

# DŮKAZ CAYLEYHO VĚTY

[První způsob](#)

[Druhý způsob](#)

[Nápověda](#)

[O projektu](#)

# DŮKAZ CAYLEYHO VĚTY

[První způsob](#)

[Druhý způsob](#)

[Nápověda](#)

[O projektu](#)

Animace slouží jako ilustrace látky kapitoly 3.2. **Kostry** modulu Teorie grafů.

### Věta 3.7. Cayleyho vzorec

Pro každé  $n \geq 2$  je počet různých stromů na  $n$  vrcholech roven  $n^{n-2}$ .

#### Důkaz.

Důkaz provedeme metodou dvojího počítání. Dvěma způsoby spočítáme tzv. povykosy (postup výroby kořenových stromů) na  $n$  vrcholech.

*První způsob:* Nejprve vyrobíme kořenový strom tak, že mezi vrcholy postupně nakreslíme hrany a jeden vrchol zvolíme za kořen. Vezměme libovolný strom  $T_n$  na  $n$  vrcholech. Strom  $T_n$  má  $n - 1$  hran, které můžeme postupně přidat v libovolném pořadí. Počet takových pořadí je  $(n - 1)!$ . Za kořen  $r$  můžeme vybrat libovolný z  $n$  vrcholů. Označíme-li  $k(n)$  počet různých stromů na  $n$  vrcholech, tak počet různých povykosů je  $n(n - 1)!k(n)$  (nezávislé volby:  $k(n)$  různých koster;  $n$  možností, jak zvolit kořen;  $(n - 1)!$  pořadí, jak přidat hrany).

*Druhý způsob:* V kořenovém stromu  $(T_n, r)$  zorientujeme hrany od listů ke kořenu. Přitom z žádného vrcholu jistě nemůže vést více než jedna hrana, příchozích hran může být libovolný počet. Povykosy můžeme sestavovat druhým způsobem, kdy přidáváme orientované hrany mezi  $n$  izolovaných vrcholů. Současně dbáme na to, aby v každé komponentě takto sestavovaného lesa byl právě jeden vrchol (kořen komponenty), ze kterého žádná orientovaná hrana nevychází. Přidáme-li v nějakém kroku novou orientovanou hranu mezi dvě komponenty, koncový vrchol hrany můžeme zvolit libovolně, ale výchozí vrchol můžeme volit pouze mezi kořeny zbývajících  $i - 1$  komponent. Při konstrukci povykosu přidáme celkem  $n - 1$  hran (poslední hranu přidáváme mezi dvě komponenty) a existuje proto  $\prod_{i=2}^n n(i - 1) = n^{n-1}(n - 1)!$  různých způsobů sestavení povykosů.

Dvěma různými způsoby jsme spočítali počet stejných objektů. Porovnáme oba vztahy a dostaneme

$$n(n - 1)!k(n) = n^{n-1}(n - 1)! \Rightarrow k(n) = n^{n-2}.$$

□

**Matematika pro inženýry 21. století** – inovace výuky matematiky na technických školách v nových podmínkách rychle se vyvíjející informační a technické společnosti

**Doba realizace:** 1.9.2009 – 30.8.2012

**Příjemce:** VŠB - TU Ostrava

**Partner projektu:** ZČU v Plzni



**Cílem projektu** je inovace matematických a některých odborných kurzů na technických VŠ s cílem získat zájem studentů, zvýšit efektivnost výuky, zpřístupnit prakticky aplikovatelné výsledky moderní matematiky a vytvořit předpoklady pro efektivní výuku inženýrských předmětů.

Zkvalitnění výuky matematiky budoucích inženýrů chceme dosáhnout po stránce formální využitím nových informačních technologií přípravy elektronických studijních materiálů a po stránce věcné pečlivým výběrem vyučované látky s důsledným využíváním zavedených pojmů v celém kurzu matematiky s promyšlenou integrací moderního matematického aparátu do vybraných inženýrských předmětů.

Metodiku výuky matematiky a její atraktivnost pro studenty chceme zlepšit důrazem na motivaci a důsledným používáním postupu „od problému k řešení“.



evropský  
sociální  
fond v ČR



EVROPSKÁ UNIE



MINISTERSTVO ŠKOLSTVÍ,  
MLÁDEŽE A TĚLOVÝCHOVY



OP Vzdělávání  
pro konkurenceschopnost

INVESTICE DO ROZVOJE VZDĚLÁVÁNÍ