

Übung zu
Algorithmen und Datenstrukturen (für ET/IT)
Sommersemester 2014

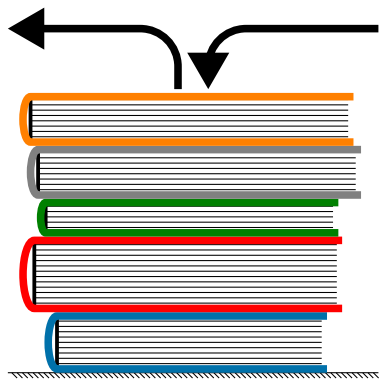
Jakob Vogel

Computer-Aided Medical Procedures
Technische Universität München



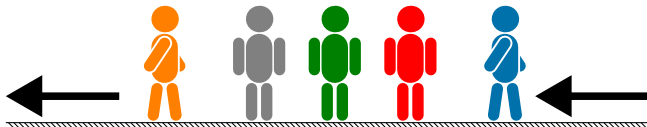
Stack

- ▶ Abstrakt definiert
- ▶ Interface-Funktionen
 - ▶ PUSH
 - ▶ POP
 - ▶ TOP
 - ▶ ...
- ▶ Constraint
 - ▶ LI-FO (Last In, First Out)
 - ▶ „Bücherstapel“
- ▶ Mögl. Implementation:
 - ▶ Array mit Schreibindex
 - ▶ Doppelt verkettete Liste
 - ▶ ...



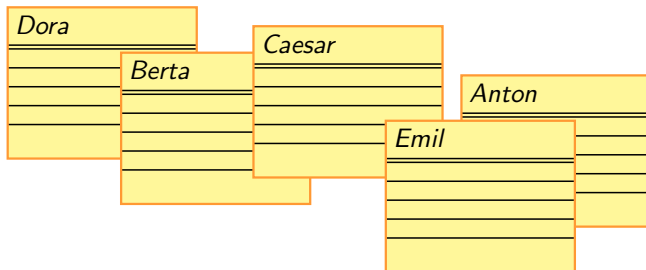
Queue

- ▶ Abstrakt definiert
- ▶ Interface-Funktionen
 - ▶ ENQUEUE
 - ▶ DEQUEUE
 - ▶ ...
- ▶ Constraint
 - ▶ FI-FO (First In, First Out)
 - ▶ „Warteschlange“
- ▶ Mögl. Implementation:
 - ▶ Verkettete Liste
 - ▶ Zwei Stacks
 - ▶ Ringpuffer
 - ▶ ...



Sortierung: Beispielproblem

- ▶ Beispiel: Gustav notiert die Adressen seiner Bekannten auf Karteikarten, und hat den Karteikasten fallen lassen...



Insertion Sort

<i>Dora</i>
<i>Berta</i>
<i>Caesar</i>
<i>Anton</i>
<i>Emil</i>

- ▶ Gustav nimmt die oberste Karte von *Emil*, und eröffnet damit den *sortierten* Stoss

Insertion Sort

<i>Emil</i>

<i>Dora</i>
<i>Berta</i>
<i>Caesar</i>
<i>Anton</i>

- ▶ Gustav nimmt die Karte von *Anton*, und sortiert sie in den bereits sortierten Stoss ein

Insertion Sort

<i>Emil</i>
<i>Anton</i>

<i>Dora</i>
<i>Berta</i>
<i>Caesar</i>

- ▶ Gustav nimmt die Karte von *Caesar*, und sortiert sie in den bereits sortierten Stoss ein

Insertion Sort

<i>Emil</i>
<i>Caesar</i>
<i>Anton</i>

<i>Dora</i>
<i>Berta</i>

- ▶ Gustav nimmt die Karte von *Berta*, und sortiert sie in den bereits sortierten Stoss ein

Insertion Sort

<i>Emil</i>
<i>Caesar</i>
<i>Berta</i>
<i>Anton</i>

<i>Dora</i>

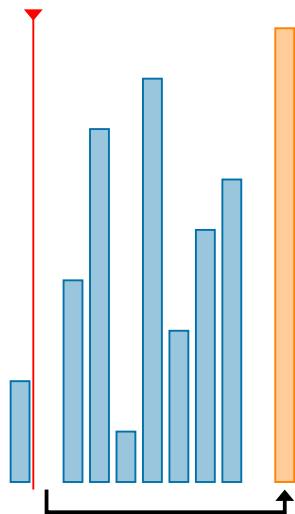
- ▶ Gustav nimmt die Karte von *Dora*, und sortiert sie in den bereits sortierten Stoss ein

Insertion Sort

<i>Emil</i>
<i>Dora</i>
<i>Caesar</i>
<i>Berta</i>
<i>Anton</i>

- ▶ Gustav hat jetzt alle seine Karteikarten geordnet, indem er stets die nächste Karte *einsortiert* hat

Insertion Sort



$j = 1$: Anfangszustand

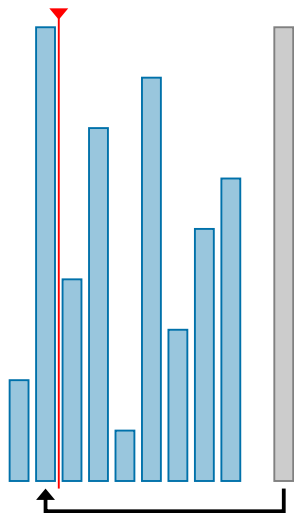
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 1$: Endzustand

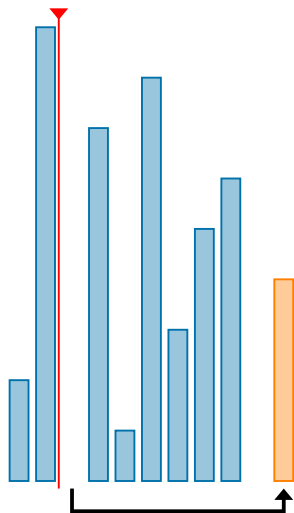
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 2$: Anfangszustand

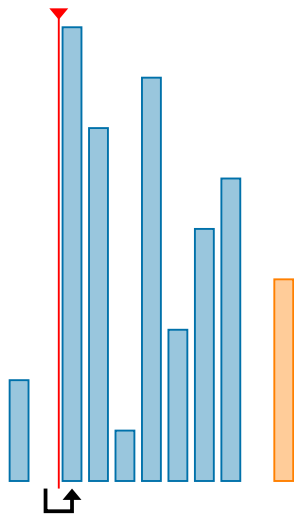
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 2$: Platz für Einfügung – **fertig**

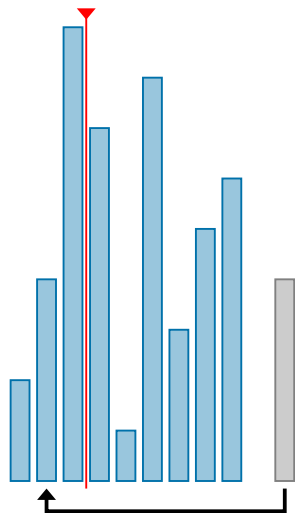
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 2$: Endzustand

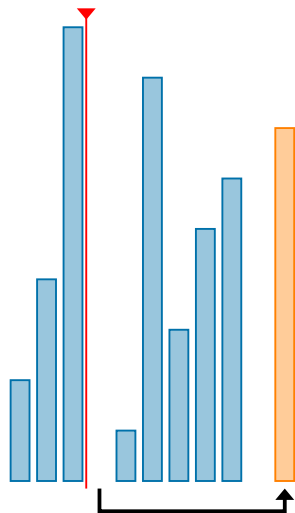
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 3$: Anfangszustand

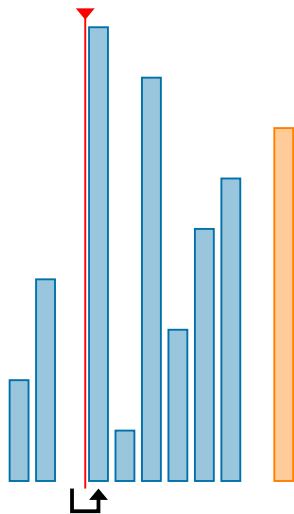
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```


Insertion Sort



$j = 3$: Platz für Einfügung – **fertig**

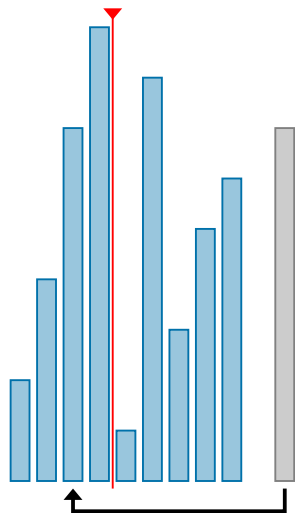
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 3$: Endzustand

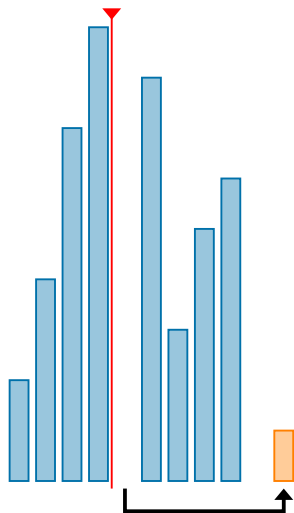
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 4$: Anfangszustand

