



Analyse von Algorithmen

Sortieralgorithmen (Teil 1)

SoSe 2020

Prof. Dr. Margarita Esponda

Freie Universität Berlin



Sortieralgorithmen

Vergleichsalgorithmen

Bubble-Sort

Insert-Sort

Selection-Sort

Shell-Sort

Quicksort

Mergesort

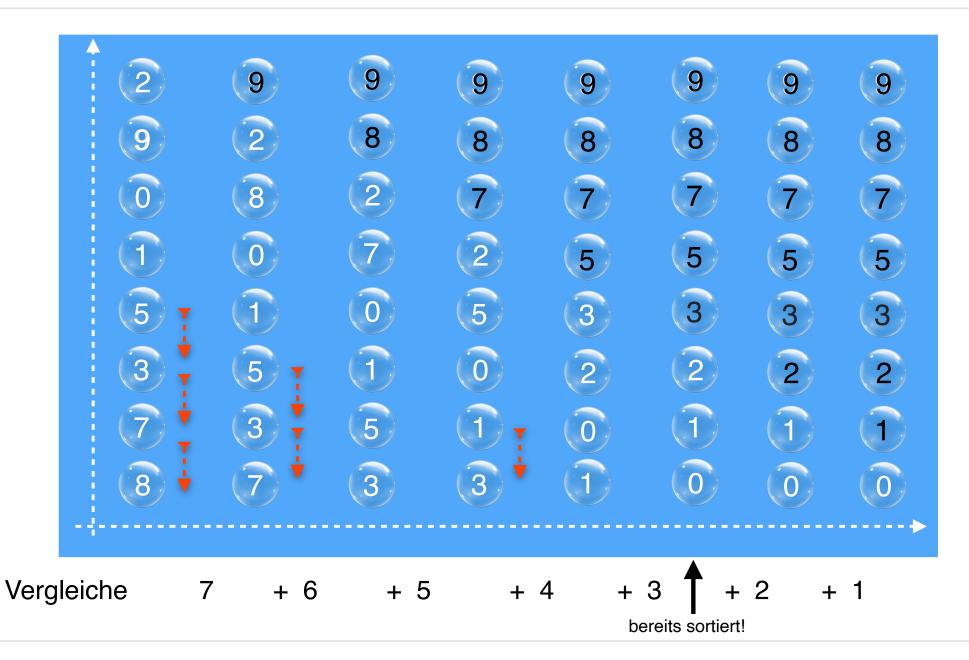
Heap-Sort

Ohne Vergleiche Radix-Sort

Bucket-Sort

Bubble-Sort







Bubble-Sort

```
def bubblesort (A):
    swap = True
    stop = len(A)-1
    while swap:
        swap = False
        for i in range(stop):
            if A[i]>A[i+1]:
                A[], A[i+1] = A[i+1], A[i]
                swap = True
        stop = stop-1
```

Hilfsvariable für einen linearen Aufwand, wenn die Daten sortiert sind.

Hier wird die Stabilitätseigenschaft des Algorithmus garantiert



Bubble-Sort

Einfachster und ältester Sortieralgorithmus

* In-Place

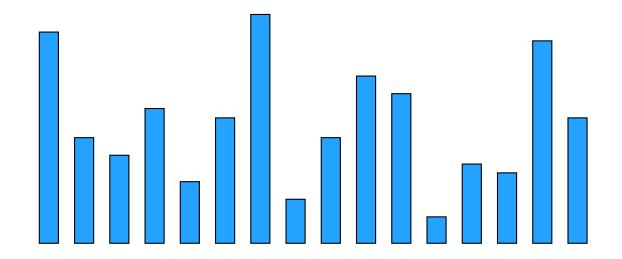
minimaler zusätzlicher konstanter Speicherplatz O(1)

* Stabil

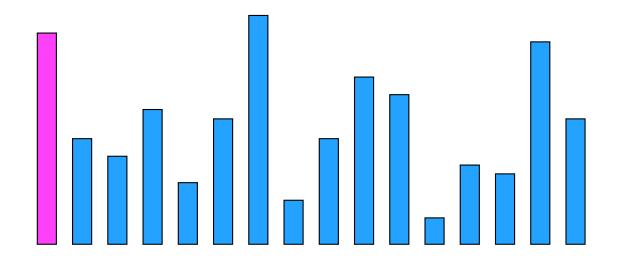
die Reihenfolge von gleichen Daten bleibt unverändert

- * **zu naiv** und **ineffizient** für das Sortieren von im Speicher zusammenhängenden Informationen
- * jedoch eignet er sich für das Sortieren innerhalb verketteter Listen.
- * quadratischer Aufwand O(n2)

