

Algorithmen und Komplexität

TIF 21 A/B

Dr. Bruno Becker

2. Abstrakte Datentypen

Abstrakte Datentypen

- **Einführung und Beispiele**
- Arrays
- Verkettete Listen
- Stacks & Queues



Einführung

- **Datenstruktur** bezeichnet bestimmte Art, Daten im Speichers eines Computers zu verwalten.
- Bietet **Operationen** an zum Lesen, Einfügen, Löschen,...
- **Abstrakte Datentypen** beschreiben Verhalten von Datenstrukturen, die von jeglichen Implementierungsdetails abstrahiert
- **Datenstrukturen** können als **statische** (d.h. feste Größe) oder **dynamische** (d.h. variable Größe) Strukturen umgesetzt werden

Beispiele

- **Felder (Arrays) - statisch**
 - 1-dimensional: Vektor $a[0..n-1]$
 - 2-dimensional: Tabelle $a[0,..n-1][0,..m-1]$
- **Listen – dynamisch**
 - Einfach oder doppelt verkettet
- **Mengen**
- **Schlangen**
- **Bäume**
- **Graphen**



Abstrakte Datentypen

- Einführung und Beispiele
- **Arrays**
- Verkettete Listen
- Stacks & Queues

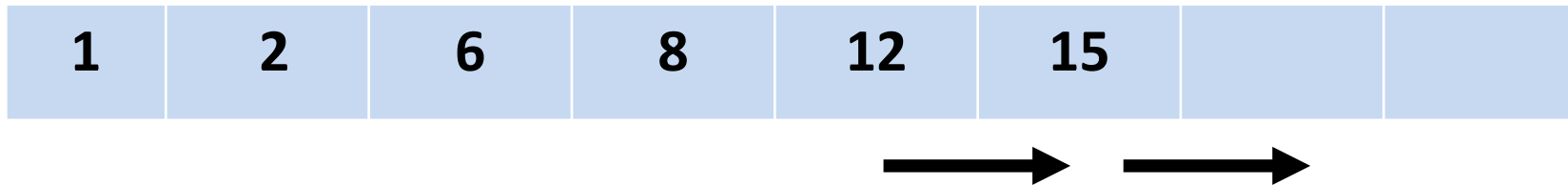
Array (Feld)

- Feste Anzahl von Elementen gleichen Typs
- Schneller wahlfreier Zugriff auf jedes Element
- Zugriffszeit unabhängig von Position für jedes i von 0 bis N : $a[i]$
- Länge (Anzahl Elemente) wird bei Erzeugung festgelegt, **danach nicht veränderbar**

➔ Statische Datenstruktur

Array – Einfügen und Löschen von Elementen

- Einfügen in unsortiertes Array: Besetze nächste freie Position
z.B. am Ende
- Sortiertes Array? Beispiel: Füge Element mit Schlüssel **9** ein



Aufwand: ?

- Löschen an Position i ?

→ **Einfügen und Löschen im Array teuer, außer am Ende!**



Arrays: Suche

- Binärsuche im sortierten Array: **sehr schnell!**
- Aber: Array muss sortiert gehalten werden!
- Problem: Einfügen, Löschen kosten linearen Aufwand

- **Bei häufigen Veränderungen nicht effizient!**

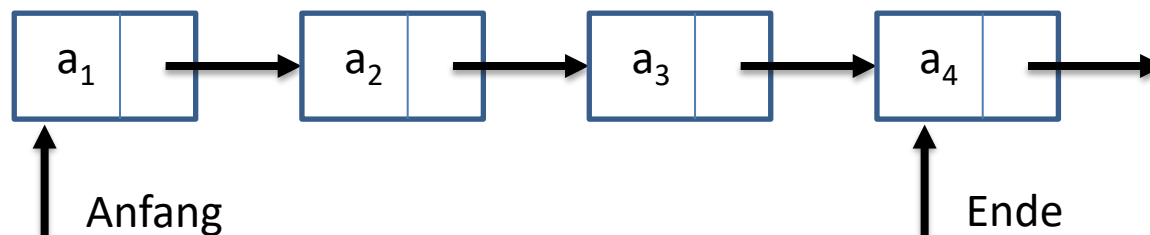


Abstrakte Datentypen

- Einführung und Beispiele
- Arrays
- **Verkettete Listen**
- Stacks & Queues

Verkettete Listen

- **Dynamische Datenstruktur:** Speicher für Elemente wird bei Bedarf reserviert (allokiert), theoretisch unbegrenzt.
- Elemente haben einen gegebenen Datentyp (*record*) mit Zeiger auf Nachfolger.
- Elemente werden in linearer Liste gespeichert.
- Zusätzliche Zeiger auf Anfang oder Ende
- Liste kann nur sequentiell durchlaufen werden, **kein** direkter Zugriff