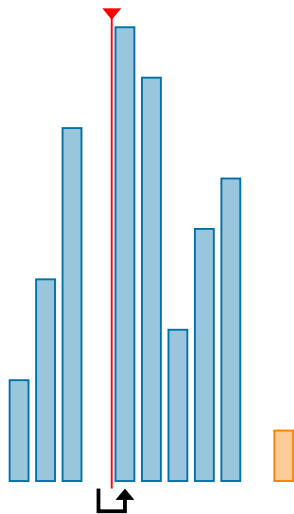
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
    key =  $A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 4$: Platz für Einfügung

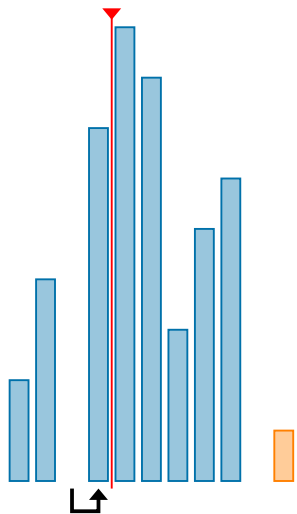
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 4$: Platz für Einfügung

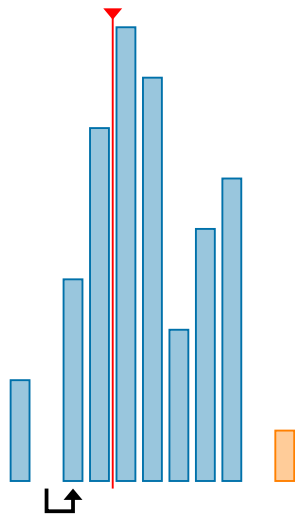
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 4$: Platz für Einfügung

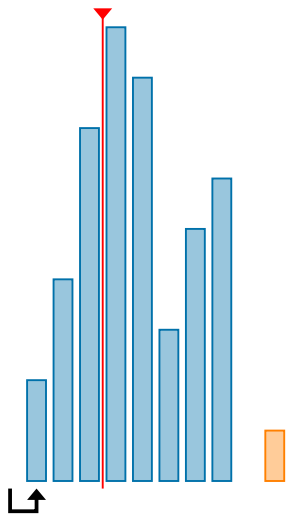
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 4$: Platz für Einfügung – **fertig**

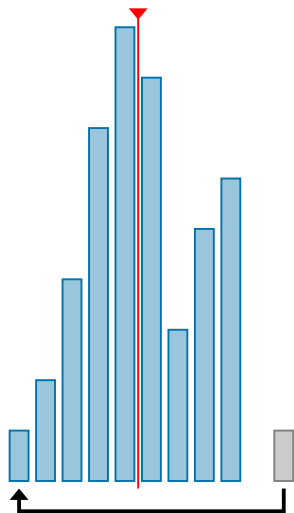
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

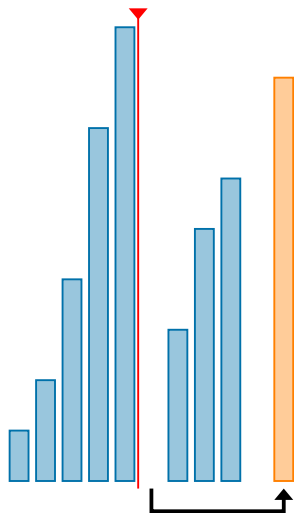
Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```



Insertion Sort



$j = 5$: Anfangszustand

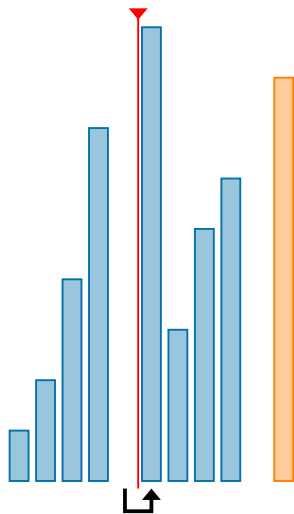
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 5$: Platz für Einfügung – **fertig**

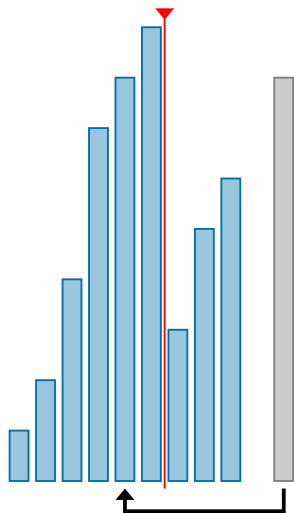
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 5$: Endzustand

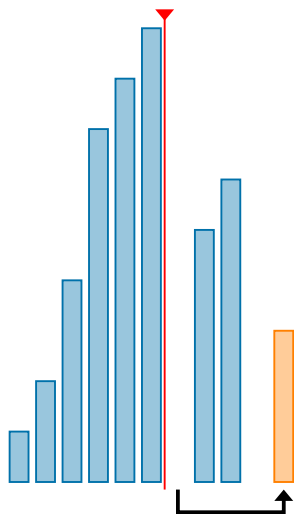
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 6$: Anfangszustand

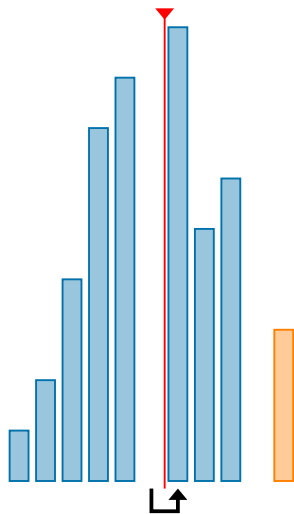
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 6$: Platz für Einfügung

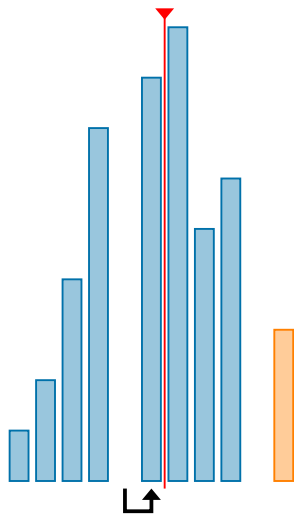
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 6$: Platz für Einfügung

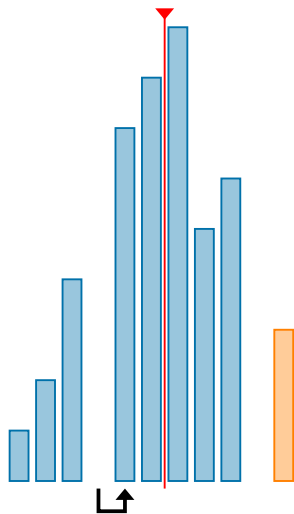
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 6$: Platz für Einfügung

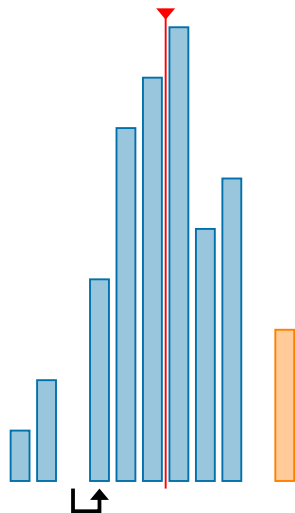
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 6$: Platz für Einfügung – **fertig**

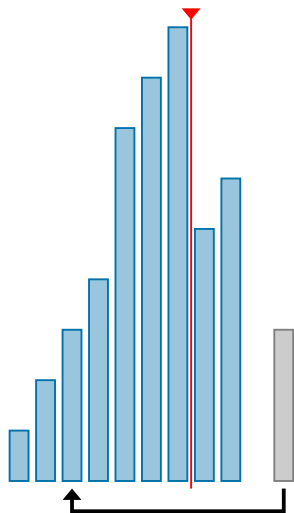
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```


Insertion Sort



$j = 6$: Endzustand

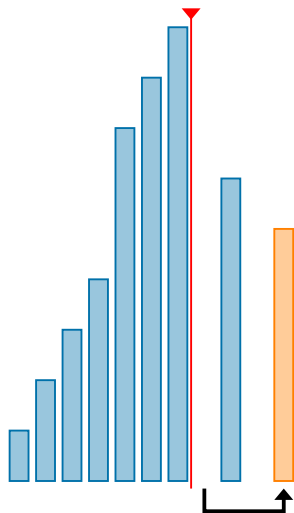
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 7$: Anfangszustand

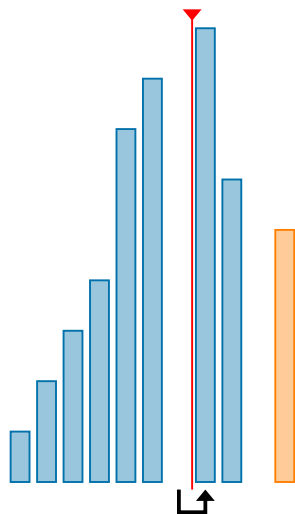
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 7$: Platz für Einfügung