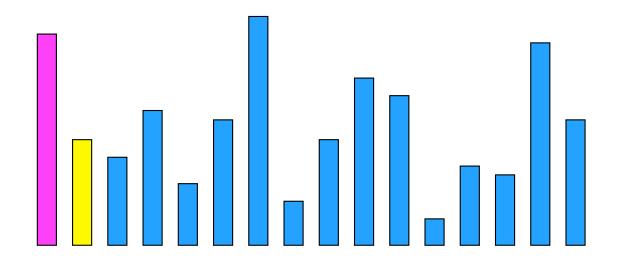




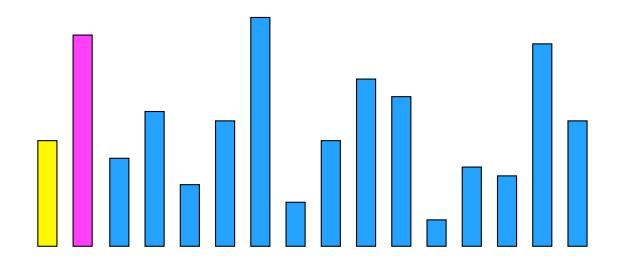




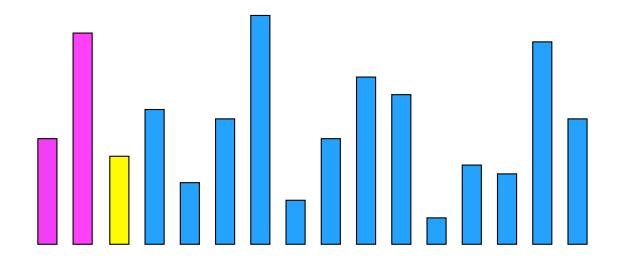




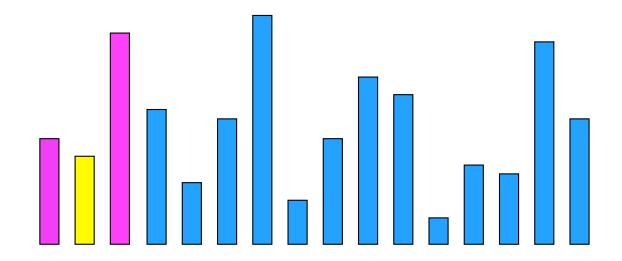




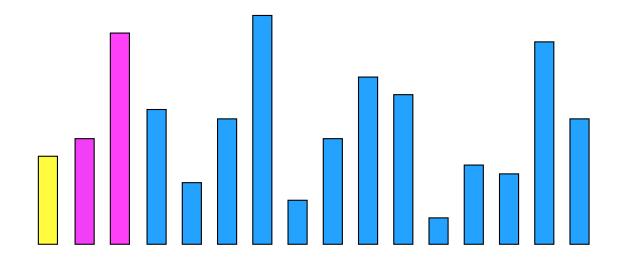




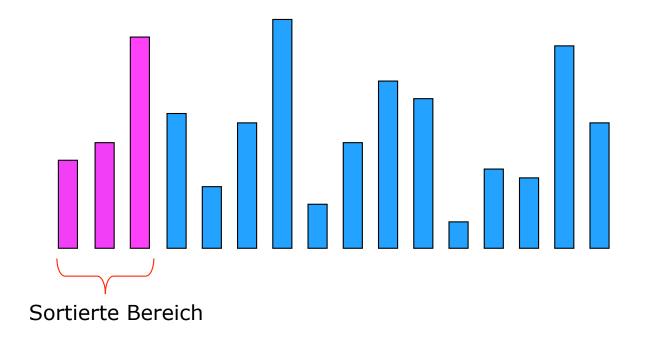




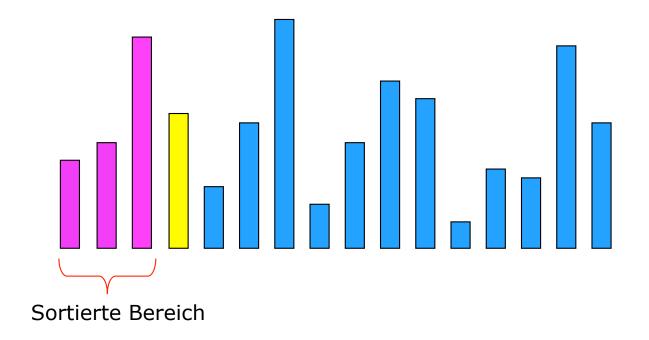




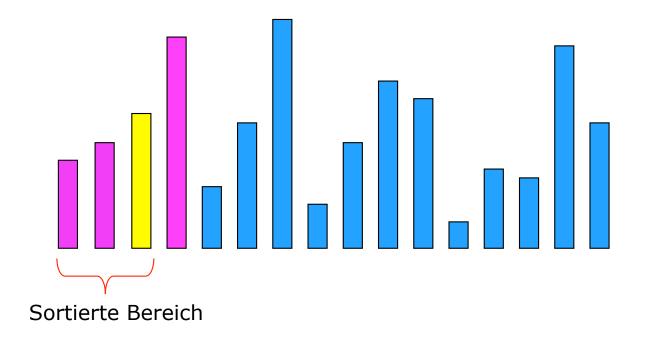




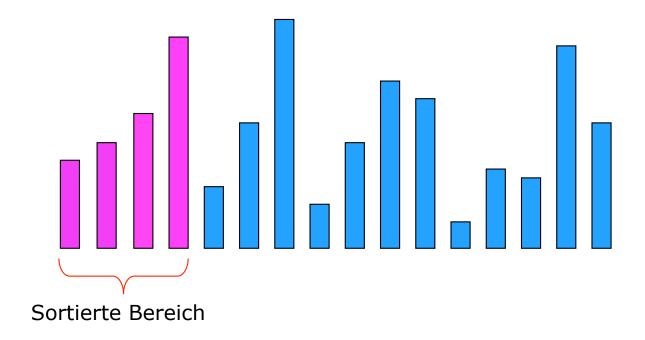




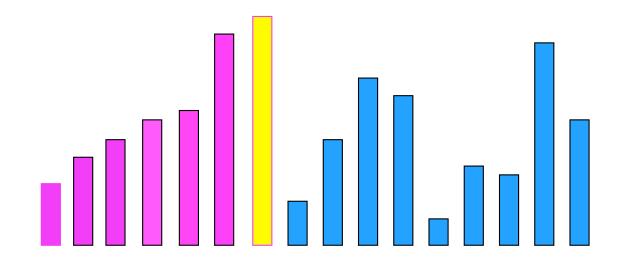




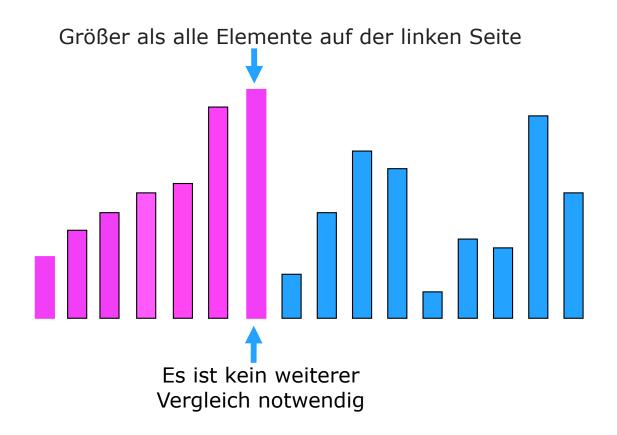




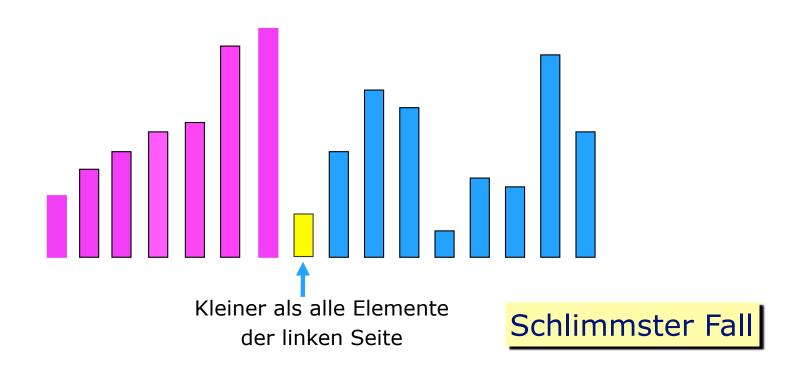




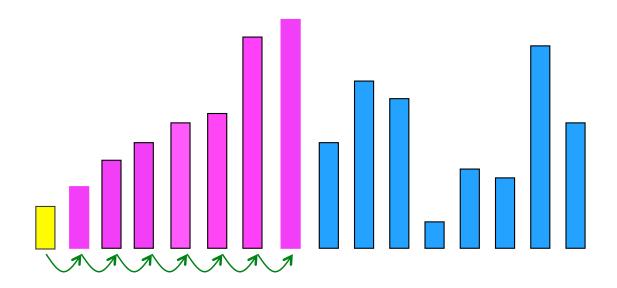






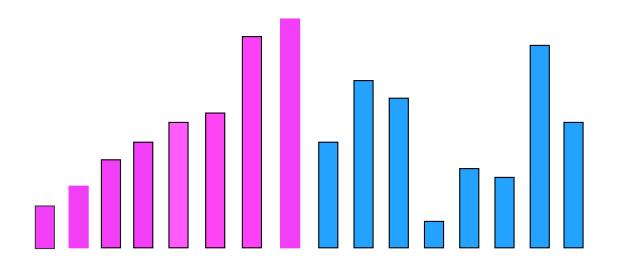






Alle Elemente müssen verschoben werden





Einfacher Sortieralgorithmus

- In-Place (zusätzlicher Speicherbedarf O(1))
- Stabil
- gut für kleine Mengen oder leicht unsortierte Daten



```
def insertsort(seq):
                       for j in range(1, len(seq)):
                           key = seq[j]
                           k = j-1
                          -while k>=0 and seq[k]>key:
Eine geeignete Position
wird gesucht und die
                                 seq[k+1] = seq[k]
Elemente des sortierten
Bereichs verschoben
                                 k = k-1
                                                     Die einzusortierende
                           seq[k+1] = key
                                                     Zahl wird in den
                                                     gefundenen Platz kopiert
```



Laufzeit

Anzahl der Operationen

def insertsort (seq):			Max	Min
for j in range(1, len(seq)):	·····	c_2	n	n
key = seq[j]	·····	c ₃	n-1	n-1
k = j-1;	·····	C ₄	n-1	n-1
