# Softwarepraktikum



2. Frontalveranstaltung 03.11.2017



ES Real-Time Systems Lab

Prof. Dr. rer. nat. Andy Schürr

Dept. of Electrical Engineering and Information Technology

Dept. of Computer Science (adjunct Professor)

Dr. Malte Lochau

Malte.lochau@es.tu-darmstadt.de

www.es.tu-darmstadt.de

# **Gliederung**



- Lösungsidee Aufgabenblock 1
- Arrays, Collections, Generics
- Comparator
- Rekursion
- Sortieralgorithmus QuickSort
- Aufgabenblock 2





```
/**
 * Returns all ControllableProducers of the given graph in a List.
  @param graph {@link Graph}
 * @return {@link List} of {@link ControllableProducer}
@Override
public List<ControllableProducer> getControllableProducers(Graph<EnergyNode, PowerLine> graph) {
    if (graph == null) {
        throw new IllegalArgumentException("Parameter is not allowed to be null.");
    List<ControllableProducer> ret = new ArrayList<ControllableProducer>();
    for (EnergyNode node : graph.getNodes()) {
        if (node instanceof ControllableProducer) {
            ret.add((ControllableProducer) node);
    return ret;
```



```
@Override
@Test(expected = IllegalArgumentException.class)
public void testGetProducers Parameters() throws Exception {
    sut.getProducers(null);
@Override
@Test
public void testGetProducers Parameters() throws Exception {
    try {
        sut.getProducers(null);
        fail();
    } catch (IllegalArgumentException e) {
```



```
@Override
@Test
public void testGetControllableConsumers() throws Exception {
    assertThat("Number of ControllableConsumer is not the same!", sut.getControllableConsumers(graph1).size(), is(3));
Failure Trace
🦞 java.lang.AssertionError: Number of ControllableConsumer is not the same!
  Expected: is <3>
     but: was <0>
at org.hamcrest.MatcherAssert.assertThat(MatcherAssert.java:18)
at solutions.exercise1.ScenarioUtilTest.testGetControllableConsumers(ScenarioUtilTest.java:79)
@Override
@Test
public void testGetControllableConsumers() throws Exception {
    assertThat("Number of ControllableConsumer is not the same!", sut.getControllableConsumers(graph1).size(), is(equalTo(3)));
Failure Trace
  ava.lang.AssertionError: Number of ControllableConsumer is not the same!
  Expected: is <3>
     but: was <0>
at org.hamcrest.MatcherAssert.assertThat(MatcherAssert.java:18)
at solutions.exercise1.ScenarioUtilTest.testGetControllableConsumers(ScenarioUtilTest.java:79)
```



```
@Override
@Test
public void testGetControllableConsumers() throws Exception {
    assertEquals("Number of ControllableConsumer is not the same!", sut.getControllableConsumers(graph1).size(),3);
Failure Trace
🛂 java.lang.AssertionError: Number of ControllableConsumer is not the same! expected:<0> but was:<3>
at solutions.exercise1.ScenarioUtilTest.testGetControllableConsumers(ScenarioUtilTest.java:79)
@Override
@Test
public void testGetControllableConsumers() throws Exception {
    assertTrue("Number of ControllableConsumer is not as expected", sut.getControllableConsumers(graph1).size()==3);
Failure Trace
🦞 java, lang, Assertion Error: Number of Controllable Consumer is not as expected
at solutions.exercise1.ScenarioUtilTest.testGetControllableConsumers(ScenarioUtilTest.java:79)
```

ES – Real-Time Systems

# Gliederung



- Lösungsidee Aufgabenblock 1
- Collections
- Comparator
- Rekursion
- Sortieralgorithmus QuickSort
- Aufgabenblock 2

