

Keko järjestäminen - Heap Sort

Määrittely dokumentissa annan kekojärjestämiselle tavoite aikavaativuuden $O(n \log n)$ ja toteutuksessa tähän ollaan päästy sillä:

Heapify:

- Heapify-operaation suoritus aika riippuu puun korkeudesta ja koska keko on lähes täydellinen binääripuu on keon korkeus $O(\log n)$ joten n alkioita sisältävälle puulle heapify pahimman tapauksen aikavaativuus on $O(\log n)$

```
Heapify(A, index)
if (right <= heapSize)
    if(A[left] > A[right])
        largest = left
    else
        largest = right
    if(A[index] < A[largest])
        swap(A, index, largest)
        heapify(A, largest)
```

BuildHeap

- BuildHeap-operaation rungossa kutsutaan heapify $n/2$ kertaa keolle jossa on n alkioita, joten BuildHeap käyttää aikaa korkeintaan $O(n \log n)$

Lopuksi sortin aikana kutsutaan vielä heapify-operaatiota $n - 1$ kertaa, joten kokonaisuus aikavaativuudeksi saadaan **$O(n \log n)$**

```
Sort(A)
for i = heapSize down to 2
    swap(1, i);
    heapSize - 1;
    heapify(A, 1)
```

Tilavaativuus kekojärjestämisellä on Heapify-operaation rekursio kutsujen takio **$O(\log n)$**

Kupla järjestäminen - Bubble Sort

Määrittely dokumentissa annan kupla järjestämiselle aikavaativuuden $O(n^2)$, ja toteutetussa koodissa aikavaativuus on $O(n^2)$ sillä:

- For-loop sisältää valinnan ja vakioajan vieviä sijoitusoperaatioita. For-loopin runko on siis vakioaikainen $O(1)$
- For-loopin runko sen sijaan suoritetaan pahimmillaan $n - 1$ kertaa, sillä for-loop suoritetaan niin kauan että ollaan listan läpi menty kertaalleen ilman että listan sisällä on tehty swappauksia.
- Eli runko suoritetaan pahimmillaan $1 + 2 + 3 + \dots + (n - 1)$ joten aikavaativuus on **$O(n^2)$**

Tilavaativuus järjestämiselle on **$O(1)$** eli vakio, sillä järjestämisen aikana käytetään vain

vakioaikaisia apumuuttujia.

Pseudokoodina kuplajärjestäminen

BubbleSort(A)

while not sorted

 sorted = true

 for i = 1 up to A.length - 1

 if(A[i] > A[i + 1])

 swap(A[i], A[i + 1])

 sorted = false