

# Úvod a opakování

Zdeněk Dvořák

9. října 2020

$|G|$  počet vrcholů  $G$ ,  $\|G\|$  počet hran  $G$ .

**Definice 1.** Maximální možný počet hran libovolného grafu na  $n$  vrcholech, který neobsahuje žádný podgraf izomorfní  $F_1, \dots, F_m$ :

$$\text{ex}(n; F_1, \dots, F_m).$$

Hustotní varianta:

$$\overline{\text{ex}}(n; F_1, \dots, F_m) = \frac{\text{ex}(n; F_1, \dots, F_m)}{\binom{n}{2}}.$$

Asymptotické chování:

$$\overline{\text{ex}}(\infty; F_1, \dots, F_m) = \inf \{ \overline{\text{ex}}(n; F_1, \dots, F_m) : n \in \mathbb{N} \}.$$

**Lemma 2.** Jestliže  $n_1 \geq n_2$ , pak  $\overline{\text{ex}}(n_1; F_1, \dots, F_m) \leq \overline{\text{ex}}(n_2; F_1, \dots, F_m)$ .

*Důkaz.* Nechť  $G$  je graf na  $n_1$  vrcholech neobsahující  $F_1, \dots, F_m$  s  $\text{ex}(n_1; F_1, \dots, F_m)$  hranami. Zvolme nejprve náhodně uniformně  $n_2$ -prvkovou podmnožinu  $X$  jeho vrcholů, a pak libovolnou neuspořádanou dvojici  $xy$  prvků  $X$ . Zjevně každá dvojice vrcholů  $G$  má stejnou pravděpodobnost, že bude zvolena jako  $xy$ , a tedy pravděpodobnost, že  $xy$  je hrana  $G$ , je

$$p = \frac{\|G\|}{\binom{n_1}{2}} = \overline{\text{ex}}(n_1; F_1, \dots, F_m).$$

Na druhou stranu,  $G[X]$  má nejvýše  $\text{ex}(n_2; F_1, \dots, F_m)$  hran, a tedy pravděpodobnost, že  $xy$  je hrana  $G[X]$ , je

$$p_X = \frac{\|G[X]\|}{\binom{n_2}{2}} \leq \frac{\text{ex}(n_2; F_1, \dots, F_m)}{\binom{n_2}{2}} = \overline{\text{ex}}(n_2; F_1, \dots, F_m).$$

Dostáváme tedy

$$\overline{\text{ex}}(n_1; F_1, \dots, F_m) = p \leq \max \left\{ p_X : X \in \binom{V(G)}{n_2} \right\} \leq \overline{\text{ex}}(n_2; F_1, \dots, F_m).$$

□

### Důsledek 3.

$$\overline{\text{ex}}(\infty; F_1, \dots, F_m) = \lim_{n \rightarrow \infty} \overline{\text{ex}}(n; F_1, \dots, F_m),$$

a pro každé  $n_0$  platí

$$\overline{\text{ex}}(\infty; F_1, \dots, F_m) \leq \overline{\text{ex}}(n_0; F_1, \dots, F_m).$$

Asymptoticky pro  $n$  jdoucí do nekonečna

$$\text{ex}(n; F_1, \dots, F_m) = (\overline{\text{ex}}(\infty; F_1, \dots, F_m) + o(1)) \frac{n^2}{2}.$$

**Příklad 4.** Max. počet hran grafu na 5 vrcholech bez  $C_3$  a  $C_4$  je 5, tj.  $\overline{\text{ex}}(5; C_3, C_4) = 1/2$ . Proto  $\text{ex}(n; C_3, C_4) \leq \frac{1}{2} \binom{n}{2}$  pro každé  $n \geq 5$  a  $\overline{\text{ex}}(\infty; C_3, C_4) \leq 1/2$ .

Poznámka: Ve skutečnosti  $\overline{\text{ex}}(\infty; C_3, C_4) = 0$  a  $\text{ex}(n; C_3, C_4) = \Theta(n^{3/2})$ , jak uvidíme níže.