#### **Java Collection Framework**

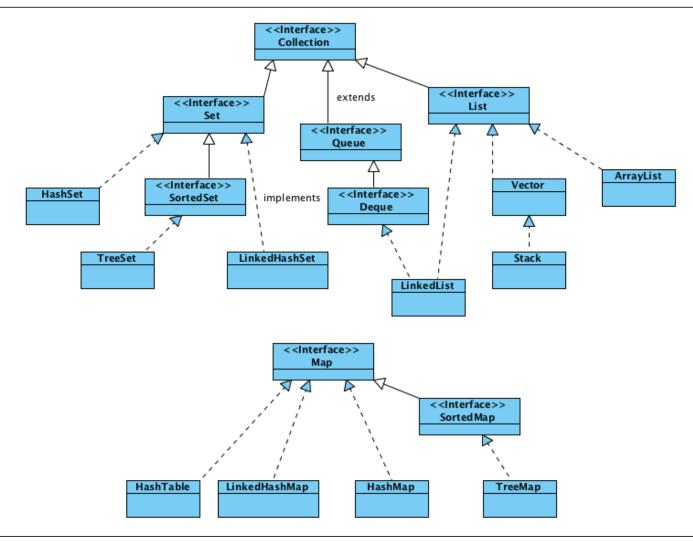


- Eine Kollektion (Collection) ist ein Objekt, welches mehrere gleichartige Elemente in einer Einheit verwaltet
- Das Java Collection Framework ist eine Architektur zur Repräsentation und Manipulation von Kollektionen
- Das Framework enthält:
  - Schnittstellen (Interfaces)
  - Abstrakte Implementierungen
  - Implementierungen
  - Algorithmen
  - **-** ...



#### **Java Collection Framework**



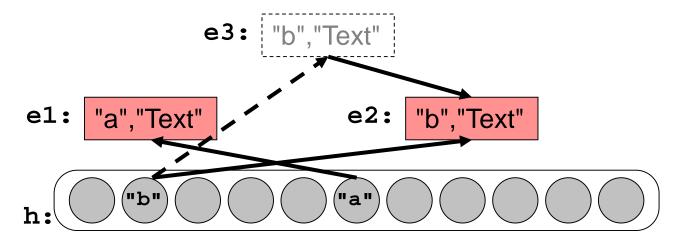


### Beispiel: HashTable



Beispiel: java.util.HashTable (für beliebige Objekte)

```
HashTable h = new HashTable();
MyEntry e1 = new MyEntry("a", "Text");
h.put(e1.getKey(), e1);
MyEntry e2 = new MyEntry("b", "Text");
h.put(e2.getKey(), e2);
MyEntry e3 = (MyEntry) h.get("b");
```





### **Beispiel: ArrayList**



Beispiel: java.util.ArrayList (für beliebige Objekte)

```
ArrayList 1 = new ArrayList();
MyEntry e1 = new MyEntry("a","Text");
1.add(e1);
MyEntry e2;
e2 = (MyEntry) 1.firstElement();
1.remove(e1);
e2:
      "a","Text"
e1:
1:
```

### **Arrays vs. Collections**



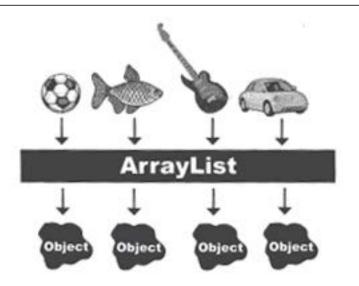
```
Object[] objAr = new String[10]; // no compile error
objAr[0] = new Object(); // ArrayStoreException
objAr[0] = "a"; // no Exception
```

```
LinkedList[] objLst = new LinkedList String[10]; // compile error
objLst[0].add(new Object); // unreachable

LinkedList[] objLst = new LinkedList[10]; // no error
```

#### **Generics**





#### **Ohne Generics:**

Typunsichere Collections, Fehler treten erst zur Laufzeit auf!



#### **Mit Generics:**

Typsichere Collections, Fehler lassen sich schon zur Übersetzungszeit abfangen!



#### **Generics**



In früheren Versionen von Java gab es keine Möglichkeit, den Typ von Objekten einer Kollektion festzulegen.

Die Kollektionen arbeiteten mit Objekten des Typs Object. Dadurch war immer ein (fehleranfälliges) casting notwendig.

```
List aList = new ArrayList();
aList.add("ES");
aList.add(new Integer(18));
aList.add(new StringBuffer());

Iterator it = aList.iterator();
while (it.hasNext()) {
   String element = (String) it.next(); Laufzeitfehler
   System.out.println(element);
}
```

# **Beispiel: Generische ArrayList**



Seit *Java 5* gibt es die Möglichkeit, den Typ von Objekten einer Kollektion festzulegen, d.h. die Kollektionen enthalten Typparameter.

Die Angabe des Typs erfolgt innerhalb < >.

# Beispiel: Generische HashMap



Beispiel: Verwendung der Kollektion Map.