while k>=0 and seq[k]>key: ····		c ₅	1+2++n	n-1
seq[k+1] = seq[k]	·····	c ₆	1+2++n-1	0
k = k-1	······	C ₇	1+2++n-1	0
seq[k+1] = key		C ₈	n-1	n-1



Maximale Laufzeit ("worst case")

$$T(n) = c_2 n + (c_3 + c_4 + c_8)(n-1) + c_5 (1+2+...+n) + (c_6 + c_7)(1+2+...+(n-1))$$

1+2+3+...+n =
$$\sum_{i=1}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2}$$
 $\frac{n(n+1)}{2}$

$$\frac{n(n+1)}{2}$$

$$T(n) = c_2 n + (c_3 + c_4 + c_8)(n-1) + c_5 n + (c_5 + c_6 + c_7)(1 + 2 + ... + (n-1))$$

$$T(n) = -c_3 - c_4 - c_8 + (c_2 + c_3 + c_4 + c_8 + c_5)n + (c_5 + c_6 + c_7)(\frac{(n-1)n}{2})$$

$$T(n) = -(c_3 + c_4 + c_8) + (c_2 + c_3 + c_4 + c_8 + \frac{c_5}{2} - \frac{c_6}{2} - \frac{c_7}{2})\mathbf{n} + (\frac{c_5}{2} + \frac{c_6}{2} + \frac{c_7}{2})\mathbf{n}^2$$

$$c$$

$$T(n) = an^2 + bn + c$$

$$T(n) = O(n^2)$$



Minimale Laufzeit ("best case")

$$T(n) = c_1 + c_2 n + (c_3 + c_4 + c_5 + c_8)(n-1)$$

$$T(n) = (c_1 - c_3 - c_4 - c_5 - c_8) + (c_2 + c_3 + c_4 + c_5 + c_8)(n)$$
a

$$T(n) = a + b n$$

$$T(n) = O(n)$$



def insertsort(seq):
 for j in range(1, len(seq)):
 key = seq[j]
 k = j-1;
 while k>=0 and seq[k]>key:
 seq[k+1] = seq[k]
 k = k-1
 seq[k+1] = key

Eingabe: n Zahlen

n

3 7 9 2 0 1 4 5 6 0 8 2 3 7 5

Berechnungsschritte: Vergleichsoperationen

Komplexitätsanalyse:

$$T(n) = 1+2+3+...+(n-1) + n$$

$$= \frac{(n+1)n}{2}$$

Im schlimmsten Fall

$$T(n) = an^2 + bn = O(n^2)$$

Im besten Fall

$$T(n) = an + b = O(n)$$



Teile und Herrsche

"Divide und Conquer"

Viele Probleme lassen sich nicht mit trivialen Schleifen lösen und haben gleichzeitig den Vorteil, dass eine rekursive Lösung keine überflüssigen Berechnungen verursacht.