**Lemma 5.** Je-li  $T$  les na  $k \geq 3$  vrcholech, pak  $\text{ex}(n; T) < (k-2)n$ .

*Důkaz.* Pro spor předpokládejme, že existuje graf  $G$  s  $n \geq 1$  vrcholy a alespoň  $(k-2)n$  hranami neobsahující  $T$ , a zvolme takový s nejmenším možným počtem vrcholů. Jelikož  $\|G\| > 0$ , máme  $n \geq 2$ . Z minimality  $|G|$  plyne, že všechny jeho vrcholy mají stupeň alespoň  $k-1$  (vrcholy menšího stupně jde smazat bez porušení předpokladů). Jestliže  $H$  je libovolný podgraf  $G$  s méně než  $k$  vrcholy, pak každý vrchol  $H$  má souseda mimo  $V(H)$ . Proto můžeme nalézt podgraf  $G$  izomorfní  $T$  postupným přidáváním listů; to je spor. □

Turánův graf  $T_r(n)$ :  $r$ -partitní graf na  $n$  vrcholech, v němž se velikosti každých dvou partit liší nejvýše o 1;  $t_r(n) = \|T_r(n)\|$ .

### Pozorování 6.

$$t_r(n) \leq (1 - 1/r) \frac{n^2}{2},$$

rovnost nastává když  $r|n$ .

$$t_r(n) \geq (1 - 1/r) \frac{n^2}{2} - \frac{r}{8},$$

rovnost nastává pro  $r$  sudé a  $n \equiv r/2 \pmod{r}$ .

**Věta 7** (Turánova věta). *Pro každé  $r \in \mathbb{N}$  platí*

$$\text{ex}(n; K_{r+1}) = t_r(n),$$

a tedy  $\overline{\text{ex}}(\infty; K_{r+1}) = 1 - 1/r$ . Navíc, jestliže  $G$  je  $n$ -vrcholový graf klikovosti nejvýše  $r$  a  $\|G\| = t_r(n)$ , pak  $G$  je izomorfní  $T_r(n)$ .

*Důkaz 1.* Nechť  $|G| = n$ ,  $\|G\| = \text{ex}(n; K_{r+1})$ , a  $G$  má klikovost nejvýše  $r$ . Jestliže  $v_1, v_2 \in V(G)$  jsou nesousední vrcholy, pak  $\deg(v_1) = \deg(v_2)$ : kdyby  $\deg(v_1) < \deg(v_2)$ , pak graf v němž nahradíme  $v_1$  kopíí vrcholu  $v_2$  by měl klikovost nejvýše  $r$  a víc hran než  $G$ . Jestliže  $v_1, v_2, v_3 \in V(G)$  a  $v_1v_2, v_2v_3 \notin E(G)$ , pak také  $v_1v_3 \notin E(G)$ : dle předchozího pozorování  $\deg(v_1) = \deg(v_2) = \deg(v_3)$ , a kdyby  $v_1v_3 \in E(G)$ , pak graf v němž nahradíme  $v_1$  a  $v_3$  kopíemi vrcholu  $v_2$  by měl klikovost nejvýše  $r$  a víc hran než  $G$ . Relace  $\sim$  na  $V(G)$  definovaná tž.  $u \sim v$  právě když  $uv \notin E(G)$  je tedy ekvivalence. Třídy ekvivalence  $\sim$  jsou nezávislé množiny a v  $G$  jsou obsaženy všechny hrany mezi těmito třídami, a tedy  $G$  je úplný multipartitní graf. Počet partit  $G$  je nejvýše  $r$ , jelikož  $G$  má klikovost nejvýše  $r$ . Mezi úplnými multipartitními grafy s nejvýše  $r$  partitami je  $T_r(n)$  ten s ostře největším počtem hran, a proto  $G$  je izomorfní  $T_r(n)$ .  $\square$

