}}$$

$h \geq 3$

$$> N^h \cdot 2^{-h^2/2} < 1$$

$$\hookrightarrow N < 2^{h/2}$$

