

# Elemental Datastructures, Heaps and Priority Queues Algorithms and Datastructures, F25, Lecture 3

Andreas Holck Høeg-Petersen

Department of Computer Science Aalborg University

## Opdateringer



- Løsninger på exercises kommer på et eller andet tidspunkt
- Fra evaluering:
  - Grupper?
  - ► Andet?



- Elementære datastrukturer
  - Stacks og Queues
  - Linked Lists
  - Træer
- 2 Exercises
- 3 Heaps
  - En smart datastruktur
  - Heap sort
  - Priority Queues



- Elementære datastrukturer
  - Stacks og Queues
  - Linked Lists
  - Træer
- 2 Exercises
- 3 Heaps
  - En smart datastruktur
  - Heap sort
  - Priority Queues



Hvad og hvorfor?



Hvad og hvorfor?

En datastruktur er i bund og grund blot en struktureret samling af data.

• I kender allerede arrays, som er en sekvens af data-elementer af en bestemt type startende fra index 0 (eller 1, hvis man er CLRS-bogen...)



Hvad og hvorfor?

- I kender allerede arrays, som er en sekvens af data-elementer af en bestemt type startende fra index 0 (eller 1, hvis man er CLRS-bogen...)
- Vi benytter arrays som den fundamentale byggesten til at konstruere dynamiske mængder ('sets')



Hvad og hvorfor?

- I kender allerede arrays, som er en sekvens af data-elementer af en bestemt type startende fra index 0 (eller 1, hvis man er CLRS-bogen...)
- Vi benytter arrays som den fundamentale byggesten til at konstruere dynamiske mængder ('sets')
- Dynamiske mængder er noget, vi kan manipulere, f.eks. via Insert, Delete, Search eller lignende operationer



Hvad og hvorfor?

- I kender allerede arrays, som er en sekvens af data-elementer af en bestemt type startende fra index 0 (eller 1, hvis man er CLRS-bogen...)
- Vi benytter arrays som den fundamentale byggesten til at konstruere dynamiske mængder ('sets')
- Dynamiske mængder er noget, vi kan manipulere, f.eks. via Insert, Delete, Search eller lignende operationer
- Vi starter med at kigge på stacks og queues, som følger to forskellige principper for Insert og Delete

### Stacks

# AALBORG UNIVERSITET

Last in, first out

En helt fundamental datastruktur er stakken (en 'stack'). Den kan bedst sammenlignes med en stak tallerkener og følger LIFO-princippet: 'Last In, First Out'.

- Insertion og deletion kaldes henholdsvis
  Push og Pop
- Vi implementerer en stack med plads til n elementer med et array  $S[1 \dots n]$
- Vi definerer en attribut S.top, der peger på det index i S, hvor det seneste indsatte element befinder sig
- S. size fortæller os hvor stor stacken er (dvs. n)

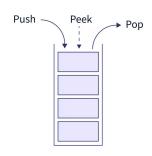


Figure: Source:

https://www.scaler.in/stack-operations/

## Stacks



#### Operationer

#### Stack-Empty(S)

- 1 **if** S. top == 0
- 2 return True
- 3 else return False

#### Push(S, x)

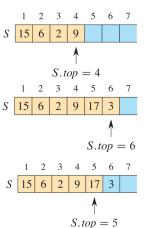
- 1 **if** S.top == S.size2 **error** "overflow"
- 3 else
- S.top = S.top + 1
- S[S.top] = x

### Pop(*S*)

- 1 **if** Stack-Empty(S)
- 2 **error** "underflow"
- 3 **else**
- S. top = S. top 1
- 5 return S[S. top + 1]

#### Eksempel:

- Vi har stacken  $S \mod S$ . top == 4
- Vi kalder Push(S, 17) og Push(S, 3)
- Nu har vi S.top == 6
- Vi kalder Pop(S)
- Kaldet returnerer 3 og sætter
  S. top = 5
- Bemærk at elementet stadig er i arrayet!





- Elementære datastrukturer
  - Stacks og Queues
  - Linked Lists
  - Træer
- 2 Exercises
- 3 Heaps
  - En smart datastruktur
  - Heap sort
  - Priority Queues



- Elementære datastrukturer
  - Stacks og Queues
  - Linked Lists
  - Træer
- 2 Exercises
- 3 Heaps
  - En smart datastruktur
  - Heap sort
  - Priority Queues

## Dagens temaer

#### AALBORG UNIVERSITE

#### **Opsummering**

- Vi har mødt vores første sorteringsalgoritme Insertion-Sort!
  - Simpel at implementere og forstå
  - God til næsten sorterede sekvenser
  - Den asymptotiske worst case køretid er kvadratisk
- Loop invarianter og korrekthed
  - Initialization, maintenance og termination
- Asymptotisk analyse og notation
  - O, Ω, Θ

# Tak for i dag!



Flere exercises..

Den bedste måde ikke at snyde sig selv på er lave exercises!

