

# Datenstrukturen

Adrian Schüpbach

adrian\_laurent.schuepbach@alumni.ethz.ch



# Worum geht es?

- ▶ Datenstrukturen verstehen
  - ▶ Warum ist es relevant, die richtige Datenstruktur zu wählen?
  - ▶ Wie funktionieren dann eigentlich Datenstrukturen?
  - ▶ → Eigene Datenstrukturen programmieren können
- ▶ Datenstrukturen in Java kennen
  - ▶ Java hat bereits Datenstrukturen
  - ▶ → Diese nützen können
  - ▶ Richtige Datenstruktur wählen mit gelerntem Hintergrundwissen

# Worum geht es?

- ▶ Datenstrukturen verstehen
  - ▶ Warum ist es relevant, die richtige Datenstruktur zu wählen?
  - ▶ Wie funktionieren dann eigentlich Datenstrukturen?
  - ▶ → Eigene Datenstrukturen programmieren können
- ▶ Datenstrukturen in Java kennen
  - ▶ Java hat bereits Datenstrukturen
  - ▶ → Diese nützen können
  - ▶ Richtige Datenstruktur wählen mit gelerntem Hintergrundwissen
- ▶ Ziele:
  - ▶ Eigenschaften verschiedener Datenstrukturen kennen → Bessere Wahl
  - ▶ Deshalb anschauen, wie sie funktionieren
  - ▶ Später Java-Datenstrukturen verwenden, nicht jedesmal selbst implementieren

# Richtige Datenstruktur wählen: Motivation

- ▶ Gegeben: Grosse Textdatei
- ▶ Gesucht: Wie oft kommt gegebenes Wort vor?
  - ▶ Annahme: Programm weiss nicht, welches Wort Benutzer will
  - ▶ Ansonsten könnte Programm gezielt nur dieses Wort zählen

# Richtige Datenstruktur wählen: Motivation

- ▶ Gegeben: Grosse Textdatei
- ▶ Gesucht: Wie oft kommt gegebenes Wort vor?
  - ▶ Annahme: Programm weiss nicht, welches Wort Benutzer will
  - ▶ Ansonsten könnte Programm gezielt nur dieses Wort zählen
  
- ▶ → Demo

# Richtige Datenstruktur wählen: Motivation

## Fünf Varianten von Datenstrukturen

Datenstruktur	Ladezeit	Abfragezeit pro Element
String-Array	2201ms	33.002ns
LinkedList	4758ms	84.343ns
Hashtable	497ms	0.234ns
HashMap	183ms	0.12ns
TreeMap	141ms	0.456ns

# Dynamische Datenstrukturen vs. Array fixer Grösse

Element in Array "einfügen"

# Dynamische Datenstrukturen vs. Array fixer Grösse

Element in Array "einfügen"

## 1. Einfüge-Index bestimmen



# Dynamische Datenstrukturen vs. Array fixer Grösse

Element in Array "einfügen"

1. Einfüge-Index bestimmen
2. Dieses Element und alle folgenden Elemente um eine Position verschieben

# Dynamische Datenstrukturen vs. Array fixer Grösse

## Element in Array “einfügen”

1. Einfüge-Index bestimmen
2. Dieses Element und alle folgenden Elemente um eine Position verschieben
  - ▶ Schleife von hinten beginnend
  - ▶ Letztes Element um eine Position verschieben
  - ▶ Zweitletztes Element wird zu letztem Element
  - ▶ ...

# Dynamische Datenstrukturen vs. Array fixer Grösse

## Element in Array “einfügen”

1. Einfüge-Index bestimmen
2. Dieses Element und alle folgenden Elemente um eine Position verschieben
  - ▶ Schleife von hinten beginnend
  - ▶ Letztes Element um eine Position verschieben
  - ▶ Zweitletztes Element wird zu letztem Element
  - ▶ ...
3. Neues Element in entstandene Lücke einfügen

# Dynamische Datenstrukturen vs. Array fixer Grösse

## Element in Array "einfügen"

1. Einfüge-Index bestimmen
2. Dieses Element und alle folgenden Elemente um eine Position verschieben
  - ▶ Schleife von hinten beginnend
  - ▶ Letztes Element um eine Position verschieben
  - ▶ Zweitletztes Element wird zu letztem Element
  - ▶ ...
3. Neues Element in entstandene Lücke einfügen
  - ▶ Voraussetzung: Array hat genügend freie Plätze
  - ▶ → Fixe Grösse, kann nicht wachsen

# Dynamische Datenstrukturen vs. Array fixer Grösse

- ▶ Vorteile Array
  - ▶ Schneller Zugriff an gewünschter Stelle
  - ▶ Einfach zu programmieren
  - ▶ Kaum Metadaten
- ▶ Nachteile Array
  - ▶ Fixe Grösse
  - ▶ Element "einfügen" ist langsam
- ▶ Vorteile dynamischer Datenstrukturen
  - ▶ Variable Grösse
  - ▶ Optimierbar für Zugriff/einfügen/löschen/suchen...
- ▶ Nachteile dynamischer Datenstrukturen
  - ▶ Aufwendigere Programmierung
  - ▶ Metadaten nötig

