

Příklad (rekur2)

Zjednodušte popis funkce t (stačí $\Theta(t)$) dané následující rekurencí: $t(n) = 2t(\lceil \sqrt{n} \rceil) + c$, pro $n \geq 3$ a kde $t(n) = n$ pro $1 \leq n \leq 2$.

┌

Řešení (Variace na řešení rekur)

Nejprve indukci dokážeme, že je funkce neklesající. 1. krok: Pro $n = 1, 2$ tvrzení rozhodně platí.

2. krok: Necht tvrzení platí pro všechna $n \leq k$. Chceme dokázat, že $t(k+1) \geq t(k)$, tedy že

$$2t(\lceil \sqrt{k+1} \rceil) + c \geq 2t(\lceil \sqrt{k} \rceil) + c,$$
$$t(\lceil \sqrt{k+1} \rceil) \geq t(\lceil \sqrt{k} \rceil),$$

z ind. předpokladu (a toho, že $\lceil \sqrt{k+1} \rceil \leq k, \forall k > 1$) je to totéž jako $\lceil \sqrt{k+1} \rceil \geq \lceil \sqrt{k} \rceil$, horní celá část je také neklesající a odmocnina též tj. toto platí, když $k+1 \geq k$, což rozhodně je, tudíž t je neklesající.

Nyní si můžeme všimnout^a, že když dosadíme $n = (\dots \overbrace{((2^2)^2)}^{k\text{-krát}} \dots)^2 = 2^{2^k}$, pak $t(2^{2^k}) = 2 \cdot 2^k + (c \cdot 2^{k-1} + c \cdot 2^{k-2} + \dots + c \cdot 2^1 + c)$, jelikož v $t(n)$ je každé c přenásobeno dvěma tolikrát, jak hluboko je v pomyslné rekurzi výpočtu $t(n)$. Tudíž ze součtu geometrické řady máme

$$t(2^{2^k}) = 2^{k+1} + c \cdot \frac{2^k - 1}{2 - 1} = (2 + c) \cdot 2^k - c.$$

Tedy pro tato konkrétní n je $t(n)$ rovno^b $(2 + c) \cdot 2^{\log(\log n)} - c = (2 + c) \cdot \log(n) - c$. Ale protože je funkce neklesající, tak pro libovolné $n \in \mathbb{N}$ je

$$(2 + c)\lfloor \log n \rfloor - c \leq t(n) \leq (2 + c) \cdot \lceil \log n \rceil - c,$$

$$(2 + c) \cdot (\log(\log n) - 1) - c \leq t(n) \leq (2 + c) \cdot (\log(\log n) + 1) - c.$$

Z čehož je jasně vidět $t(n) = \Theta(\log n)$.

^aNebo dokázat indukci, že $t(2^{2^k}) = (2 + c)2^k - c$: 1. krok:

$$k = 0 \implies t(2^{2^0}) = t(2^1) = t(2) = 2 = 2 + c - c = (2 + c)2^0 - c.$$

2. krok: Ať $t(2^{2^{k-1}}) = (2 + c)2^{k-1} - c$. Potom

$$t(2^{2^k}) = 2t(\lceil \sqrt{2^{2^k}} \rceil) + c = 2t(\lceil 2^{2^{k-1}/2} \rceil) + c = 2t(\lceil 2^{2^{k-1}} \rceil) + c =$$
$$= 2t(2^{2^{k-1}}) + c = 2((2 + c) \cdot 2^{k-1} - c) + c = (2 + c) \cdot 2^k - 2c + c = (2 + c) \cdot 2^k - c.$$

^b $\log = \log_2$

└