

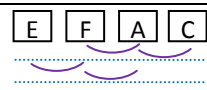
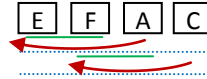

# SORTIERVERFAHREN

## Einführung

### Definitionen

<b>Internes Verfahren</b>	Verfahren setzt voraus, dass alle Elemente im Speicher stehen, und die Operationen vergleichen und vertauschen existieren.
<b>Externes Verfahren</b>	Objekte auf externen Speicher, vertauschen gibt es nicht.
<b>Stabilität</b>	Ein stabiles Verfahren verändert die ursprüngliche Reihenfolge gleicher Schlüssel nicht.
<b>Sortieralg. in Java</b>	<b>Interface:</b> java.lang.Comparable; <b>Verwendung:</b> int compareTo(Object o) {...} <b>Sortieralgorithmus:</b> „tuned quicksort“
<b>verwendete Operationen</b>	vergleichen (häufiger, „billiger“) vertauschen

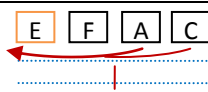
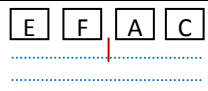
## Quadratische Verfahren

		Zeitkomplexität			stabil?
		worst	average	best	
<b>Bubblesort</b> (Sortieren durch Vertauschen) Vertauschen benachbarter Elemente		$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n)$	ja
<b>Insertionsort</b> (Sortieren durch Einfügen) Jedes Element an die richtige Stelle verschieben		$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n)$	ja
<b>Selectionsort</b> (Sortieren durch Auswählen) Vertauscht im unsortierten Bereich das kleinste Element mit dem Ersten des unsort. Bereichs		$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$	nein

## Unterquadratische Verfahren

		Zeitkomplexität
<b>Shellsort</b> (Ähnlich dem Insertionsort) Sortieren mit abnehmender Schrittweite (7,3,1) Im letzten Schritt wandern die Elemente nicht mehr weit.		schwierig: $O(n^{1+\epsilon})$ , $\epsilon > 0$

## Rekursive Verfahren

		Zeitkomplexität			Speicherkomplexität			stabil?
		worst	average	best	worst	average	best	
<b>Quicksort</b> (teile und herrsche) Wähle element, Daten aufteilen, Teile sortieren		$O(n^2)$	$O(n * \log n)$	best	$O(n)$	$O(\log n)$	best	nein
<b>Mergesort</b> Teile in der Mitte, sortiere jede Hälfte, füge Hälften zusammen (merge)		$O(n * \log n)$			$O(n^2)$	$O(n * \log n)$	best	ja

## Logarithmische Verfahren

		Zeitkomplexität	stabil?
<b>Heapsort</b> (Haufen)	<pre> graph LR     A[unsortierte Reihung] --&gt; B[Halbe (senken)]     B --&gt; C[sortierte Reihung]                     </pre>	$O(n * \log n)$	nein

## Externe Verfahren

**Problem:** Daten passen nicht in Hauptspeicher

**Lösung:** Daten aufteilen, Teile im Speicher sortieren, anschliessend mischen (kleinstes herausnehmen)

	Zeitkomplexität	Speicherkomplexität	stabil?
<b>Radixsort (z.B. PLZ)</b> (jede Ziffer einzeln sortieren, beginnend bei der letzten)	$O(n * k)$ $k = \text{Anzahl Stellen}$	$O(n * \log n)$	