

## MAS: Betriebssysteme

# Grundlegende Datenstrukturen für Betriebssysteme (Exkurs)

T. Pospíšek



#### Zielsetzung für diese Vorlesung

 Datenstrukturen, die man in Betriebssystemen häufig vorfindet, verstehen



## Wichtige Datenstrukturen für Betriebssyster

- Zeiger und Referenztypen
- Sequenzen bzw. diverse Listen
- Stapelspeicher (Kellerspeicher, Stack)
- Warteschlangen (Queues)
- Hashtabellen



#### Zeiger und Referenztypen

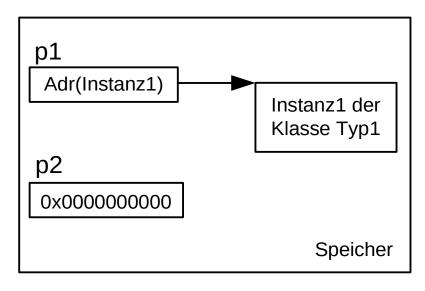
class **MyType** { ...} // Klasse MyType wird definiert.

MyType p1; // Referenz p1 wird erzeugt

MyType p2; // Referenz p2 wird erzeugt

. . .

p1 = **new** MyType(); // Standardkonstruktor wird durchlaufen



p1 enthältSpeicheradresseeiner konkretenInstanz (Instanz1)

**p2** zeigt auf keine konkrete Instanz

Index



#### Sequenzen und diverse Listen

#### Was ist eine Liste?

- Allgemein ist eine Sequenz  $< a_1, ..., a_n >$  eine Folge aus n Elementen des gleichen Grundtyps
- Grundtypen sind beliebige Datentypen
- Mögliche Beschreibung als Abstrakter Datentyp (ADT)
- Verschiedene Implementierungsvarianten

- Z.B. als einfaches Array, Adressierung über Index

1 1444

- Adresse eines Elements i 2 1555

= Anfangsadresse des Arrays + 3 132

(i \* Länge des Elements) 5 2

6 15

7 4



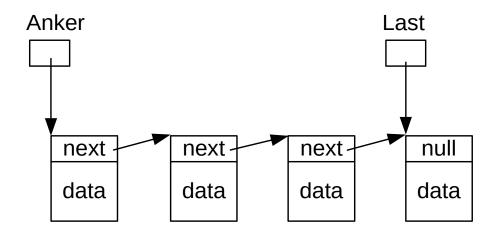
## Beispiel einer formalen Beschreibung

```
Verwendete Typen
algebra MyList
sorts list, elem, bool
                         ∏ list
        empty :
ops
   first: list □ elem
   rest: list □ list
                                                          Operationen
   append : list x elem∏ list
   concat : list x list ☐ list
   isempty: list □ bool
sets list = \{\langle a_1, ..., a_n \rangle \mid n \rangle = 0, a \in E \text{ elem} \}
functions
   empty
                    = 0
   first (a_1...a_n) = a_1, falls n > 0; sonst undefiniert
   rest (a_1...a_n) = a_2...a_n, falls n > 0; sonst undefiniert
   append (a_1...a_n, x) = x a_1...a_n
   concat (a_1...a_n, b_1,...b_m) = a_1...a_n * b_1,...b_m
   isempty (a_1...a_n) = (n = 0)
end MyList
```



#### Implementierung als einfach verkettete lineare Liste

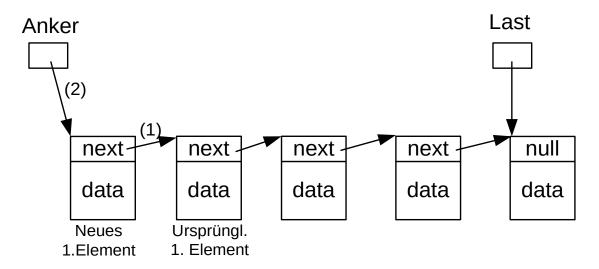
- Anker zeigt auf erstes Element
- Last zeigt auf letztes Element





#### Implementierung als einfach verkettete lineare Liste

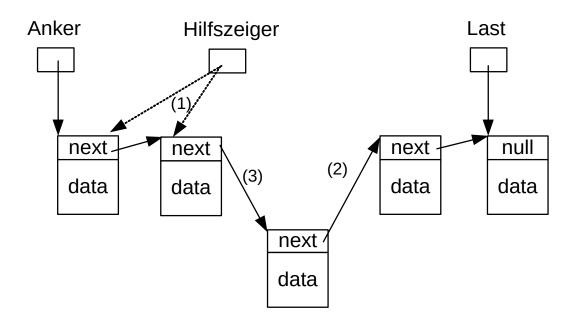
- Ergänzen eines Elements am Anfang der Liste
- 2 Operationen (1) und (2) erforderlich





