-----

## Algorithm: Push front(x) – spesifikasjon

Input: et element X som skal settes inn fremst i en kø (køen er tiltenkt å ha struktur som en indeksert lenket liste

Output: Ikke nødvendig, eventuelt en melding som informerer om vellykket innsetting

Algoritmen sjekker om antall elementer i køen > 0, hvis dette ikke er tilfellet settes element x inn i køen, og det behøver ikke gjøres noen andre endringer.
Dersom det finnes elementer i køen fra før vil element x settes inn fremst i køen og kobles til elementet i køen som originalt sto på index 0.

## Implementasjon:

```
Input: et element x
```

Output: ikke nødvendig

1 Procedure pushFront(x)

```
2 \mid if (queue.length == 0)
```

- 3 | queue.first  $\leftarrow$  x, queue.last  $\leftarrow$  x
- 4 | return
- 5 | else
- $6 \mid x.next \leftarrow queue.first$
- 7 | queue.first  $\leftarrow$  x
- 8 | return

......

### Algorithm: Push back(x) – spesifikasjon

Input: et element X som skal settes inn bakerst i en kø (køen er tiltenkt å ha struktur som en indeksert lenket liste

Output: Ikke nødvendig, eventuelt en melding som informerer om vellykket innsetting

- Algoritmen sjekker om antall elementer i køen > 0, hvis dette ikke er tilfellet vil køens første og siste-referanser bli satt til å være x.
- Dersom det finnes elementer i køen fra før vil køens siste referanse settes til å være lik x, og elementet som var på køens index -1 vil kobles til x

### Implementasjon:

```
Input: et element x
```

Output: ikke nødvendig

### 1 Procedure PushBack(x)

```
2 \mid if (queue.length == 0)
```

- 3 | queue.first  $\leftarrow$  x, queue.last  $\leftarrow$  x
- 4 | return
- 5 | else
- 6 | queue.last.next  $\leftarrow$  x
- 7 | queue.last  $\leftarrow$  x
- 8 | return

\_\_\_\_\_

# Algorithm: Push Middle(x) – spesifikasjon

Input: et element X som skal settes inn i midten av en kø (køen er tiltenkt å ha struktur som en indeksert lenket liste

Output: Ikke nødvendig, eventuelt en melding som informerer om vellykket innsetting

Algoritmen sjekker om antall elementer i køen > 0, hvis dette ikke er tilfellet settes element x inn i køen, og det behøver ikke gjøres noen andre endringer.
Dersom det finnes elementer i køen fra før vil element x settes inn miderst i køen og kobles til elementene som er på elementets index -1 og +1

# Implementasjon:

# 1 Procedure pushMiddle(x)

```
2 \mid if (queue.length == 0)
```

- $3 \mid q$  queue.first  $\leftarrow x$ , queue.last  $\leftarrow x$
- 4 | return
- 5 | else if (queue.length == 1)
- $6 \mid \quad \mid \quad \text{pushback}(x)$

- 7 return
- 8 | else
- 9 | container temp  $\leftarrow$  (queue.length + 1 / 2)
- 10 | x.previous ← temp.previous
- 11 |  $x.next \leftarrow temp$
- 12 | x.previous.next  $\leftarrow$  x
- 13 | x.next.previous  $\leftarrow$  x
- 14 | return

\_\_\_\_\_

# Algorithm: Get(i) – spesifikasjon

Input: Et heltall som korresponderer til en index i køen

Output: Elementet som befinner seg på gitt index i køen

• Algoritmen starter fremst i køen, og traverserer elementene via deres next referanser i -1 ganger, slik at den kan hente ut det aktuelle elementet via elementet på i -1 sin next referanse og returnerer elementet.

## Implementasjon:

- 1 Procedure get(i)
- 2 | pointer ← queue.first
- $3 \mid \text{ for } J \leftarrow 0 \text{ to } I 1 \text{ do}$
- 4 | pointer ← pointer.next
- 5 return pointer.next