

Cvičení z Algoritmizace a Programování 1

3. cvičení

Algorithmizace

Kuličky

- Máme 3 kuličky, žádné dvě nejsou stejně těžké.
- Máte k dispozici máte rovnoramenné váhy.
- Pomocí co nejmenšího počtu vážení:
 - a) určete, která z nich je nejlehčí,
 - b) určete, která z nich je „prostřední“.



Domácí úkol – Prostřední z pěti

- Viz ReCodEx – Algoritmizace <https://recodex.mff.cuni.cz/app/assignment/0e978f20-6e0d-4432-a68b-733224956357>
- Co se po Vás chce:
 - Popište algoritmus, který najde prostřední z pěti na co nejmenší počet vážení (v nejhorším případě).
 - Hodnotí se potřebný počet vážení a srozumitelnost popisu algoritmu (a samozřejmě zda algoritmus vůbec funguje)
- Do 27. 10., 8:00
- Odevzdávejte do ReCodExu
- Kdyby se vám to nešlo (limit na velikost, ...) pošlete mi řešení e-mailem
- Náповěda: zkuste nejdříve vyřešit úlohu „Najděte druhý nejlehčí ze čtyř“ – na 4 vážení

„O“ notace

- Připomenutí definic:

- $f(n) \in O(g(n)) \iff$

$$\exists c > 0, n_0 > 0 \quad \forall n \geq n_0 : \\ 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)$$

- $f(n) \in \Omega(g(n)) \iff$

$$\exists c > 0, n_0 > 0 \quad \forall n \geq n_0 : \\ 0 \leq c \cdot g(n) \leq f(n)$$

- $f(n) \in \Theta(g(n)) \iff$

$$f(n) \in O(g(n)) \wedge f(n) \in \Omega(g(n))$$

Dokažte nebo vyvráťte: $n^2 = O(n^3)$

- Myslíme si, že platí. Jak to dokážeme?
- Z definice:
 - $n^2 = O(n^3) \Leftrightarrow \exists c > 0, n_0 > 0 \quad \forall n \geq n_0 : 0 \leq n^2 \leq c \cdot n^3$
- Je to tvrzení typu „Existuje ... takové, že platí ...“
- Tudíž jej okážeme tak, že najdeme konkrétní c a n_0 splňující:
$$\forall n \geq n_0 : 0 \leq n^2 \leq c \cdot n^3$$
- Pro $n \geq 0$ je $n^2 \leq c \cdot n^3$ právě tehdy, když $1 \leq c \cdot n$ (krácení)
 - $0 \leq n^2$ platí pro každé n
- Tudíž například pro $c = 1$ a $n_0 = 1$ tvrzení platí.
- Ukázali jsme, že tvrzení $\exists c > 0, n_0 > 0 \quad \forall n \geq n_0 : 0 \leq n^2 \leq c \cdot n^3$ platí, a proto $n^2 = O(n^3)$.

Dokažte nebo vyvráťte: $n^3 = O(n^2)$

- Myslíme si, že neplatí. Jak to dokážeme?
- Dokážeme, že $n^3 \neq O(n^2)$.
- Z definice (negace definice):
 - $n^3 \neq O(n^2) \Leftrightarrow \neg (\exists c > 0, n_0 > 0 \quad \forall n \geq n_0 : 0 \leq n^3 \leq c \cdot n^2)$
 $\Leftrightarrow \forall c > 0, n_0 > 0 \quad \exists n \geq n_0 : (0 > n^3) \vee (n^3 > c \cdot n^2)$
- Potřebujeme tedy dokázat:
 - $\forall c > 0, n_0 > 0 \quad \exists n \geq n_0 : (n^3 > c \cdot n^2)$
- Je to tvrzení typu „Pro každé ... platí ...“
- Dokážeme „hrou s protivníkem“:
 - Protivník nám dá nějaké c a n_0 , my dokážeme, že i pro tyto hodnoty tvrzení platí.
- Mějme tedy c a n_0 . Potřebujeme k nim najít $n \geq n_0$ takové, že $n^3 > c \cdot n^2$.
- Pro $n > 0$ platí $n^3 > c \cdot n^2$ právě tehdy, když $n > c$.
- Tudíž, pro daná c a n_0 můžeme použít například $n = \max(n_0, c) + 1$.
- K daným (libovolným) c a n_0 umíme najít n splňující $(n^3 > c \cdot n^2)$.
- Tím jsme dokázali tvrzení $\forall c > 0, n_0 > 0 \quad \exists n \geq n_0 : (n^3 > c \cdot n^2)$ a tedy, že $n^3 \neq O(n^2)$.

Úlohy

Pro každou dvojici funkcí $f, g : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{R}_0^+$ platí:

Ⓐ Pokud $f(n) = O(g(n))$, pak $g(n) = O(f(n))$.

Ⓑ Pokud $f(n) = O(g(n))$, pak $2^{f(n)} = O(2^{g(n)})$.

Ⓒ Pokud $f(n) = O(g(n))$, pak $g(n) = \Omega(f(n))$.

Ⓓ $f(n) = O(f(n)^2)$.

Programování

Úlohy z minula

- Maximum

ReCodEx

- Ověření e-mailu
- Více pokusů
 - Zeptat se, pokud nemůžete najít chybu
- Výpis něčeho navíc (např. „Zadejte číslo: “) – častý důvod, proč řešení neprochází

Domácí úkol

- 2 úlohy z minule – do příště
- Dnes žádný nový nebude

Programování

- Úlohy na práci s listem v ReCodExu
- Zprovoznění doma
 - Nainstalovat Python - <https://www.python.org/downloads/>
 - Nainstalovat IDE – já budu používat <https://code.visualstudio.com/download>
 - Ve VSCode přidat rozšíření (extension) pro Python
- Terminál
- Debugging
 - Breakpoints
 - Debug režim (F5)