Solche Probleme lassen sich in Teilprobleme zerlegen, deren Lösung keine überlappenden Berechnungen beinhalten.

Lösungsschema:

Divide:

Teile ein Problem in zwei oder mehrere kleinere ähnliche Teilprobleme, die (rekursiv) isoliert behandelt werden können.

Conquer:

Löse die Teilprobleme auf dieselbe Art (rekursiv).

Merge:

Füge die Teillösung zur Gesamtlösung zusammen.

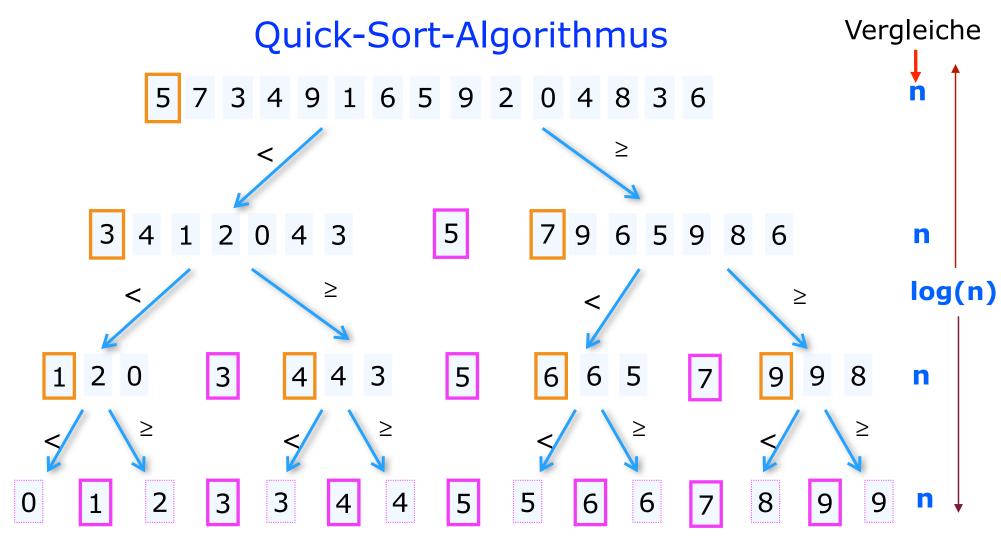


Quick-Sort-Algorithmus

Grundidee:

- 1) Ein Element (Pivot) aus dem Array wird gewählt
- 2) Alle Zahlen des Arrays werden mit dem Pivot-Element verglichen und während des Vergleichsdurchlaufs in zwei Bereiche umorganisiert (Partitionierung). Der erste Bereich beinhaltet die Zahlen, die kleiner als das Pivot-Element sind und der zweite alle, die größer oder gleich sind. Am Ende des Durchlaufs wird das Pivot-Element zwischen beider Bereichen positioniert.
- 3) Nach jeder Partitionierung wird der Quicksort-Algorithmus rekursiv mit beiden Teilbereichen ausgeführt (solange die Teilbereiche mehr als ein Element beinhalten).





Der Quicksort-Algorithmus funktioniert am besten, wenn die Teillisten fast gleich gross sind.





Quick-Sort-Algorithmus













sind alle Elemente bereits sortiert.

Anzahl der Vergleiche

Im schlimmsten Fall!



$$T(n) = (n-1) + ... + 1$$

$$T(n) = (n-1)*(n-2)/2$$

$$T(n) = 1/2*n^2 - 3/2*n + 2$$

$$T(n) = c_1 n^2 + c_2 n + c_3$$

$$T(n) = O(n^2)$$

















Quick-Sort-Algorithmus

Das **Problem** in Haskell ist der Speicherverbrauch und die Komplexität der Verkettungsfunktion (++).



Quick-Sort-Algorithmus á la Haskell

```
def quick_sort(seq):
    if len(seq)>1:
        q1 = [s for s in seq[1:] if s<seq[0]]
        q2 = [s for s in seq[1:] if s>=seq[0]]
        return quick_sort(q1) + [seq[0]] + quick_sort(q2)
    else:
        return seq
```

Speicherverbrauch?

Komplexität der Verkettungsfunktion (+)?



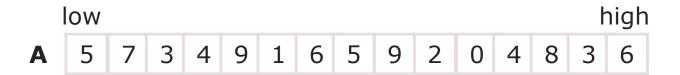
Quicksort-Algorithmus

imperativ!

Rekursive Implementierung

```
def quicksort (A, low, high ):
    if low<high:
        m = partition(A, low, high )
        quicksort ( A, low, m-1 )
        quicksort ( A, m+1, high )</pre>
```





def partition(A, low, high):

pivot = A[low]

Sortieren am Ort

for j in range(low+1,high+1):

if (A[j] < pivot):</pre>

i=i+1

A[i], A[j] = A[j], A[i]

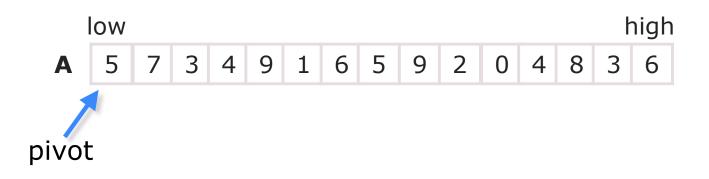
A[i], A[low] = A[low], A[i]

return i

i = low

Ouicksort-Algorithmus







def partition(A, low, high):

pivot = A[low]

i = low

for j in range(low+1,high+1):

if (A[j] < pivot):

i=i+1

A[i], A[j] = A[j], A[i]

