

1. Einführung

Quelle: [ep2-01_Einführung.pdf](#)

Beinhaltet: Einführung

Klassifizierung und Modularisierung

1. Beispielcode

```
public class TestFactorial {
    public static void main(String[] args) {
        System.out.println(Factorial.fact(3));
    }
}

public class Factorial {
    public static long fact(int n) {
        return n < 2 ? (long)n : n * fact(n - 1);
    }
}
```

2. Erklärung des Codes

TestFactorial.java

- **Zweck:** Startpunkt der Programmausführung.
- In der `main`-Methode wird die Methode `fact(3)` aus der Klasse `Factorial` aufgerufen.

Factorial.java

- **Methode:** `public static long fact(int n)`
 - Berechnet rekursiv die Fakultät von `n`.
 - Bedingung:
 - Wenn $n < 2$, wird `n` direkt zurückgegeben.
 - Sonst wird $n \cdot fact(n - 1)$ rekursiv berechnet.

3. Verweise auf Klassen und Methoden

Verweise auf andere Klassen

- Der Aufruf `Factorial факт(3)` in `TestFactorial` ist ein **Verweis auf eine Methode in einer anderen Klasse**.
- Aber auch `System` und `String[]` sind Verweise auf Methoden von anderen Klassen
 - Klassenname als Präfix:** Da `fact` statisch ist, wird sie über den Klassennamen aufgerufen: `Factorial. факт(...)`.

Verweis auf Methode innerhalb derselben Klasse

- Innerhalb der Klasse `Factorial` ruft `fact` sich selbst auf mit `fact(n - 1)`.
 - Dies ist ein **impliziter Verweis auf eine Methode innerhalb derselben Klasse**.
 - Da es sich um dieselbe Klasse handelt, ist kein Präfix notwendig.

4. Fazit

- Interner Methodenaufruf:** `fact(n - 1)` → innerhalb von `Factorial`, daher kein Klassennamen nötig.
- Externer Methodenaufruf:** `Factorial. факт(3)` → von `TestFactorial` aus, daher mit Klassennamen.



Klassifizierung und Modularisierung

```
public class TestFactorial {
    public static void main(String[] args) {
        System.out.println(Factorial. факт(3));
    }
}
```

Verweise auf andere Klassen

```
public class Factorial {
    public static long fact(int n) {
        return n < 2 ? (long)n : n * fact(n - 1);
    }
}
```

Verweis auf Methode innerhalb der Klasse
entspricht `Factorial. fact(n - 1)`



Verwendungsbeispiele abstrakter Datentypen

```
private static void printFifthChar(String s) {  
    if (s != null && s.length() > 4) {  
        System.out.print(s.charAt(4));  
    }  
}
```

String

```
private static void echo() {  
    Scanner scanner = new Scanner(System.in);  
    while (scanner.hasNextLine()) {  
        System.out.println(scanner.nextLine());  
    }  
}
```

Scanner

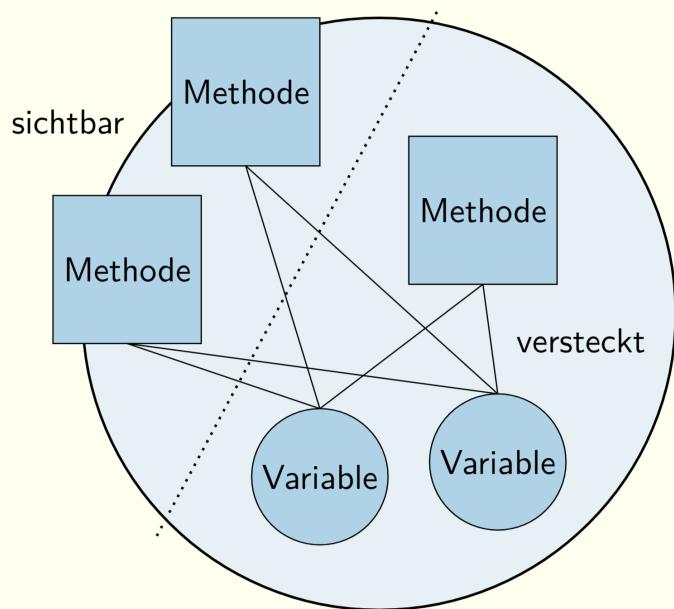
Referenz auf Objekt

Datenabstraktion

Datenabstraktion = Datenkapselung + Data-Hiding

Datenkapselung = Zusammenfassen von Methoden und Variablen zu Einheit

Data-Hiding = Verstecken vor Zugriffen von außen



unstrukt. Daten \Rightarrow Records oder Structs \Rightarrow Objekte von Klassen, Klasse = Implementierung abstr. Datentyps \Rightarrow abstrakte Datentypen

Max Must
ermann
01234567
Einführ
ng in di
e Progra
mmierung
185.A92

Max Must
ermann
01234567
Einführ
ng in di
e Progra
mmierung
185.A92

Stud
LVA

Max Must
ermann
01234567
Einführ
ng in di
e Progra
mmierung
185.A92

Stud
String name(){return;}
String mnr(){return;}

LVA
String title(){return;}
String id(){return;}

Stud
String name();
// stud's name
String mnr();
// registr.nr.
LVA
String title();
// lva's title
String id();
// identifier

\Rightarrow Klassifizierung

\Rightarrow Datenkapselung

\Rightarrow Data-Hiding

Abstrakte Datentypen

Entwerfen eines abstrakten Datentyps:

```
*****
class BoxedText: Rectangular text within border lines.
public methods:
    void newDimensions(int width, int height);
    void setLine(int index, String txt);
    void print();
    String toString();
*****
private static void testBoxedText() {
    BoxedText t = new BoxedText();
    t.newDimensions(10, 3);
    t.setLine(1, "Das ist ein Text");
    t.print();
}
```

BoxedText als abstrakter Inhalt einer Objektreferenz

Implementierung des abstrakten Datentyps

```
public class BoxedText {
    // Deklarationen von Objektvariablen
    private int textWidth = 0;
    private int textHeight = 0;
    private char[][] text = new char[0][];

    // Objektmethode
    public void newDimensions(int width, int height) {
        // Zugriffe auf Objektvariablen
        textWidth = width;
        textHeight = height;
        text = new char[height][width];

        for (char[] line : text) {
            fill(line, 0);
        }
    }

    // Private Objektmethode
    private void fill(char[] line, int i) {
        for (; i < textWidth; i++) {
            line[i] = ' ';
        }
    }
}
```

```
    }
```

Um so eine Klasse zu erstellen siehe hier [2. Data Hiding und co > Klassen erstellen](#)

Arten von Methoden

1. Objektmethode

- **Definition:** Ohne den Modifier `static`
- **Zugehörigkeit:** An ein bestimmtes Objekt gebunden
- **Zugriff auf Objektvariablen:** Direkter Zugriff möglich
- **Nutzung:**
 - Häufig in abstrakten Datentypen
 - Ermöglicht enge Zusammenarbeit zwischen Methoden und Objektzustand
- **Beispiele:**
 - Aufruf auf Objekt: `x.newDimensions(10, 3)` (*wenn x vom Typ BoxedText*)
 - Aufruf im selben Objektkontext: `fill(line, 0)` (*vereinfachter Aufruf ohne Objektpräfix*)

2. Klassenmethode

- **Definition:** Mit dem Modifier `static`
 - **Zugehörigkeit:** An die Klasse, **nicht** an ein Objekt
 - **Zugriff auf Objektvariablen:** Kein direkter Zugriff möglich
 - **Nutzung:**
 - Nicht für abstrakte Datentypen im engen Sinn geeignet
 - Sollte eher sparsam eingesetzt werden, vor allem wenn Objektbezug notwendig ist
 - **Beispiele:**
 - Aufruf über Klasse: `Factorial.factor(n - 1)`
 - Aufruf innerhalb derselben Klasse: `fact(n - 1)` (*vereinfachter Aufruf ohne Klassennamen*)
-

Arten von Variablen

1. Parameter

- **Deklaration:** In der Parameterliste einer Methode
- **Sichtbarkeit:** Nur innerhalb des Methodenrumpfs
- **Lebensdauer:** Nur während der Ausführung der Methode
- **Beispiel:** `void methode(int x) { ... }`

2. Lokale Variablen

- **Deklaration:** Innerhalb des Methodenrumpfs
- **Sichtbarkeit:** Nur in dem Block, in dem sie deklariert wurden
- **Lebensdauer:** Nur während der Ausführung des Blocks
- **Initialisierung:** Muss manuell erfolgen – keine automatische Initialisierung

3. Objektvariablen (Instanzvariablen)

- **Deklaration:** In der Klasse, **ohne static**
- **Zugehörigkeit:** Zu einem bestimmten Objekt
- **Existenz:** Einmal pro erzeugtem Objekt
- **Zugriff:** In Objektmethoden derselben Klasse direkt möglich
- **Initialisierung:** Automatisch mit Standardwerten (`0` , `0.0` , `null`)

4. Klassenvariablen (statische Variablen)

- **Deklaration:** In der Klasse, **mit static**
- **Zugehörigkeit:** Zur Klasse, **nicht** zu einem Objekt
- **Existenz:** Nur **einmal** im gesamten Programm
- **Zugriff:** In Objekt- und Klassenmethoden zugreifbar
- **Initialisierung:** Automatisch mit Standardwerten (`0` , `0.0` , `null`)
- **Hinweis:** Verwendung möglichst vermeiden (insbesondere bei Objektbezug)

2. Data Hiding und co

Quelle: [ep2-02_Data-Hiding_Objekterzeugung_Datensatz.pdf](#)

Beinhaltet: Data-Hiding, Objekterzeugung, Datensatz

Data Hiding

1. Außen- und Innensicht

- **Außensicht:**
 - Definition des **abstrakten Datentyps (ADT)** aus Anwendersicht
 - Sichtbar ist nur, was für die Verwendung **notwendig** ist
 - Fokus auf **Benutzerfreundlichkeit** und **Schnittstelle**
- **Innensicht:**
 - Interne **Implementierung** des ADT
 - **Alle Details sichtbar** (Variablen, Methoden, Algorithmen etc.)
 - Fokus auf **Effizienz** und **Wartbarkeit**
- **Unterschiedliche Sichtbarkeiten → Data-Hiding**
 - Ziel: **Trennung** von Schnittstelle (Außensicht) und Implementierung (Innensicht)
 - Bessere **Modularität** und **Wartbarkeit**

2. Data-Hiding

- **Zugriffsmodifikatoren:**
 - **public :**
 - Gehört zur Außen- **und** Innensicht
 - Überall zugreifbar
 - **private :**
 - Gehört nur zur **Innensicht**
 - Nur innerhalb der **eigenen Klasse** zugreifbar
- **Änderung der Innensicht bei gleichbleibender Außensicht:**
 - Anwendungen bleiben **unverändert**
- **Änderung der Außensicht:**
 - Anwendungen müssen ggf. **angepasst** werden
- **Praxisempfehlung:**
 - Möglichst viele Methoden und Variablen als **private** deklarieren

- Dadurch **bessere Wartbarkeit**, auch wenn es anfangs als Nachteil empfunden werden kann

3. Sichtbarkeit auf Klassenebene

- Zugriff zwischen Objekten derselben Klasse:

- Auch private Mitglieder eines anderen Objekts sind zugreifbar
- Beispiel:

java

KopierenBearbeiten

```
public class A { private int x; public int add(A a) { return x + a.x;
// Zugriff auf privates x von a erlaubt } }
```

- Erklärung: a ist vom Typ der Klasse A, daher ist Zugriff auf dessen private Felder innerhalb von A erlaubt

- Fazit:

- Außen-/Innensicht → objektbezogen
- public / private → klassenbezogen
- Dies kann zu **scheinbar widersprüchlichem Verhalten** führen, ist aber durch das Klassenmodell gerechtfertigt

Klassen erstellen

Sichtbarkeit von Klassen: `public` Modifier

- `public class`:
 - Klasse ist allgemein verwendbar
 - Normalfall: genau eine `public` Klasse pro Datei
 - Klassename = Dateiname (bis auf Dateiendung)
- **Ohne `public` vor `class`:**
 - Klasse ist nur im selben Ordner (Package) sichtbar
 - Dient als Hilfsklasse
- **Ausnahme:**
 - Bei Data-Hiding kann von der Standardregel abgewichen werden

Objekterzeugung mit `new`

- Ausführung von `new A()`:
 - Speicherbereich für Objektvariablen und Identität wird reserviert
 - Speicher wird mit Null-Werten vorinitialisiert
 - Ein Konstruktor der Klasse `A` wird zur Initialisierung ausgeführt
 - Eine Referenz auf den Speicherbereich (das Objekt) wird zurückgegeben
- **Identität von Objekten:**
 - Wenn `x == y` wahr, dann referenzieren `x` und `y` dasselbe Objekt

Konstruktoren

- Konstruktor ist ähnlich wie Methode, hat:
 - **gleichen Namen wie die Klasse**
 - **keinen Ergebniystyp**
 - **Parameter** zur Initialisierung der Objektvariablen
- **Beispiel:**

```
public class Point {
    private int x, y;

    public Point(int initX, int initY) {
        x = initX;
        y = initY;
    }
}
```

- Wird durch `new Point(3, 5)` aufgerufen

- Initialisiert Objekt mit $x = 3, y = 5$

Überladene Konstruktoren und Default-Konstruktor

- Mehrere Konstruktoren mit unterschiedlicher Parameterliste möglich (Überladung)

```
public class Point {
    private int x, y;

    public Point(int initX, int initY) {
        x = initX;
        y = initY;
    }

    public Point() {}
}
```

- `new Point()` entspricht `new Point(0, 0)`
- Default-Konstruktor:**
 - Wird automatisch erzeugt, wenn **kein anderer Konstruktor** vorhanden ist

Konstruktoraufruf mit `this(...)`

- Konstruktor kann andere Konstruktoren derselben Klasse aufrufen

```
public class Point {
    private int x, y;

    public Point(int initX, int initY) {
        x = initX;
        y = initY;
    }

    public Point() {
        this(1, 1);
    }

    public Point(Point p) {
        this(p.x, p.y);
    }
}
```

- Konstruktor-Aufruf mit `this(...)`:
 - Nur als erste Anweisung im Konstruktor erlaubt**
- Beispiele:
 - `new Point(3, 5)`

- `new Point()`
- `new Point(new Point())`

Selbstreferenz mit `this`

- `this` referenziert das **aktuelle Objekt**, in dem sich der Code gerade befindet
- Wird oft zur Unterscheidung von Parameter- und Attributnamen genutzt

```
public class Point {
    private int x, y;

    public Point(int x, int y) {
        this.x = x;
        this.y = y;
    }

    public Point(Point p) {
        this(p.x, p.y);
    }

    public Point copy() {
        return new Point(this);
    }
}
```

- `this` ist eine **Pseudovariable**:
 - Nur **lesbar**, nicht überschreibbar
- In `this(...)` handelt es sich um **einen Konstruktoraufzug, nicht** um eine Selbstreferenz

Datenstruktur != abstrakter Datentyp

Datenstruktur

- Beschreibt, **wie Daten zusammenhängen, wie sie auffindbar sind und wie Operationen darauf zugreifen**
- Offene Aspekte:
 - verwendete Programmiersprache
 - konkrete Datentypen
 - mögliche Größenbeschränkungen

Abstrakter Datentyp (ADT)

- **Außensicht:** wie Objekte verwendet werden können
- Blendet **Implementierungsdetails** aus
- Lässt offen:
 - konkrete Algorithmen
 - Datenstrukturen
 - sonstige interne Details

Implementierung eines abstrakten Datentyps

- Umfasst:
 - konkrete Algorithmen
 - verwendete Datenstrukturen
- Klärt offene Punkte aus Sicht von ADT und Datenstruktur
- **Übergang zwischen ADT und Datenstruktur ist fließend**

Datensatz als Datenstruktur

- Sehr einfache Datenstruktur
- Besteht aus **zusammengehörenden Variablen**, die bei Bedarf gelesen oder geschrieben werden
- Beispiel:

Student:

```
regNumber
name
mail
```

- In dieser Form **relativ uninteressant**

Datensatz als abstrakter Datentyp

- **Abstraktionsebene höher** als einfache Datenstruktur
 - Fragestellungen zur Abstraktion:
 - Wie sind **Werte der Variablen eingeschränkt?**
 - Welche Variablen sind **wann lesbar, wann schreibbar?**
 - Bleiben Variablen **hinter der Abstraktion sichtbar?**
 - Welche Abstraktion ermöglicht eine **einfache Verwendbarkeit?**
-

Getter und Setter

Datensatz mit Gettern und Settern

- **Getter und Setter möglichst vermeiden**
 - Grund: lassen interne Variablenstruktur nach außen durchscheinen
 - Verstoßen gegen Prinzip der Datenkapselung
- **Beispiel:**

```
public class Student {
    private final int regNumber;
    private String name;

    public Student(int regNumber, String name) {
        this.regNumber = regNumber;
        setName(name);
    }

    public int regNumber() {
        return regNumber;
    }

    public String getName() {
        return name;
    }

    public void setName(String name) {
        this.name = name;
    }
}
```

- **regNumber:**
 - `final`, d.h. nach Initialisierung nicht mehr veränderbar
 - Aber: auch **nicht-finale** Variablen können nach außen **nur lesbar** gemacht werden
- Einschränkungen durch Typen auch in der **Außensicht** sichtbar
- Getter/Setter **übertragen wesentliche Funktionalität nach außen**
 - führen zu Verlust von Kontrolle und Abstraktion

Umgang mit zusammenhängenden Daten

- Zugriff erfolgt **indirekt** über Methoden, nicht direkt über Variablen
- Beispiel: Suche in einem Array von `Student`-Objekten

```
private static Student find(Student[] studs, int reg) {  
    for (Student stud : studs) {  
        if (stud.regNumber() == reg) {  
            return stud;  
        }  
    }  
    return new Student(reg, "Max Mustermann");  
}
```

- Vergleich über **indirekten Zugriff** (hier `stud.regNumber()`)
 - **Rückgabe eines vollständigen Datensatzes** (mit allen Variablen)
-

Funktionalität angereicherter Datensatz

Student -Klasse ohne Getter und Setter

- **Wesentliche Funktionalität in die Klasse verschoben:**
 - Statt Getter und Setter gibt es nun Methoden, die innerhalb der Klasse verwendet werden.
 - Vermeidet das Offenlegen der internen Datenstruktur nach außen und wahrt die Kapselung.
- **Beispiel:**

```
public class Student {
    private final int regNumber;
    private String name;
    private String mail;

    public Student(int regNumber, String name) {
        this.regNumber = regNumber;
        this.name = name;
        mail = "e" + regNumber + "@student.tuwien.ac.at";
    }

    public void showPersonalData() {
        // Anzeige der persönlichen Daten
    }

    public void editPersonalData() {
        // Bearbeiten der persönlichen Daten
    }

    public void mail(String head, String text) {
        // Funktion zum Senden einer E-Mail
    }
}
```

- **Vorteile:**
 - **Keine Getter und Setter notwendig**, da alle Zugriffe und Operationen innerhalb der Klasse bleiben.
 - **Verborgene Datenstruktur**: Die Variablen `regNumber`, `name` und `mail` sind nur innerhalb der Klasse zugänglich.
- **Funktionalitäten:**
 - `showPersonalData()` : zeigt die persönlichen Daten an.
 - `editPersonalData()` : ermöglicht das Bearbeiten der persönlichen Daten.
 - `mail()` : sendet eine E-Mail mit dem angegebenen Betreff und Text.

Prinzip der Datenkapselung

- **Getter und Setter vermeiden:** Durch das Verschieben der wesentlichen Funktionalität innerhalb der Klasse werden externe Zugriffe auf die Variablen vermieden, was die **Datenkapselung** fördert.
 - Wenn **alle zugreifenden Methoden innerhalb der Klasse** sind, ist der Zugriff auf die Variablen kontrolliert und sicher.
-

Idee hinter objektorientierter Programmierung

- **Schwerpunkt auf Funktionalität**, nicht auf dem Datensatz:
 - Der **Datensatz** bleibt **hinter der Funktionalität** gänzlich abstrakt.
 - Fokus liegt darauf, wie **Operationen und Funktionen** auf den Daten ausgeführt werden, nicht auf der reinen Speicherung der Daten.
- **Software-Objekt simuliert ein „reales Objekt“:**
 - Ein Software-Objekt muss **nicht nur konkrete, materielle** Objekte abbilden, sondern auch **immaterielle** Objekte oder Konzepte.
 - Es geht darum, **nur die in der Software relevanten Eigenschaften** eines „realen Objekts“ zu simulieren.
- **Modellierte Objekte** sind:
 - Häufig **mit Funktionalität angereicherte Datensätze**:
 - Das bedeutet, die Daten sind nicht isoliert, sondern sie haben eine **funktionale Bedeutung**, die es ermöglicht, Operationen oder Methoden darauf anzuwenden.

3. Lineare Zugriffe und co

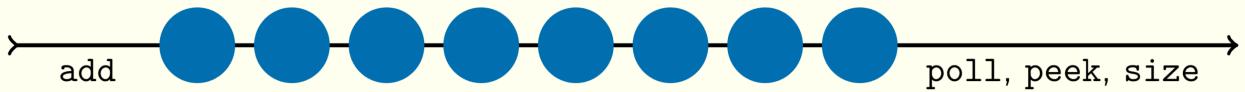
Quelle: [ep2-03_lineare-Zugriffe_Assoziative-Zugriffe_Implementierungsdetails.pdf](#)

Beinhaltet: Lineare Zugriffe, Assoziative Zugriffe, Implementierungsdetails

Lineare Zugriffe auf Daten

- **Prinzip des linearen Zugriffs:**
 - **Ein Element wird hineingegeben**, die Daten werden in eine Sammlung aufgenommen.
 - **Nächstes Element wird herausgeholt**, und so weiter.
 - **Kein aufwendiges Adressieren oder Indexieren** erforderlich.
 - **Eigenschaften:**
 - **Einfache Verwendung:**
 - Daten können sequentiell durchlaufen und bearbeitet werden, ohne komplexe Operationen oder Berechnungen.
 - **Häufig keine Größenfestlegung nötig:**
 - Bei vielen linearen Datenstrukturen muss die Größe nicht im Voraus definiert werden, was eine flexible Handhabung der Daten erlaubt.
-

Queue



FIFO-Verhalten (first-in, first-out)

- add** Einfügen sollte in der Regel funktionieren (mitwachsende Datensammlung)
- poll** Lesen und Entfernen, Ergebnis `null` wenn keine Eintrag vorhanden
- peek** Lesen ohne Entfernen, Ergebnis `null` wenn keine Eintrag vorhanden
- size** Anzahl der Einträge, nötig wenn `null` als Eintrag erlaubt

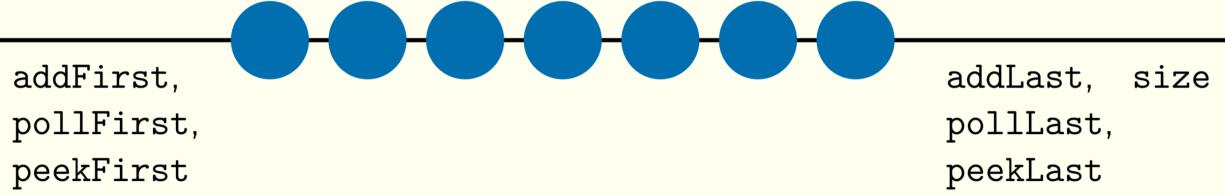
Stack



LIFO-Verhalten (last-in, first-out)

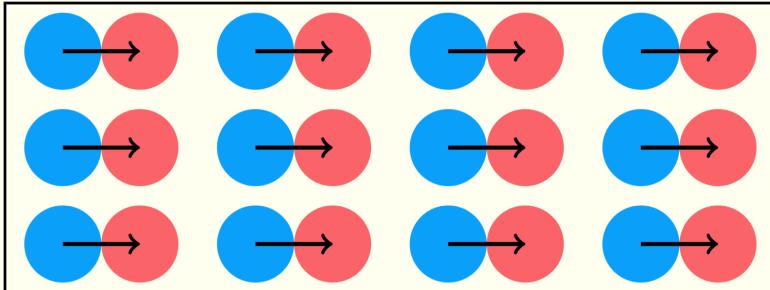
- push** Einfügen sollte in der Regel funktionieren (mitwachsende Datensammlung)
- pop** Lesen und Entfernen, Ergebnis `null` wenn keine Eintrag vorhanden
- peek** Lesen ohne Entfernen, Ergebnis `null` wenn keine Eintrag vorhanden
- size** Anzahl der Einträge, nötig wenn `null` als Eintrag erlaubt

Double-Ended-Queue



symmetrische Zugriffe auf beiden Seiten → Verhalten variabel (FIFO, LIFO, ...)

