



# Imperative Programmierung

## Übung 12: Warteschlangen und Stapel

**Justin Kreikemeyer**

Informatik, Uni Rostock

## Plan

- Datenstruktur Stack
- Datenstruktur Queue
- Übungsaufgaben

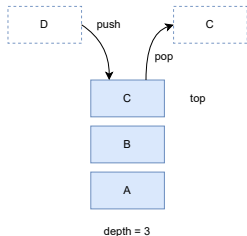
Nächste Woche: Binärer Suchbaum und Heap.

Letzte Woche: Konsultation (**bringt Fragen mit!**)

## Stack (aka Stapel, aka Keller)

LIFO-(Last in, first out)-Prinzip

Ops.: push, pop, top, depth, empty

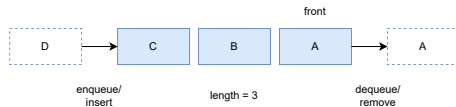


Why? z.B. Ablagestapel für Papier,  
Rekursion (call stack), ...

## Queue (aka Warteschlange)

FIFO-(First in, first out)-Prinzip

Ops.: enqueue, dequeue, front, empty



Why? z.B. Musik-Playlist, Warteschlange  
(vor Webserver), ...

## Spezifikation ADT Stack

Sorten:  $[\mathbb{B}, \mathbb{N}, \text{Element}]$

Definition Sorte:  $[\text{Stack}]$ :

$init : \text{Stack}$

$push : \text{Element} \times \text{Stack} \rightarrow \text{Stack}$

$empty : \text{Stack} \rightarrow \mathbb{B}$

$pop : \text{Stack} \rightarrow \text{Stack}$  (entferne oberstes Element)

$depth : ??$  (Höhe des Stapels)

$top : ??$  (oberstes Element des Stapels)

$empty(init) = \text{True}$

$\forall s \in \text{Stack}; \forall e \in \text{Element} \bullet empty(push(e, s)) = \text{False}$

**pop? top? depth?**

Aufgabe: Füllt die mit ?? markierten Lücken.

Hinweis: Es geht um das Prinzip und nicht darum die VL auswendig zu lernen.

## Implementierung Stack und Queue

### Implementierung des ADTs Stack

- auf Basis verketteter Liste
- auf Basis eines Arrays (Achtung: Fehlerbehandlung, da Höche begrenzt)
- ...

### Implementierung des ADTs Queue

- auf Array-Basis als Ringspeicher (Achtung: Fehlerbehandlung, da Höche begrenzt)
- auf Basis verketteter Liste mit Kapselung
- ...

Mehr Details: Tafel/Vorlesung.

Fragen?

## Aufgaben

Lösen Sie die folgenden Aufgaben! Nutzen Sie dazu die Konzepte aus dieser Übung!  
Weitere Aufgaben können jederzeit beim Übungsleiter erfragt werden.

## Aufgaben: Stack

Gegeben Sei die Implementierung eines Stacks auf Basis einer verketteten Liste (s. Stud.IP) und die Spezifikation eines Stacks auf der folgenden Folie.

- Vereinfachen Sie folgende Terme zur Normalform:
  - $depth(push(A, push(B, push(C, pop(push(D, init))))))$
  - $top(pop(push(A, push(B, push(C, push(D, init))))))$
  - $depth(init)$
  - $pop(init)$
- Stellen Sie die obigen Ausdrücke in der Implementierung dar und lassen sich die Ergebnisse auf dem Bildschirm ausgeben. Ist die Spezifikation korrekt implementiert? Beheben Sie ggf. den/die Fehler!
- Schreiben Sie auf Basis der Stack-Implementierung ein Programm, welches für einen gegebenen String prüft, ob alle öffnenden Klammern eine entsprechende Schließende Klammer besitzen, e.g.,  $"() (())" \rightarrow 1$ ,  $"() ()" \rightarrow 0$ .
- Erweitern Sie das Programm auf alle drei Klammern, e.g.,  $"() \{ \} [ ( ) ]" \rightarrow 1$ ;  $"( \{ \} )" \rightarrow 0$ .



## Vollständige Spezifikation Stack

$Element \in \{A, B, C, D, E, F, G, H, I, J, K, L, M, N, O, P, Q, R, S, T, U, V, W, X, Y, Z, *\}$

$errorelement = *$

$Element_v = Element \setminus \{errorelement\}$

Sorten:  $[\mathbb{B}, \mathbb{N}, Element]$

$[Stack]$

$init : Stack$

$push : Element \times Stack \rightarrow Stack$

$empty : Stack \rightarrow \mathbb{B}$

$pop : Stack \rightarrow Stack$

$depth : Stack \rightarrow \mathbb{N}$

$top : Stack \rightarrow Element$

$\forall s \in Stack; \forall e \in Element_v \bullet$

$push(errorelement, s) = s$

...

## Vollständige Spezifikation Stack

...

$\forall s \in \text{Stack}; \forall e \in \text{Element}_v \bullet$

$\text{empty}(\text{init}) = \text{True}$

$\text{empty}(\text{push}(e, s)) = \text{False}$

$\text{top}(\text{init}) = \text{errorelement}$

$\text{top}(\text{push}(e, s)) = e$

$\text{pop}(\text{init}) = \text{init}$

$\text{pop}(\text{push}(e, s)) = s$

$\text{depth}(\text{init}) = 0$

$\text{depth}(\text{push}(e, s)) = 1 + \text{depth}(s)$