# Verkettete Liste

- ▶ Verkettete Liste (linked list) ähnlich wie Array
- ▶ Elemente nacheinander
- ▶ Wichtige Unterschiede zu Array
  - ▶ Kein Index
  - ▶ Kann nicht direkt an bestimmte Position springen

# Verkettete Liste

## Konstruktion

- ▶ Verkettete Liste aus Objekten aufgebaut
  - ▶ Variable zeigt auf erstes Objekt
  - ▶ Objekt zeigt auf nächstes Objekt
  - ▶ Letztes Objekt zeigt nirgendwo hin (**null**)
- ▶ Eigene Klasse **class** ListenObjekt erstellen

# Verkettete Liste

Elemente einfügen

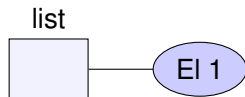
list





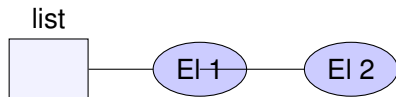
# Verkettete Liste

## Elemente einfügen



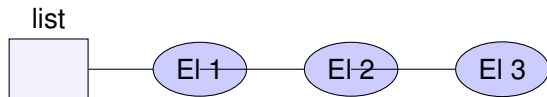
# Verkettete Liste

Elemente einfügen



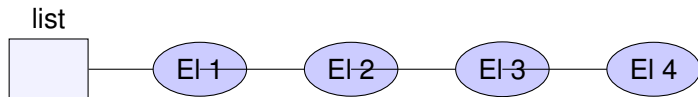
# Verkettete Liste

Elemente einfügen



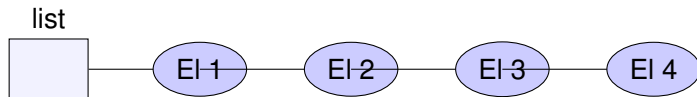
# Verkettete Liste

Elemente einfügen



# Verkettete Liste

## Elemente einfügen



- ▶ Einfügen langsam
- ▶ Einfügezeit steigt linear mit der Anzahl Elemente

# Verkettete Liste

Elemente einfügen: Optimierung: Tail-Zeiger

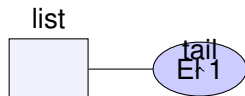
list



- ▶ Mit Tail-Zeiger Einfügezeit am Ende der Liste schnell

# Verkettete Liste

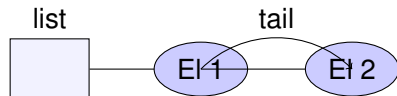
Elemente einfügen: Optimierung: Tail-Zeiger



- ▶ Mit Tail-Zeiger Einfügezeit am Ende der Liste schnell

# Verkettete Liste

Elemente einfügen: Optimierung: Tail-Zeiger

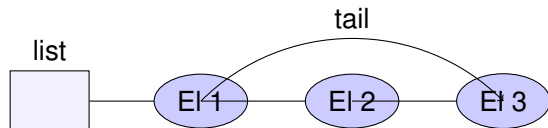


- ▶ Mit Tail-Zeiger Einfügezeit am Ende der Liste schnell



# Verkettete Liste

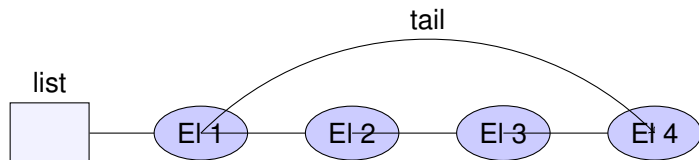
Elemente einfügen: Optimierung: Tail-Zeiger



- ▶ Mit Tail-Zeiger Einfügezeit am Ende der Liste schnell

# Verkettete Liste

Elemente einfügen: Optimierung: Tail-Zeiger



- ▶ Mit Tail-Zeiger Einfügezeit am Ende der Liste schnell

# Verkettete Liste

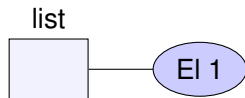
Elemente einfügen: Alternative: Vorne einfügen