Assoziative Datenstruktur



put(key, value)
get(key)
remove(key)
containsKey(key)
containsValue(value)
size()

beliebig viele unterschiedliche **Schlüssel** mit je einem **Wert** assoziiert

Eintrag ist Kombination aus Schlüssel und assoziiertem Wert

wahlfreier Zugriff auf Werte über Schlüssel (beliebig oft zugreifbar)

Datensammlung wächst meist mit der Anzahl der Einträge

Methoden einer AD

put(k, v)	assoziiert Schlüssel k mit neuem Wert v, gibt alten Wert zurück (oder null wenn Eintrag neu)
get(k)	gibt mit Schlüssel k assoziierten Wert zurück (oder null wenn k mit keinem Wert assoziiert ist)
remove(k)	entfernt Eintrag mit Schlüssel k (falls er existiert), gibt vorher mit k assoziierten Wert zurück (oder null)
containsKey(k)	true wenn ein Eintrag mit Schlüssel k existiert
containsValue(v)	true wenn es einen Eintrag mit Wert v gibt
size()	Anzahl der Einträge

--> [1. Einführung > Arten von Methoden](#)

Assoziative Datenstruktur vs. Array

Array

- **Indexierung:**
 - Der **Index** im Array ist eine **ganze Zahl** in einem **fortlaufenden Indexbereich**.
- **Größe:**

- Die **Größe** des Arrays muss bereits **beim Anlegen bekannt sein**.
- **Indexbereich:**
 - Der **Indexbereich** des Arrays bleibt **über die gesamte Lebensdauer des Arrays konstant**.
- **Zugriffseffizienz:**
 - **Zugriff auf das Array** ist sehr effizient, da die Elemente durch ihre Position im Speicher direkt adressierbar sind.

Assoziative Datenstruktur

- **Indexierung:**
 - Der **Schlüssel** in einer assoziativen Datenstruktur kann **beliebigen Typ** haben, nicht zwingend eine fortlaufende Zahl.
 - **Kein fortlaufender Bereich** nötig, der Schlüssel kann beliebig gewählt werden (z. B. Strings, Objekte).
- **Größe:**
 - Eine assoziative Datenstruktur **kann nach Bedarf mitwachsen** und muss nicht vorab eine feste Größe haben.
- **Flexibilität:**
 - Einträge in einer assoziativen Datenstruktur (Schlüssel + Wert) sind **hinzufügbar und entferbar**. Sie können dynamisch angepasst werden.
- **Zugriffseffizienz:**
 - Der Zugriff auf eine **assoziativen Datenstruktur** ist im Allgemeinen weniger effizient als der Zugriff auf ein Array, da intern oft eine Hash-Tabelle oder ein ähnliches Verfahren verwendet wird, um die Zuordnung zwischen Schlüssel und Wert zu finden.

Vorteile der assoziativen Datenstruktur

- **Einfache Handhabung:**
 - Der Umgang mit assoziativen Datenstrukturen ist oft einfacher und flexibler, da man nicht mit festen Indexen oder Größen arbeiten muss.
 - **Dynamische Anpassung:**
 - Sie wachsen und schrumpfen nach Bedarf und bieten mehr **Freiheit** bei der Handhabung der Daten.
-

Ziele bei Implementierung

Korrektheit:

Implementierung entspricht vorgegebener Außensicht

Einfachheit (\approx Wartbarkeit):

so wenige Fallunterscheidungen und Schleifen wie möglich

mehrfache Vorkommen gleicher und ähnlicher Programmtexte vermeiden

nur leicht nachvollziehbare Annahmen treffen

schwer verständliche Textteile vermeiden

Effizienz:

effiziente Programmerstellung (wichtiger Kostenfaktor)

ausreichend effizienter Programmablauf

Wrapper

SQueue als Wrapper auf DEQueue

- **Definition:**
 - SQueue ist ein **Wrapper** auf die DEQueue -Klasse.
 - Der Begriff "Wrapper" bezeichnet eine Klasse, die eine andere Klasse **einbettet** und deren Funktionalität weiterverwendet.
- **Delegierung:**
 - Die Methoden von SQueue delegieren ihre Aufgaben an das Objekt der Klasse DEQueue .
 - **Delegieren** bedeutet, dass die Methodenaufrufe von SQueue an die entsprechenden Methoden des eingebetteten DEQueue -Objekts weitergegeben werden.
- **Beispiel:**

```
public class SQueue {
    private final DEQueue q = new DEQueue(); // DEQueue wird als internes
    Objekt verwendet

    public void add(String e) {
        q.addLast(e); // Delegierung an DEQueue
    }

    public String poll() {
        return q.pollFirst(); // Delegierung an DEQueue
    }
    // Weitere Methoden könnten folgen
}
```

Funktionsweise des Wrappers

- **Wrapper erzeugt neue Außensicht:**
 - Der Wrapper (SQueue) bietet eine **neue Sicht** auf die bestehende Klasse DEQueue .
 - Dies kann z.B. durch:
 - **Andere Namen oder Parameterreihenfolgen** von Methoden,
 - **Vorgegebene Werte für bestimmte Parameter** (z. B. Standardwerte),
 - **Weglassen von Methoden** oder das **Hinzufügen neuer Methoden** geschehen.
 - In diesem Beispiel delegiert SQueue die Aufgaben der Methode add an addLast von DEQueue und die Methode poll an pollFirst .

Vorteile des Wrappers

- **Anpassung der API:**
 - Mit einem Wrapper kann man die API einer bestehenden Klasse anpassen, ohne die ursprüngliche Klasse zu verändern.
 - Der Wrapper bietet eine **vereinfachte oder angepasste Schnittstelle** für bestimmte Anwendungsfälle.
- **Verstecken von Details:**
 - Details der inneren Implementierung können vor dem Benutzer verborgen werden. Beispielsweise könnte SQueue zusätzliche Logik oder Fehlerbehandlung einführen, ohne dass der Benutzer die Details der DEQueue kennt.

Zusammenfassung

- **Delegation** bedeutet, dass ein Objekt die Verantwortung für die Ausführung bestimmter Aufgaben an ein anderes Objekt weitergibt.
 - Ein **Wrapper** bietet eine angepasste Außensicht auf eine bestehende Klasse und verändert die Art und Weise, wie Methoden aufgerufen oder verwendet werden, ohne die ursprüngliche Klasse zu ändern.
-

Index als Modulo-Wert

Index als Modulo-Wert

```
public class DEQueue {
    private int mask = (1 << 3) - 1;
    private String[] es = new String[mask + 1];
    private int head, tail;

    public void addFirst(String e) {
        es[head = (head - 1) & mask] = e;
        ...
    }

    public void addLast(String e) {
        es[tail] = e;
        tail = (tail + 1) & mask;
        ...
    }
}
```

Zweierpotenz vorteilhaft,
ermöglicht Modulo durch Maskieren

Maske = alle gültigen Bits des Index

Einträge von $es[\text{head}]$ bis $es[\text{tail}-1]$ gültig,
durch Modulo auch bei $\text{tail} < \text{head}$,
eine Grenze inklusiv, eine exklusiv

zuerst Index dekrementieren (modulo $\text{mask} + 1$), dann zugreifen

zuerst zugreifen, dann Index inkrementieren

Auf null setzen

```
public class DEQueue {
    ...

    public String pollFirst() {
        String result = es[head];
        Ergebnis merken
        es[head] = null;
        ursprünglichen Eintrag auf null setzen
        if (tail != head) {
            gut für Programmhygiene, Speicherbereinigung,
            spart Fallunterscheidungen
            head = (head + 1) & mask;
        }
        return result;
    }

    public String peekFirst() {
        return es[head];
        es[head] == null wenn leer, keine Fallunterscheidung nötig
    }
}
```

head == tail wenn ganz leer oder voll,
voll nicht möglich weil vorher Array vergrößert,
null als gültiger Eintrag möglich

Arrays vergrößern

```

public void addFirst(String e) {
    es[head = (head - 1) & mask] = e;
    if (tail == head) { doubleCapacity(); } — sofort verdoppeln wenn voll,
} — Zweierpotenz beibehalten

private void doubleCapacity() {
    mask = (mask << 1) | 1; — ein Bit mehr
    String[] newes = new String[mask + 1]; — neues Array
    int i = 0, j = 0; — gilt noch immer: tail == head
    while (i < head) { newes[j++] = es[i++]; }
    j = head += es.length; — ab hier: tail != head, Lücke nicht gefüllt
    while (i < es.length) { newes[j++] = es[i++]; }
    es = newes;
}

```

Vergleich wenn null als Wert zählt

```

public class SimpleAssoc {
    private int top; — jeder Array-Index i mit i < top ist gültig
    private String[] ks = new String[8]; — zwei getrennte Arrays für Schlüssel und Werte
    private String[] vs = new String[8]; — kleine Zweierpotenz
    private int find(String s, String[] a) { — Schlüssel oder Werte
        int i = 0;
        while (i < top && !(s==null ? s==a[i] : s.equals(a[i]))) — Vergleich der Identität für null, Gleichheit sonst
            i++; — wegen komplexem Vergleich zahlt sich Methode aus
        return i;
    }
    ...
}

```

Eintragen und Entfernen

Eintragen – Fallunterscheidungen vermeiden

```

public String put(String k, String v) {
    int i = find(k, ks);      i == top → kein Eintrag vorhanden → einfügen
    if (i == top && ++top == ks.length) {
        String[] nks = new String[top << 1];
        String[] nvs = new String[top << 1];
        for (int j = 0; j < i; j++) {
            nks[j] = ks[j];  nvs[j] = vs[j];
        }
        ks = nks;  vs = nvs;
    }
    ks[i] = k;      Schlüssel neu eingetragen, egal ob nötig oder nicht
    String old = vs[i];
    vs[i] = v;      Wert muss sowieso immer neu eingetragen werden
    return old;
}

```

Arrays verdoppeln wenn voll,
einfaches Umkopieren reicht
weil alle Einträge gültig sind