*Důkaz 2.* Indukcí dle počtu vrcholů. Nechť  $|G| = n$ ,  $\|G\| = \text{ex}(n; K_{r+1})$ , a  $G$  má klikovost nejvýše  $r$ . Jestliže  $n \leq r$ , pak  $G = K_n = T_r(n)$ , proto předpokládejme  $n \geq r+1$ . Graf  $G$  obsahuje kliku  $A$  velikosti  $r$ , jinak bychom mohli přidat hranu a dostat graf klikovosti nejvýše  $r$  s více než  $\|G\|$  hranami. Každý vrchol  $V(G - A)$  má nejvýše  $r - 1$  sousedů v  $A$ , jinak by  $G$  obsahoval kliku velikosti  $r + 1$ . Z indukce dostáváme

$$\|G\| \leq \|G - A\| + (n - r)(r - 1) + \binom{r}{2} \leq t_r(n - r) + (n - r)(r - 1) + \binom{r}{2} = t_r(n).$$

Když  $\|G\| = t_r(n)$ , všechny nerovnosti musí platit s rovností, z indukce je tedy  $G - A$  izomorfní  $T_r(n - r)$  a každý vrchol  $G - A$  má  $r - 1$  sousedů v klice  $A$ . Vrcholy v různých partitách  $G - A$  musí mít různá okolí v  $A$ , jinak by  $G$  obsahoval kliku velikosti  $r + 1$ . Proto  $G$  je izomorfní  $T_r(n)$ .  $\square$

**Věta 8** (Erdős-Stoneova věta). *Každý graf  $F$  splňuje*

$$\overline{\text{ex}}(\infty; F) = 1 - \frac{1}{\chi(F) - 1}.$$

Důkaz probereme na dalších přednáškách. Pro  $\chi(F) \geq 3$  dává tato věta asymptoticky přesný odhad  $\text{ex}(n; F)$ :

$$\frac{\text{ex}(n; F)}{\left(1 - \frac{1}{\chi(F)-1}\right)^{\frac{n^2}{2}}} = 1 + o(1)$$

pro  $n$  jdoucí do nekonečna. Pro bipartitní grafy  $F$  je situace složitější, Erdős-Stoneova věta nám pouze říká, že  $\text{ex}(n; F) = o(n^2)$ .

**Lemma 9.** *Pro každá přirozená čísla  $a \leq b$  platí*

$$\text{ex}(n; K_{a,b}) < \frac{\sqrt[a]{a^2 + b}}{2} n^{2-1/a}.$$

*Důkaz.* Nechť  $G$  je graf na  $n$  vrcholech neobsahující  $K_{a,b}$  jako podgraf. Nechť  $m$  je počet  $(a+1)$ -tic  $(x, v_1, \dots, v_a)$  vrcholů  $G$  takových, že  $xv_1, \dots, xv_a \in E(G)$ . Na jednu stranu, pro každou volbu  $x$  máme  $\deg^a x$  možností volby  $a$ -tice jeho sousedů, a tedy

$$m = \sum_{x \in V(G)} \deg^a x \geq \frac{\left( \sum_{x \in V(G)} \deg x \right)^a}{n^{a-1}} = \frac{(2\|G\|)^a}{n^{a-1}}.$$

Na druhou stranu, pro  $a$ -tici navzájem různých vrcholů  $(v_1, \dots, v_a)$  lze  $x$  zvolit méně než  $b$  způsoby (jinak by  $G$  obsahoval  $K_{a,b}$ ), a počet  $(a+1)$ -tic  $(x, v_1, \dots, v_a)$  kde  $v_1, \dots, v_a$  nejsou navzájem různá, je menší než  $a^2 n^a$  (méně než  $a^2$  způsoby lze vybrat indexy  $i \neq j$  tž.  $v_i = v_j$  a  $n^a$  způsoby lze zvolit  $x$  a vrcholy  $v_k$  pro  $k \neq i$ ). Tedy