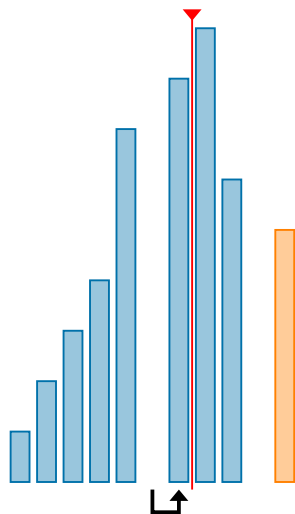
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 7$: Platz für Einfügung

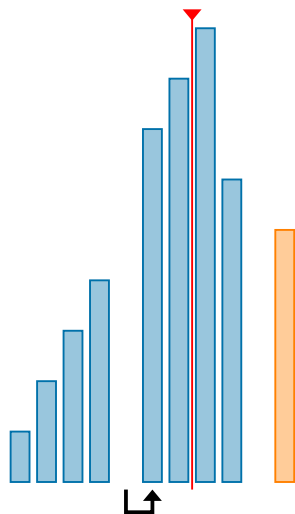
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 7$: Platz für Einfügung – fertig

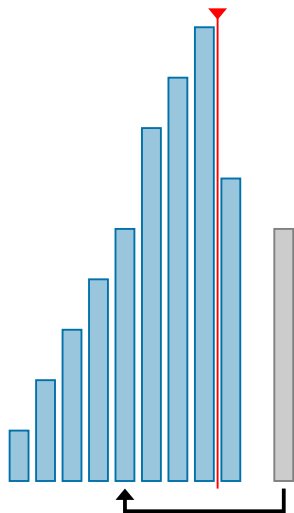
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 7$: Endzustand

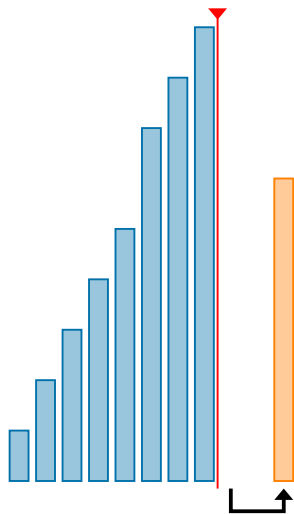
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 8$: Anfangszustand

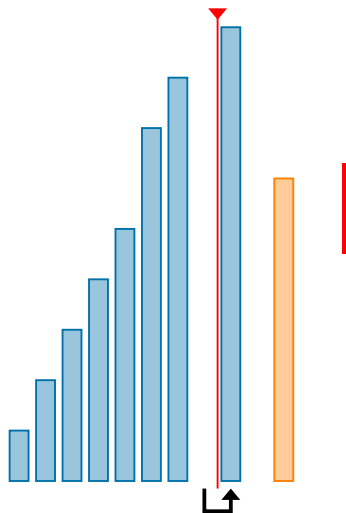
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 8$: Platz für Einfügung

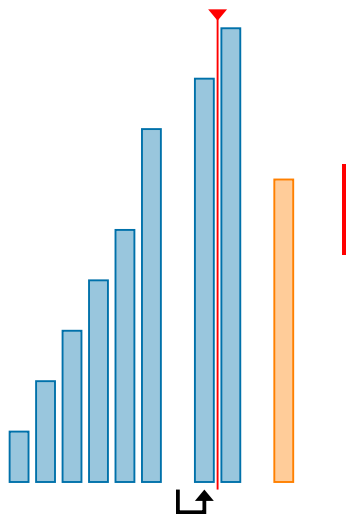
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```


Insertion Sort



$j = 8$: Platz für Einfügung

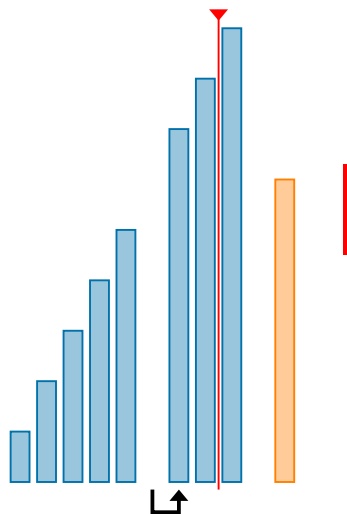
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 8$: Platz für Einfügung – **fertig**

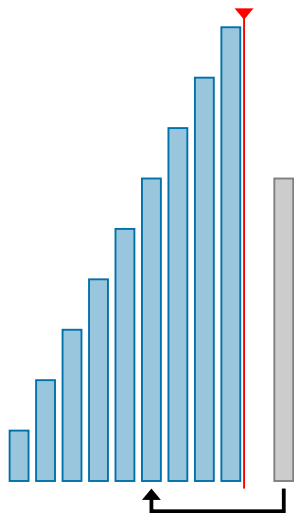
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0 \ \&\& \ A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



$j = 8$: Endzustand

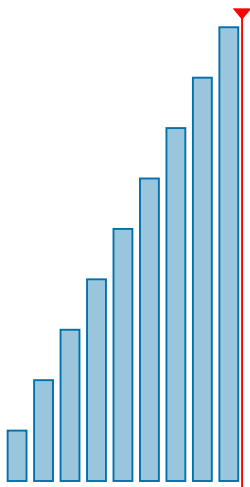
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Insertion Sort



Endzustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

InsertionSort(A):

```
for  $j = 1$  to  $n - 1$  {  
     $key = A[j]$ ;  
     $i = j - 1$ ;  
    while ( $i \geq 0$  &&  $A[i] > key$ ) {  
         $A[i + 1] = A[i]$ ;  
         $i = i - 1$ ;  
    }  
     $A[i + 1] = key$ ;  
}
```

Verifikation

- ▶ „Verfolgung“ logischer Bedingungen durch Code
 - ▶ Vorbedingung $\{VOR\}$
 - ▶ Nachbedingung $\{NACH\}$
- ▶ Kette von Anweisungen $\{A\} \alpha; \beta \{B\}$
 - ▶ $\{A\} \alpha \{C\} \beta \{B\}$
- ▶ Bedingte Verarbeitung $\{A\} \mathbf{if} (C) \{\alpha\} \mathbf{else} \{\beta\} \{B\}$
 - ▶ $\{A \wedge C\} \alpha \{B\}$
 - ▶ $\{A \wedge \neg C\} \beta \{B\}$
- ▶ Schleifen $\{A\} \mathbf{while} (C) \{\beta\} \{B\}$ mit Invariante P
 - ▶ P gilt am Anfang: $A \Rightarrow P$
 - ▶ P bleibt gültig: $\{P \wedge C\} \beta \{P\}$
 - ▶ $P \wedge \neg C \Rightarrow B$

Multiplikation durch Addition

```
Multiply(a, b):  
    if ( $a = 0 \vee b = 0$ ) {  
        c = 0;  
    }  
    else if ( $a < 0$ ) {  
        c = -Multiply(-a, b);  
    }  
    else {  
        c = 0;  
        i = 1;  
        while ( $i \leq a$ ) {  
            c = c + b;  
            i = i + 1;  
        }  
    }  
    return c;
```

Vor- und Nachbedingung

- ▶ Die Parameter sind zwei beliebige ganzzahlige Werte

$$VOR = a \in \mathbb{Z} \wedge b \in \mathbb{Z}$$

- ▶ Das Ergebnis c ist das Produkt dieser Werte:

$$NACH = (c = a \cdot b)$$

Abkürzungen

Für mehr Übersichtlichkeit ersetzen wir die Anweisungsblöcke zur Berechnung von c durch Symbole α , β und γ

Multiply(a, b):

```
    if ( $a = 0 \vee b = 0$ ) {  
         $c = 0$ ;  
    }  
    else if ( $a < 0$ ) {  
         $c = -\text{Multiply}(-a, b)$ ;  
    }  
    else {  
         $c = 0$ ;  
         $i = 1$ ;  
        while ( $i \leq a$ ) {  
             $c = c + b$ ;  
             $i = i + 1$ ;  
        }  
    }  
    return  $c$ ;
```


Abkürzungen

Für mehr Übersichtlichkeit ersetzen wir die Anweisungsblöcke zur Berechnung von c durch Symbole α , β und γ

Multiply(a, b):

if ($a = 0 \vee b = 0$) {

α

 }

else if ($a < 0$) {

β

 }

else {

γ

 }

Korrektheit der **Multiply**: Fallunterscheidung

Zunächst verifizieren wir die Fallunterscheidung:

```
{VOR}
  if ( $a = 0 \vee b = 0$ ) {
     $\alpha$ 
  }
  else if ( $a < 0$ ) {
     $\beta$ 
  }
  else {
     $\gamma$ 
  }
{NACH}
```

Korrektheit der **Multiply**: Fallunterscheidung

Dazu betrachten wir die drei Fälle separat:

- ▶ $\{VOR \wedge (a = 0 \vee b = 0)\} \alpha \{NACH\}$
- ▶ $\{VOR \wedge \neg(a = 0 \vee b = 0) \wedge a < 0\} \beta \{NACH\}$
- ▶ $\{VOR \wedge \neg(a = 0 \vee b = 0) \wedge \neg(a < 0)\} \gamma \{NACH\}$