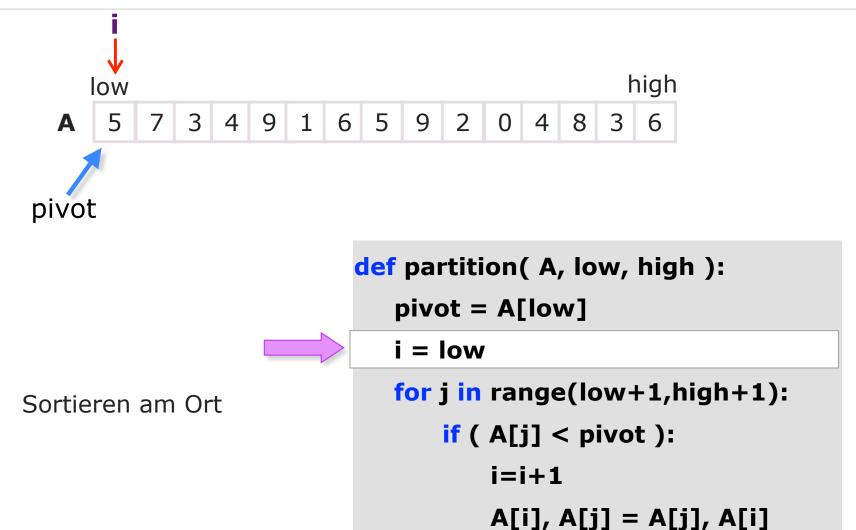
A[i], A[low] = A[low], A[i]

return i

Sortieren am Ort

Ouicksort-Algorithmus



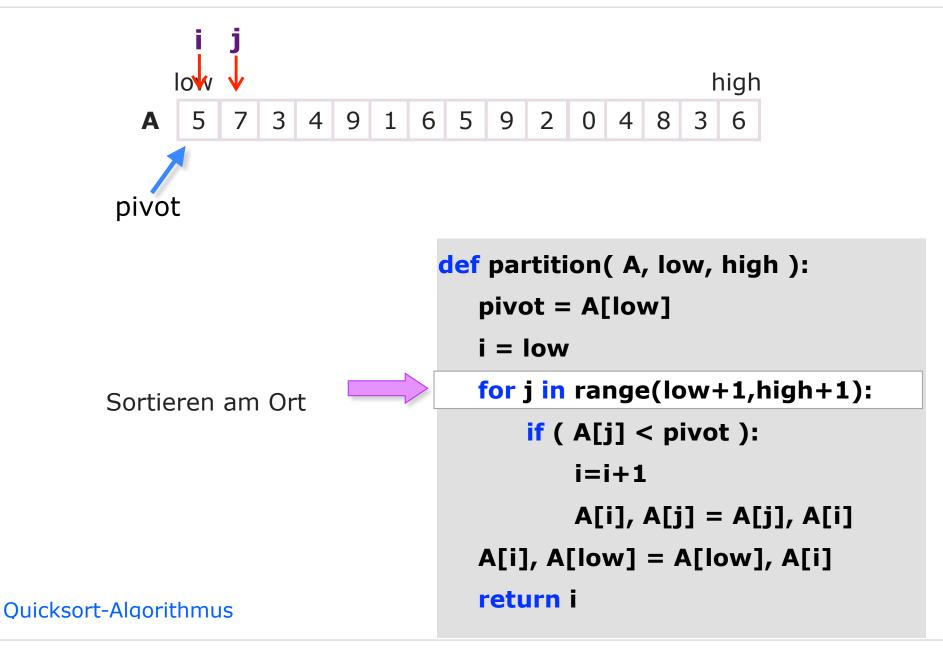


return i

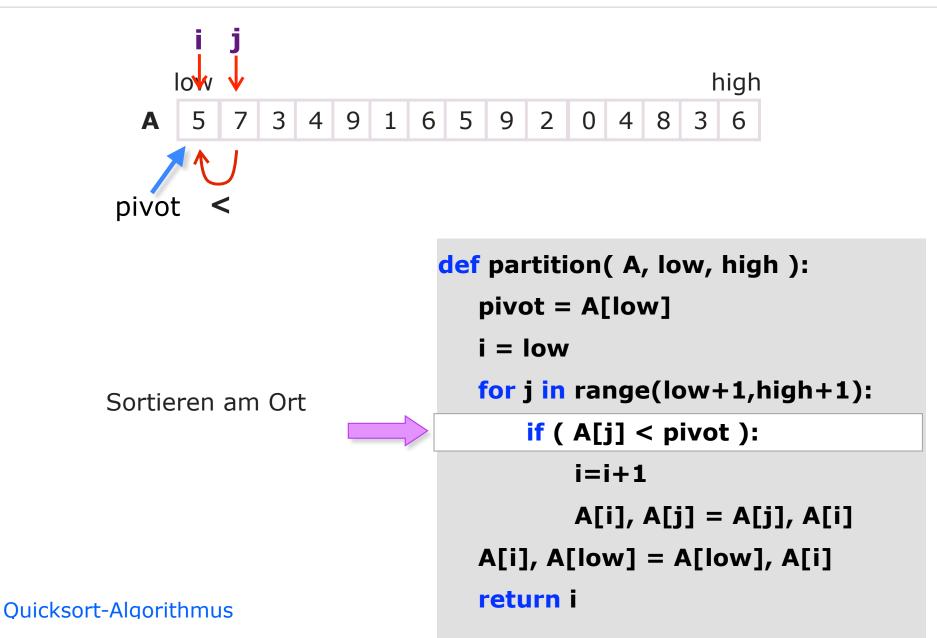
A[i], A[low] = A[low], A[i]