Verkettete Liste: Implementierung

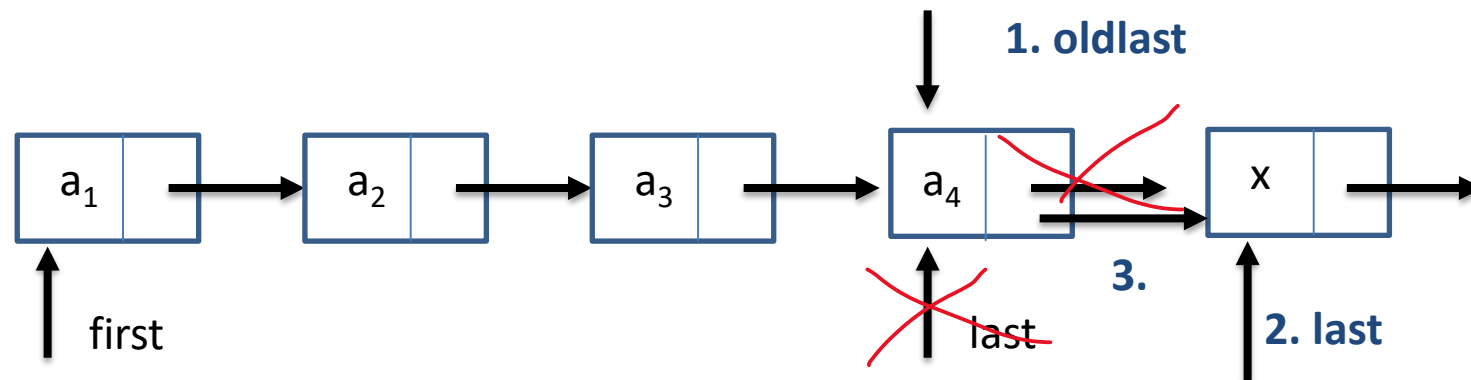
- Einfach verkettete Liste von *Items in Java*:

```
public class Listofitems {  
    private Node start = null; // erstes Element  
  
    private class Node {  
        Item item;  
        Node next;  
    }  
}
```

- Welche Operationen werden nun benötigt?
- *Einfügen (x,L); Löschen (x,L); Suchen p-tes Element in Liste Suchen(p,L):x;*

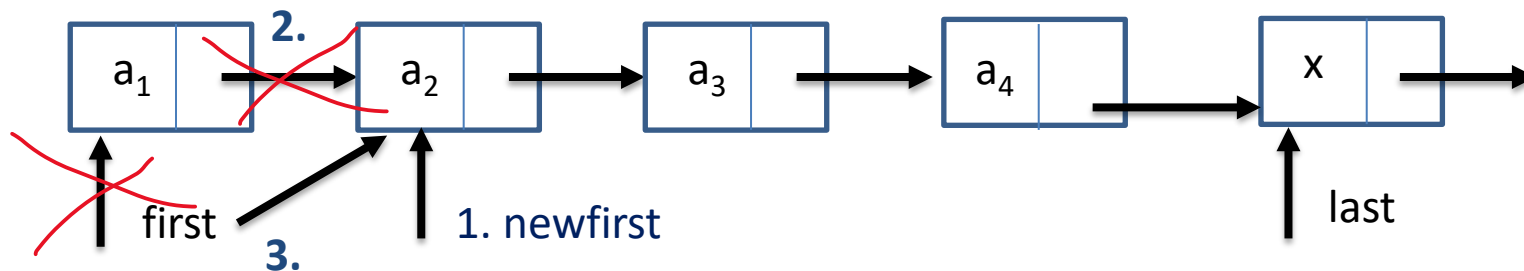
Verkettete Liste: Einfügen eines Elementes

- Wo soll eingefügt werden? Am Anfang oder Ende oder zwischendrin?
- Beispiel Einfügen am Ende (item x):
 1. Node „oldlast“ zeigt auf letztes Element : `Node oldlast = last`
 2. Erzeuge neuen Knoten für das Ende: `last = new Node(); last.item = x;`
 3. Erzeuge eine Referenz vom Ende der Liste auf den neuen Knoten:
`oldlast.next = last;`



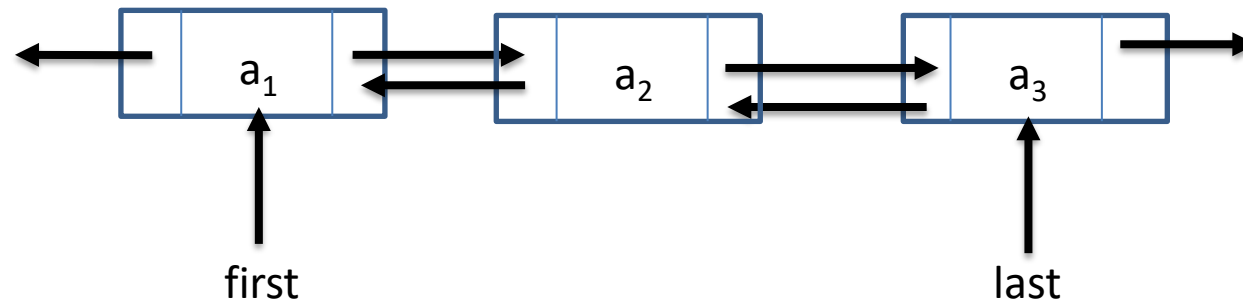
Verkettete Liste: Löschen eines Elementes