Korrektheit der **Multiply**: Fallunterscheidung

Dazu betrachten wir die drei Fälle separat:

- ▶ $\{VOR \wedge (a = 0 \vee b = 0)\} \alpha \{NACH\}$
- ▶ $\{VOR \wedge a < 0 \wedge b \neq 0\} \beta \{NACH\}$
- ▶ $\{VOR \wedge \neg(a = 0 \vee b = 0) \wedge \neg(a < 0)\} \gamma \{NACH\}$

Korrektheit der **Multiply**: Fallunterscheidung

Dazu betrachten wir die drei Fälle separat:

- ▶ $\{VOR \wedge (a = 0 \vee b = 0)\} \alpha \{NACH\}$
- ▶ $\{VOR \wedge a < 0 \wedge b \neq 0\} \beta \{NACH\}$
- ▶ $\{VOR \wedge a > 0 \wedge b \neq 0\} \gamma \{NACH\}$

Korrektheit der **Multiply**: Fall 1

$$\{VOR \wedge (a = 0 \vee b = 0)\} \alpha \{NACH\}$$

Es gilt ja:

$$a = 0 \vee b = 0 \Rightarrow a \cdot b = 0$$

α setzt in diesem Fall $c = 0$, also gilt $c = a \cdot b$, und die Nachbedingung ist erfüllt.

- ▶ Dieser Fall ist **korrekt!**

Korrektheit der **Multiply**: Fall 2

$$\{VOR \wedge a < 0 \wedge b \neq 0\} \beta \{NACH\}$$

Es gilt ja:

$$a < 0 \Rightarrow a = -|a| = -1 \cdot (-a)$$

Bei $a < 0$ und beliebigem b gilt weiter wegen Assoziativgesetzes:

$$a \cdot b = (-1 \cdot (-a)) \cdot b = -1 \cdot ((-a) \cdot b)$$

β setzt in diesem Fall $c = -\text{Multiply}(-a, b)$, also gilt $c = a \cdot b$, und die Nachbedingung ist erfüllt, falls die Methode im dritten Fall korrekt ist.

- ▶ Dieser Fall ist (wahrscheinlich) **korrekt!**

Korrektheit der **Multiply**: Fall 3

$$\{VOR \wedge a > 0 \wedge b \neq 0\} \gamma \{NACH\}$$

Für die Korrektheit der Schleife in γ benötigt man die *Invariante*:

```
c = 0;
i = 1;
while (i ≤ a) {
    c = c + b;
    i = i + 1;
}
```

Der bereits in c aufaddierte Teil und der noch aufzuaddierende Teil müssen zusammen das korrekte Ergebnis $a \cdot b$ ergeben:

$$P = (a \cdot b = c + \underline{(a - i + 1)} \cdot b)$$

Bei Zählung ab 0 wäre das schöner!

Abkürzungen

Wieder ersetzen wir Anweisungsblöcke:

{C₀}

$c = 0;$
 $i = 1;$

{C₁}

while ($i \leq a$) {

{C₂}

$c = c + b;$
 $i = i + 1;$

{C₃}

}

{NACH}

Abkürzungen

Wieder ersetzen wir Anweisungsblöcke:

{C₀}

↗_{init}

{C₁}

while ($i \leq a$) {

{C₂}

↗_{körper}

{C₃}

}

{NACH}

Korrektheit der **Multiply**: Schleife

```
{C0}  
  γinit  
{C1}  
  while (i ≤ a) {  
    {C2}  
    γkörper  
    {C3}  
  }  
{NACH}
```

Die Korrektheit der Schleife wird in drei Schritten gezeigt:

- ▶ **Schleifeneintritt:** $C_1 \Rightarrow P$
- ▶ **Schleifenkörper:** $\{P \wedge (i \leq a)\} \gamma_{\text{körper}} \{P\}$
- ▶ **Schleifenende:** $P \wedge \neg(i \leq a) \Rightarrow \text{NACH}$

Korrektheit der **Multiply**: Schleifeneintritt

$$C_1 \Rightarrow P$$

- ▶ C_0 ergibt sich aus der Vorbedingung des dritten Falles

$$C_0 := (VOR \wedge a > 0 \wedge b \neq 0)$$

- ▶ Prüfe $\{C_0\} \gamma_{\text{init}} \{C_1\}$

$$C_1 := (C_0 \wedge c = 0 \wedge i = 1)$$

- ▶ Einfügung in die Formel aus P ergibt *wahre* Aussage

$$a \cdot b = c + (a - i + 1) \cdot b = 0 + (a - 1 + 1) \cdot b = a \cdot b$$

- ▶ Schleifeneintritt ist **korrekt!**

Korrektheit der **Multiply**: Schleife

```
{C0}  
  γinit  
{C1}  
  while (i ≤ a) {  
    {C2}  
    γkörper  
    {C3}  
  }  
{NACH}
```

Die Korrektheit der Schleife wird in drei Schritten gezeigt:

- ▶ Schleifeneintritt: $C_1 \Rightarrow P$
- ▶ **Schleifenkörper**: $\{P \wedge (i \leq a)\} \gamma_{\text{körper}} \{P\}$
- ▶ Schleifenende: $P \wedge \neg(i \leq a) \Rightarrow \text{NACH}$

Korrektheit der **Multiply**: Schleifenkörper

$$\{C_2 := (P \wedge (i \leq a))\} \gamma_{\text{körper}} \{C_3 := P\}$$

- ▶ In $\gamma_{\text{körper}}$ werden *neue* Werte gesetzt:

$$c' = c + b \quad i' = i + 1$$

- ▶ Invariante galt *vorher*:

$$a \cdot b = c + (a - i + 1) \cdot b$$

- ▶ Prüfung der Invariante *nachher*:

$$\begin{aligned} c' + (a - i' + 1) \cdot b &= (c + b) + (a - (i + 1) + 1) \cdot b \\ &= c + b + (a - i) \cdot b \\ &= c + (a - i + 1) \cdot b \\ &= a \cdot b \end{aligned}$$

- ▶ Schleifenkörper ist **korrekt!**

Korrektheit der **Multiply**: Schleife

```
{C0}  
  γinit  
{C1}  
  while (i ≤ a) {  
    {C2}  
    γkörper  
    {C3}  
  }  
{NACH}
```

Die Korrektheit der Schleife wird in drei Schritten gezeigt:

- ▶ Schleifeneintritt: $C_1 \Rightarrow P$
- ▶ Schleifenkörper: $\{P \wedge (i \leq a)\} \gamma_{\text{körper}} \{P\}$
- ▶ **Schleifenende**: $P \wedge \neg(i \leq a) \Rightarrow \text{NACH}$

Korrektheit der **Multiply**: Schleifenende

$$P \wedge \neg(i \leq a) \Rightarrow \text{NACH}$$

- ▶ Wegen schrittweiser Erhöhung gilt sogar

$$i = a + 1$$

- ▶ Einfügen in Invariante ergibt *NACH*:

$$\begin{aligned} a \cdot b &= c + (a - i + 1) \cdot b \\ &= c + (a - (a + 1) + 1) \cdot b \\ &= c + (a - a - 1 + 1) \cdot b \\ &= c + 0 \cdot b \\ &= c \end{aligned}$$

- ▶ Schleifenende (und damit der ganze dritte Fall) **korrekt!**

Korrektheit der **Multiply**: Zusammenfassung

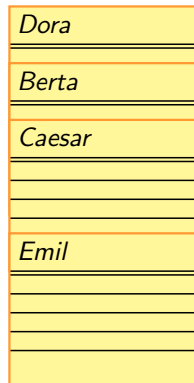
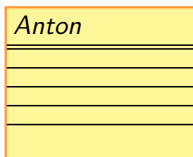
- ▶ Untersuchung der drei Fälle der Fallunterscheidung
- ▶ Letzter Fall erfordert Untersuchung der Schleife
 - ▶ Schleifeneintritt
 - ▶ Schleifenkörper
 - ▶ Schleifenende

Selection Sort

<i>Dora</i>
<i>Berta</i>
<i>Caesar</i>
<i>Anton</i>
<i>Emil</i>

- ▶ Gustav sucht im unsortierten Stapel das „kleinste“ Element und findet *Anton*

Selection Sort



- ▶ Gustav sucht im unsortierten Stapel das „kleinste“ Element und findet *Berta*

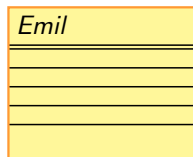
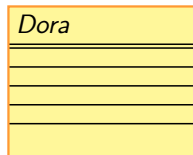
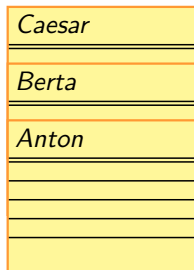
Selection Sort

<i>Berta</i>
<i>Anton</i>

<i>Dora</i>
<i>Caesar</i>
<i>Emil</i>

- ▶ Gustav sucht im unsortierten Stapel das „kleinste“ Element und findet *Caesar*