Entfernen mit Verschieben eines Eintrags

```

public String remove(String k) {
    int i = find(k, ks);
    String old = vs[i];
    if (i < top) {      i == top wenn Schlüssel nicht gefunden
        ks[i] = ks[--top];
        ks[top] = null;
        vs[i] = vs[top];
        vs[top] = null;
    }
    return old;
}

```

Anzahl gültiger Einträge verringern (--top),
Einträge von neuem Index top nach Index i
(unnötig wenn i == top für neues top),
Einträge an Index top auf null setzen

Design-Entscheidungen sparen Programmtext

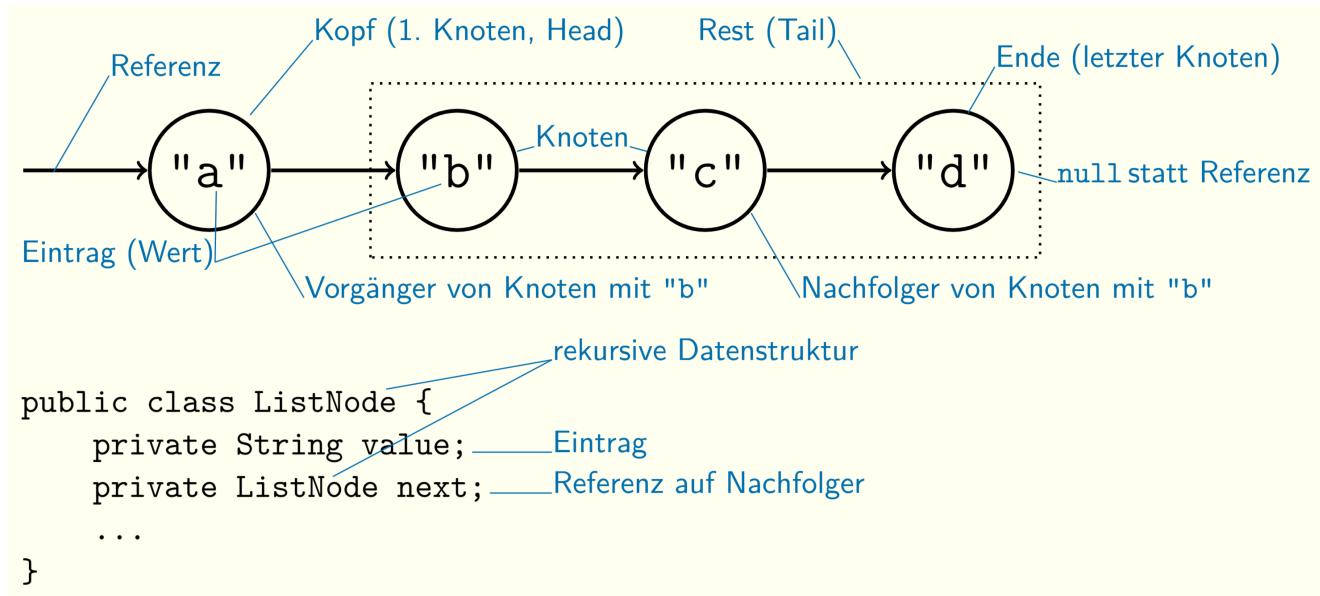
```
public String get(String k) {  
    return vs[find(k, ks)]; keine Fallunterscheidung: gefunden/nicht gefunden  
}  
public boolean containsKey(String k) {  
    return find(k, ks) < top; Gültigkeit eines Eintrags einfach feststellbar  
}  
public boolean containsValue(String v) {  
    return find(v, vs) < top; gleiche Methode für Suche nach Schlüssel und Wert  
}  
public int size() {  
    return top; Anzahl der Einträge entspricht Index in top  
}
```

4. Lineare Liste und co

Quelle: [ep2-04_lineare-Liste_Binäre-Bäume.pdf](#)

Beinhaltet: Lineare Liste, Linearer Baum

Lineare Liste

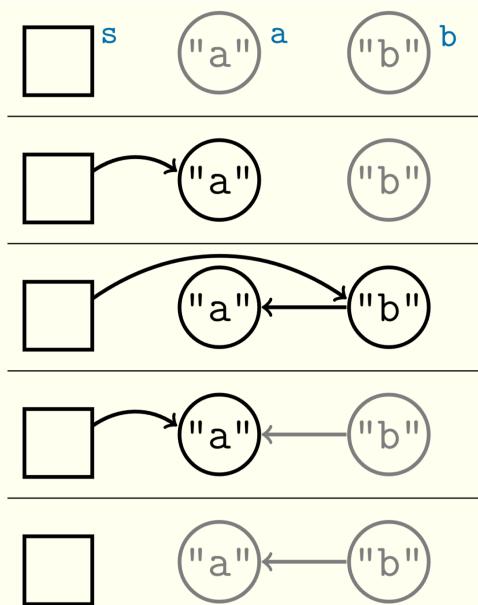


das ist aber falsch weil das mit Tail ist nur der letzte gemeint und nicht der ganze Kasten

ist ein [1. Einführung > Abstrakte Datentypen](#)

Arten von Listen

Lineare Liste als Stack



s ist Stack (abstrakter Datentyp), anfangs leer

$s.push(a) \approx \{a.next = s.head; s.head = a;\}$

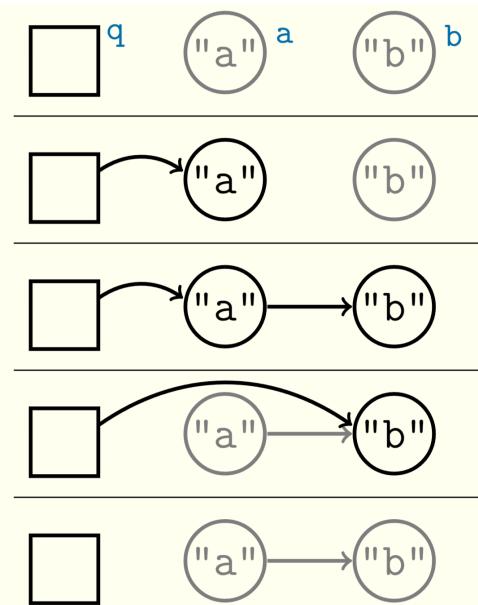
$s.push(b) \approx \{b.next = s.head; s.head = b;\}$

$s.pop() \approx \{s.head = s.head.next;\}$

$b.next == a$, aber b über s nicht auffindbar

$s.pop() \approx \{s.head = s.head.next;\}$

Lineare Liste als Queue



q ist Queue (abstrakter Datentyp), anfangs leer

$q.add(a) \approx \{q.head = a;\}$

eigener Zweig für Einfügen in leere Queue

$q.add(b) \approx \{a.next = b;\}$

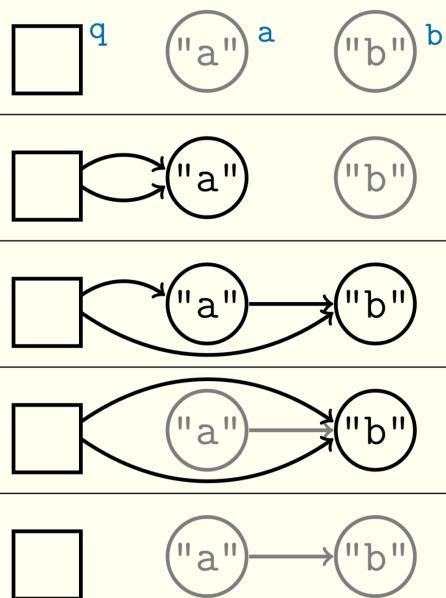
Suche nach letztem Eintrag a (Derefenzierungen)

$q.poll() \approx \{q.head = q.head.next;\}$

$a.next == b$, aber a über q nicht auffindbar

$q.poll() \approx \{q.head = q.head.next;\}$

Lineare Liste als Queue (mit last)



`q` ist Queue (abstrakter Datentyp), anfangs leer

`q.add(a)` $\approx \{q.\text{head} = a; q.\text{last} = a;\}$

eigener Zweig für Einfügen in leere Queue

`q.add(b)` $\approx \{q.\text{last} = q.\text{last.next} = b;\}$

keine Suche nach letztem Eintrag

`q.poll()` $\approx \{q.\text{head} = q.\text{head.next};\}$

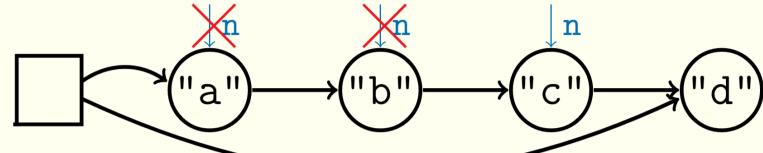
`a.next == b`, aber `a` über `q` nicht auffindbar

`q.poll()` $\approx \{q.\text{head} = q.\text{last} = \text{null};\}$

eigener Zweig für Entfernen des letzten Knotens

Methoden auf Listen

Traversieren einer Liste (Suche)



```

ListNode n = head;
while (n != null && ...) {
    ...
    n = n.next();
}

```

n könnte bereits zu Beginn gleich null sein
Suchbedingung
... was für jeden besuchten Knoten gemacht werden soll
dereferenzieren (weiterschalten)

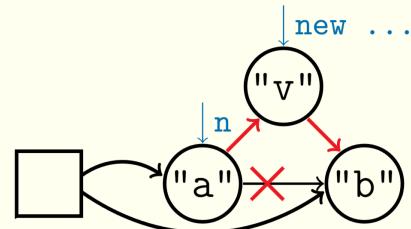
Einfügen in eine Liste



```

if (... /* insert at begin */) {
    head = new ListNode(v, head);
    if (last == null) {
        last = head;
    }
} else { /* not at begin */
    ListNode n = ...; /* insert after n */
    n.setNext(new ListNode(v, n.next()));
    if (last == n) {
        last = n.next();
    }
}

```

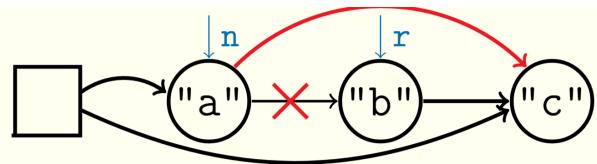


Sonderbehandlung für ersten Eintrag
Referenz auf Vorgänger
Zusatzaufwand für last

Entfernen aus einer Liste

nur wenn zu entfernder Knoten existiert

```
if (... /* remove first node */) {
    head = head.next();
    if (head == null) {
        last = null;
    }
} else {
    ListNode n = ... /* predecessor of r */;
    ListNode r = n.next(); /* to be removed */
    n.setNext(r.next());
    if (last == r) {
        last = n;
    }
}
```



Sonderbehandlung für ersten Eintrag

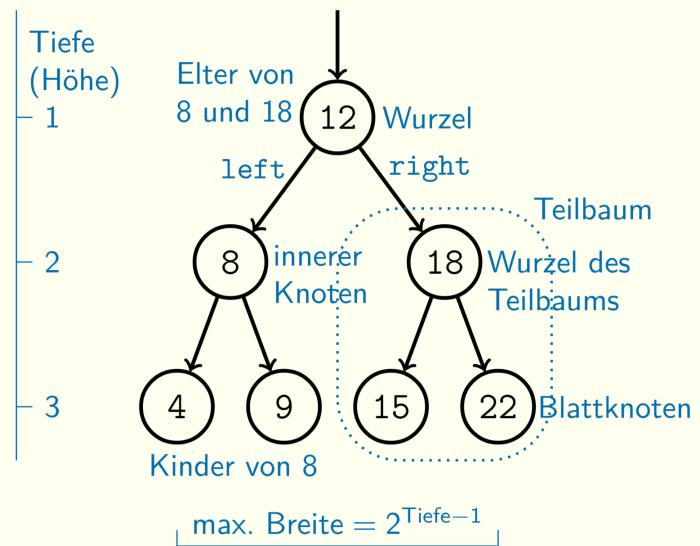
Referenz auf Vorgänger

Zusatzaufwand für last

Linearer Baum

jeder Knoten hat bis zu 2 Kinder

```
public class TreeNode {
    private int value;
    private TreeNode left;
    private TreeNode right;
    ...
}
```