list



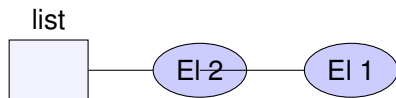
# Verkettete Liste

Elemente einfügen: Alternative: Vorne einfügen



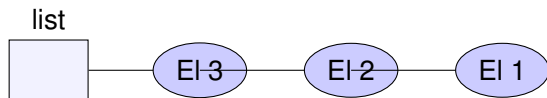
# Verkettete Liste

Elemente einfügen: Alternative: Vorne einfügen



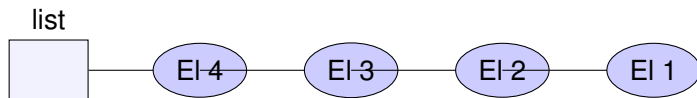
# Verkettete Liste

Elemente einfügen: Alternative: Vorne einfügen



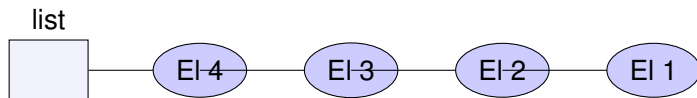
# Verkettete Liste

Elemente einfügen: Alternative: Vorne einfügen



# Verkettete Liste

Elemente einfügen: Alternative: Vorne einfügen



- ▶ Vorne einfügen schnell



# Verkettete Liste

## Iterative Liste

```
class ListeIt {
    Element head; Element tail;
    class Element {
        Element next;    int wert;
        Element (int wert) {
            this.wert = wert;
        }
    }
    public void add(int wert) {
        Element e = new Element(wert);
        if (head == null) {
            head = e;    tail = e;
        } else {
            tail.next = e;    tail = e;
        }
    }
}
```

# Verkettete Liste

## Iterative Liste: Elemente anzeigen

```
class ListeIt {  
    // ...  
  
    public void show() {  
        for (Element e = head; e != null; e = e.next) {  
            System.out.println("Wert = " + e.wert);  
        }  
    }  
}
```

# Verkettete Liste

## Rekursive Liste

```
class ListeRek {
    ListeRek next;    int wert;
    ListeRek(int wert) {
        this.wert = wert;
    }
    public void add(int wert) {
        if (next == null) {
            next = new ListeRek(wert);
        } else {
            next.add(wert);
        }
    }
    // ...
}
```

# Verkettete Liste

## Rekursive Liste: Elemente anzeigen

```
class ListeRek {  
    // ...  
    public void show() {  
        System.out.println("Wert = " + wert);  
        if (next != null) {  
            next.show();  
        }  
    }  
}
```

# Verkettete Liste

## Eigenschaften

- ▶ Dynamisch, keine fixe Grösse
- ▶ Vorne und hinten einfügen und wegnehmen schnell
- ▶ Einfügereihenfolge bleibt erhalten
  - ▶ Schleife durch alle Elemente → richtige Reihenfolge
- ▶ Mitte einfügen und löschen möglich, langsam

# Stack

# Stack

- ▶ Stack (Stapel) kann Elemente stapeln

# Stack

- ▶ Stack (Stapel) kann Elemente stapeln
- ▶ Funktionen
  - ▶ Kann neues Element auf den Stapel legen (push)
  - ▶ Kann oberstes Element anschauen (peek)
  - ▶ Kann oberstes Element wegnehmen (pop)



# Stack

- ▶ Anwendung: Klammerung überprüfen
  - ▶ Öffnende runde Klammer passt zu schliessender runder Klammer
  - ▶ Genauso: Eckige Klammern, geschweifte Klammern, spitze Klammern

# Stack

- ▶ Anwendung: Klammerung überprüfen
  - ▶ Öffnende runde Klammer passt zu schliessender runder Klammer
  - ▶ Genauso: Eckige Klammern, geschweifte Klammern, spitze Klammern
- ▶ Algorithmus

# Stack

- ▶ Anwendung: Klammerung überprüfen
  - ▶ Öffnende runde Klammer passt zu schliessender runder Klammer
  - ▶ Genauso: Eckige Klammern, geschweifte Klammern, spitze Klammern
- ▶ Algorithmus
  1. Leeren Stack erzeugen
  2. Öffnende Klammer: Klammer auf den Stack setzen
  3. Schliessende Klammer: Klammer vom Stack holen & prüfen, ob es gleicher Typ ist

# Stack

## Klammerung testen

```
public class Klammerung {
    public static void main(String[] args) throws Exception {
        StackImpl s = new StackImpl();
        String text = "17 * ((3 + 3) * {37 - (2* 99)})";
        for (int i = 0; i < text.length(); i++) {
            switch(text.charAt(i)) {
                case '(': s.push(KLAMMER_RUND); break;
                case '{': s.push(KLAMMER_GESCHWEIFT); break;
                case ')':
                    if (s.pop() != KLAMMER_RUND) {
                        throw new KlammerException(i);
                    } break;
                case '}':
                    if (s.pop() != KLAMMER_GESCHWEIFT) {
                        throw new KlammerException(i);
                    } break;
            }
        }
    }
}
```

## Klammerung testen

```
class KlammerException extends Exception {
    int pos;
    public KlammerException(int wert) {
        pos = wert;
    }
    public String getMessage() {
        return ("Klammerfehler an Position "+pos);
    }
}
```