Selection Sort



- ▶ Gustav sucht im unsortierten Stapel das „kleinste“ Element und findet *Dora*

Selection Sort

<i>Dora</i>
<i>Caesar</i>
<i>Berta</i>
<i>Anton</i>

<i>Emil</i>

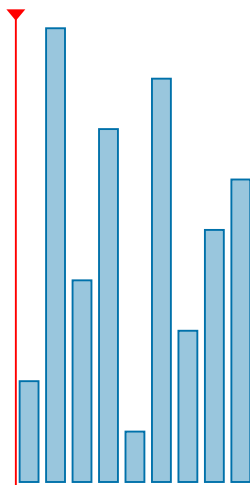
- ▶ Gustav sucht im unsortierten Stapel das „kleinste“ Element und findet *Emil*

Selection Sort

<i>Emil</i>
<i>Dora</i>
<i>Caesar</i>
<i>Berta</i>
<i>Anton</i>

- ▶ Gustav hat jetzt alle seine Karteikarten geordnet, indem er stets die „kleinste“ Karte *angehängt* hat

Selection Sort



$j = 0$: Anfangszustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
Ai = A[j];
for k = j + 1 to n - 1 {
    if (A[k] < Ai) {
        i = k;
        Ai = A[k];
    }
}
return i;
```

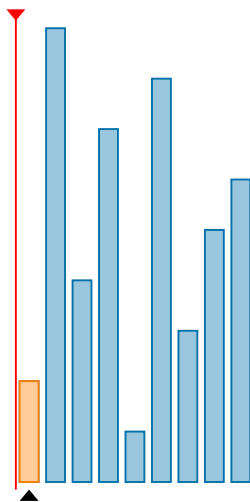
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (i ≠ j)
        Swap(A, i, j);
}
```


Selection Sort



$j = 0$: Suche bei 0

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
Ai = A[j];
for k = j + 1 to n - 1 {
    if (A[k] < Ai) {
        i = k;
        Ai = A[k];
    }
}
return i;
```

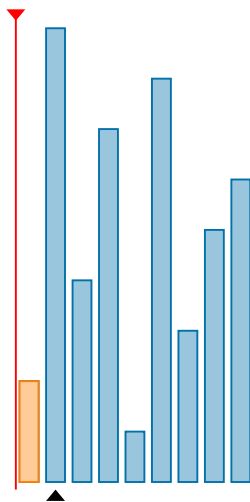
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (i ≠ j)
        Swap(A, i, j);
}
```

Selection Sort



$j = 0$: Suche bei 1

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

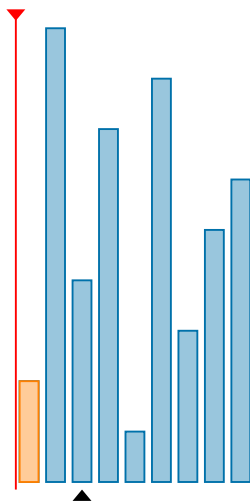
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 0$: Suche bei 2

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
Ai = A[j];
for k = j + 1 to n - 1 {
    if (A[k] < Ai) {
        i = k;
        Ai = A[k];
    }
}
return i;
```

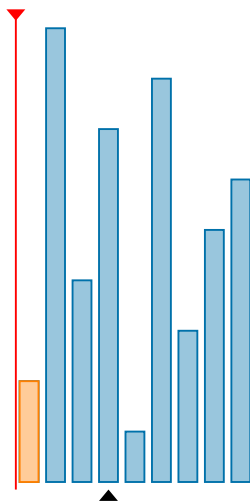
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (i ≠ j)
        Swap(A, i, j);
}
```

Selection Sort



$j = 0$: Suche bei 3

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

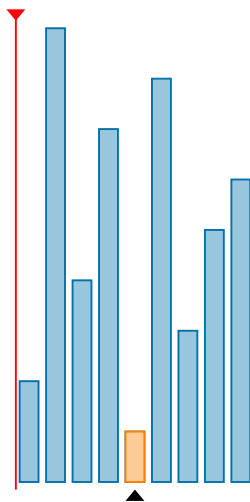
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 0$: Suche bei 4

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

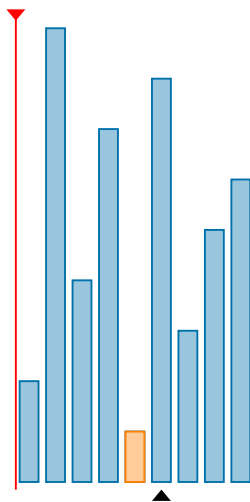
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 0$: Suche bei 5

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

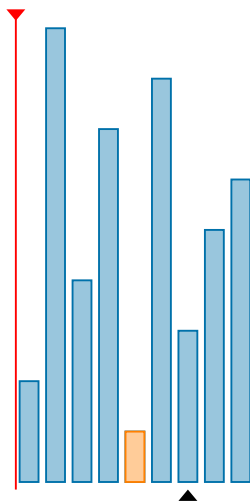
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 0$: Suche bei 6

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

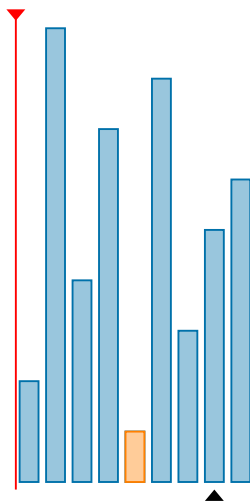
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i ≠ j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 0$: Suche bei 7

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

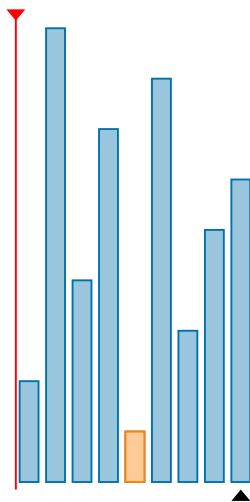
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```


Selection Sort



$j = 0$: Suche bei 8

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

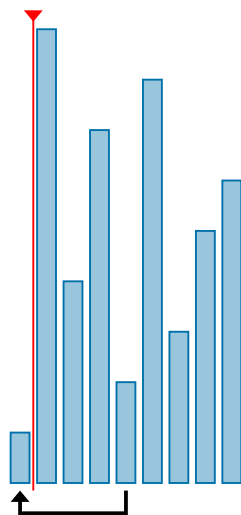
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 1$: Anfangszustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

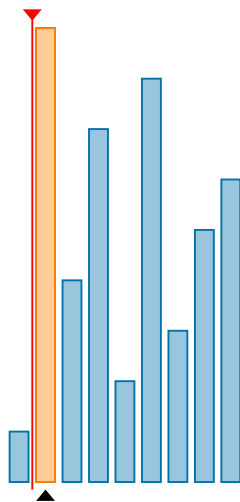
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 1$: Suche bei 1

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
Ai = A[j];
for k = j + 1 to n - 1 {
    if (A[k] < Ai) {
        i = k;
        Ai = A[k];
    }
}
return i;
```

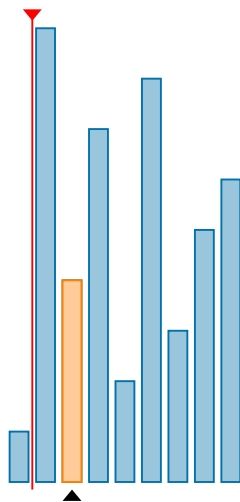
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (i ≠ j)
        Swap(A, i, j);
}
```

Selection Sort



$j = 1$: Suche bei 2

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < A_i$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

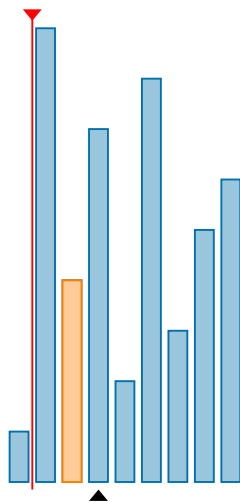
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 1$: Suche bei 3