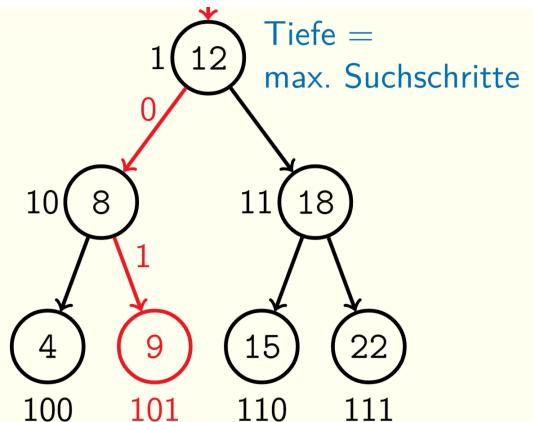
ist ein [1. Einführung > Abstrakte Datentypen](#)

Binärer Suchbaum

Binärer Baum, Einträge sortiert
(z.B. links kleiner, rechts größer/gleich)

Analogie zu Binärzahlen – effiziente Suche

```
public class TreeNode {
    private int value;
    private TreeNode left, right;
    ...
    public boolean contains(int v) {
        return v == value ||
               (v < value ? left!=null && left.contains(v)
jeweils nur ein Zweig betrachtet : right!=null && right.contains(v));
    }
}
```



Einfügen in binären Suchbaum

```
public class TreeNode {
    private int value;
    private TreeNode left, right;
    ...
    public void add(int v) {
        if (v < value) {           links oder rechts?
            if (left != null) {    wenn Teilbaum existiert, rekursiver Aufruf
                left.add(v);      sonst Platz zum Einfügen gefunden
            } else { left = new TreeNode(v); }
        } else if (v > value) {
            if (right != null) { right.add(v); }
            else { right = new TreeNode(v); }
        }
    }
}
```

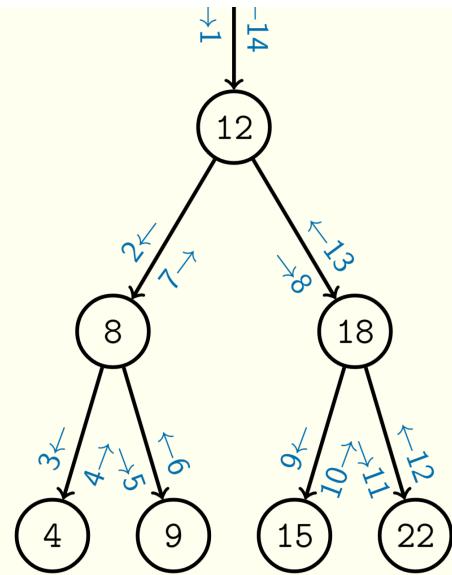
nicht einfügen wenn schon vorhanden,
Bedingung weglassen für mehrfache Vorkommen

Traversieren des gesamten Baums

```

public class TreeNode {
    private int value;
    private TreeNode left, right;
    ...
    public void visit() {
        ... in Reihenfolge ↓ (12,8,4,9,18,15,22)
        if (left != null) { left.visit(); }
        ... in sortierter Reihenfolge (4,8,9,12,15,18,22)
        ... > Vertauschen kehrt Sortierreihenfolge um
        if (right != null) { right.visit(); }
        ... in Reihenfolge ↑ (4,9,8,15,22,18,12)
    }
}

```

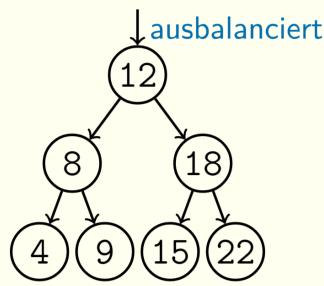


Baumstruktur von Reihenfolge des Einfügens abhängig

```

t.add(12);
t.add(8);
t.add(18);
t.add(4);
t.add(9);
t.add(15);
t.add(12);
t.add(22);

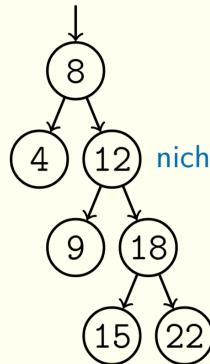
```



```

t.add(8);
t.add(12);
t.add(18);
t.add(4);
t.add(9);
t.add(15);
t.add(22);

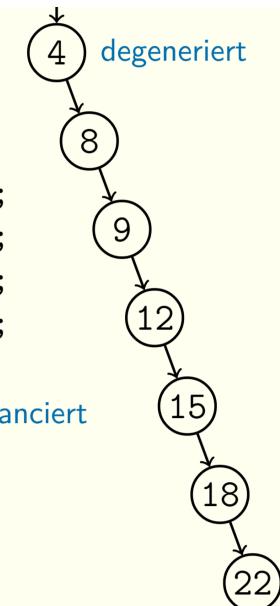
```



```

t.add(4);
t.add(8);
t.add(9);
t.add(12);
t.add(15);
t.add(18);
t.add(22);

```



Binärer Suchbaum benötigt Sortierbarkeit

```
public class TANode {  
    private String key, value;  
    private TANode left, right;  
    ...  
    private int compare(String k) {  Vergleich nur mit key, nicht mit value  
        if (k == null) {  
            return key == null ? 0 : -1;  
        }  
        if (key == null) {  
            return 1;  x.compareTo(y) → -1 wenn x kleiner y  
        }  
        return k.compareTo(key);  0 wenn x gleich y  
    }  1 wenn x größer y
```

Rekursion

Rekursion: Grundprinzipien

- **Fundierung:**
 - Rekursion muss immer eine **Abbruchbedingung** haben, um die unendliche Rekursion zu verhindern.
 - **Abbruchbedingung:** Ein Zustand, in dem die Rekursion nicht weiter fortgesetzt wird. Beispiel: Ein Basisfall in einer rekursiven Methode (z. B. bei der Berechnung einer Fakultät, wenn der Wert 0 oder 1 erreicht wird).
- **Fortschritt:**
 - In jedem rekursiven Aufruf müssen **andere Parameterwerte** verwendet werden, die dem Problem näher kommen.
 - Dies bedeutet, dass sich der Zustand in jedem Schritt der Rekursion verändern muss, damit der Basisfall irgendwann erreicht wird.

Beispiel einer rekursiven Methode:

```
public int factorial(int n) {
    if (n <= 1) {
        return 1; // Fundierung (Abbruchbedingung)
    }
    return n * factorial(n - 1); // Fortschritt durch andere Parameterwerte
}
```

- **Fundierung:** Wenn `n <= 1` erreicht wird, hört die Rekursion auf.
- **Fortschritt:** Der Parameter `n` wird in jedem rekursiven Aufruf um 1 verringert, bis die Abbruchbedingung erreicht wird.

Rekursive Datenstrukturen

Rekursive Datenstrukturen: Fundierung und Fortschritt

- **Fundierung:**
 - Die **Fundierung** einer rekursiven Datenstruktur erfolgt durch **null** oder durch einen **spezifischen Knoten**, der als Basisfall dient.
 - In vielen Fällen ist `null` der Ausgangspunkt, der das Ende einer rekursiven Struktur markiert (z. B. das Ende einer verknüpften Liste).
- **Fortschritt:**
 - **Fortschritt** erfolgt durch **induktiven Aufbau**, das heißt durch **schrittweises Hinzufügen von Knoten** und **Referenzen**.

- Bei der Rekursion werden Elemente schrittweise hinzugefügt, bis der Basisfall erreicht wird (z. B. ein `null`-Knoten).

Beispiel einer rekursiven Datenstruktur (z. B. verkettete Liste):

```

public class Node {
    int data;
    Node next;

    public Node(int data) {
        this.data = data;
        this.next = null; // Fundierung: der letzte Knoten verweist auf
null
    }
}

public void printList(Node head) {
    if (head == null) {
        return; // Fundierung (Abbruchbedingung)
    }
    System.out.println(head.data);
    printList(head.next); // Fortschritt (rekursiver Aufruf auf das nächste
Element)
}

```

- Fundierung:** Der `null`-Wert am Ende der Liste stellt den Abbruch der Rekursion dar (kein weiteres Element mehr).
- Fortschritt:** Der rekursive Aufruf geht von einem Knoten zum nächsten, wobei `head.next` auf den nächsten Knoten verweist, bis der Endknoten erreicht wird.

Rekursive Methoden und Datenstrukturen gekoppelt

- Verknüpfung von rekursiven Methoden und rekursiven Datenstrukturen:**
 - Oft sind **rekursive Methoden** und **rekursive Datenstrukturen** miteinander gekoppelt.
 - Die Abbruchbedingung in der Methode wird durch das Erreichen von `null` oder eines speziellen Knotens in der Datenstruktur ausgelöst.
 - Der **Fortschritt** erfolgt durch **Dereferenzierung** der Knoten bei rekursiven Aufrufen (z. B. das Weitergeben der Referenz zum nächsten Knoten in einer Liste).

Beispiel für verknüpfte rekursive Methode und Datenstruktur:

- Bei der rekursiven Traversierung einer Liste wird der Fortschritt durch Dereferenzieren der `next`-Referenz im aktuellen Knoten erreicht.

5. Zyklen und co

Quelle: [ep2-05_Zyklen_doppelte-Verkettung_Abstraktionshierarchien_Objektschnittstellen.pdf](#)

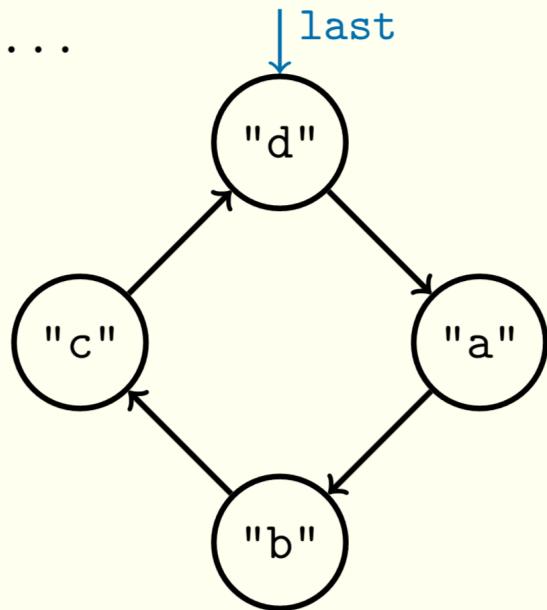
Beinhaltet: Zyklen, doppelte Verkettung Abstraktionshierarchien Objektschnittstellen

Ringlisten

sind eine Erweiterung von [4. Lineare Liste und co > Lineare Liste](#) mit der Extra Eigenschaft, dass das letzte Element entweder auf nil oder auf das erste Element referenziert.

```
public class RingQueue { private ListNode last; ...
    public String poll() {
        if (last != null) {
            ListNode n = last.next();
            if (n == last) {
                last = null;
            } else {
                last.setNext(n.next());
            } return n.value();
        } else {
            return null;
        }
    }

    public void add(String v) {
        if (last == null) {
            last = new ListNode(v, null);
            last.setNext(last);
        } else {
            last.setNext(last = new ListNode(v, last.next()));
        }
    }
}
```