# Stack

- ▶ Anwendung: Entscheidung revidieren

# Stack

- ▶ Anwendung: Entscheidung revidieren
- ▶ Treffe Entscheidung, weiss nicht, ob sie richtig ist

# Stack

- ▶ Anwendung: Entscheidung revidieren
- ▶ Treffe Entscheidung, weiss nicht, ob sie richtig ist
- ▶ Lösung:
  1. Treffe Entscheidung
  2. Merke Kontext
  3. Speichere Kontext auf Stack
  4. Falls unzufrieden, nehme letzte Entscheidung vom Stack
  5. Entscheide neu
  6. Falls unzufrieden, kann 2, 3, ... Entscheidungen vom Stack nehmen



# Stack

- ▶ Anwendung: Entscheidung revidieren
- ▶ Treffe Entscheidung, weiss nicht, ob sie richtig ist
- ▶ Lösung:
  1. Treffe Entscheidung
  2. Merke Kontext
  3. Speichere Kontext auf Stack
  4. Falls unzufrieden, nehme letzte Entscheidung vom Stack
  5. Entscheide neu
  6. Falls unzufrieden, kann 2, 3, ... Entscheidungen vom Stack nehmen
- ▶ Beispiel: Weg finden
  - ▶ Schlage Weg ein
  - ▶ Falls kein Ausgang → Gehe zurück
  - ▶ Schlage neuen Weg ein
  - ▶ Im Extremfall zurück zur ersten Kreuzung

# Stack

## Implementation

- ▶ Stack im wesentlichen verkettete Liste
  - ▶ Elemente vorne einfügen
  - ▶ Elemente vorne wegnehmen
- ▶ Gleiche Effizienz-Eigenschaften wie verkettete Listen

# Stack

## Stack-Implementation

```
public class StackImpl {
    Element head;
    class Element {
        int wert;    Element next;
    }
    public void push(int wert) {
        Element e = new Element();
        e.wert = wert;
        e.next = head;
        head = e;
    }
    int pop() {
        int w = head.wert;
        head = head.next;
        return (w);
    }
}
```

# Stack

## Implementation

- ▶ Java: LinkedList
  - ▶ push
  - ▶ peek
  - ▶ pop
- ▶ Java: Stack: Spezialisiert, lässt wirklich nur Element-Operationen an der “Spitze” zu
  - ▶ push
  - ▶ peek
  - ▶ pop
- ▶ Variationen → Java-API

# Warteschlange (Queue)

# Warteschlange (Queue)

- ▶ Elemente stehen hinten an/hinten einfügen
- ▶ Vorderstes Element wird weggenommen und bearbeitet

# Warteschlange (Queue)

- ▶ Elemente stehen hinten an/hinten einfügen
- ▶ Vorderstes Element wird weggenommen und bearbeitet
- ▶ Eigenschaften
  - ▶ Bearbeitungsreihenfolge == Einfügereihenfolge
  - ▶ Hinten einfügen schnell
  - ▶ Vorne wegnehmen schnell

# Warteschlange (Queue)

## Implementation

- ▶ Queue kann als verkettete Liste implementiert werden
- ▶ Neue Elemente hinten einfügen
- ▶ Elemente vorne wegnehmen
  
- ▶ → Java: `LinkedList`
  - ▶ `addLast()`
  - ▶ `getFirst()`
- ▶ Variationen → Java-API



# Warteschlange (Queue)

## Anwendungen

- ▶ Puffer:
  - ▶ Prozess 1 generiert Daten
    - ▶ Datei einlesen
    - ▶ Vom Netzwerk empfangen
  - ▶ Prozess 2 bearbeitet Daten
  - ▶ Prozess 1 fügt Daten in Queue ein
  - ▶ Prozess nimmt Daten aus der Queue

# Warteschlange (Queue)

## Anwendungen

- ▶ Simulation
  - ▶ Elemente stehen für etwas in echter Welt
  - ▶ Ein Element kann durch Programm teilweise bearbeitet werden
  - ▶ Danach wieder in Queue einfügen
  - ▶ → Gerech, Elemente kommen immer wieder nacheinander an an die Reihe

# Warteschlange (Queue)

## Anwendungen

- ▶ Nachrichten/Ereignisse
  - ▶ Nachrichten oder Ereignisse treten zeitlich nacheinander auf
  - ▶ “Leser” soll sie in gleicher Reihenfolge lesen
  - ▶ → Queue sammelt Nachrichten in richtiger Reihenfolge



# Zusammenfassung listenbasierte Datenstrukturen

# Zusammenfassung listenbasierte Datenstrukturen

- ▶ Einfach zu implementieren
- ▶ Vorne und hinten einfügen und löschen effizient
- ▶ Schleife über alle Elemente einfach
- ▶ Suchen, sortieren, in Mitte einfügen/löschen langsam



# Binärer Baum



# Binärer Baum

- ▶ Ziel: Elemente schnell suchen können

# Binärer Baum

- ▶ Ziel: Elemente schnell suchen können
- ▶ Wie findet man etwas schnell?