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

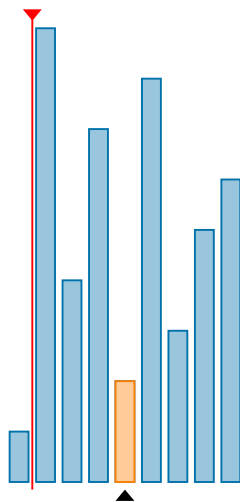
```
    i =  $\text{IndexOfMin}(A, j)$ ;
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
         $\text{Swap}(A, i, j)$ ;
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 1$: Suche bei 4

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

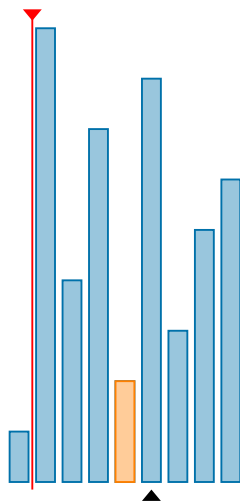
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 1$: Suche bei 5

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

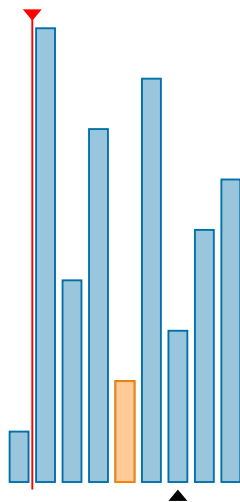
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 1$: Suche bei 6

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

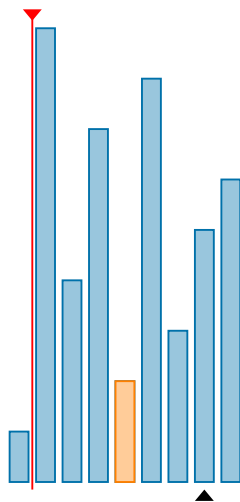
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```


Selection Sort



$j = 1$: Suche bei 7

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < A_i$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

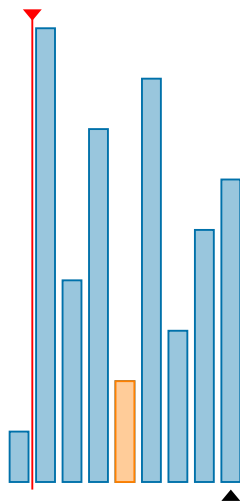
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 1$: Suche bei 8

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

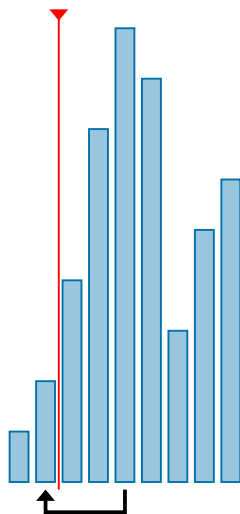
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 2$: Anfangszustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

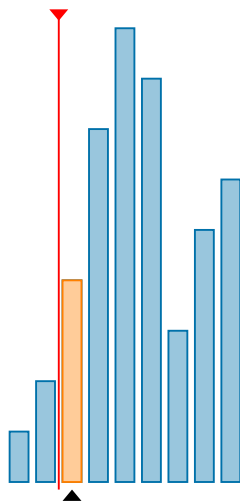
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 2$: Suche bei 2

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;  
Ai = A[j];  
for k = j + 1 to n - 1 {  
    if (A[k] < Ai) {  
        i = k;  
        Ai = A[k];  
    }  
}  
return i;
```

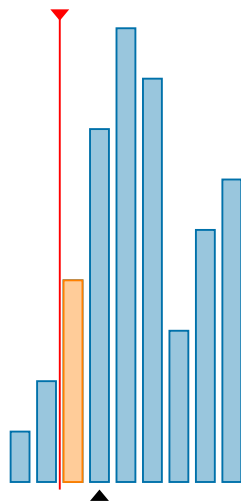
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {  
    i = IndexOfMin( $A, j$ );  
    if ( $i \neq j$ )  
        Swap( $A, i, j$ );  
}
```

Selection Sort



$j = 2$: Suche bei 3

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

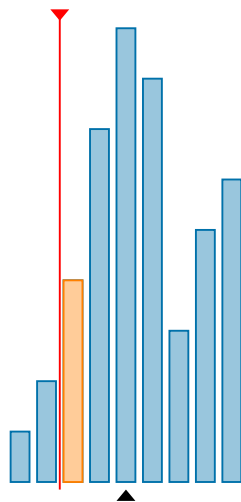
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 2$: Suche bei 4

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

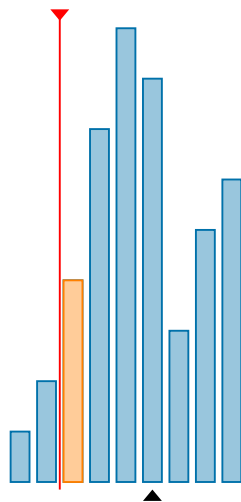
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 2$: Suche bei 5

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

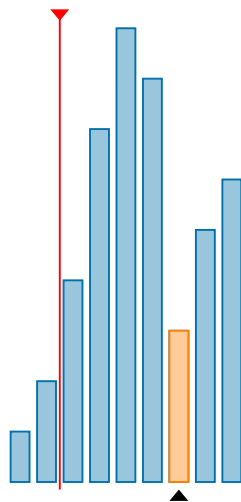
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 2$: Suche bei 6

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

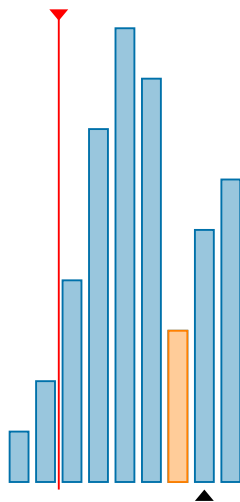
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```


Selection Sort



$j = 2$: Suche bei 7

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
Ai = A[j];
for k = j + 1 to n - 1 {
    if (A[k] < Ai) {
        i = k;
        Ai = A[k];
    }
}
return i;
```

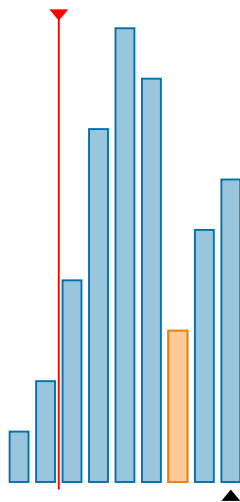
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (i ≠ j)
        Swap(A, i, j);
}
```

Selection Sort



$j = 2$: Suche bei 8

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

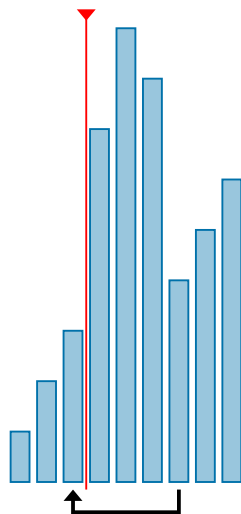
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 3$: Anfangszustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < A_i$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
         $A_i = A[k]$ ;
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

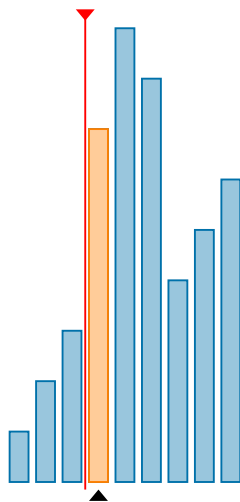
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 3$: Suche bei 3

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
Ai = A[j];
for k = j + 1 to n - 1 {
    if (A[k] < Ai) {
        i = k;
        Ai = A[k];
    }
}
return i;
```

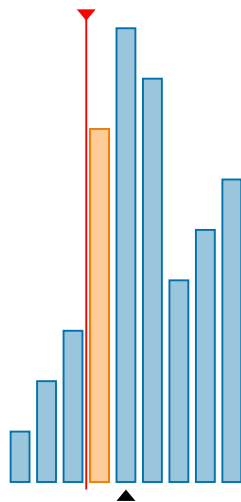
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (i ≠ j)
        Swap(A, i, j);
}
```

Selection Sort



$j = 3$: Suche bei 4

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

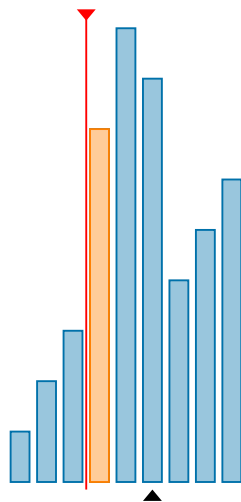
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 3$: Suche bei 5

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

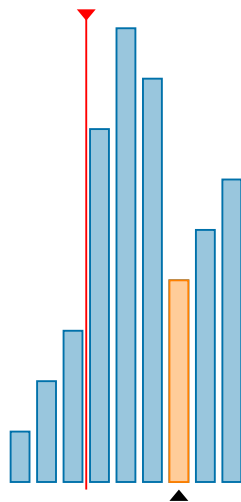
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 3$: Suche bei 6

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

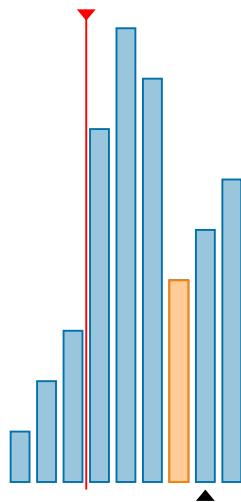
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 3$: Suche bei 7

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

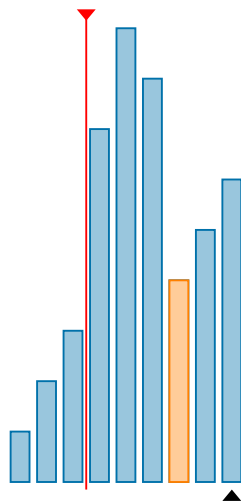
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```


Selection Sort



$j = 3$: Suche bei 8

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

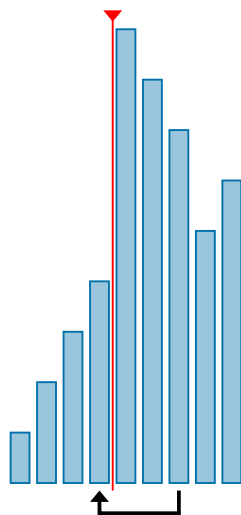
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 4$: Anfangszustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

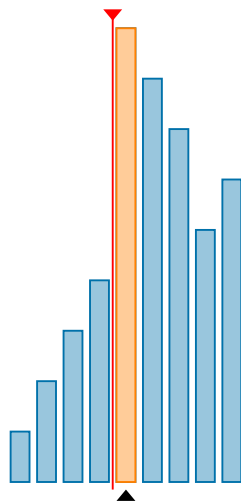
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 4$: Suche bei 4

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
Ai = A[j];
for k = j + 1 to n - 1 {
    if (A[k] < Ai) {
        i = k;
        Ai = A[k];
    }
}
return i;
```

