

# Kombinatorika a Grafy 1 - Cvičení 1

Jan Soukup

3-4.10.2022

<https://kam.mff.cuni.cz/~soukup/vyuka/2223/KAG/>

## 1 Opakování asymptotické notace

**Definice 1.** *Nechť  $f, g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  jsou funkce (zpravidla kladné), pak pomocí zápisu*

$$f(x) = O(g(x))$$

*značíme, že existují konstanty  $x_0 \in \mathbb{R}^+$  a  $M \in \mathbb{R}^+$  takové že  $0 \leq f(x) \leq M \cdot g(x)$ , pro všechna  $x \geq x_0$ .*

Toto značení můžeme přirozeně rozlišit i pro funkce s definičním oborem, který je podmnožinou  $\mathbb{R}$  (například  $\mathbb{N}$ ).

Jinými slovy nám to říká, že když zapomene na začátek definičního oboru, tak funkce  $f$  je vždy nejvýše konstanta-krát větší než funkce  $g$ . Jinými slovy  $f$  roste nejvýše tak rychle jako  $g$ .

Je dobré si uvědomit, že v zápisu  $f(x) = O(g(x))$  implicitně předpokládáme, že  $x \rightarrow \infty$ . Na analýze jste možná viděli, že stejný zápis se občas používá i pro  $x$  jdoucí k jinému číslu, což pak může být matoucí (například  $n = O(n^2)$  pro  $n \rightarrow \infty$ , ale  $n^2 = O(n)$  pro  $n \rightarrow 0^+$ ). Nicméně v informatice se většinou zajímáme o chování v nekonečnu (algoritmy a podobně) a proto budeme vždy předpokládat  $x \rightarrow \infty$ .

Pokud chceme ukázat, že  $f(x) \neq O(g(x))$ , tak musíme ukázat, že pro všechna  $x_0, M \in \mathbb{R}^+$  existuje  $x \geq x_0$  takové, že  $f(x) > M \cdot g(x)$  (případně že  $f(x)$  je záporné).

**Příklad 1.** Rozhodněte (a dokažte) zda platí

(1)  $x^2 + 7x + 2 = O(x^2)$

(2)  $3x^2 + 7x \ln(x) = O(x^2)$

(3)  $n^3 \cdot n! = O(n^n)$

(4)  $n \cdot 2^n = O(n!)$

(5)  $n^3 = O(10 \cdot n^2)$

Kromě  $O$ -notace používáme i jiné notace.

**Definice 2.** *Nechť  $f, g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  jsou funkce (zpravidla kladné), pak*

značení	definice
$f(x) = o(g(x))$	$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{g(x)} = 0$
$f(x) = \Omega(g(x))$	$g(x) = O(f(x))$
$f(x) = \Theta(g(x))$	$f(x) = O(g(x))$ a $g(x) = O(f(x))$

**Příklad 2.** Rozhodněte (a dokažte) zda platí

(1)  $n^2 = \Theta\left(\frac{n^2}{\log(n)}\right)$

(2)  $n^2 = \Omega\left(\frac{n^2}{\log(n)}\right)$

(3)  $5 = \Omega(1)$

(4)  $5 = o(1)$

(5)  $10n^2 = o(n^3)$

## 2 Opakování kombinačních čísel

**Definice 3.** Faktoriál čísla  $n \geq 1$  definujeme jako počet různých uspořádání  $n$  objektů. Tedy  $n! = n \cdot (n - 1) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1$ . Navíc definujeme  $0! = 1$ .

**Definice 4.** Kombinačním číslem  $\binom{n}{k}$ , pro  $n \geq k \geq 0$ , rozumíme počet různých možností jak vybrat neuspořádanou  $k$ -tici z  $n$  objektů. Ekvivalentně,  $\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$  (Rozmyslete si tuto ekvivalenci).

**Příklad 3.** Definujme pascalův trojúhelník jako následující uspořádání čísel, kde každé číslo je vždy součtem dvou nad ním ( $n$  označuje číslo řádku).

$n = 0$								1
$n = 1$							1	1
$n = 2$						1	2	1
$n = 3$					1	3	3	1
$n = 4$				1	4	6	4	1
$n = 5$			1	5	10	10	5	1
$n = 6$		1	6	15	20	15	6	1

- Rozmyslete si souvislost s binomickými koeficienty a dokažte, že

$$\binom{n+1}{k} = \binom{n}{k-1} + \binom{n}{k}$$

- Dokažte, že  $\sum_{i=0}^n \binom{n}{i} = 2^n$ .

**Tvrzení 1** (Binomická věta). Pro všechna čísla  $a, b$  a každé přirozené číslo  $n$  platí

$$(a + b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} b^k$$

**Příklad 4.** Rozmyslete si důkaz binomické věty pomocí roznásobení  $n$  činitelů  $(a + b)$  (po roznásobení vznikne součet, kolikrát se tam objeví každý sčítanec?).

**Příklad 5.** Dokažte, že platí

$$\binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$$

pro  $n \geq k \geq 1$ . Kombinatorickou úvahou se snáze dokazuje rovnost

$$k \cdot \binom{n}{k} = n \cdot \binom{n-1}{k-1}$$

**Příklad 6.** Spočítejte

$$\binom{n}{0} - \binom{n}{1} + \binom{n}{2} - \binom{n}{3} \cdots + (-1)^n \binom{n}{n}$$

**Příklad 7** (\*). Kombinatorickou úvahou dokažte

$$\sum_{i=0}^n \binom{n}{i}^2 = \binom{2n}{n}$$

### 3 Opakování grafů

**Příklad 8.** Zopakujte si klasické definice grafu, podgrafu, indukovaného podgrafu, rovinného grafu, grafové souvislosti, ....

**Příklad 9.** Je podgraf souvislého grafu nutně souvislý? Je indukovaný podgraf souvislého grafu nutně souvislý? Jak vypadá graf, jehož všechny indukované podgrafy jsou souvislé?

**Příklad 10.** Ukažte, že každý graf  $G$ , jenž má minimální stupeň  $\delta(G) \geq d$ , obsahuje cestu  $P_d$  jako podgraf. Musí ji obsahovat i jako indukovaný podgraf?

**Tvrzení 2** (Eulerova formule). Pro libovolné nakreslení souvislého rovinného grafu  $G = (V, E)$  platí

$$|V| - |E| + s = 2,$$

kde  $s$  označuje počet stěn nakreslení.

**Důsledek 3.** Pro rovinný graf  $G = (V, E)$  s alespoň třemi vrcholy platí  $|E| \leq 3|V| - 6$ .

**Příklad 11.** Pro jaké hodnoty  $k$  existuje rovinný graf, který má všechny stupně rovné  $k$ ?

**Příklad 12.** Ukažte, že doplněk rovinného grafu s 11 vrcholy nemůže být rovinný.