# Binärer Baum

- ▶ Ziel: Elemente schnell suchen können
- ▶ Wie findet man etwas schnell?
- ▶ → Wenn es **sortiert** ist

# Binärer Baum

- ▶ Daten als Baum organisiert (statt verketteter Liste)
- ▶ Element zeigt auf *zwei* nächste Elemente
  - ▶ Zwei Kinder

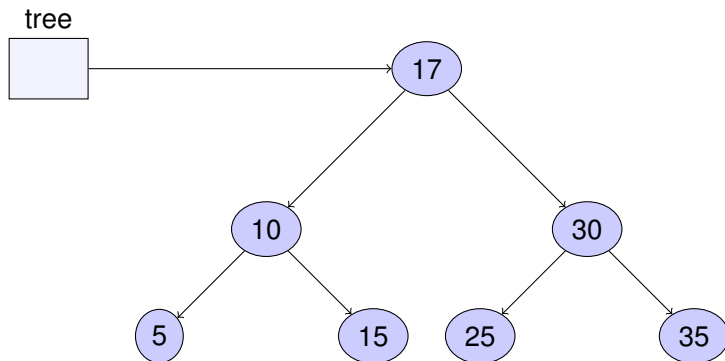
# Binärer Baum

- ▶ Daten als Baum organisiert (statt verketteter Liste)
- ▶ Element zeigt auf *zwei* nächste Elemente
  - ▶ Zwei Kinder
- ▶ Linkes Kind kleiner
- ▶ Rechtes Kind grösser

# Binärer Baum

- ▶ Daten als Baum organisiert (statt verketteter Liste)
- ▶ Element zeigt auf *zwei* nächste Elemente
  - ▶ Zwei Kinder
- ▶ Linkes Kind kleiner
- ▶ Rechtes Kind grösser
- ▶ → Elemente müssen vergleichbar sein

# Binärer Baum

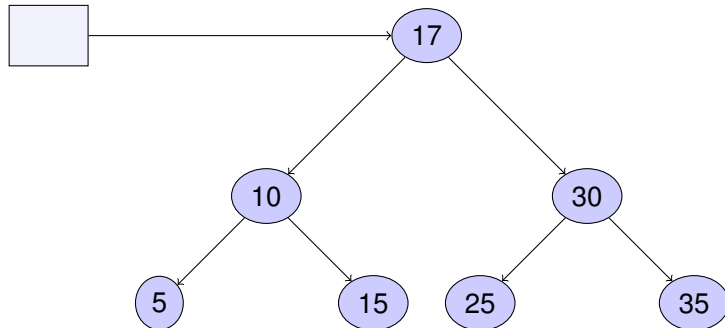


- ▶ Linkes Kind kleiner  $\Rightarrow$  Linke Baumhälfte kleiner

# Binärer Baum

Element suchen

tree

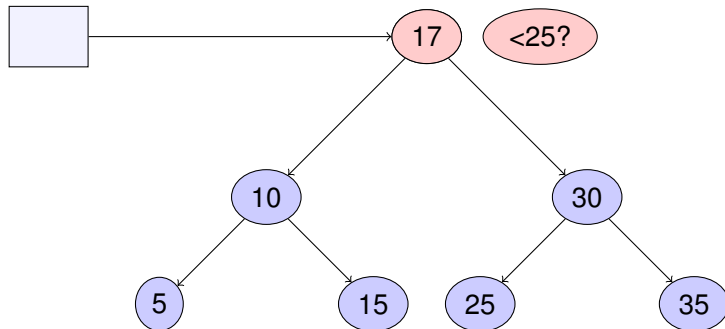


- ▶ Element **25** suchen: 3 Vergleiche:

