

Cvičení 10

Úloha 1. Řešte rekurence:

$$1. T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + \Theta(1)$$

$$5. T(n) = 8 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + \Theta(n^2)$$

$$2. T(n) = 2 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + n + 42$$

$$6. T(n) = 7 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + \Theta(n^2)$$

$$3. T(n) = 3 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + 42 \cdot n + 1$$

$$7. T(n) = 7 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + \Theta(n^3)$$

$$4. T(n) = 4 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + \Theta(n)$$

$$8. T(n) = T\left(\frac{n}{7}\right) + T\left(\frac{5}{7}n\right) + n$$

Úloha 2. Vyřešte rekurenci $T(n) = c \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + \Theta(n \log n)$, $T(1) = 1$.

Nejprve můžete vyřešit pro $c = 1, 2$, a pak se teprve zabývat obecným případem.

Úloha 3. Vyřešte rekurenci $T(1) = 1$, $T(n) = \sqrt{n} \cdot T(\sqrt{n}) + \Theta(n)$.

Úloha 4. V analýze Karacubova algoritmu na přednášce nezazněl jeden detail: čísla $A + B$ a $C + D$ mohou mít víc než $n/2$ cifer. Ukažte, že to asymptotickou složitost nezmění.

Úloha 5. Problému z předchozího cvičení se taky dá vyhnout jednoduchou úpravou algoritmu: místo $(A + B)(C + D)$ spočítáme $(A - B)(C - D)$. Jak přesně pak algoritmus vypadá?

Úloha 6. *Převod mezi soustavami:* Máme n -ciferné číslo v soustavě o základu z a chceme ho převést do soustavy o jiném základu. Ukažte, jak to metodou Rozděl a panuj zvládnout v čase $\mathcal{O}(M(n))$, kde $M(n)$ je čas potřebný na násobení n -ciferných čísel v soustavě o novém základu.

Úloha 7. Vícestupňový MERGESORT s k „cestami“ dělí posloupnost na k stejně velkých částí, které rekurzivně setřídí a výsledky slije.

Nejprve ukažte, jak slévat k setříděných polí celkové délky n v čase $\mathcal{O}(n \log k)$. Pak analyzujte časovou složitost vícestupňového MERGESORTU. Může takový algoritmus být rychlejší než standardní MERGESORT?

Čemu odpovídá n -cestný MERGESORT?

Kuchařka na řešení rekurencí (*Master theorem*):

Rekurentní rovnice $T(n) = a \cdot T(\frac{n}{b}) + \Theta(n^c)$, $T(1) = 1$ má řešení

$$T(n) = \Theta(n^c \log n), \quad \text{pokud } a/b^c = 1$$

$$T(n) = \Theta(n^c), \quad \text{pokud } a/b^c < 1$$

$$T(n) = \Theta(n^{\log_b a}), \quad \text{pokud } a/b^c > 1$$

(pro konstanty $a \geq 1$, $b > 1$, $c \geq 0$)