

לכך נהיה מיון ממוצע.

מגדלים מחלקים את המערך ל-2 חלקים וממשיכים לאחד מהם (נניח).

מקורו:

מהי נוסחה הנכונה?

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

$$\frac{n}{2} \quad \begin{array}{c} \downarrow \\ \text{חלקי } 2\text{-ר} \\ \text{חלקים גדלים} \end{array} \quad \begin{array}{c} \downarrow \\ \text{עבור} \\ \text{הממוצע} \end{array}$$

ננסה למצוא את נוסחת הנסיגה

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

$$T\left(\frac{n}{2}\right) = 2T\left(\frac{n}{2^2}\right) + k \cdot \frac{n}{2}$$

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

⋮

$$\Rightarrow T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + k \cdot n = 2^2 T\left(\frac{n}{2^2}\right) + 2 \cdot k \cdot \frac{n}{2} + k \cdot n = 2^2 T\left(\frac{n}{2^2}\right) + 2kn$$

$$= 2^2 \left( 2T\left(\frac{n}{2^3}\right) + k \cdot \frac{n}{2^2} \right) + 2kn = 2^3 T\left(\frac{n}{2^3}\right) + 3kn$$

⋮

$$\Rightarrow 2^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + ikn$$

מתי תגיע לבסיס?

$$T(1) = 1 \quad \text{כאשר } i \sim \log n$$

$$T\left(\frac{n}{2^i}\right) = T(1) \Rightarrow \frac{n}{2^i} = 1 \Rightarrow i = \log(n)$$

$$T(n) = 2^{\log(n)} \cdot 1 + k \cdot \log(n) \cdot n = n + k \cdot n \log(n)$$

זמן הריצה האסימפוטית הוא  $\Theta(n \log n)$  ולכן

נימ היה אפוא אולי זה אולי משפט המספר :

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

משפט המספר

$$T(n) = a \cdot T\left(\frac{n}{b}\right) + f(n)$$

$$a=2 \quad b=2 \quad f(n)=kn$$

$$f(n) \stackrel{?}{=} \theta\left(n^{\log_b a}\right) \stackrel{?}{=} \theta\left(n^{\log_2 2}\right) = \theta(n)$$

$$T(n) = \theta\left(n^{\log_b a} \cdot \log(n)\right) = \theta\left(n \log(n)\right) \quad \text{לפי משפט}$$