

## ÚLOHY

**Příklad 1.** Mějme graf  $G$  bez smyček, který má  $n$  vrcholů,  $m$  hran. Zkuste se přesvědčit, že platí:

- $\chi(G) \leq n$
- $\chi(G)\alpha(G) \geq n$
- $\chi(G)(\chi(G) - 1) \leq 2m$

**Příklad 2.** Na šachovnici rozmístěte

- co nejvíce dam tak, aby se neohrožovaly.
- co nejméně dam tak, aby ovládaly všechna pole.

Jak by se tyto úlohy daly modelovat grafem? Jaký algoritmus by nám pomohl při hledání řešení?

**Příklad 3.** Jak by předchozí úloha vypadala s věžemi místo dam?

**Příklad 4.** Platí nějaký jednoduchý vztah mezi nezávislostí a dominancí grafu?

**Příklad 5.** Naleznete jednoduchý vztah mezi klikovostí a barevností grafu?

**Příklad 6.** Vyřešte grafově pisoárový problém.

**Příklad 7.** Určete nezávislost, dominanci a chromatické číslo

- pro cestu o  $n$  vrcholech
- pro kružnici o  $n \geq 3$  vrcholech
- pro hvězdu o  $n$  vrcholech
- pro kolo o  $n \geq 4$  vrcholech
- pro úplný graf  $K_n$
- pro úplný bipartitní graf  $K_{m,n}$

**Příklad 8.** O grafu  $G$  víte, že je nesouvislý. Jak budete hledat jeho barevnost?

**Příklad 9.** Graf  $G$  nazýváme kritickým, pokud pro každý jeho vlastní podgraf  $H$  platí  $\chi(H) < \chi(G)$ . Graf nazýváme  $k$ -kritickým, pokud je  $k$ -barevný a kritický.

Ukažte, že každý kritický graf je souvislý.

**Příklad 10.** Dokažte: když je  $G$  graf, jenž je  $k$ -kritický, platí

$$\delta(G) \geq k - 1,$$

kde  $\delta(G)$  označuje nejmenší stupeň vrcholu v  $G$ .

**Příklad 11.** Dokažte: každý  $k$ -barevný graf má alespoň  $k$  vrcholů stupně alespoň  $k - 1$ . Dokažte: Pro libovolný graf  $G$  platí, že

$$\chi(G) \leq \Delta(G) + 1,$$

kde  $\Delta(G)$  označuje největší stupeň vrcholu v  $G$ .

## OPAKOVÁNÍ DEFINIC

**Definice 12.** Graf  $G$  je  $k$ -barevný, pokud lze obarvit  $k$  barvami. Barevnost grafu je nejmenší počet barev potřebný k obarvení grafu.

**Definice 13.** Nezávislá množina vrcholů  $N$  grafu  $G$  je taková podmnožina vrcholů grafu  $G$ , jejíž žádné dva vrcholy nejsou v  $G$  spojeny hranou. Nejpočetnější nezávislá množina je nezávislá množina s největším počtem prvků; tento počet nazýváme nezávislostí grafu  $G$ .

**Definice 14.** Dominující množina vrcholů  $D$  grafu  $G$  je taková podmnožina vrcholů grafu  $G$ , která svou množinou sousedů pokrývá všechny zbývající uzly grafu  $G$ .

Dominance grafu  $G$  je počet vrcholů nejméně početné dominující množiny  $G$ .

**Definice 15.** Klika v grafu  $G$  je maximální podgraf grafu  $G$ , který je úplným grafem. Klikovost grafu je počet vrcholů v jeho největší klice.

Nezávislost grafu  $G$  značíme  $\alpha(G)$ .

Dominanci grafu  $G$  značíme  $\beta(G)$ .

Barevnost (či chromatické číslo) grafu  $G$  značíme  $\chi(G)$ .

Klikovost grafu  $G$  značíme  $\omega(G)$ .

## CHALLENGE

**Příklad 16.** Dá se jednoduše odvodit barevnost, nezávislost a dominance u hyperkrychle?

Nebo u sítě z  $m \times n$  čtverců?

Nebo ze sítě rovnostranných trojúhelníků, které tvoří samy rovnostranný trojúhelník (o straně  $n$ )? Jak by to vypadalo s grafem tvaru včelí plástve?

**Příklad 17.** Určete barevnost, nezávislost a dominanci u grafu definovaného rekurentně. Graf  $G_1$  je diskrétní graf o jednom vrcholu,  $G_2$  je trojúhelník. Graf  $G_n$  je trojice grafů  $G_{n-1}$  se třemi přidanými hranami tak, aby vzniknul "pseudo-trojúhelník".

**Příklad 18.** Máte graf  $G$  a rozpůlíte jeho hrany. To znamená, že každou jeho hranu nahradíte dvěma hranami, které mají uprostřed nový vrchol. Odvod'te nějaké tvrzení o barevnosti nového grafu.

**Příklad 19.** Co kdybychom dovolili kreslit nekonečné grafy? Jak by vypadaly dvoubarevné grafy?

**Příklad 20.** Jaký je maximální počet hran v dvoubarevném grafu s jednadvaceti uzly?