Quicksort-Algorithmus

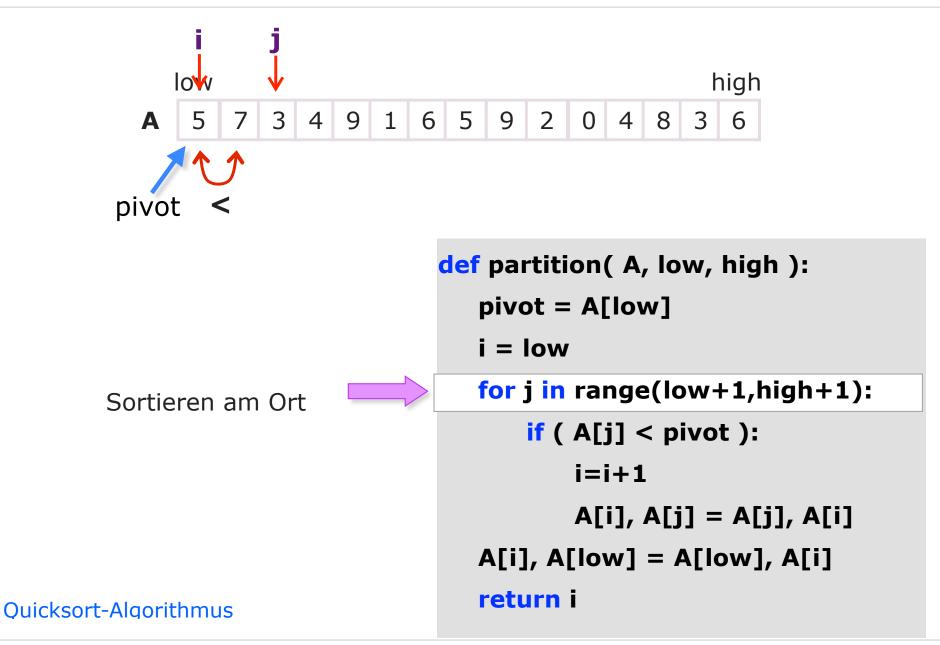




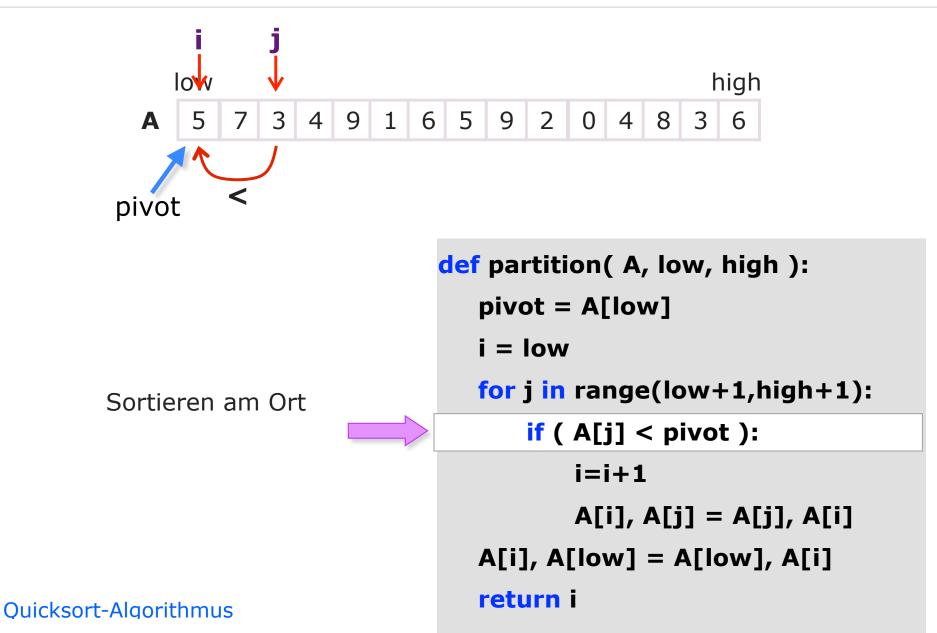




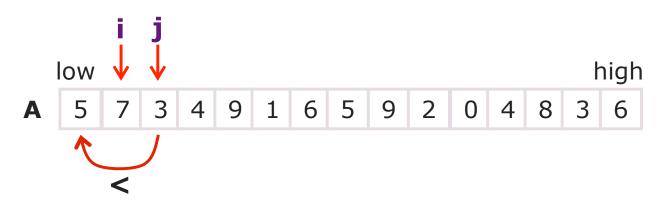












pivot = A[low]
i = low
for j in range(low+1,high+1):
 if (A[j] < pivot):</pre>

i=i+1

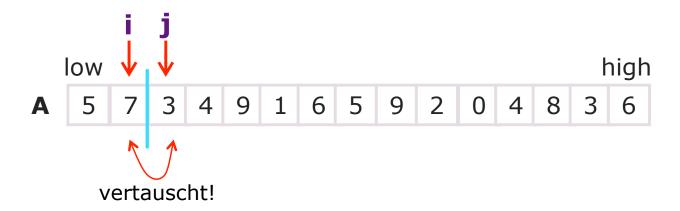
def partition(A, low, high):

A[i], A[j] = A[j], A[i]

A[i], A[low] = A[low], A[i]

return i





pivot = A[low]

i = low

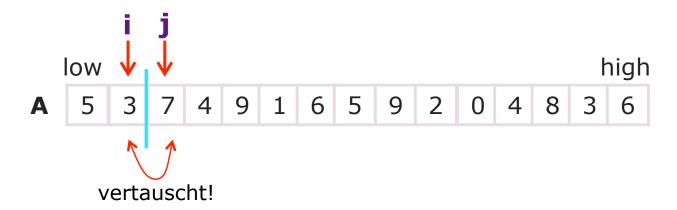
for j in range(low+1,high+1):
 if (A[j] < pivot):
 i=i+1</pre>

def partition(A, low, high):