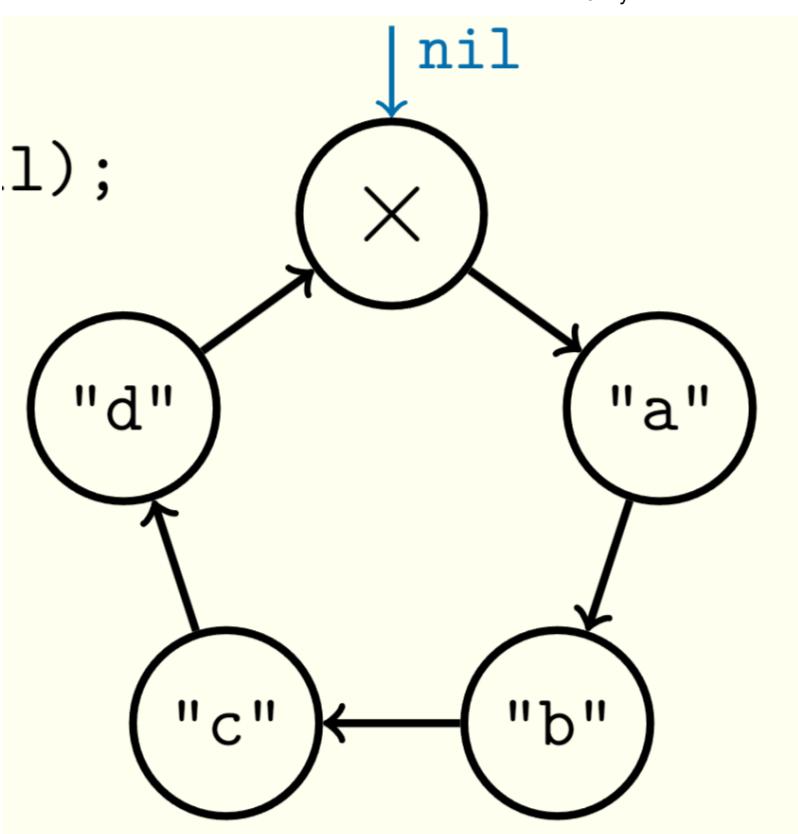


Ringliste mit speziellem Knoten nil

```

public class RingQueue {
    private ListNode nil = new ListNode(null, null);
    public RingQueue() {
        nil.setNext(nil);
    } ...

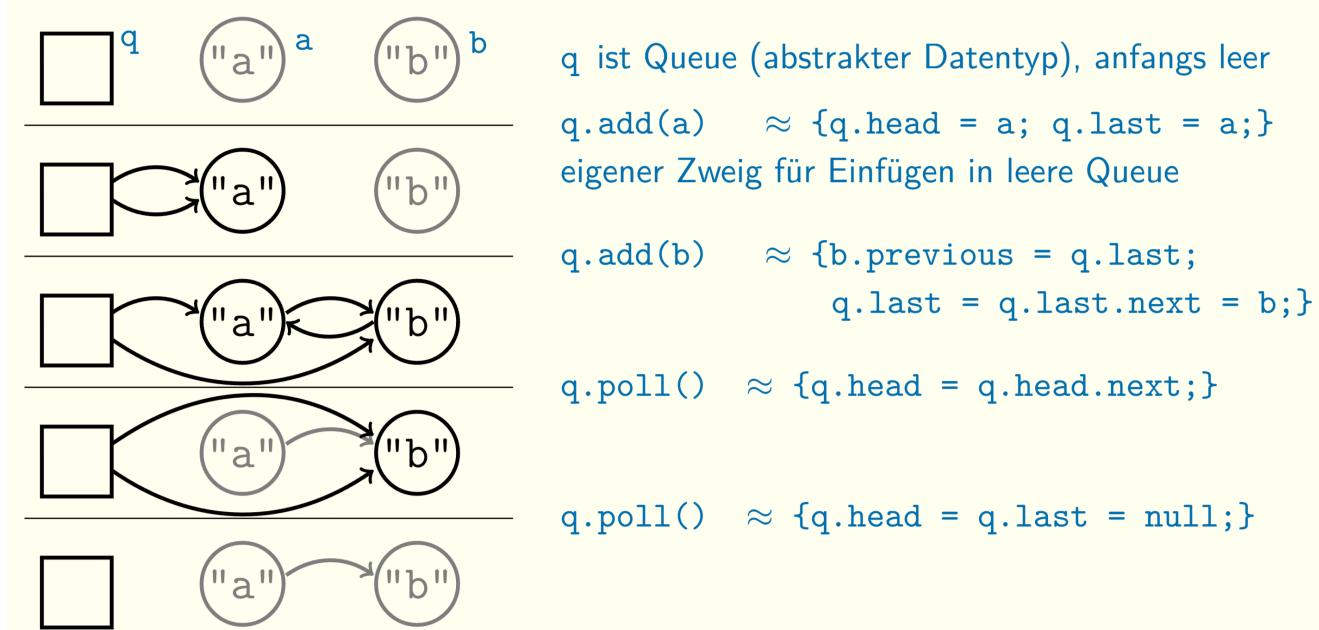
    public String poll() {
        ListNode n = nil.next();
        nil.setNext(n.next());
        return n.value();
    }
    public void add(String v) {
        nil.setValue(v);
        nil.setNext(nil = new ListNode(null, nil.next()));
    }
}
  
```



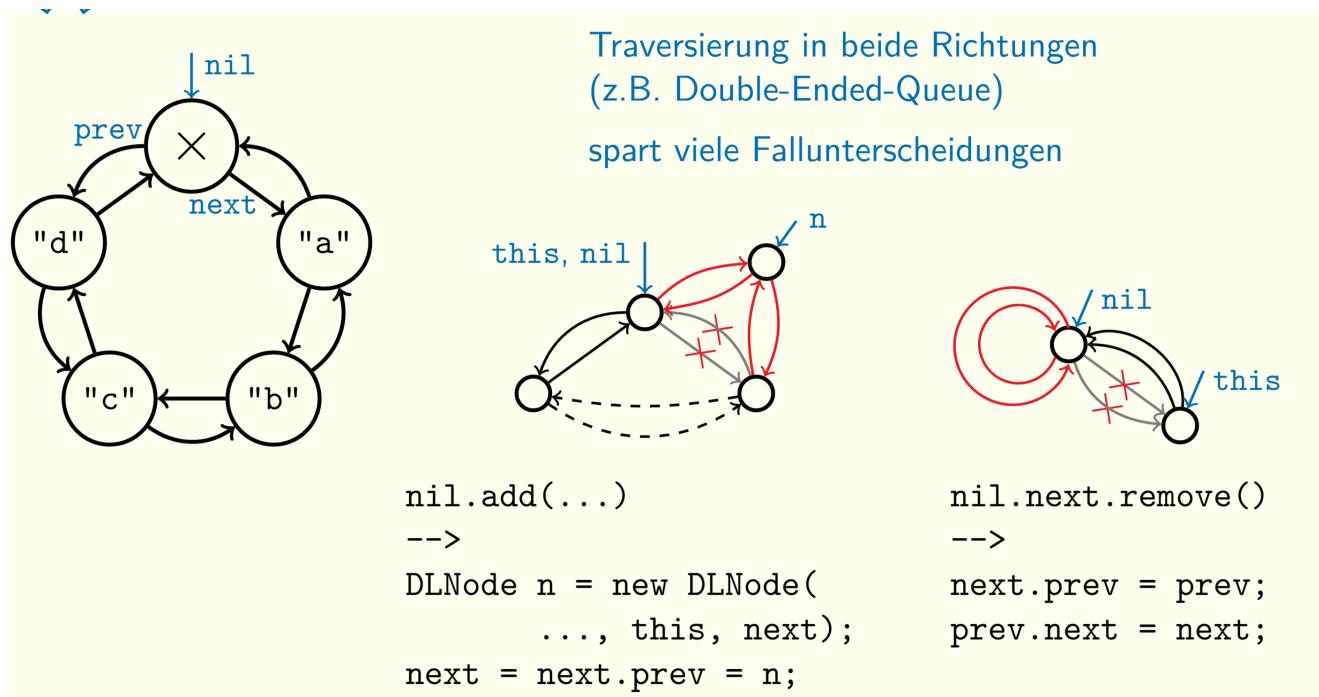
Double linked lists

Sind eine weitere Erweiterung von [5. Zyklen und co > Ringlisten](#) oder [4. Lineare Liste und co > Lineare Liste](#), mit dem Unterschied, dass jedes Objekt seinen Nachfolger **aber auch den Vorgänger** referenziert.

