

# Dynamic Array (Arraylist)– tidskomplexitet

## Skemaer – til sammenligning

### ArrayList – kort beskrivelse:

En **ArrayList** er en dynamisk liste, der internt bruger et **array** til at gemme elementer. Den vokser automatisk, når der tilføjes flere elementer end der er plads til, og giver hurtig adgang til elementer via indeks.

### Fordele (Pros):

- **Random access:**  $O(1)$  – Hurtig adgang til elementer via indeks (som i et almindeligt array).
- **Tilføjelse bagerst:** Amortized  $O(1)$  – Når listen ikke skal udvides, sker `add()` meget hurtigt.
- **Iteration:**  $O(n)$  – Effektiv sekventiel gennemløb.

### Ulemper (Cons):

- **Indsættelse/fjernelse midt i listen:**  $O(n)$  – Alle efterfølgende elementer skal flyttes.
- **Udvidelse af array:**  $O(n)$  – Når kapaciteten nås, skal et nyt array oprettes og elementerne kopieres.
- **Mindre effektiv til mange ændringer i midten** – Brug hellere en **LinkedList** i de tilfælde.

## Dynamic Array(Arraylist)

	første	sidste	midterste	i'te	næste <sup>2</sup>
Læs et element <sup>1</sup>	$O(1)$	$O(1)$	$O(1)$	$O(1)$	$O(n)$ $O(1)$ -hvis vi kender index
Find element <sup>3</sup>	eksisterer usortet liste	eksisterer sorteret liste	eksisterer ikke usortet liste	eksisterer ikke sorteret liste	
	$O(n)$	$O(\log n)$	$O(n)$	$O(\log n)$	
Indsæt nyt element	i starten	i slutningen	i midten		
	$O(n)$	$O(1)/O(n)$	$O(n)$		
Fjern element	første	Sidste	i'te		
	$O(n)$	$O(1)$	$O(n)$		
Byt om på to elementer	første og sidste	første og i'te	sidste og i'te	i'te og j'te	
	$O(1)$	$O(1)$	$O(1)$	$O(1)$	

<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.