

Úkol 5-1: Mějme množinu n bodů v rovině, v obecné poloze (žádné 3 nejsou kolineární). Dokažte pomocí dvojitého počítání, že počet obdélníků s vrcholy v těchto bodech je nejméně $n^2/8$.

Úkol 5-2: Určete Ramseyovo číslo C_4 . Tedy hledáme číslo N takové, že pokud obarveme hrany K_N dvěma barvami, nutně existuje jednobarevný podgraf C_4 ; a $R(C_4)$ je nejménší takové N .

Pro 4 body stačí korektně určit rozmezí 2 hodnot (tzn. určit n_0 t.z. $n_0 \leq R(C_4) \leq n_0 + 1$).

Hint: zábere třeba bližší analýza důkazu

$$R(k, j) \leq R(k - 1, j) + R(k, j - 1)$$

Úkol 5-3: Systém (různých) množin je polo-nezávislý pokud v něm neexistuje trojice množin A, B, C taková, že $A \subset B \subset C$.

Ukažte, že polo-nezávislý systém podmnožin n -prvkové množiny obsahuje nejméně $2 \binom{n}{\lfloor n/2 \rfloor}$ množin.

5-1

Obecná položka \rightarrow žádoucí tři množiny mají společný průměr.

✓ Červené body patří do průměru
x Zelené body patří do průměru.



1. způsob \rightarrow počítání přes počet výberů hrany incidentní s \square

$\forall x, y \in M$ hrana platí, že díky obecné poloze

kež m pro každou obdélníku málo by

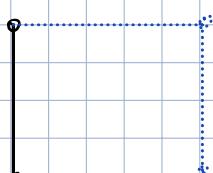
být jedna hrana incidentní s námi než (viz. výřeška)

jedním obdélníkem, kdežto by nám mohly být i další

na jedné hrance:

Tedy počet všech obdélníků výber hrany $\binom{n}{2}$,

tak ten výber může příspět nejméně $\frac{1}{4}$ do počtu \square .



$$\text{Celkem tedy } \square \text{ může být } \binom{n}{2} \cdot \frac{1}{4} = \frac{n(n-1)}{8} \leq \frac{n^2}{8}$$

2. způsob - počítání přes $\# \text{ diagonál}$

Délky koncovostí množin vycházejí z poměru hrana/diagonála

v obdélníku může být diagonál všechny obdélníky

majíce $\binom{n}{2}$, jinak by byly mohly sešlapat podle nich vytvořit

všechny \square : každý \square obsahuje 2 diagonály

a 4 hrany. Pokud by bylo diagonálí více jak $\frac{n^2}{2}$,

nebyly by mohly vycházet, když byly "opětovnou" diagonálou. Nejdřív ale každý \square

obsahuje 2 diagonály, musí být celý počet

rectangularní $\frac{n^2}{2}$. Dáváme nás plně, že

1 diagonálna může obsahovat až dva \square

Tedy celkově v tom nejhorším případě

$$\text{je } \# \square = \binom{n}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{2}{1} \leq \frac{n^2}{8}$$

Někam způsoby jsou užívány, že počet \square bude nejméně $\frac{n^2}{8}$.

Úkol 5-2: Určete Ramseyovo číslo C_4 . Tedy hledáme číslo N takové, že pokud obarvíme hrany K_N dvěma barvami, nutně existuje jednobarevný podgraf C_4 ; a $R(C_4)$ je nejmenší takové N .

Pro 4 body stačí korektně určit rozmezí 2 hodnot (tzn. určit n_0 t.z. $n_0 \leq R(C_4) \leq n_0 + 1$).

Hint: zabere třeba blížší analýza důkazu

$$R(k, j) \leq R(k-1, j) + R(k, j-1)$$

5.2

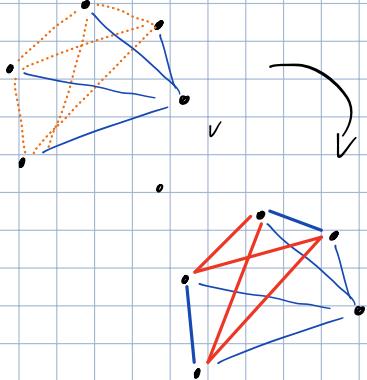
$$-R(C_4, C_3) = ??$$

Počle „partyz se 6 lidem“ vrací, že $R(3, 3) = 6$, tedy $R(U_2, U_3) = R(C_3, C_3)$, protože speciálně $U_3 = C_3$. Umožme zároveň U_5 :

Víme, že $R(C_4, C_3) > 5$. Nejdívejme v U_6

Pak má v pravo 5 sousedů. Můžou umístit následující pět přípravy:

Případ A: V má 4 sousedy v modré (BÍLÉ) místnosti. Pak je situace následující:



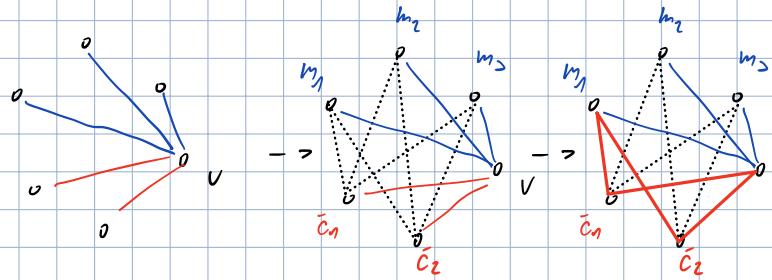
Má spojení s všechny 3 podél $\sim U_3$.

Pak poluh ještě dle sousedů hrany z U_3 mohou, takže společně s hrany vedenými z v tvoří podgraf C_3 .

Pak tím následuje, že existují nejméně 2 modré hrany v U_4 , tudíž tam musí existovat v zbytku U_4 červený C_3 . ✓

Případ B: V má 3 modré a 2 červené hrany:

Pak vzniknou $\{ \text{modré}, \text{červené} \} \setminus \{ v \}$ a podle jejich obraní z nich vznikne úplný bipartitní graf $U_{3,2}$:



Pak poluh $U_{2,3}$ obraním tak,

že m_1 bude ležet na 2 červených

hranách, získává jenom červený C_3 ,

stejně pakud by \bar{c}_1 ležela na 2 modrých
hranách, tak mohou modré C_3 .

Pakud by se však stalo, že nemůžu přivést dle hrany do \bar{c}_1 / m_1 obranit invazní barvy, tedy všechny poluh přijde jednou hrany do vrcholu, takže z vrcholu výjde dvanáct barv:

takže pakud díky tomu, že to je $U_{2,3}$, všechny mají poluh $\sim C_3$ monobarevný. Tedy $R(C_3) = 6$.