# Binärer Baum

Element suchen

tree

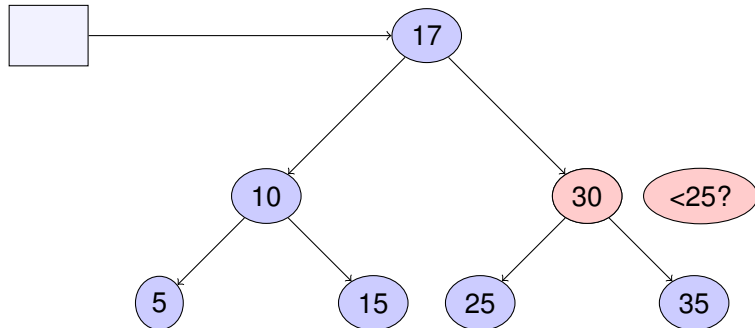


- ▶ Element **25** suchen: 3 Vergleiche: 17

# Binärer Baum

Element suchen

tree



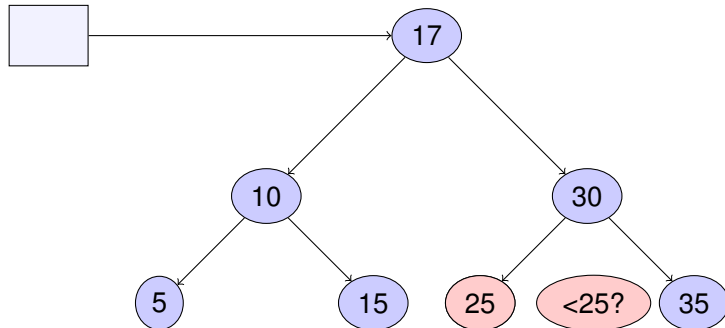
- ▶ Element **25** suchen: 3 Vergleiche: 17 , 30



# Binärer Baum

Element suchen

tree

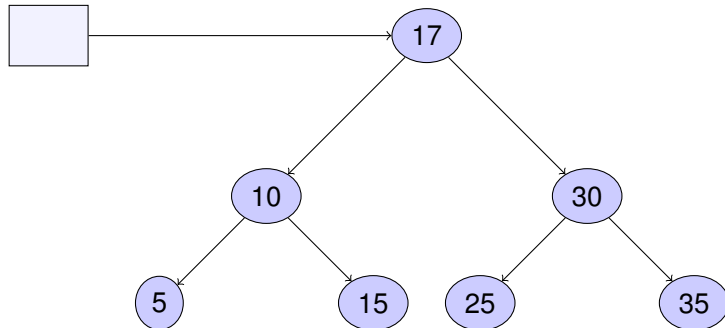


- ▶ Element **25** suchen: 3 Vergleiche: 17 , 30 , 25

# Binärer Baum

Element suchen

tree

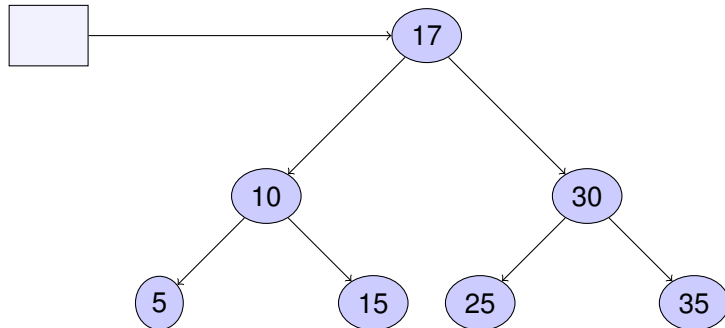


- ▶ Element **25** suchen: 3 Vergleiche: 17 , 30 , 25
- ▶ 8 Elemente

# Binärer Baum

Element suchen

tree



- ▶ Element **25** suchen: 3 Vergleiche: 17 , 30 , 25
- ▶ 8 Elemente
- ▶  $2^3 = 8 \Rightarrow \log_2(n)$  Vergleiche

# Binärer Baum

## Eigenschaften

- ▶ Dynamisch, keine fixe Grösse
- ▶ Einfügen, suchen, löschen schnell ( $\log_2(n)$ )
- ▶ Höhere Anzahl Elemente → nur logarithmischer Anstieg der Zeit

# Binärer Baum

## Eigenschaften

- ▶ Dynamisch, keine fixe Grösse
- ▶ Einfügen, suchen, löschen schnell ( $\log_2(n)$ )
- ▶ Höhere Anzahl Elemente → nur logarithmischer Anstieg der Zeit
  
- ▶ → Java-API

# Hashtable

# Hashtable

- ▶ Ziel: Sehr schnell einfügen und suchen

# Hashtable

- ▶ Ziel: Sehr schnell einfügen und suchen
- ▶ Prinzip:
  - ▶ Tabelle fixer Grösse
  - ▶ Datenmenge ungefähr bekannt
  - ▶ Hashwert als Index in Tabelle berechnen
  - ▶ Direkter Zugriff auf Tabelle via Index



# Hashtable

## Hashwert

- ▶ Hashwert = Kurzdarstellung/Fingerabdruck der Daten
  - ▶ Verschiedene Techniken möglich
  - ▶ Resultat: Zahl mit fixer Anzahl Stellen
- ▶ Hashwert nicht eindeutig, weil nur Kurzdarstellung

# Hashtable

## Hashwert

- ▶ Beispiel: Ganzzahldivision mit Rest
  - ▶ Zahl wird dividiert
  - ▶ Keine Nachkommastellen
  - ▶ Rest, der nicht dividiert werden kann = Hashwert
  - ▶ → Nennt man “Modulo-Division” (mod)
  - ▶ Java: mod → %

