AD A1

Casper Bresdahl whs715 Torben Olai Milhøj vrw704 Sarah Willumsen zql291

Contents

1	Introduction	2
_	Task 1	3
	2.1 1	
	2.3 3	9
3	Task 3	4

1 Introduction

This is the first handin for AD.

2 Task 1

2.1 1

 $p(n)=8p(\frac{n}{2})+n^2$ Vi bruger sætning 1 side 94 og får, at $a=8,\,b=2$ og $f(n)=n^2$. Dvs. vi har:

$$n^{log_b(a)} = n^{log_2(8)} = \Theta(n^{log_2(8)}) = \Theta(n^3)$$

Fordi $n^2 = O(n^{3-\varepsilon})$ hvor $\varepsilon \le 1$, gælder det pr. sætning 1, at $p(n) = \Theta(n^3)$.

2.2 2

 $p(n) = 8p(\frac{n}{4}) + n^3$ Vi bruger sætning 3 side 94 og får, at a = 8, b = 4 og $f(n) = n^3$. Dvs. vi har:

$$n^3 = \Omega(n^{\log_4(8) + \varepsilon}) = \Omega(n^{\frac{3}{2}})$$

hvilket gælder for $\varepsilon \leq \frac{3}{2}$. Derudover skal det gælde, at $8(\frac{n}{4})^3 \leq cn^3$ for c < 1 for alle $n \geq n_0$. Vi omskriver:

$$8(\frac{n}{4})^3 = 8 \cdot \frac{1}{4} \cdot n^3 = 2n^3$$

Dvs. for $c \ge 2$, da vil $2n^3 \le cn^3$. Dvs. at $p(n) = \Theta(n^3)$.

2.3 3

 $p(n) = 10p(\frac{n}{9}) + nlog_2(n)$ Vi bruger sætning 1 side 94 og får, at a = 10, b = 9 og $f(n) = nlog_2(n)$. Dvs. vi har:

$$nlog_2(n) = O(n^{log_9(10) + \varepsilon}) = O(n^{1.048 - \varepsilon})$$

hvilket gælder for alle $\varepsilon \leq 0.48$. Dette afledes af den generelle regel, at $log_a(x) = O(x^b)$ for a > 1 og b > 0. Fordi $nlog_2(n) = O(n^{1.048-\varepsilon})$ for $\varepsilon \leq 0.48$, gælder det pr. sætning 1, at $p(n) = \Theta(n^{1.048})$.

3 Task 3

```
Sort(A)
    maxLen = 2 log (A.Len)
    IntroSort(A, maxLen)
    return(A)

IntroSort(A,maxDepth)
    n = A.Len
    if (maxDepth == 0)
        HeapSort(A)

elif(n < c)
        InsertionSort(A)

else
    p = RandomPartition(A)
    IntroSort(A[0:p], maxDepth-1)
        IntroSort(A[p+1:n], maxDepth-1)</pre>
```