A[i], A[j] = A[j], A[i]

A[i], A[low] = A[low], A[i]
return i





i = low
for j in range(low+1,high+1):
 if (A[j] < pivot):
 i=i+1</pre>

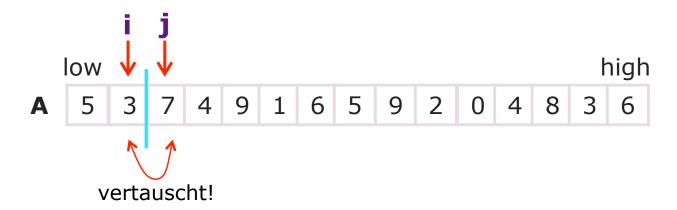
def partition(A, low, high):

pivot = A[low]

A[i], A[j] = A[j], A[i]

A[i], **A[low]** = **A[low]**, **A[i] return** i





i = low
for j in range(low+1,high+1):
 if (A[j] < pivot):
 i=i+1</pre>

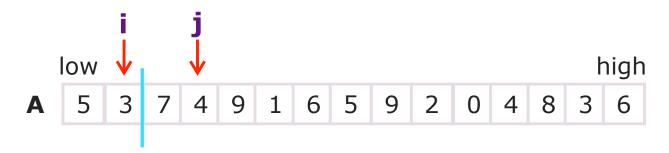
def partition(A, low, high):

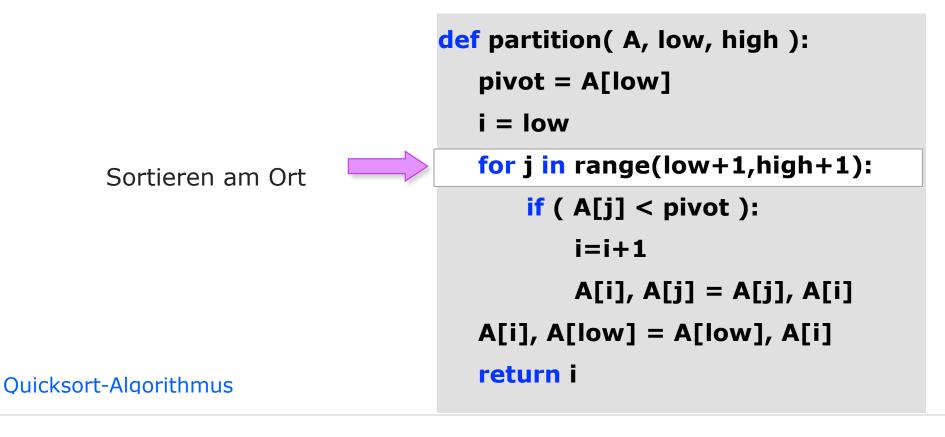
pivot = A[low]

A[i], A[j] = A[j], A[i]

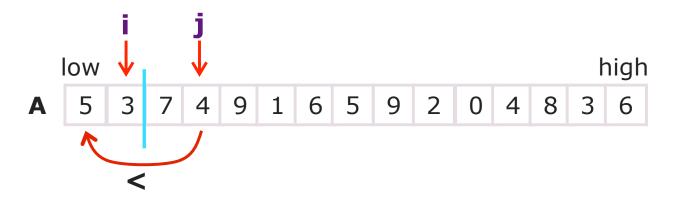
A[i], **A[low]** = **A[low]**, **A[i] return** i





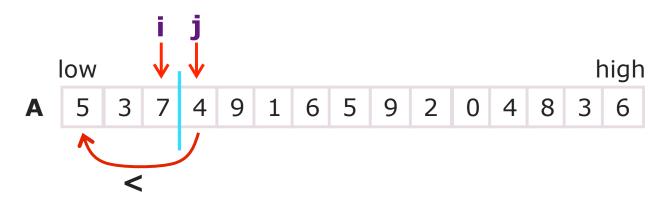






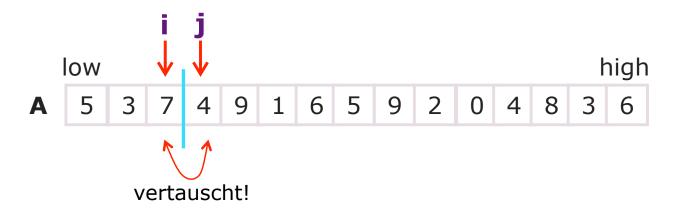
```
def partition( A, low, high ):
    pivot = A[low]
    i = low
    for j in range(low+1,high+1):
        if ( A[j] < pivot ):
              i=i+1
              A[i], A[j] = A[j], A[i]
             A[i], A[low] = A[low], A[i]
        return i</pre>
```





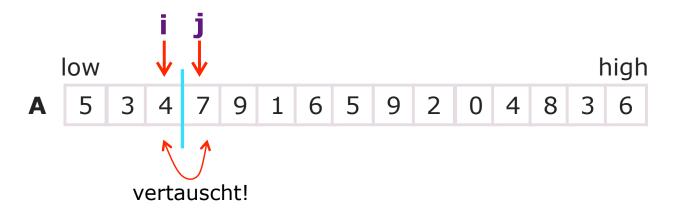
```
def partition( A, low, high ):
    pivot = A[low]
    i = low
    for j in range(low+1,high+1):
        if ( A[j] < pivot ):
        i = i+1
        A[i], A[j] = A[j], A[i]
        A[i], A[low] = A[low], A[i]
    return i</pre>
```