# Hashtable

## Hashwert

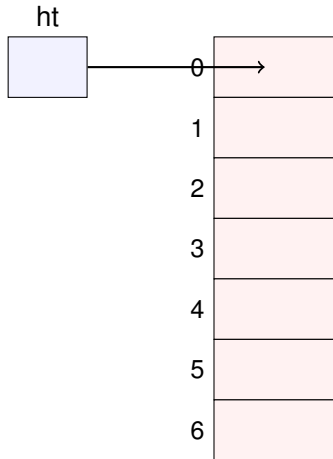
- ▶ Beispiel: Ganzzahldivision mit Rest
  - ▶ Zahl wird dividiert
  - ▶ Keine Nachkommastellen
  - ▶ Rest, der nicht dividiert werden kann = Hashwert
  - ▶ → Nennt man “Modulo-Division” (mod)
  - ▶ Java: mod → %
- ▶ Beispiele: Division durch 19
  - ▶  $33 \% 19 = 14$
  - ▶  $238 \% 19 = 10$

# Hashtable

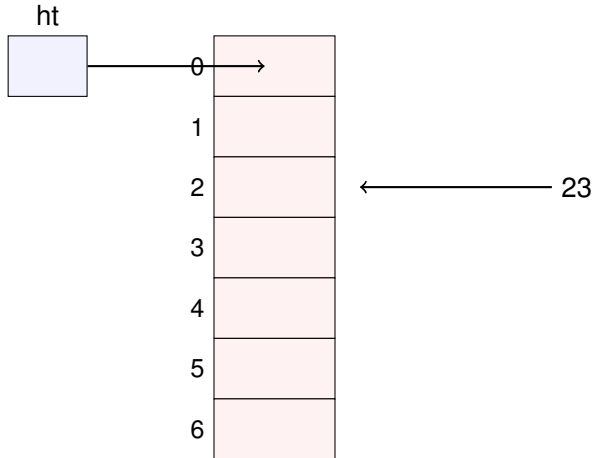
## Hashwert

- ▶ Hashwert von allen Datentypen berechenbar
  - ▶ Zahlen
  - ▶ Text
  - ▶ Objekte
  - ▶ ...
- ▶ → Kann beliebige Objekte in Hashtable einfügen

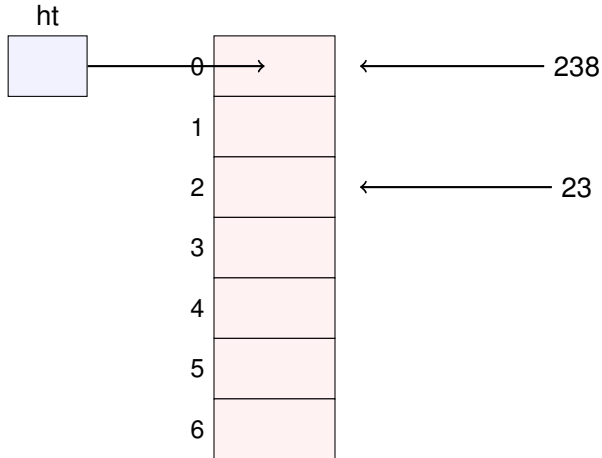
# Hashtable



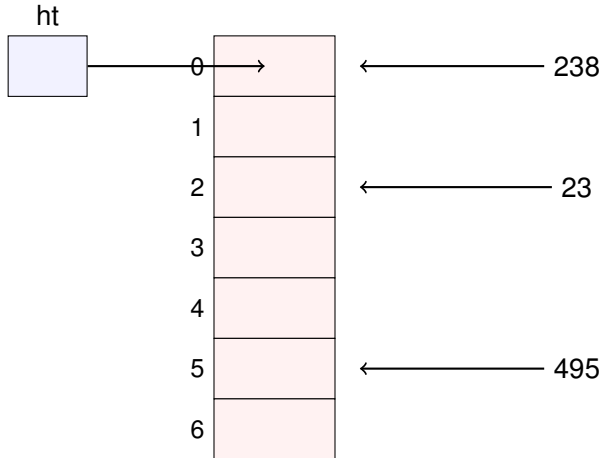
# Hashtable



# Hashtable

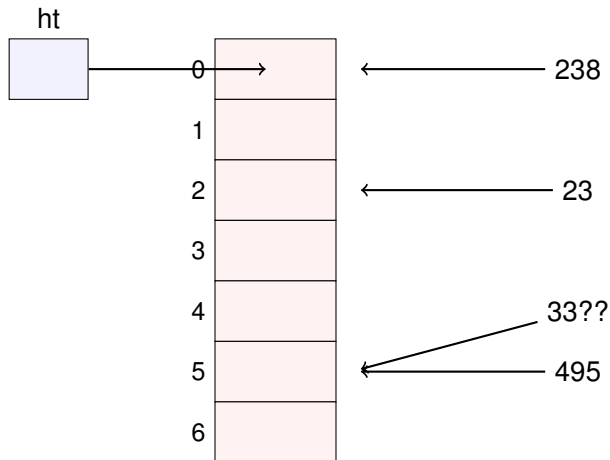


# Hashtable





# Hashtable



# Hashtable

## Eigenschaften

- ▶ Einfügen, suchen und löschen schnell
  - ▶ Direktzugriff an richtiger Position (wie Array)
  - ▶ Keine grossen Lücken, wenn Daten Lücken haben (!= Array)
  - ▶ Keine Sortierung
  - ▶ Optimal: Hashtable  $\frac{1}{4}$  bis  $\frac{3}{4}$  gefüllt

