

# DynamicArray – tidskomplexitet

## Skemaer – til sammenligning

DynamicArray er egentlig en implementering af en array-lignende datastruktur med dynamisk vækst.

Til forskel fra en linked list: direkte adgang via index er  $O(1)$ , men indsættelse/fjernelse midt i array kræver skub af elementer  $\rightarrow O(n)$ .

Tilføjelse til slutningen (add) er amortiseret  $O(1)$ , fordi grow() sker sjældent (hver gang size = capacity, kopieres hele arrayet).

## DynamicArray

|                             | første                        | sidste                       | midterste                          | i'te                              | tidligere <sup>2</sup>                                  |
|-----------------------------|-------------------------------|------------------------------|------------------------------------|-----------------------------------|---|
| Læs et element <sup>1</sup> | $O(1)$                        | $O(1)$                       | $O(1)$                             | $O(1)$                            | $O(1)$ -<br>hvis<br>index<br>kan vi<br>tilgå<br>forrige |
| Find element <sup>3</sup>   | eksisterer<br>usorteret liste | eksisterer<br>sorteret liste | eksisterer ikke<br>usorteret liste | eksisterer ikke<br>sorteret liste |   |
|                             | $O(n)$                        | $O(n)$                       | $O(n)$                             | $O(n)$                            |   |
| Indsæt nyt element          | i starten                     | i slutningen                 | i midten                           | efter node                        | før node  |
|                             | $O(n)$                        | $O(1)$                       | $O(n)$                             | $O(n)$                            | $O(n)$  |
| Fjern element               | første                        | sidste                       | i'te                               | efter node                        | før node  |
|                             | $O(n)$                        | $O(1)$                       | $O(n)$                             | $O(n)$                            | $O(n)$  |
| Byt om på to elementer      | første og sidste              | første og i'te               | sidste og i'te                     | i'te og j'te                      | nodes   |
|                             | $O(1)$                        | $O(1)$                       | $O(1)$                             | $O(1)$                            | $O(1)$  |

<sup>1</sup> At læse et element er som regel det samme som at skrive nyt indhold i et eksisterende element

<sup>2</sup> Hvis vi allerede har fat i ét element i en datastruktur, kan vi måske læse det "næste" hurtigere end  $i+1$ 'te

<sup>3</sup> Find et element med en bestemt værdi – alt efter om vi ved at listen er sorteret eller ej, og om elementet findes eller ej.