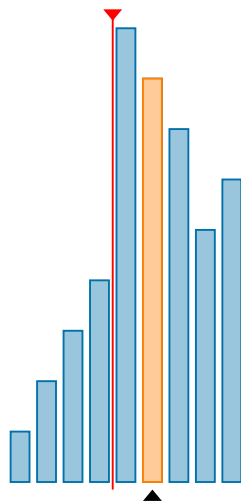
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (i ≠ j)
        Swap(A, i, j);
}
```

Selection Sort



$j = 4$: Suche bei 5

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

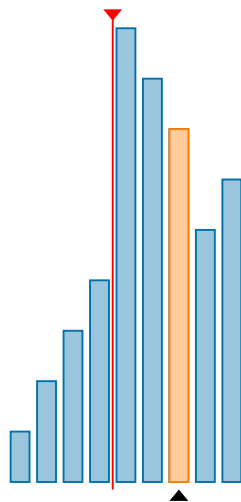
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 4$: Suche bei 6

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

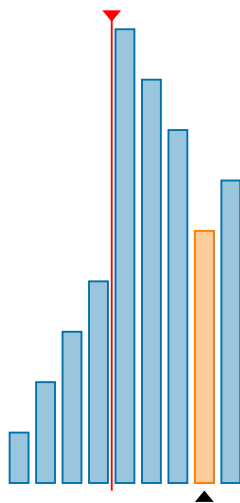
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 4$: Suche bei 7

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

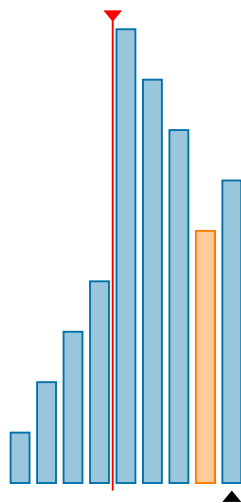
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 4$: Suche bei 8

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

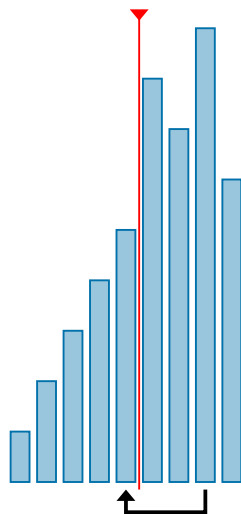
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 5$: Anfangszustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

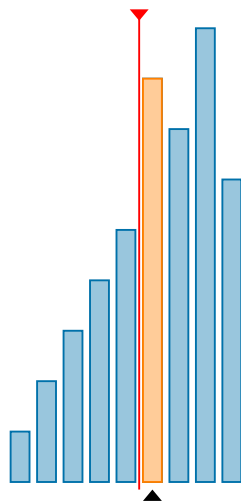
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```


Selection Sort



$j = 5$: Suche bei 5

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;  
Ai = A[j];  
for  $k = j + 1$  to  $n - 1$  {  
    if ( $A[k] < A_i$ ) {  
         $i = k$ ;  
         $A_i = A[k]$ ;  
    }  
}  
return  $i$ ;
```

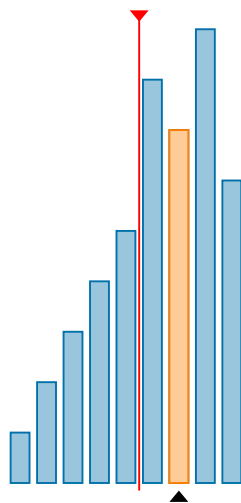
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for  $j = 0$  to  $n - 1$  {  
     $i = \text{IndexOfMin}(A, j)$ ;  
    if ( $i \neq j$ )  
         $\text{Swap}(A, i, j)$ ;  
}
```

Selection Sort



$j = 5$: Suche bei 6

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

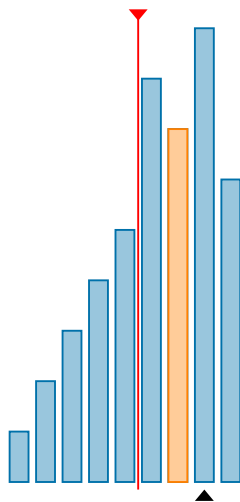
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 5$: Suche bei 7

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

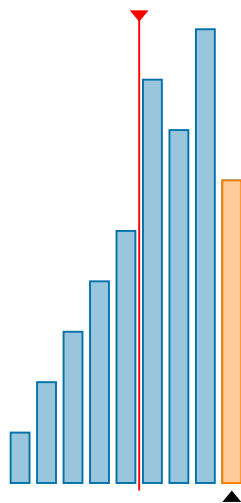
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 5$: Suche bei 8

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

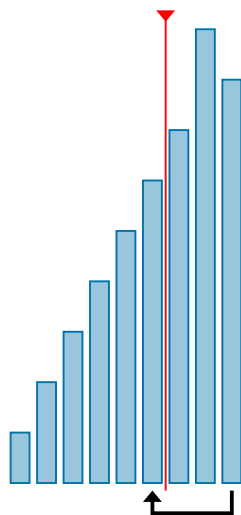
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 6$: Anfangszustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

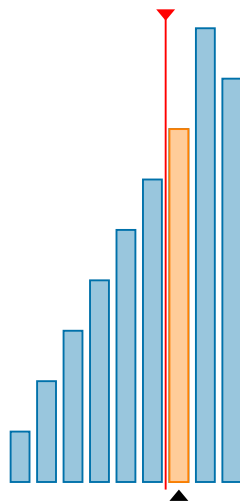
```
    i =  $\text{IndexOfMin}(A, j)$ ;
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 6$: Suche bei 6

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
Ai = A[j];
for k = j + 1 to n - 1 {
    if (A[k] < Ai) {
        i = k;
        Ai = A[k];
    }
}
return i;
```

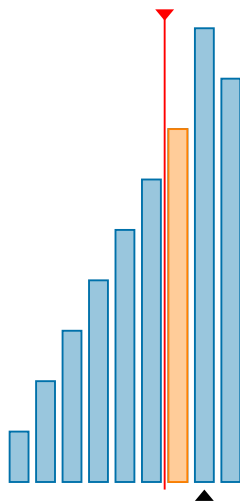
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (i ≠ j)
        Swap(A, i, j);
}
```

Selection Sort



$j = 6$: Suche bei 7

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

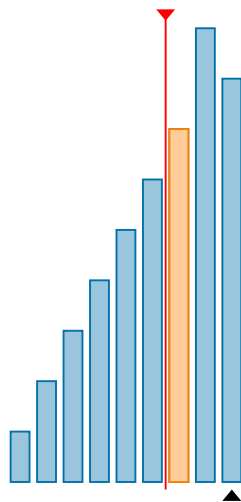
```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 6$: Suche bei 8

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
 $i = j;$ 
```

```
 $A_i = A[j];$ 
```

```
for  $k = j + 1$  to  $n - 1$  {
```

```
    if ( $A[k] < A_i$ ) {
```

```
         $i = k;$ 
```

```
         $A_i = A[k];$ 
```

```
    }
```

```
}
```

```
return  $i;$ 
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for  $j = 0$  to  $n - 1$  {
```

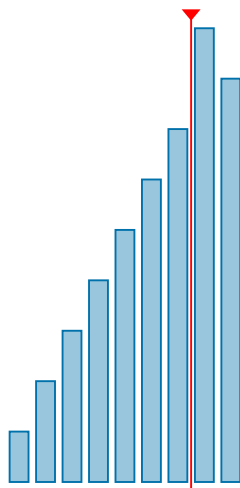
```
     $i = \text{IndexOfMin}(A, j);$ 
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
         $\text{Swap}(A, i, j);$ 
```

```
}
```


Selection Sort



$j = 7$: Anfangszustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < A_i$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
         $A_i = A[k]$ ;
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

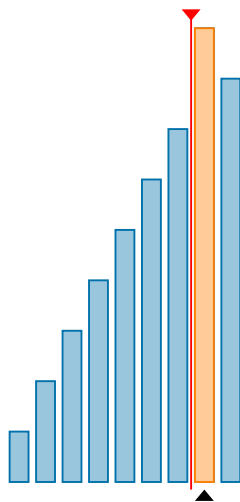
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 7$: Suche bei 7

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

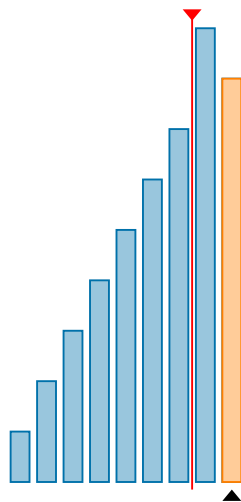
```
    i =  $\text{IndexOfMin}(A, j)$ ;
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
         $\text{Swap}(A, i, j)$ ;
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 7$: Suche bei 8

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if ( $A[k] < Ai$ ) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {
```