$$m < (a^2 + b)n^a.$$

Kombinací těchto nerovností dostaváme

$$\|G\| < \frac{\sqrt[a]{a^2 + b}}{2} n^{2-1/a}.$$

□

**Důsledek 10.** *Je-li  $F$  bipartitní graf s menší partitou velikosti  $a$ , pak*

$$\text{ex}(n; F) = O(n^{2-1/a}).$$

**Lemma 11.** *Pro každé prvočíslo  $p$  existuje graf s  $2(p^2 + p + 1)$  vrcholy a  $(p^2 + p + 1)(p + 1)$  hranami, který neobsahuje  $C_4$  jako podgraf.*

*Důkaz.* Jelikož  $p$  je prvočíslo, existuje konečná projektivní rovina rádu  $p$ , s  $p^2 + p + 1$  body a  $p^2 + p + 1$  přímkami. Nechť  $G$  je incidenční graf této projektivní roviny, tj. graf jehož vrcholy jsou body a přímky a hrany spojují přímky s v nich obsaženými body. Tento graf má  $2(p^2 + p + 1)$  vrcholů a  $(p^2 + p + 1)(p + 1)$  hran. Navíc neobsahuje  $C_4$ , jinak by dvě různé přímky musely mít průnik velikosti větší než 1. □

**Důsledek 12.** Pro každé  $b \geq 2$  platí

$$\text{ex}(n; K_{2,b}) = \Theta(n^{3/2}).$$

*Důkaz.* Dle Lemma 9 platí  $\text{ex}(n; K_{2,b}) \leq \frac{\sqrt{b+4}}{2} n^{3/2} = O(n^{3/2})$ . Nechť  $n \geq 16$ . Pak existuje prvočíslo  $p$  tž.  $\sqrt{n}/4 \leq p \leq \sqrt{n}/2$ , a  $2(p^2 + p + 1) \leq n$ . Nechť  $G$  je graf zkonstruovaný v Lemma 11 doplněný  $n - 2(p^2 + p + 1)$  izolovanými vrcholy. Pak  $G$  neobsahuje  $C_4$  (a tedy ani  $K_{2,b}$ ) jako podgraf, má  $n$  vrcholů a alespoň  $n^{3/2}/64$  hran. Proto  $\text{ex}(n; K_{2,b}) \geq n^{3/2}/64 = \Omega(n^{3/2})$ .  $\square$

**Důsledek 13.** Nechť  $F$  je bipartitní graf s menší partitou velikosti nejvýše 2 a  $n \geq |V(F)|$ . Pak

$$\text{ex}(n; F) = \begin{cases} -\infty & \text{jestliže } \|F\| = 0 \\ 0 & \text{jestliže } \|F\| = 1 \\ \Theta(n) & \text{jestliže } \|F\| \geq 2 \text{ a } F \text{ je les} \\ \Theta(n^{3/2}) & \text{jinak.} \end{cases}$$

*Důkaz.* Jestliže  $F$  nemá žádnou hranu, pak je podgrafem každého grafu s  $n \geq |V(F)|$  vrcholy a  $\text{ex}(n; F) = -\infty$ . Jestliže  $F$  má právě jednu hranu, pak je podgrafem každého grafu s  $n \geq |V(F)|$  vrcholy a alespoň jednou hranou a  $\text{ex}(n; F) = 0$ . Jestliže  $F$  je les s alespoň dvěma hranami, pak  $F$  není zároveň podgrafem  $K_{1,n-1}$  a maximálního párování na  $n$  vrcholech, a tedy  $\text{ex}(n; F) \geq \lfloor n/2 \rfloor$ ; spolu s Lemma 5 dostáváme  $\text{ex}(n; F) = \Theta(n)$ . Je-li  $F$  bipartitní graf s menší partitou velikosti nejvýše 2 a  $F$  není les, pak  $F$  obsahuje 4-cyklus, a Důsledek 10 a Lemma 11 implikují  $\text{ex}(n; F) = \Theta(n^{3/2})$ .  $\square$