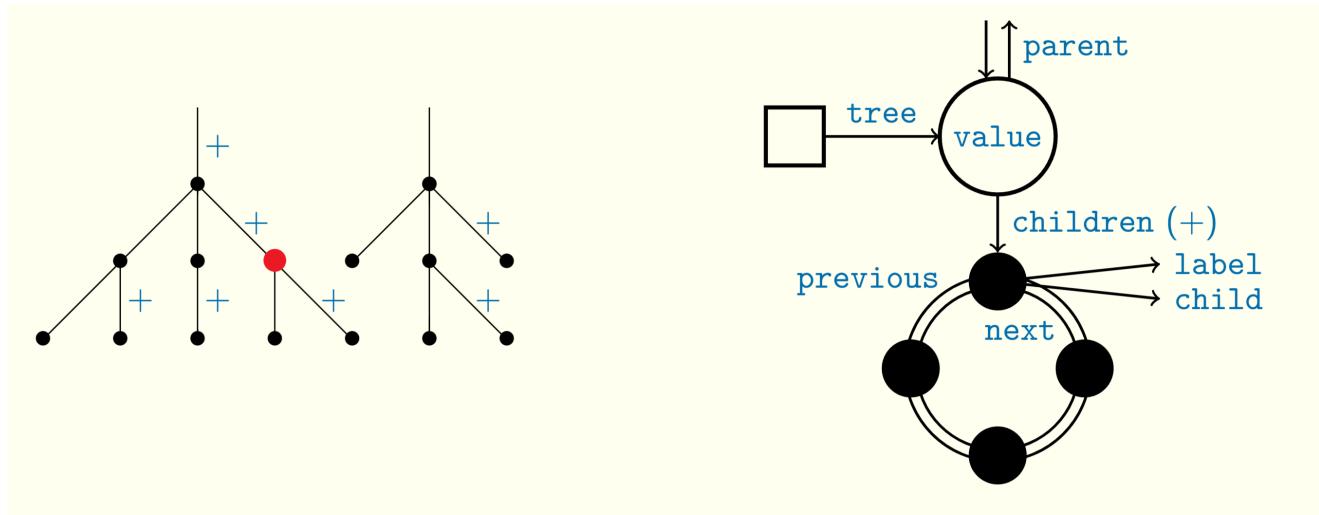
ohne nil



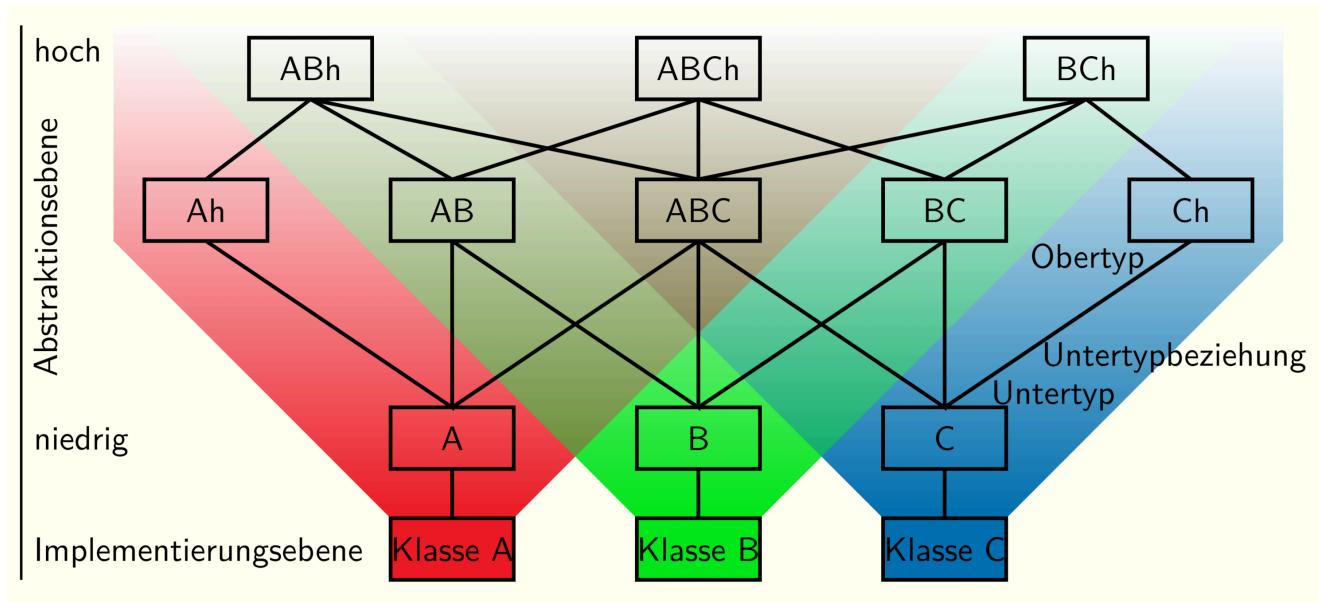
Mit nil



Navigieren durch verallgemeinerten Baum



Abstraktionshierarchie – Beziehungen zw. abstrakten Datentypen



Java-Interface zur Beschreibung einer Objektschnittstelle

```
*****
BoxedText: Rectangular text within border lines.
public methods:
    void newDimensions(int width, int height);
    void setLine(int index, String txt);
    void print();
    String toString();
*****
public interface AbstrBoxed {
    void newDimensions(int width, int height);
    void setLine(int index, String txt);
    void print(); String toString(); }
```

Da steht dann drinnen was die Klasse macht oder so

Java-Interface: Definition, Implementierung und Verwendung

```
public interface AbstrBoxed {
    void newDimensions(int width, int height);
    void setLine(int index, String txt);
    void print();
    String toString();
}
public class BoxedText implements AbstrBoxed {
... // defines at least all methods of AbstrBoxed
}
AbstrBoxed ab = new BoxedText();
ab.newDimensions(5, 3);
ab.setLine(1, "ABCDE");
ab.print();
```

Abstraktion auf höherer Ebene

```
public interface SetBoxed {
    void newDimensions(int width, int height);
```

```
void setLine(int index, String txt);
}

public class BoxedText implements SetBoxed {
... // all methods including print and toString }
    BoxedText bt = new BoxedText(); bt.print(); // OK, BoxedText specifies
print
    SetBoxed sb = bt; // OK, BoxedText is subtype of SetBoxed
    sb.newDimensions(5, 3); // OK, SetBoxed specifies newDimensions
    sb.setLine(1, "ABCDE"); // OK, SetBoxed specifies setLine
    sb.print(); // ERROR, SetBoxed does not specify print bt = sb; // ERROR,
SetBoxed is no subtype of BoxedText
```

Klasse implementiert mehrere Interfaces

```
public interface Print {
    void print();
}

public class BoxedText implements SetBoxed, Print {
    ... // defines at least all methods of SetBoxed and Print
}

BoxedText bt = new BoxedText();
SetBoxed sb = bt;          // OK
Print p = bt;              // OK
sb.newDimensions(5, 3);   // OK
sb.setLine(1, "ABCDE");  // OK
p.print();                // OK
sb.print();                // ERROR
p.setLine(1, "ABCDE");   // ERROR
```

Interface erweitert mehrere Interfaces

```
public interface SetBoxed {
    void newDimensions(int width, int height);
    void setLine(int index, String txt);
}

public interface Print {
    void print();
}

public interface AbstrBoxed extends SetBoxed, Print {
    void newDimensions(int width, int height);
    void print();
    String toString();
}

public class BoxedText implements AbstrBoxed {
    ...
}
```

Nominales Subtyping

Untertypbeziehungen beruhen auf Typdefinitionen (implements und extends),
Vorhandensein von Methoden nicht hinreichend (Print \neq PrintBoxed)

```
public interface Print {  
    void print(); // prints 'this'  
}  
public interface PrintBoxed extends Print {  
    void print(); // prints 'this' as text in a box  
}  
  
Print p = ...;  
PrintBoxed pb = ...;  
p = pb;           // OK  
pb = p;          // ERROR
```

Vererbung auf Klassen

```
// every class inherits from exactly one other class,
// inherits from 'Object' if there is no 'extends',
// all public methods of superclass available in subclass
public class BoxedText extends Object implements AbstrBoxed {
    ... // exactly the same as without 'extends Object'
}

// public methods of BoxedText available in BoxedTextReset,
// BoxedTextReset is subtype of BoxedText
public class BoxedTextReset extends BoxedText {
    public void reset() {
        newDimensions(0, 0);
    }
}
```

Ersetzbarkeit

Objekt eines Untertyps überall verwendbar wo Objekt eines Obertyps erwartet

jede Referenzvariable (auch Parameter) hat gleichzeitig

deklarierten Typ: Typ in der Deklaration der Variablen

dynamischen Typ: Klasse des Objekts, das gerade in der Variablen steht

→ jeder Ausdruck hat:

statisch vom Compiler ermittelten deklarierten Typ

zur Laufzeit abfragbaren, sich mit Zuweisungen ändernden dynamischen Typ

mehr zu Ersetzbarkeit: [6. Ersetzbarkeit und co > Ersetzbarkeit](#)

getClass, class, instanceof

```
Print p = new BoxedText();      // declared as Print, dynamic type BoxedText
Class cp = p.getClass();       // representation of dynamic type of p
Class cBT = BoxedText.class;   // representation of class BoxedText
Class cP = Print.class;        // representation of interface Print
Class cA = Print[].class;      // representation of array of Print
Class ci = int.class;          // representation of int (no reference type)

cp == cBT                      -> true  (BoxedText is dynamic type of p)
cp == cP                      -> false (Print is not dynamic type of p)
p instanceof Print            -> true  (BoxedText is subtype of Print)
p instanceof BoxedText         -> true  (every type is subtype of itself)
p instanceof SetBoxed          -> true  (BoxedText is subtype of SetBoxed)
p instanceof BoxedTextReset    -> false (not subtype of BoxedTextReset)
null instanceof Print          -> false (null is not subtype of any type)
```

Cast auf Referenztypen

```
Print p = new BoxedText();
p.print();                      // OK
p.setLine(0, "");                // syntax error, no setLine in Print
((BoxedText)p).setLine(0, "");    // OK, cast changes declared type
((SetBoxed)p).setLine(0, "");    // OK
((BoxedTextReset)p).print();     // error at runtime, dynamic type
                                // BoxedText no subtype of BoxedTextReset
((Print)null).print();          // null.print -> error at runtime
p = (Print)null;                // OK, null can be cast to each ref. type
```

6. Ersetzbarkeit und co

Quelle: [ep2-06_Ersetzbarkeit_Dynamisches-Binden_Methoden-aller-Klassen_toString\(\).pdf](#)

Beinhaltet: Ersetzbarkeit Dynamisches Binden Methoden aller Klassen `toString()`

Eigenschaften von Untertypbeziehungen

1. Reflexivität:

- **T ist Untertyp von T:** Jede Klasse oder jedes Interface ist ein Untertyp von sich selbst.

2. Transitivität:

- **Wenn R Untertyp von S und S Untertyp von T, dann ist auch R Untertyp von T:**
Wenn eine Klasse oder ein Interface ein Untertyp von einem anderen ist, und das andere ein Untertyp von einem weiteren, dann ist der erste auch ein Untertyp des dritten.

3. Antisymmetrie:

- **Wenn S Untertyp von T und T Untertyp von S, dann sind S und T gleich:** Zwei Typen sind nur dann gleich, wenn sie sich gegenseitig als Untertypen haben.

4. Interface und Untertypbeziehungen:

- **Wenn S ein Interface ist und Untertyp von T, dann ist auch T ein Interface:**
Wenn ein Interface ein Untertyp eines anderen ist, muss das andere ebenfalls ein Interface sein.

5. Klassen und Untertypbeziehungen:

- **Wenn T eine Klasse ist und S ein Untertyp von T, dann ist auch S eine Klasse:**
Ein Untertyp einer Klasse muss ebenfalls eine Klasse sein.

6. Vererbung von Object :

- **T ist eine Klasse, dann ist T Untertyp von Object:** Jede Klasse ist ein Untertyp von `Object`, der Wurzelklasse in Java.

7. Null und Untertypbeziehungen:

- **Null ist kein Objekt von T, obwohl vom Compiler so akzeptiert:** `null` wird vom Compiler als gültiger Wert für jede Referenz akzeptiert, ist aber kein tatsächliches Objekt eines bestimmten Typs.
-

Ersetzbarkeit

Wesentliche Aspekte der Ersetzbarkeit

- **Ersetzbarkeit** bedeutet, dass ein Objekt eines Untertyps (`S`) dort verwendet werden kann, wo ein Objekt des Obertyps (`T`) erwartet wird. Dies passiert hauptsächlich bei:
 - **Zuweisung** (z. B. einem Wert vom Typ `T` kann ein Wert vom Typ `S` zugewiesen werden),
 - **Parameterübergabe** (z. B. ein Parameter vom Typ `T` kann durch ein Argument vom Typ `S` ersetzt werden, wenn `S` ein Untertyp von `T` ist).

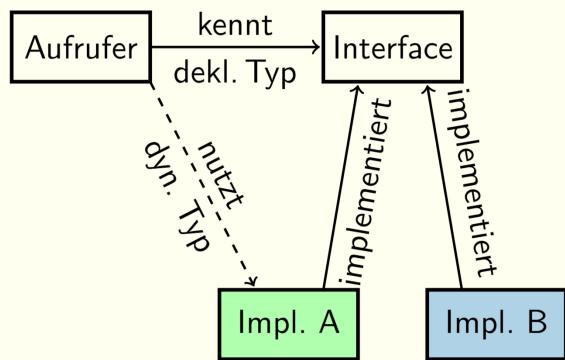
Methode und Ersetzbarkeit

- Wenn **S Untertyp von T ist** und **T eine Methode beschreibt**, dann beschreibt auch **S eine Methode mit (vereinfacht) gleicher Signatur**. Die Methode kann in Objekten beider Typen (`S` und `T`) aufgerufen werden.
- **Voraussetzung:**
 - Die **Methodenbeschreibungen** (Kommentare) in den Klassen und Interfaces von `S` und `T` müssen übereinstimmen.
 - **Konsistenz der Kommentare:**
 - Kommentar in `S` beschreibt dieselbe Methode wie der Kommentar in `T`.
 - Kommentar in `S` kann konkreter sein, der Kommentar in `T` kann abstrakter sein.
 - **Compiler prüft nicht die Konsistenz von Kommentaren** – diese müssen vom Entwickler sichergestellt werden.

