

## Kombinatorické etudy 4 – LS 2011/2012

**1.** (4.6 – zbývá odvodit rekurentní formuli) Označme  $T_n$  počet stromů s vrcholy  $\{1, 2, \dots, n\}$ . Dokažte, že platí

$$T_n = \sum_{k=1}^{n-1} k \binom{n-2}{k-1} T_k T_{n-k}.$$

Odvod' te odsud Cayleyho formuli ( $T_n = n^{n-2}$ ).

(1.44 – hodí se k tomu odvození)

Dokažte tzv. Abelovy identity

$$\begin{aligned} \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x(x+k)^{k-1}(y+n-k)^{n-k} &= (x+y+n)^n \\ \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (x+k)^{k-1}(y+n-k)^{n-k-1} &= \left(\frac{1}{x} + \frac{1}{y}\right) (x+y+n)^{n-1} \\ \sum_{k=1}^{n-1} \binom{n}{k} k^{k-1}(n-k)^{n-k-1} &= 2(n-1)n^{n-2} \end{aligned}$$

**2.** Bud'  $G$  hranově  $k$ -souvislý graf, přičemž  $k$  je liché. Dokažte, že existuje strom  $T$  a zobrazení  $f : V(G) \rightarrow V(T)$  tak, že dvojice  $(T, f)$  popisuje všechny hranové  $k$ -řezy v grafu  $G$  následujícím způsobem.

Pro hranu  $e$  v  $T$  označíme  $V_1, V_2$  množiny vrcholů komponent  $T - e$ , a označíme  $C(e)$  množinu hran  $G$  mezi  $f^{-1}(V_1)$  a  $f^{-1}(V_2)$ . Pak platí

- pro všechny  $e$  je  $|C(e)| = k$  (každé  $C(e)$  je  $k$ -řez) a
- dostaneme takto všechny  $k$ -řezy.

**3.** (10.13) Necht  $G$  je  $r$ -regulární graf s obvodem alespoň  $g$  a nejmenším možným počtem vrcholů. Pak platí

- Průměr  $G$  je nanejvýš  $g$ .
- Obvod  $G$  je roven  $g$ . (Obvod je délka nejkratší kružnice.)
- $|V(G)| \leq \frac{r}{r-2}(r-1)^g$

**4.** (11.41) Pravděpodobnost, že náhodná procházka z  $u$  navštíví  $v$  před návratem do  $u$  je rovna  $\frac{2m}{\deg(u)\kappa(u,v)}$ . ( $\kappa(u, v)$  značí střední dobu návratu mezi  $u$  a  $v$ : tj. střední dobu trvání náhodné procházky, která vyjde z  $u$ , projde  $v$  a vrátí se zpět do  $u$ ).

**5.** (14.29) V rovině je dáno  $N = k^n + 1$  bodů. Ukažte, že můžeme nalézt “skoro rovnou” lomenou čáru s  $k$  úsečkami, tj. body  $a_0, a_1, \dots, a_k$  takové, že každý úhel  $a_{i-1}a_ia_{i+1}$  má velikost alespoň  $(1 - \frac{1}{n})\pi$ .

**6.** Každá z  $n \geq 4$  drben zná jeden drb, který nikdo jiný nezná. Mluví spolu jen po telefonu a při každém hovoru si navzájem sdělí všechny drby, které znají. Ukažte, že je potřeba alespoň  $2n - 4$  hovorů, než všechny vědí všechno.