# Hashtable

## Eigenschaften

- ▶ Einfügen, suchen und löschen schnell
  - ▶ Direktzugriff an richtiger Position (wie Array)
  - ▶ Keine grossen Lücken, wenn Daten Lücken haben (!= Array)
  - ▶ Keine Sortierung
  - ▶ Optimal: Hashtable  $\frac{1}{4}$  bis  $\frac{3}{4}$  gefüllt
- ▶ Kollisionen
  - ▶ Daten mit gleichem Hashwert an gleiche Stelle in Hashtable
  - ▶ Braucht Strategie (Liste, zweiter Hashwert, ..)
  - ▶ Hashwert nicht genug, muss Daten vergleichen

# Hashtable

## Anwendungen

- ▶ Schnelle Datensuche
- ▶ Sich merken, ob man Elemente schonmal gesehen hat
- ▶ Zwei Datensätze:
  - ▶ Testen, ob Daten des einen Datensatzes im anderen Datensatz enthalten sind
  - ▶ → Datenbank
- ▶ Benutzen, wenn Sortierung egal ist

# Hashtable

Java

- ▶ Hashtable
- ▶ HashMap
- ▶ HashSet
- ▶ → Java-API

# Min/Max-Heap

# Min/Max-Heap

- ▶ Will wissen, welches Element aktuell kleinsten (grössten) Wert hat
- ▶ Abfragen soll sehr schnell sein
- ▶ Einfügen, löschen soll schnell sein

# Min/Max-Heap

- ▶ Min-Heap (Max-Heap) ist Baum
- ▶ Wurzel (oberstes Element) hat immer kleinsten (grössten) Wert
- ▶ Beim Einfügen und beim Löschen wird Baum aktualisiert
  - ▶ Wurzel ist immer kleinstes (grösstes) Element



# Min/Max-Heap

## Eigenschaften

- ▶ Dynamisch, keine fixe Grösse
- ▶ Kleinstes (grösstes) Element abfragen: Direkter Zugriff
  - ▶ Da direkter Zugriff auf Wurzel
  - ▶ Muss nicht suchen
- ▶ Einfügen, löschen  $\log_2 n$ 
  - ▶ → Baum
  - ▶ Sortiert

# Min/Max-Heap

## Anwendungen

- ▶ “Rangliste” von Elementen
- ▶ Element mit kleinstem (grösstem) Wert muss zuerst bearbeitet werden
- ▶ Zugriff auf kleinstes (grösstes) Element muss sehr schnell sein
- ▶ Muss aktuell kleinstes (grösstes) Element, während Baum modifiziert wird, abfragen können



# Allgemeinster Element-Typ

## Anwendungen

# Allgemeinster Element-Typ

## Anwendungen

- ▶ Eigene Datenstrukturen für `int` implementiert (ListenObjekt, Stack)
- ▶ Was aber, wenn ich `String` einfügen will?

# Allgemeinster Element-Typ

## Anwendungen

- ▶ Eigene Datenstrukturen für `int` implementiert (ListenObjekt, Stack)
- ▶ Was aber, wenn ich `String` einfügen will?
- ▶ → Java nimmt Elemente des allgemeinsten Typs `Object` entgegen
- ▶ Beim Auslesen bekommt man `Object`
  - ▶ Muss es zurückcasten in originalen Typ

# Cast

```
Cast: String s = (String)o;
```

```
public class Programm56 {  
    public static void main(String[] args) {  
        LinkedList lll = new LinkedList();  
        lll.add(new String("bla"));  
  
        // Cast Object -> String  
        String s = (String)lll.getFirst();  
    }  
}
```

# Zusammenfassung Datenstrukturen

## Datenstrukturen in Java

Datenstruktur in Java	Typ/Zweck
LinkedList	Verkettete Liste
Hashtable	Hashtable
HashMap	Hashtable, nicht synchronisiert
HashSet	Hashtable, speichert nur Schlüssel
TreeMap	Baum
TreeSet	Baum, speichert nur Schlüssel
Stack	Stack/Stapel
PriorityQueue	Min-Heap → Schnell Minimum finden

Auch wenn fast alle `add()` haben und somit austauschbar sind, ist Geschwindigkeitsunterschied je nach Anwendung erheblich!