- Löschen am Anfang der Liste:
- Beispiel Einfügen am Ende (item x):
 1. Setze Zeiger auf neuen Anfang der Liste `Node newfirst = first.next;`
 2. `First.next = null;`
 3. `First = newfirst;`
- Wie funktioniert Löschen am Ende?
 - Problem: Zugriff auf Vorgänger



Doppelt Verkettete Liste

- Variante: Doppelt verkettete Liste: Zeiger auf Vorgänger und Nachfolger



→ Damit Löschen am Ende einfacher

- Bei Such- und Änderungsoperationen Sonderfälle beachten:
 - Zeiger auf *Null*, z.B. bei leerer Liste
 - Variante: *Dummies* (d.h. Elemente ohne Inhalt) am Anfang und Ende (s. Übungsblatt)

Verkettete Liste: Aufwandsbetrachtungen

- Einfügen an *bekannter* Position (d.h. Zeiger auf das Element)
 - Konstanter Aufwand
- Einfügen an unbekannter Position (d.h. kein Zeiger auf das Element)
 - Zuerst Einfügestelle suchen, dann Einfügen
 - Beispiel sortierte List: Linearer Aufwand (bezogen auf #Elemente)
- Löschen an *bekannter* Position (d.h. Zeiger auf das Element)
 - Konstanter Aufwand
- Löschen an unbekannter Position (d.h. kein Zeiger auf das Element)
 - Analog zum Einfügen
- Suche nach Element
 - Erfolglose Suche bei sortierter Liste schneller als bei unsortierter Liste



Abstrakte Datentypen

- Einführung und Beispiele
- Arrays
- Verkettete Listen
- **Stacks & Queues**

Stack

- **Stack (*Stapel, Keller*):** Überfüllter Bus, Tellerstapel,...
Last in, First out (LIFO)
- **Operationen:**
 - Letzter Kunde (Element) wird bedient
 - Neuer Kunde (Element) wird vorne angehängt
- **Beispiel: Erkennen wohlgeformter Klammerausdrücke (WKA)**
 - Definition eines WKA: $\{\}$, $()$, ist WKA. Sind w_1 und w_2 WKA, dann sind auch w_1w_2 , $\{w_1\}$ WKAs.
 - Zeichenreihe wird zeichenweise gelesen.
 - Ist das Zeichen eine öffnende Klammer, wird sie auf einen Keller gelegt
 - Ist das Zeichen eine schließende Klammer, wird sie vom Keller geholt

Stack: Implementierung

- Typisches minimales API eines Stacks *von Items*

public class Stackofitems

void push (Item item) // Legt neues Element auf den Stack

Item pop() // Entfernt oberstes Element vom Stack und gibt es zurück

boolean isEmpty() // ist der Stack leer?

- Implementierung als einfach verkettete Liste mit Zeiger auf Anfang
 - Die Operationen push und pop arbeiten am Anfang der Liste

Stacks : Anwendungen

- Compiler: Syntaxanalyse (siehe Beispiel Klammersausdrücke)
- Auswertung arithmetischer Ausdrücke
- Implementierung rekursiver Funktionen
- Java-VM ist eine *Stack-Maschine*
- Undo-Funktion im Anwendungen
- Back-Button im Browser....

Queues (Schlangen)

- **Warteschlangen:** Supermarktkasse, Auto-Maut, Druckaufträge,...
First in, First out (FIFO)
- **Operationen:**
 - Erster Kunde (Element) wird bedient
 - Neuer Kunde (Element) wird hinten angehängt

Queue Implementierung

- Typisches minimales API eines Stacks *von Items*

public class Queueofitems

void enqueue (Item item) // Fügt neues Element in Queue ein

Item dequeue() // Entfernt ältestes (letztes) Element aus Queue und gibt es zurück

boolean isEmpty() // ist die Queue leer?

- Implementierung als einfach verkettete Liste mit Zeiger auf Anfang und Ende
 - Die Operationen enqueue am Ende; dequeue am Anfang
 - Könnte man bei dieser Implementierung Reihenfolge auch umdrehen?

Queues : Anwendungen

- Betriebssysteme: Wartende Prozesse
- Druckerwarteschlange
- Kommunikationstechnik: Puffer für zu sendende Daten
- Webserver: Request-Queue
- Ticketing-System
- ...