Diese Kollektion hat zwei Typparameter, da sie eine Abbildung von einem Definitionsbereich in einen Wertebereich realisiert.

```
Map<String, String> aMap;
aMap = new HashMap<String, String>();

aMap.put("one", "eins");
aMap.put("two", "zwei");
aMap.put("three", "drei");

String german = aMap.get("one");
```

Die Werte einer Map können selbst auch Kollektionen sein.

```
Map<String, List<Integer>> aMap;
aMap = new HashMap<String, List<Integer>>();
```



#### For-Schleife vs. Foreach-Schleife



```
int[] arr = { 1, 2, 3, 4 };

for (int i=0; i < arr.length; i++) {
    System.out.println(arr[i]);
}

for (int elem : arr) {
    System.out.println(elem);
}</pre>
```

```
HashSet<String> hs = new HashSet<String>(); hs.add("eins", "zwei", "drei", "vier");

for (Iterator<String> it = hs.iterator(); it.hasNext(); ) {
    System.out.println(it.next());
}

for (String elem : hs) {
    System.out.println(elem);
}
```

# Gliederung



- Lösungsidee Aufgabenblock 1
- Collections
- Comparator
- Rekursion
- Sortieralgorithmus QuickSort
- Aufgabenblock 2



# Vergleichen von Objekten



Sollen Objekte eines Typs miteinander verglichen werden, muss eine Ordnung (Vergleichskriterium) auf diesem Typ definiert werden. In Java gibt es zwei Schnittstellen zur Bestimmung der Ordnung:

#### Interface Comparable

- Objekte einer Klasse, die das Interface Comparable implementiert, k\u00f6nnen sich selbst mit anderen Objekten vergleichen
- Verwendung bei Objekten mit natürlicher Ordnung (z.B. String, Date)

#### Interface Comparator

- Objekte einer Klasse, die das Interface Comparator implementiert, k\u00f6nnen zwei Objekte gleichen Typs entgegennehmen und miteinander vergleichen
- Verwendung bei Objekten, deren Ordnung durch mehrere komplexe Vergleichskriterien gegeben ist (z.B. PlayfieldElement, Producer)



### Comparable



#### interface java.lang.Comparable<T>

- Methode int compareTo(T o) zum Vergleich des Objektes selbst mit einem anderen Objekt
- Der Aufruf int result = o1.compareTo(o2) liefert
  - result > 0 falls o1 größer als o2 ist
  - result == 0 falls o1 gleich o2 ist
  - result < 0 falls o1 kleiner als o2 ist</p>
- Die Aufrufe o1.compareTo(o2) == 0 und o1.equals(o2) sollen konsistente Ergebnisse liefern
- == vergleicht Referenzen und equals() ganze Objekte



### Comparator



#### interface java.util.Comparator<T>

- Methode int compare(T o1, T o2) zum Vergleich zweier Objekte
  - Konvention für Rückgabewert, siehe compareTo
- ACHTUNG: die Methode boolean equals(Object obj) prüft, ob zwei beliebige Objekte (!) gleich sind

# Beispiel: Vergleich von Räumen



```
class Room {
   int qm;
   Room(int qm) {
      this.qm = qm;
   }
}
```

```
class RoomComparator implements Comparator<Room> {
    @Override
    public int compare(Room room1, Room Room2) {
        return room1.qm - room2.qm;
}
```

Ein Comparator-Objekt kann zum Sortieren einer Kollektion übergeben werden

```
List<Room> list = ...
Collections.sort(list, new RoomComparator());
```



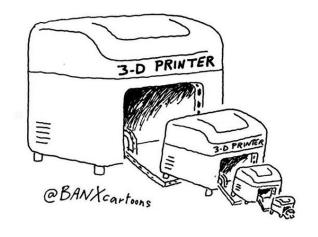
# Gliederung

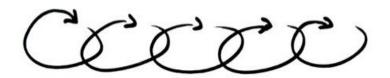


- Lösungsidee Aufgabenblock 1
- Collections
- Comparator
- Rekursion
- Sortieralgorithmus QuickSort
- Aufgabenblock 2

