

Oblig 1 IN2010

Oppgave 1.

- a) Se fil BinaertSoketre.java for kjørbar kode
- b) Den ineffektive er $O(n)$ kjøretid og den effektive er $O(\log n)$ kjøretid

Oppgave 2.

- a)

Prosedyre: push_back(int x)

Lager en ny node med x som innhold

Sjekker om første- og siste-peker er lik null

Legger noden til køen og oppdaterer pekere

Legger så til noden i arrayet

Oppdaterer pekere for den nye noden og sistenoden

Legger den nye noden inn i arrayet på slutten

Prosedyre: push_front(int x)

Lager en ny node med x som innhold

Sjekker om første- og siste-peker er lik null

Legger noden til i køen og oppdaterer pekere

Legger den nye noden inn i arrayet

Oppdaterer pekere for den nye noden og første-noden

Legger den nye noden inn i arrayet på starten

Prosedyre: push_middle(int x)

Lager en nye node med x som innhold

Sjekker om første- og siste-peker er lik null

Legger noden til i køen og oppdaterer pekere

Legger så noden inn i arrayet

Sjekker så om midt-pekeren er lik null

Oppdaterer midt-pekeren

Oppdaterer pekere og legger den nye noden inn i køen

Legger den nye noden inn i arrayet

Oppdaterer midt-pekeren

Prosedyre: get(int x)

Returnerer innholdet på plassen x i arrayet

- b) Se fil Teque.java for kjørbare kode
- c) $O(1)$ på alle operasjonene
- d) Hvis du vet det verste tilfellet for antall operasjoner kan du substituere n med det tallet, altså i dette tilfellet 10^6 . $O(10^6)$ blir $O(1)$, og dermed vil alle operasjoner bli konstanttid.

Oppgave 3.

a) $s \leftarrow \text{skanner}$

$kp \leftarrow s.\text{nextLine}$

$h \leftarrow \text{new hashmap}$

$l \leftarrow \text{scanner.nextLine}$

While not -1 then

$s[] \leftarrow l.\text{split}()$

for $i \leftarrow \text{string}[]$

$h.\text{put}(s[i], s[0])$

$l \leftarrow s.\text{nextLine}$

$v \leftarrow \text{“ ”}$

$v \leftarrow + kp$

while $h.\text{contains}(kp)$ then

$kp \leftarrow h.\text{get}(kp)$

$v \leftarrow + \text{“ ”} + kp$

b) Se fil Kattunge.java for kjørbar kode

Oppgave 4.

- a) Se fil Balanserttre.java for kjørbar kode

x er en ArrayList<Integer>

prosedyre: balanser(x)

$y \leftarrow x.størrelse/2$

$hL \leftarrow \text{ArrayList}$

$vL \leftarrow \text{ArrayList}$

if x.størrelse != 0 do

 print(x.get(y))

 for i = y+1, i < x.størrelse do

 hL.add(x.get(i))

 for i = 0, i < y do

 vL.add(x.get(i))

 balanser(hL)

 balanser(vL)

- b) Se fil BalanserttreHeap.java for kjørbar kode

x er en PriorityQueue<Integer>

Prosedyre: balanser(x)

$bH \leftarrow \text{priorityQueue}$

$y \leftarrow x.størrelse / 2$

$hH \leftarrow \text{PriorityQueue}$

$vH \leftarrow \text{PriorityQueue}$

if x.størrelse != 0 do

$i \leftarrow 0$

 while x.størrelse > 0 do

 if i < y do

 vH.offer(x.poll())

 else if i = y do

$z \leftarrow x.poll$

 bH.offer(z)

 else

 hH.offer(x.poll())

 i++

 balanser(hH)

 balanser(vH)