

Kombinatorika a grafy I — 2. cvičení*

17. října 2022

1 Odhady

Mějme nezáporné funkce $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_0^+$. Potom značení $f(n) = O(g(n))$ znamená, že existují konstanty C a n_0 takové, že pro každé $n \geq n_0$ platí $f(n) \leq C \cdot g(n)$. Neboli funkce f roste asymptoticky nanejvýš tak rychle jako g . Podobně využíváme i následující značení:

Značení	Definice	Význam
$f(n) = \Omega(g(n))$	$\exists C > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0: f(n) \geq C \cdot g(n)$	f roste aspoň tak rychle jako g
$f(n) = \Theta(g(n))$	$\exists C_1 > 0 \exists C_2 > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0:$ $C_1 \cdot g(n) \leq f(n) \leq C_2 \cdot g(n)$	f a g mají stejnou asymptotiku
$f(n) = o(g(n))$	$\forall C > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0: f(n) \leq C \cdot g(n)$	f roste mnohem pomaleji než g
$f(n) \sim g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 1$	$f(n)$ a $g(n)$ jsou téměř shodné

Příklad 1. Seřadte následující výrazy podle velikosti pro velké n (tedy například pro $n > 10^{10^{10}}$):

$$2^{2n}, e^{\ln^3 n}, \binom{2n}{n}, n^{\ln n}, (\sqrt{n})^n.$$

Řešení. Nejdřív si výrazy přepíšeme do tvarů, ve kterých se budou lépe porovnávat. Označme $\log x := \log_2 x$. Podle $\log_a x = \log_b x / \log_b a$ máme $e^{\ln^3 n} = 2^{\log^3 n / \log^2 e}$. Dále $n^{\ln n} = 2^{\log^2 n / \log e}$ a $(\sqrt{n})^n = 2^{n \log n / 2}$. Na binomický koeficient použijeme odhad $\frac{2^{2n}}{2\sqrt{n}} \leq \binom{2n}{n} \leq \frac{2^{2n}}{\sqrt{2n}}$. Dohromady máme

$$2^{\log^2 n / \log e} \leq 2^{\log^3 n / \log^2 e} \leq \frac{2^{2n}}{2\sqrt{n}} \leq \frac{2^{2n}}{\sqrt{2n}} \leq 2^{2n} \leq 2^{n \log n / 2},$$

čili

$$n^{\ln n} \leq e^{\ln^3 n} \leq \binom{2n}{n} \leq 2^{2n} \leq (\sqrt{n})^n.$$

□

Příklad 2. Rozhodněte, zda jsou následující výrazy pravdivé.

(a) $n! = 2^{O(n)}$,

(b) $n^2 + 5n \ln n = n^2(1 + o(1)) \sim n^2$,

(c) $n^{\ln n} = 2^{\Omega(n)}$,

(d) $\sum_{i=1}^n i^8 = \Theta(n^9)$.

Řešení. (a) Neplatí, protože $n! \geq \lfloor n/2 \rfloor^{\lfloor n/2 \rfloor} = 2^{\Omega(n \log n)}$.

(b) Platí, protože $5n \ln n = o(1)n^2$ a $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2 + 5n \ln n}{n^2} = 1$.

(c) Neplatí, protože $n^{\ln n} = e^{\ln^2 n} = 2^{o(n)}$.

(d) Platí a ani není třeba součet počítat, protože z $i \leq n$ máme $\sum_{i=1}^n i^8 \leq n^9 = O(n^9)$. Na druhou stranu aspoň $n/2$ členů součtu má velikost aspoň $n/2$ a tedy $\sum_{i=1}^n i^8 \geq (n/2)(n/2)^8 = \Omega(n^9)$. □

Příklad 3. Nalezněte kladné a neklesající funkce $f(n)$ a $g(n)$ definované pro všechna přirozená čísla tak, aby neplatilo $f(n) = O(g(n))$ a ani $g(n) = O(f(n))$.

*Informace o cvičení naleznete na <http://kam.mff.cuni.cz/~fila/>

Řešení. Definujeme tyto funkce tak, aby tvořily překrývající se schody. K tomu by mělo stačit například $f(n) := n!$ a $g(n)$ definované následovně:

$$g(n) := \begin{cases} (n-1)! & \text{if } n \equiv 0 \\ (n+1)! & \text{if } n \equiv 1 \pmod{3} \\ n! & \text{if } n \equiv 2. \end{cases}$$

Obě funkce jsou kladné, neklesající a definované pro všechna přirozená čísla. Navíc pro $n \equiv 0 \pmod{3}$ je $f(n) \geq ng(n)$ a pro $n \equiv 1 \pmod{3}$ je $g(n) \geq (n+1)f(n)$. Čili $f(n)$ a $g(n)$ jsou asymptoticky neporovnatelné. \square

Příklad 4. Uvažme náhodnou procházku v $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ začínající v počátku, kde se v každém kroku $i = 1, 2, \dots$ rozhodneme náhodně uniformně nezávisle, zda budeme pokračovat doleva, doprava, nahoru, či dolů.

- (a) Úpravou postupu z přednášky pro náhodnou procházku v \mathbb{Z} odhadněte střední hodnotu počtu návratů do počátku v $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$. Je tato hodnota shora omezená?
- (b) (*) Odhadněte střední hodnotu počtu návratů do počátku pro náhodnou procházku v $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$.

Řešení. (a) Necht X je náhodná veličina udávající počet návratů do počátku v $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$. Potom $X = \sum_{n \geq 1} I_{A_{2n}}$, kde A_{2n} je jev „po $2n$ krocích jsme opět v počátku“. Všimneme si, že do počátku se můžeme vrátit pouze po sudém počtu kroků. Z linearity střední hodnoty máme

$$\mathbb{E}[X] = \mathbb{E} \left[\sum_{n \geq 1} I_{A_{2n}} \right] = \sum_{n \geq 1} \mathbb{E}[I_{A_{2n}}] = \sum_{n \geq 1} \Pr(A_{2n}).$$

Tedy zbývá určit $\Pr(A_{2n})$.