#### Implementierung als einfach verkettete lineare Liste

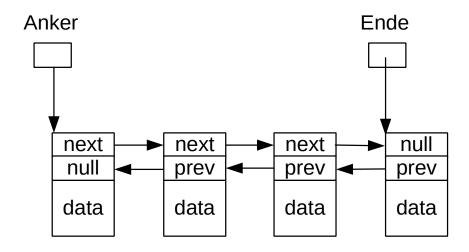
- Einfügen eines Elements
- 3 Operationen (1), (2) und (3) erforderlich





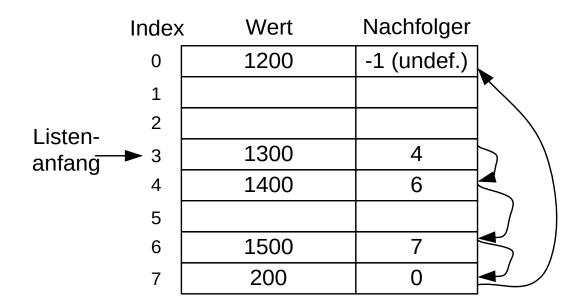
#### Implementierung als doppelt verkettete lineare Liste

Vorteile?





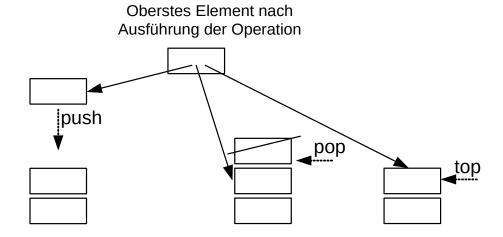
- Implementierung einer einfach verketteten Liste in einem Array
  - Vorteile?





## Kellerspeicher = Stapelspeicher = Stack

- LIFO-Prinzip
- Dient dazu, eine beliebige Anzahl von meist gleich großen "Objekten" zu speichern
- Entnahme in umgekehrter Reihenfolge
- Operationen: push, pop, top



#### Queue



#### Warteschlange = Queue

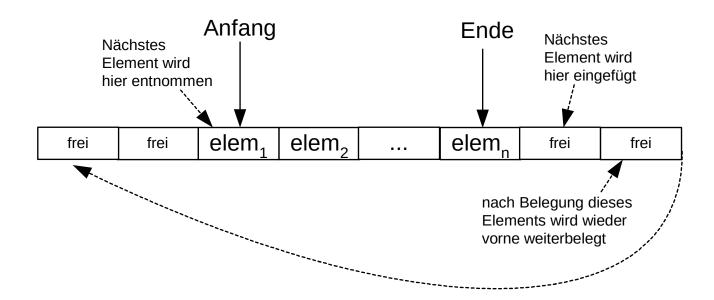
- FIFO-Prinzip
- Spezielle Listen, bei denen Elemente nur vorne eingefügt und hinten, also am anderen Ende entnommen werden können

Operationen: enqueue, dequeue



## Implementierung einer Queue in einem Array

- Zyklische Queue
- Pufferüberlauf?

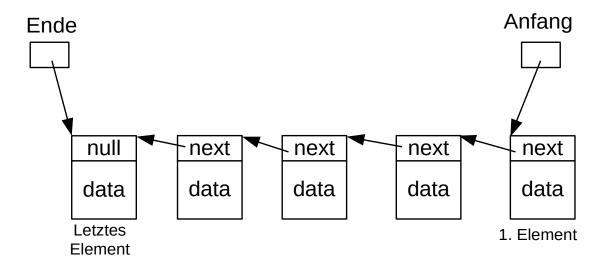






#### Implementierung einer Queue als verkettete Liste

- Anfangs- und Endzeiger
- Spezielle Form: Vorrang- bzw.
   Prioritätswarteschlange





#### Hashtabellen

#### Hashtabellen

 Spezielle Indexstruktur zum schnellen Auffinden von Elementen in großen Datenmengen

#### Hashverfahren

Hashverfahren zur Auffindung der gesuchten Elemente notwendig
 Hashfunktion

#### Hashfunktion

- Hashfunktion ermittelt aus einem Element-Schlüssel einen Hash-Wert
- Hashwert stellt den Index des gesuchten Elements innerhalb der Tabelle dar
- Ideal: Die Hashfunktion liefert genau einen Hash-Wert
- Aber Hashfunktionen sind in der Regel nicht ein-eindeutig
   Kollisionen möglich

#### Abbildung

h: U □ {0, 1, ..., m-1}, wobei U die Menge aller möglichen Schlüssel ist



## Hashtabellen: Beispiel

- Hashfunktion: Modulo-Funktion
  - Beispiel: mod 6