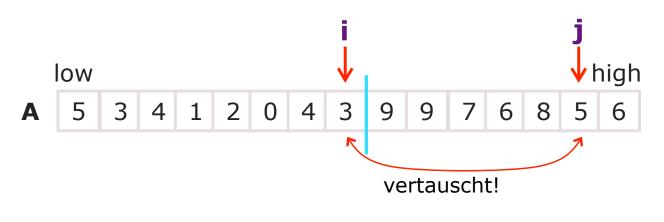
```
def partition( A, low, high ):
    pivot = A[low]
    i = low
    for j in range(low+1,high+1):
        if ( A[j] < pivot ):
              i=i+1
              A[i], A[j] = A[j], A[i]
             A[i], A[low] = A[low], A[i]
              return i</pre>
```



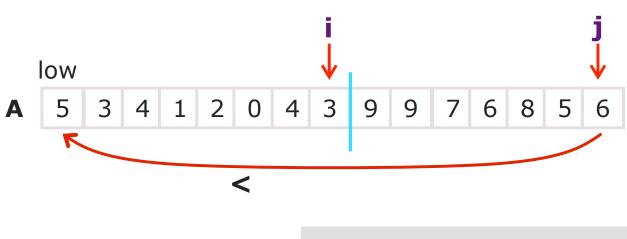


```
def partition( A, low, high ):
    pivot = A[low]
    i = low
    for j in range(low+1,high+1):
        if ( A[j] < pivot ):
            i=i+1
            A[i], A[j] = A[j], A[i]
            A[i], A[low] = A[low], A[i]
        return i</pre>
```

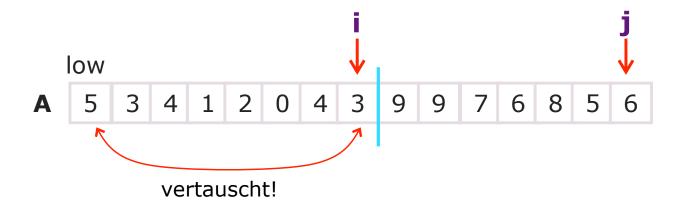






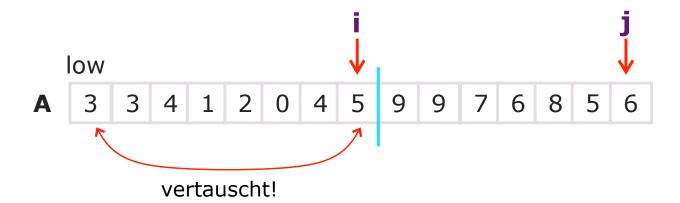






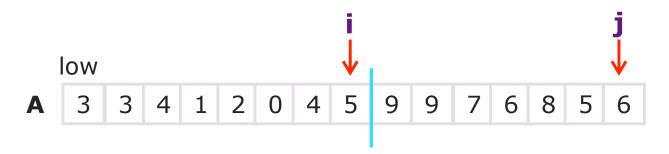
```
def partition( A, low, high ):
    pivot = A[low]
    i = low
    for j in range(low+1,high+1):
        if ( A[j] < pivot ):
            i=i+1
            A[i], A[j] = A[j], A[i]
        A[i], A[low] = A[low], A[i]
    return i</pre>
```





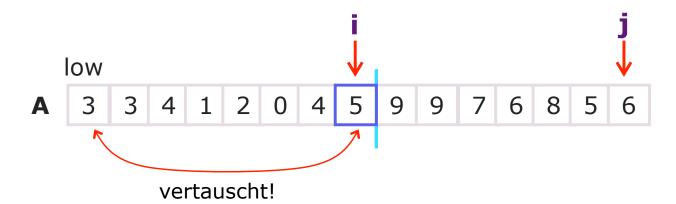
```
def partition( A, low, high ):
    pivot = A[low]
    i = low
    for j in range(low+1,high+1):
        if ( A[j] < pivot ):
            i=i+1
            A[i], A[j] = A[j], A[i]
        A[i], A[low] = A[low], A[i]
    return i</pre>
```





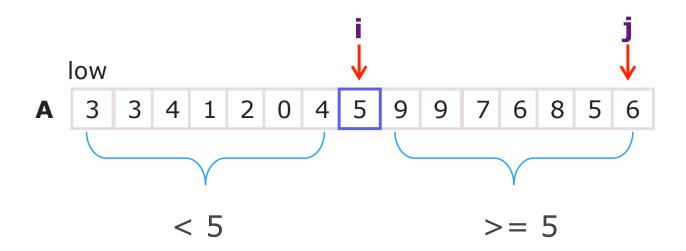
```
def partition( A, low, high ):
    pivot = A[low]
    i = low
    for j in range(low+1,high+1):
        if ( A[j] < pivot ):
              i=i+1
              A[i], A[j] = A[j], A[i]
        A[i], A[low] = A[low], A[i]
    return i</pre>
```



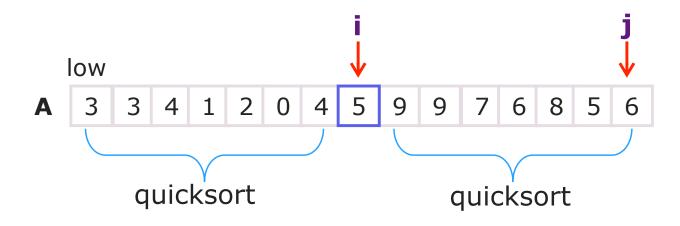


```
def partition( A, low, high ):
    pivot = A[low]
    i = low
    for j in range(low+1,high+1):
        if ( A[j] < pivot ):
            i=i+1
            A[i], A[j] = A[j], A[i]
        A[i], A[low] = A[low], A[i]
    return i</pre>
```









```
def quicksort (A, low, high ):
    if low<high:
        m = partition(A, low, high )
        quicksort ( A, low, m-1 )
        quicksort ( A, m+1, high )</pre>
```



- * **1962** von **Hoare** entwickelt
- * ist einer der beliebtesten Sortieralgorithmen
- * einfache Implementierung
- * in-place
- * Komplexität
 - * O(n·log(n)) im Durchschnitt
 - * O(n²) im schlimmsten Fall
- * nicht stabil!