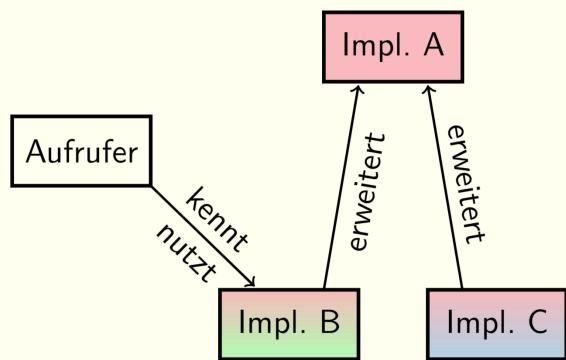
Wozu Ersetzbarkeit?

- **Wiederverwendung durch Bilden konsistenter Versionen:**
 - Ein Teil der Software kann durch eine neue Version ersetzt werden, wenn die neue Version ein Untertyp der alten Version ist.
 - Der Rest der Software bleibt dabei unverändert und benötigt keine Anpassungen.
- **Wiederverwendung innerhalb einer Anwendung:**
 - Ein Programmteil kann mit verschiedenen Datenstrukturen umgehen, wenn diese Datenstrukturen Untertypen eines gemeinsamen Obertyps sind.
 - Dadurch wird die Flexibilität und Wartbarkeit des Codes verbessert, da man verschiedene Implementierungen des gleichen Typs verwenden kann.

Untertypbeziehung



Vererbungsbeziehung



Welche Methode wird ausgeführt?

Deklarierter Typ vs. Dynamischer Typ

1. Deklarierter Typ:

- Der **deklarierte Typ** bestimmt, welche **Methoden** aufgerufen werden können.
- Es handelt sich um den Typ, der bei der **Deklaration** einer Variablen oder eines Parameters angegeben wird.
- Beispiel: In der Methode `testAssoc(Assoc assoc)` ist der deklarierte Typ der Parameter `assoc` der Typ `Assoc`.

2. Dynamischer Typ:

- Der **dynamische Typ** (auch zur Laufzeit bestimmter Typ genannt) bestimmt, in welcher **Klasse** eine Methode zur Laufzeit ausgeführt wird.
 - Der dynamische Typ ist der Typ des Objekts, das zur Laufzeit der Methode zugewiesen wird, nicht der deklarierte Typ.
 - Beispiel: Wenn in `testAssoc(new TreeAssoc())` das Objekt `new TreeAssoc()` übergeben wird, ist der dynamische Typ `TreeAssoc`, obwohl der deklarierte Typ `Assoc` ist.
-

Dynamisches Binden

1. Was ist dynamisches Binden?

- **Dynamisches Binden** bedeutet, dass die Auswahl der Methode, die zur Laufzeit ausgeführt wird, basierend auf dem **dynamischen Typ** des Objekts erfolgt.
- Das bedeutet, dass bei einem Methodenaufruf nicht sofort festgelegt wird, welche Implementierung ausgeführt wird. Die tatsächliche Implementierung wird zur Laufzeit anhand des **dynamischen Typs** des Objekts bestimmt.

2. Vorteil von dynamischem Binden:

• Vermeidung von bedingten Anweisungen:

- Ohne dynamisches Binden müsste man manuell prüfen, welcher Typ das Objekt hat, und dann die Methode entsprechend aufrufen, wie im Beispiel:

```
if (assoc.getClass() == SimpleAssoc.class) {
    // execute assoc.put(...) in SimpleAssoc
} else if (assoc.getClass() == TreeAssoc.class) {
    // execute assoc.put(...) in TreeAssoc
}
```

- Dynamisches Binden ermöglicht es, solche **bedingten Anweisungen** zu vermeiden. Stattdessen wird die korrekte Methode zur Laufzeit automatisch aufgerufen.

3. Beispiel für dynamisches Binden:

```
class Assoc {
    public void put(String key, String value) {
        System.out.println("Assoc put");
    }
}

class TreeAssoc extends Assoc {
    @Override
    public void put(String key, String value) {
        System.out.println("TreeAssoc put");
    }
}

class SimpleAssoc extends Assoc {
    @Override
    public void put(String key, String value) {
        System.out.println("SimpleAssoc put");
    }
}
```

```

public static void testAssoc(Assoc assoc) {
    assoc.put("key", "value"); // Dynamisches Binden
}

public static void main(String[] args) {
    testAssoc(new TreeAssoc()); // Gibt "TreeAssoc put" aus
    testAssoc(new SimpleAssoc()); // Gibt "SimpleAssoc put" aus
}

```

- In diesem Beispiel wird beim Aufruf von `assoc.put("key", "value")` die Methode zur Laufzeit basierend auf dem **dynamischen Typ** des Objekts (`TreeAssoc` oder `SimpleAssoc`) ausgeführt.

Statisches Binden

1. Wann tritt statisches Binden auf?

- Statisches Binden passiert, wenn die Methode zur **Kompilierungszeit** (also vor der Ausführung) festgelegt wird. Es gibt mehrere Szenarien, in denen statisches Binden verwendet wird:

2. Fälle, in denen statisches Binden auftritt:

- **Die Methode ist static**: Statische Methoden sind zur Kompilierungszeit bekannt, und der Methodenaufruf wird nicht zur Laufzeit aufgelöst.
- **Die Methode ist private**: Private Methoden sind ebenfalls nicht vererbbar und werden zur Kompilierungszeit aufgelöst.
- **Die Methode ist final**: Wenn eine Methode als `final` deklariert ist, kann sie nicht überschrieben werden, und der Methodenaufruf ist zur Kompilierungszeit bekannt.
- **Der deklarierte Typ hat keine Untertypen**: Wenn der deklarierte Typ keine Untertypen hat (es gibt keine Vererbung), kann der Compiler genau bestimmen, welche Methode aufgerufen wird.
- **Der Compiler kann den Aufruf eindeutig zuordnen**: In manchen Fällen kann der Compiler ohne Vererbung und ohne Polymorphismus den Methodenaufruf eindeutig festlegen.

3. Beispiel für statisches Binden:

```

class Assoc {
    public static void put(String key, String value) {
        System.out.println("Assoc static put");
    }
}

class TreeAssoc extends Assoc {
    @Override
    public void put(String key, String value) {
        System.out.println("TreeAssoc put");
    }
}

```

```
}
```

```
public static void main(String[] args) {  
    Assoc assoc = new TreeAssoc();  
    assoc.put("key", "value"); // Hier wird statisches Binden  
    angewendet, weil put() statisch ist  
}
```

- Da die Methode `put()` hier **statisch** ist, wird die Methode zur Kompilierungszeit festgelegt, unabhängig vom dynamischen Typ des Objekts.
-

Erben und Überschreiben von Methoden

```
class X extends Y { ... }
```

X ist Unterklasse von Y,
Y ist Oberklasse von X

X **erbt** nicht-statische Methoden und Variablen von Y:
was nicht-statisch in Y definiert ist, ist automatisch auch in X definiert;
wenn private, dann nur über geerbte Methoden sichtbar

ererbbar Methoden können **überschrieben** werden:
wird eine in Y definierte Methode in X neu definiert,
dann existiert in X die neu definierte Methode, sie wird nicht von Y übernommen

`final` Methoden dürfen nicht überschrieben werden

java.lang.Object

jede Klasse ist Untertyp von Object

→ Methoden von Object existieren in jeder Klasse:

Class getClass()	dynamischer Typ von this	Themen in EP2
boolean equals(Object obj)	vergleicht this mit obj	
int hashCode()	Hash-Code von this	
String toString()	String-Darstellung von this	
Object clone()	erzeugt eine Kopie von this	
void notify()	Aufwecken eines auf this wartenden Threads	
void notifyAll()	Aufwecken aller auf this wartender Threads	
void wait(...)	aktueller Thread muss auf this warten	
void finalize()	Destruktor, kaum verwendet	

Überschreiben der Methoden von Object

`getClass` ist `final` → darf nicht überschrieben werden

`toString`, `equals` und `hashCode` werden häufig überschrieben

komplexe Einschränkungen auf `equals` und `hashCode` in `Object`,
die durch Subtyping auf Untertypen übertragen werden;
`equals` und `hashCode` müssen gemeinsam überschrieben werden

`toString` durch Sonderbehandlung tief in Java integriert

toString()

Besonderheiten von `toString()`

1. Verwendung von `toString()`:

- Wenn `x` eine **Variable eines Referenztyps** ist, dann entspricht:

```
" " + x
```

dem Aufruf:

```
" " + x.toString()
```

- `System.out.print(x)` entspricht `System.out.print(x.toString())`.
 - Dies bedeutet, dass `x.toString()` automatisch aufgerufen wird, wenn ein Objekt als Argument an `System.out.print()` übergeben wird.

2. Debugging:

- Der **Wert von `x`** wird im Debugger durch `x.toString()` dargestellt.

3. Standardimplementierung von `toString()`:

- Die **Implementierung in `Object`** liefert einen String im Format:

```
Klassenname@874
```

- Dies gibt den **Klassenname** und den **Hashcode** des Objekts zurück.

4. Bedingung:

- Der Ausdruck:

```
x.toString().equals(x.toString())
```

ergibt `true`, wenn `x` unverändert bleibt.

Verwendbarkeit von `toString()`

1. Verwendbarkeit:

- `x.toString()` ist für jeden **Ausdruck eines Referenztyps** ausführbar, sofern `x != null`.
- Dies funktioniert nur, weil **jedes Objekt durch eine Klasse erzeugt wird** (mit der Ausnahme von **Arrays**).

2. Vererbung:

- Jeder Ausdruck eines Referenztyps hat eine **Klasse als dynamischen Typ**, und jede Klasse ist ein **Unterwert von `Object`**.

- Die Methode `toString()` ist in `Object` definiert.

3. Überschreiben von `toString()`:

- Die Methode `toString()` ist nur dann wirklich sinnvoll, wenn sie in jeder Klasse überschrieben wird.
- Der Überschreibungszweck ist, dass `toString()` dann einen sinnvollen **String** liefert, der das Objekt beschreibt.

Informationsgehalt von `toString()`

1. Informationsgehalt im Ergebnis:

- Der Informationsgehalt des Ergebnisses von `toString()` ist frei wählbar, aber es gibt gängige Konventionen:
 - "**an object
 - "**a Tdynamischen Typ** des Objekts zurück, nützlich für Debugging.
 - "**T@874toString() in `Object`. Zeigt den **dynamischen Typ** und eine eindeutige Nummer (oft Hashcode) des Objekts.**
 - "**[1, 2, 3]Inhalt einer Datenstruktur**, was eine inhaltliche Gleichheit darstellt.**

2. Automatische Generierung:

- `toString()` kann automatisch generiert werden, um die inhaltliche Gleichheit von Objekten (insbesondere von Collections) widerzuspiegeln.
- **Automatisch generierte `toString()`-Methoden** kennen jedoch keine **Semantik** und liefern daher oft **falschen Informationsgehalt**.
 - Zum Beispiel wird bei einer Collection ohne semantische Bedeutung der Inhalt als String ausgegeben, aber es könnte in manchen Fällen nicht den gewünschten Informationsgehalt liefern.

3. Aussehen:

- Die Standardimplementation von `toString()` entspricht nur den **minimale Anforderungen**, die die Darstellung eines Objekts in Form eines Strings betrifft.

Zusammenfassung

- `toString()` ist eine Methode, die in jeder Klasse überschrieben werden sollte, um sinnvolle Informationen über ein Objekt bereitzustellen.
- Die **Standardimplementierung von `toString()`** gibt nur den Klassennamen und den Hashcode zurück, was oft nicht aussagekräftig ist.
- Der **Informationsgehalt von `toString()`** ist flexibel und kann für Debugging, Fehlerverfolgung oder die Darstellung des Inhalts von Datenstrukturen angepasst werden.

- Automatisch generierte `toString()`-Methoden liefern in der Regel nur grundlegende Informationen und sind nicht immer semantisch korrekt.