Celkový počet procházek délky $2n$ je 4^{2n} , protože máme čtyři možné směry. Počet procházek délky $2n$, ve kterých se vrátíme do počátku, je $\binom{2n}{n} \sum_{i=0}^n \binom{n}{i}^2$, protože nejdřív ze všech $2n$ kroků vybereme n kroků, ve kterých se pohybujeme doleva či nahoru. Z těchto n kroků potom vybereme i těch, ve kterých se pohybujeme doleva (ve zbylých jdeme nahoru). Z n nevybraných kroků, ve kterých se pohybujeme doprava či dolů, poté zbývá vybrat i těch, ve kterých se pohybujeme doprava (ve zbylých jdeme dolů). Platí $\sum_{i=0}^n \binom{n}{i}^2 = \binom{2n}{n}$, protože $\binom{n}{i} = \binom{n}{n-i}$ a obě strany počítají počet výběrů párů (A, B) z množiny S velikosti $2n$ rozdělené na dvě části M a N velikosti n takových, že $A \subseteq M$, $B \subseteq N$ a $|A| + |B| = n$. Po použití odhadu $\binom{2n}{n} \geq 2^{2n} / (2\sqrt{n})$ z přednášky dostáváme

$$\Pr(A_{2n}) = \frac{\binom{2n}{n}^2}{4^{2n}} \geq \frac{1}{4n}.$$

Tedy

$$\mathbb{E}[X] \geq \frac{1}{4} \sum_{n \geq 1} \frac{1}{n} \rightarrow \infty,$$

protože $\sum_{i=1}^m 1/i = \Omega(\log m)$. Hodnota je tedy neomezená.

- (b) Necht X je náhodná veličina udávající počet návratů do počátku v $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$. Potom $X = \sum_{n \geq 1} I_{A_{2n}}$, kde A_{2n} je jev „po $2n$ krocích jsme opět v počátku“. Všimneme si, že do počátku se můžeme vrátit pouze po sudém počtu kroků. Z linearity střední hodnoty máme

$$\mathbb{E}[X] = \mathbb{E} \left[\sum_{n \geq 1} I_{A_{2n}} \right] = \sum_{n \geq 1} \mathbb{E}[I_{A_{2n}}] = \sum_{n \geq 1} \Pr(A_{2n}).$$

Tedy zbývá určit $\Pr(A_{2n})$.

Celkový počet procházek délky $2n$ je 6^{2n} , protože máme šest možných směrů. Počet procházek délky $2n$, ve kterých se vrátíme do počátku, je

$$\binom{2n}{n} \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^{n-i} \binom{n}{i}^2 \binom{n-i}{j}^2 = \binom{2n}{n} \sum_{0 \leq i+j \leq n} \binom{n}{i, j, n-i-j}^2,$$

protože nejdřív ze všech $2n$ kroků vybereme n kroků, ve kterých se pohybujeme doleva, nahoru, či dopředu. Z těchto n kroků potom vybereme i těch, ve kterých se pohybujeme doleva a ze zbylých $n-i$ vybíráme j těch, kde se pohybujeme nahoru (ve zbylých $n-i-j$ jdeme dopředu). Z n nevybraných kroků, ve kterých se pohybujeme doprava, dolů, či dozadu, poté zbývá vybrat i těch, ve kterých se pohybujeme doprava, ze zbylých $n-i$ vybíráme j těch, ve kterých jdeme dolů (ve zbylých $n-i-j$ jdeme dozadu). Platí $\sum_{0 \leq i+j \leq n} \binom{n}{i, j, n-i-j} = 3^n$, protože počítáme rozdělení n prvků na tři části, a $\binom{n}{i, j, n-i-j} \leq \binom{n}{n/3, n/3, n/3}$ (pro jednoduchost předpokládejme, že n je dělitelné třemi), protože $\binom{n}{i, j, n-i-j} = \binom{n}{i-1, j+1, n-i-j} \cdot \frac{i}{j+1}$ a $\frac{i}{j+1} > 1$ pro $i > j+1$. Tedy

$$\sum_{0 \leq i+j \leq n} \binom{n}{i, j, n-i-j}^2 \leq \binom{n}{n/3, n/3, n/3} \sum_{0 \leq i+j \leq n} \binom{n}{i, j, n-i-j} = 3^n \binom{n}{n/3, n/3, n/3}.$$

Po použití odhadu $\binom{2n}{n} \leq 2^{2n}/\sqrt{2n}$ z přednášky a Stirlingovy formule dostáváme

$$\Pr(A_{2n}) \leq \frac{3^n \binom{2n}{n} \binom{n}{n/3, n/3, n/3}}{6^{2n}} \leq \frac{3^n \cdot 2^{2n} \cdot \sqrt{2\pi n} (n/e)^n}{\sqrt{2n} \cdot (2\pi n/3)^{3/2} \cdot (n/(3e))^n \cdot 6^{2n}} = O\left(\frac{1}{n^{3/2}}\right).$$

Tedy

$$\mathbb{E}[X] \leq \sum_{n \geq 1} O\left(\frac{1}{n^{3/2}}\right) = O(1),$$

protože

$$\sum_{n \geq 1} 1/n^{3/2} \leq \int_1^{\infty} 1/x^{3/2} dx = \left[\frac{x^{-1/2}}{-1/2} \right]_1^{\infty} = 2.$$

Hodnota je tedy omezená. □