#### **Rekursion vs. Iteration**







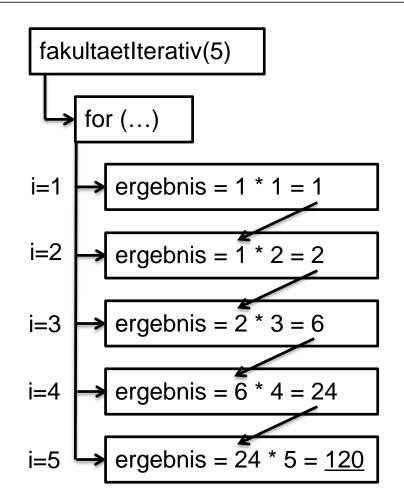
 Rekursion: Geschachtelter Aufruf einer Methode auf den Teilen eines Problems  Iteration: Schleife über die Teile eines Problems

# Beispiel: Iterative Fakultätsberechnung



Beispiel: 5! = 1 \* 2 \* 3 \* 4 \* 5 = <u>120</u>

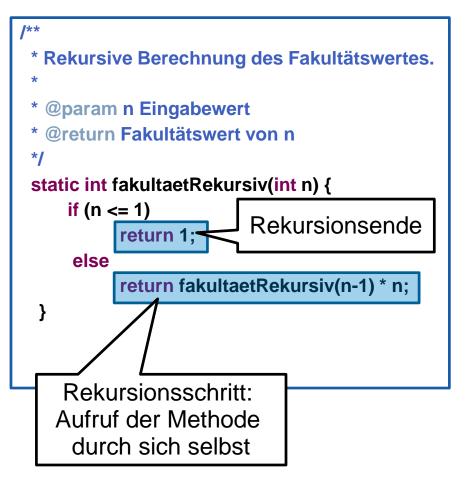
```
/**
* Iterative Berechnung des Fakultätswertes.
* @param n Eingabewert
* @return Fakultätswert von n
*/
static int fakultaetIterativ(int n) {
     int ergebnis = 1;
     for (int i = 1; i \le n; i++;) {
          ergebnis = ergebnis * i;
     return ergebnis;
```

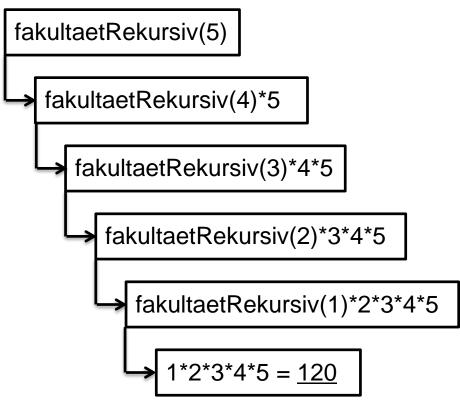




# Beispiel: Rekursive Fakultätsberechnung







#### **Rekursion vs. Iteration**



- Rekursive Lösungen basieren auf dem Prinzip "Teile und Herrsche", iterative Lösungen verwenden "dynamische Programmierung"
  - "Teile und Herrsche": ein Problem wird in gleichartige Teile zerlegt, die Teile werden separat voneinander gelöst und zu einem Gesamtergebnis zusammengefügt.
  - "Dynamische Programmierung": Ein Problem wird als Ganzes behandelt, indem die Lösung iterativ durch gleichartige Verfeinerungsschritte berechnet wird.
- Rekursive Lösungen führen meistens zu eleganterem Code, erscheinen dafür aber häufig komplizierter und benötigen mehr Speicher

**Satz:** Zu jeder iterativen Lösung eines Problems existiert auch eine rekursive Lösung und umgekehrt.



# Gliederung



- Lösungsidee Aufgabenblock 1
- Collections
- Comparator
- Rekursion
- Sortieralgorithmus QuickSort
- Aufgabenblock 2

### Sortierprobleme



Gegeben: Eine Liste Objekte gleichen Typs mit einem Vergleichskriterium

Gesucht: Geänderte Anordnung der Objekte in der Liste, sodass die

"besseren" Elemente vor den "schlechteren" positioniert sind

#### Beispiel EVS:

 Die Liste aller Umspannwerke, sortiert hinsichtlich ihrer Eignung für den Bau eines Kraftwerkes



 Die Liste aller Leitungen, sortiert hinsichtlich ihrer Eignung für den Ausbau



# Sortieralgorithmen



- Verändern der Position von Elementen in einer Liste hinsichtlich eines bestimmten Vergleichskriteriums, das eine (totale) Ordnung auf diesen Elementen definiert.
- Sortierung kann aufsteigend (kleinstes Element steht an erster Position) oder absteigend (kleinstes Element steht an letzter Position) erfolgen.
  - Beispiel für die aufsteigende Sortierung von Integer-Elementen:

Position	0	1	2	3	4	5	6	7
Daten	-5	2	9	9	18	46	110	237

Beispiel für die absteigende Sortierung von Integer-Elementen:

Position	0	1	2	3	4	5	6	7
Daten	237	110	46	18	9	9	2	-5

#### Sortierverfahren



 Elemente der Originalliste werden solange vertauscht, bis die Liste sortiert ist (In-Place-Sortierung)

Position	0	1	2	3	4	5	6	7
Daten	-5	2	9	9	110	237	18	46
					<u> </u>			

 Elemente der Originalliste werden in der richtigen Reihenfolge in eine neue Liste eingefügt (Out-of-Place-Sortierung)

Position	0	1	2	3	4	5	6	7
Daten	-5	2	9	9	110	237	18	46
	$\downarrow$	$\downarrow$	$\downarrow$	$\downarrow$		$> \geqslant$	$\leq <$	
Position	0	1	2	3	4	5	6	7
Daten	-5	2	9	9	18	46	110	237



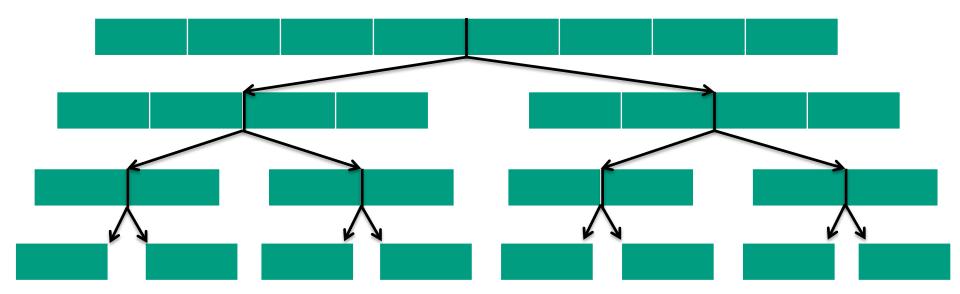
### **QuickSort – Grundlagen**



- Ca. 1960 entwickelt
- In-Place Sortieralgorithmus
- Prinzip des "Teile & Herrsche"

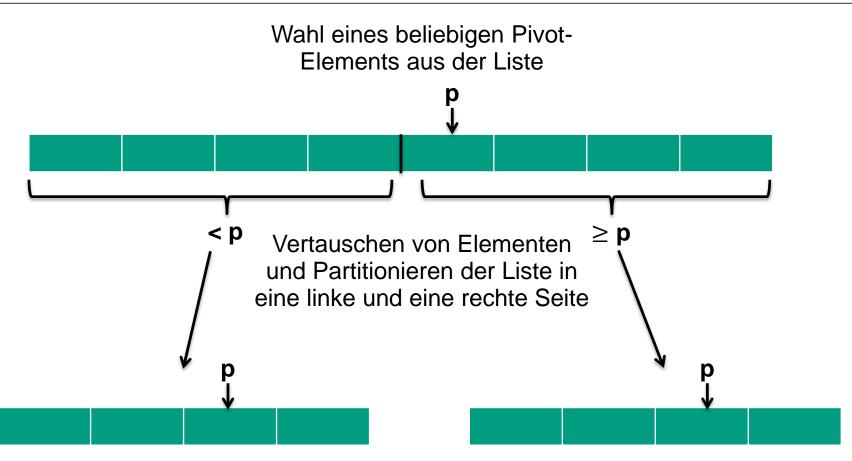


C.A.R. Hoare



### **QuickSort – Grundprinzip**





Rekursiver Aufruf dieser Prozedur auf beiden Teillisten, bis Teillisten nur noch ein Element enthalten





Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	12	5	26	7	14	3	7	2
	Links 1 < 7				Pivot Element				Rechts 2 < 7
Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	12	5	26	7	14	3	7	2
		↑ Links 12 > 7			Pivot Element				Rechts 2 < 7
Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	26	7	14	3	7	<b>7</b> 12
		↑ Links			Pivot Element				Rechts



Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	26	7	14	3	7	12
			Links 5 < 7		Pivot Element			Rechts 7 ≤ 7	
Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	26	7	14	3	7	12
				↑ Links 26 > 7	Pivot Element			Rechts $7 \le 7$	
Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	7	7	14	3	<b>2</b> 6	12
				Links	Pivot Element			Rechts	



Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	7	7	14	3	26	12
					Pivot Element Links $7 \ge 7$		Rechts 3 < 7		

Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	7	3	14	7	26	12
					Pivot Element Links	/	Rechts		



Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	7	3	14	7	26	12
					↑ Links	↑ Rechts	Pivot Element		
					3 < 7	14 > 7			

Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	7	3	14	7	26	12
					↑ Rechts <	Links	Pivot Element		



Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	7	3	14	7	26	12
	↑ Links		Pivot Element		↑ Rechts	Links		Pivot Element	↑ Rechts
Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	7	3	14	7	26	12
		↑ Links	Pivot Element		↑ Rechts		↑ Links	Pivot Element	↑ Rechts
Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	5	7	3	14	7	26	12
		L	inks Pivo Elemo		↑ Rechts		Liı	nks Pivot Elemer	Rechts



Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	3	7	5	14	7	12	26
		L	inks		Rech Pivot Element	nts			Rechts Pivot Element
Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	3	7	5	14	7	12	26
				↑ Links	↑ ↑ Rech	nts		Rechts	Links
					Pivot Element			E	Pivot Element



Decition	0	4	2	3	4	_	6	7	0
Position	0	1	2	3	4	5	V	1	8
Daten	1	2	3	5	7	14	7	12	26
				Links	Rech	nts		↑ Rechts	↑ ↑ Links
		Pivot Element				ı			Pivot Element
Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	3	5	7	14	7	12	26
		1		1	1			1	
Position	0	1	2	3	4	5	6	7	8
Daten	1	2	3	5	7	7	12	14	26

# **QuickSort – Implementierung**



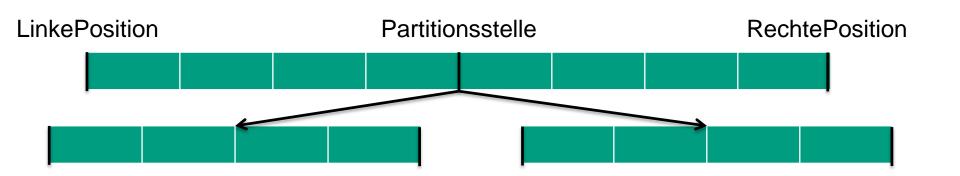
Methode Quicksort(LinkePosition, RechtePosition)

falls LinkePosition < RechtePosition

Partitionsstelle := Partitioniere(LinkePosition, RechtePosition)

QuickSort(LinkePosition, Partitionsstelle-1)

QuickSort(Partitionsstelle, RechtePosition)



# **QuickSort – Implementierung**



**Methode** Partitioniere(LinkePosition, RechtePosition)

Links := LinkePosition

Rechts := RechtePosition

Pivot-Position := (LinkePosition+RechtePosition)/2

Pivot := Daten[Pivot-Position]

solange Links <= Rechts</pre>

**solange** Daten[Links] < Pivot

Links+1

**solange** Daten[Rechts] > Pivot

Rechts-1

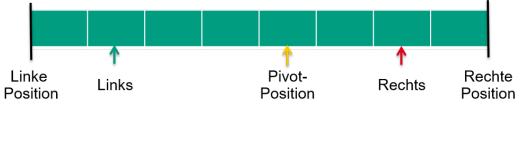
falls Links <= Rechts

Tausche Daten[Links] mit Daten[Rechts]

Links+1

Rechts-1

Partitionsstelle := Links



ES - Real-Time Systems La

# **QuickSort – Eigenschaften**



Die Laufzeit des Algorithmus wird im Wesentlichen bestimmt durch die Anzahl n der Listenelemente und die Wahl des Pivot-Elementes

- Worst-Case Komplexität:  $O(n^2)$
- Best/Average-Case Komplexität:  $\Omega(n \log n)$

Ein interaktives Beispiel zu verschiedenen Implementierungen des QuickSort-Algorithmus finden Sie <u>hier</u>



# Gliederung



- Lösungsidee Aufgabenblock 1
- Collections
- Comparator
- Rekursion
- Sortieralgorithmus QuickSort
- Aufgabenblock 2



### Aufgabenblock 2



- 2.1. **ConstructionCostCalculator** implementieren
- 2.2. **PlayFieldElementComparator** implementieren
- 2.3. **QuickSort** implementieren
- 2.4. **QuickSort** testen