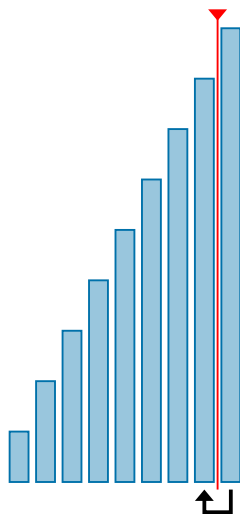
```
    i = IndexOfMin( $A, j$ );
```

```
    if ( $i \neq j$ )
```

```
        Swap( $A, i, j$ );
```

```
}
```

Selection Sort



$j = 8$: Anfangszustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
Ai = A[j];
for k = j + 1 to n - 1 {
    if (A[k] < Ai) {
        i = k;
        Ai = A[k];
    }
}
return i;
```

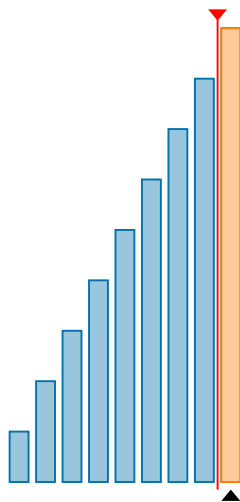
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (i ≠ j)
        Swap(A, i, j);
}
```

Selection Sort



$j = 8$: Suche bei 8

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j)

```
i = j;  
Ai = Aj;  
for k = j + 1 to n - 1 {  
    if (Ak < Ai) {  
        i = k;  
        Ai = Ak;  
    }  
}  
return i;
```

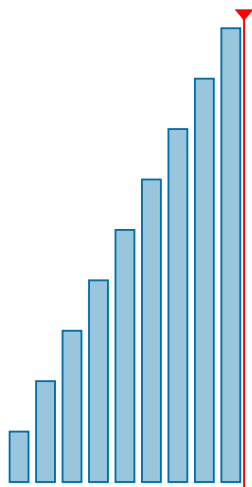
Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for j = 0 to n - 1 {  
    i = IndexOfMin(A, j);  
    if (i ≠ j)  
        Swap(A, i, j);  
}
```

Selection Sort



Endzustand

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements in $A[j..n-1]$

$\text{IndexOfMin}(A, j)$

```
i = j;
```

```
Ai = A[j];
```

```
for k = j + 1 to n - 1 {
```

```
    if (A[k] < Ai) {
```

```
        i = k;
```

```
        Ai = A[k];
```

```
    }
```

```
}
```

```
return i;
```

Input: Feld $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Feld A aufsteigend sortiert

$\text{SelectionSort}(A)$:

```
for j = 0 to n - 1 {
```

```
    i = IndexOfMin(A, j);
```

```
    if (i  $\neq$  j)
```

```
        Swap(A, i, j);
```

```
}
```

Vor- und Nachbedingungen

Input: Array $A[0..n-1]$ von $n \geq 0$ natürlichen Zahlen

Output: Array A aufsteigend sortiert

SelectionSort(A):

```
for  $j = 0$  to  $n - 1$  {  
     $i = \text{IndexOfMin}(A, j)$ ;  
    if ( $j \neq i$ ) {  
        Swap( $A, i, j$ );  
    }  
}
```

$$VOR_{\text{sort}} = n \geq 0$$

$$NACH_{\text{sort}} = A \text{ enthält Permutation der Originaldaten} \wedge \\ A[0] \leq A[1] \leq \dots \leq A[n-1]$$

Vor- und Nachbedingungen

Input: Array $A[0..n-1]$ von $n > 0$ natürlichen Zahlen; Startindex j

Output: Index $i \geq j$ des kleinsten Elements im Rest $A[j..n-1]$

IndexOfMin(A, j):

```
 $i = j;$   
for  $k = j + 1$  to  $n - 1$  {  
    if ( $A[k] < A[i]$ ) {  
         $i = k;$   
    }  
}
```

$$VOR_{min} = n > 0 \wedge 0 \leq j < n$$

$$NACH_{min} = j \leq i < n \wedge A[i] \leq A[k] \quad \forall k \in \{j, \dots, n-1\}$$

Vor- und Nachbedingungen

Input: Array $A[0..n-1]$ von $n > 0$ natürlichen Zahlen; Indices i, j

Output: Array A mit Zellen i und j vertauscht

Swap(A, i, j):

$k = A[j];$

$A[j] = A[i];$

$A[i] = k;$

$$VOR_{\text{swap}} = n > 0 \wedge 0 \leq i, j < n \wedge A[i] = a \wedge A[j] = b$$

$$NACH_{\text{swap}} = A[i] = b \wedge A[j] = a \wedge$$

$$A[k] \text{ unverändert } \forall k \in \{0, \dots, n-1\} \setminus \{i, j\}$$

$$\forall a, b \in \mathbb{Z}$$

Korrektheit von Selection Sort

{VOR}

```
j = 0;
while (j < n) {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (j ≠ i) {
        Swap(A, i, j);
    }
    j = j + 1;
}
```

{NACH}

- ▶ Schleifeninvariante P beschreibt sortierten ($A[0..j-1]$) und unsortierten Teil ($A[j..n-1]$)

$$P = A \text{ enthält Permutation der Originaldaten} \wedge$$
$$\underline{A[0] \leq A[1] \leq \dots \leq A[j-1]} \leq \underline{A[j..n-1]}$$

- ▶ Unterschied zur Verifikation des Insertion Sort!

Korrektheit von Selection Sort

{VOR}

$j = 0;$

{C₁}

```
while (j < n) {  
    i = IndexOfMin(A, j);  
    if (j ≠ i) {  
        Swap(A, i, j);  
    }  
    j = j + 1;
```

}

{NACH}

- ▶ Prüfung des Schleifeneintritts: Sortierter Teil ist leer, daher gilt P .

$$C_1 = \text{VOR} \wedge j = 0 \wedge P$$

Korrektheit von Selection Sort

```
{VOR}
  j = 0;
  while (j < n) {
{C2}
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (j ≠ i) {
        Swap(A, i, j);
    }
    j = j + 1;
  }
{NACH}
```

- ▶ Prüfung des Schleifenkörpers I: Es gelten P und die Schleifenbedingung $j < n$, damit auch die Vorbedingung von **IndexOfMin**.

$$C_2 = 0 \leq j < n \wedge P \wedge \dots$$

Korrektheit von Selection Sort

{VOR}

$j = 0;$

while ($j < n$) {

$i = \text{IndexOfMin}(A, j);$

{C₃}

if ($j \neq i$) {

$\text{Swap}(A, i, j);$

}

$j = j + 1;$

}

{NACH}

- ▶ Prüfung des Schleifenkörpers II: Es gelten C_2 (keine Änderungen!) und die Nachbedingungen von **IndexOfMin**.

$$C_3 = 0 \leq j < n \wedge P \wedge \dots \wedge \\ j \leq i < n \wedge A[i] \leq A[k] \quad \forall k \in \{j, \dots, n-1\}$$

Korrektheit von Selection Sort

{VOR}

```
j = 0;  
while (j < n) {  
    i = IndexOfMin(A, j);  
    if (j ≠ i) {  
        Swap(A, i, j);  
    }  
}
```

{C₄}

```
j = j + 1;
```

```
}
```

{NACH}

- ▶ Prüfung des Schleifenkörpers III: Verschiebe minimales unsortierte Element $A[i]$ auf Stelle j ; trivial falls $i = j$, ansonsten **Swapen**.

$$C_4 = 0 \leq j < n \wedge P \wedge \dots \wedge A[j] \leq A[(j+1)..(n-1)]$$

Korrektheit von Selection Sort

{VOR}

```
j = 0;
while (j < n) {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (j ≠ i) {
        Swap(A, i, j);
    }
    j = j + 1;
}
```

{C₅}

}

{NACH}

- ▶ Prüfung des Schleifenkörpers IV: Dadurch ist $A[j] \geq A[j - 1]$ und minimal im Vergleich zum Rest, also bleibt P gültig.

$$C_5 = (0 \leq j < n \vee j \geq n) \wedge P \wedge \dots$$

Korrektheit von Selection Sort

{VOR}

```
j = 0;
while (j < n) {
    i = IndexOfMin(A, j);
    if (j ≠ i) {
        Swap(A, i, j);
    }
    j = j + 1;
}
```

{NACH}

- ▶ Prüfung der Nachbedingung: „Trennindex“ j erreicht das Ende, der unsortierte Teil verschwindet, und es ergibt sich die Nachbedingung

$$j \geq n \wedge P \Rightarrow \text{NACH}$$

Korrektheit von Selection Sort

- ▶ Sonderfälle wurden vernachlässigt!
- ▶ Die Darstellung ist verkürzt!
- ▶ **IndexOfMin** und **Swap** wurden hier nicht verifiziert!
- ▶ **Lösungsblatt nachbearbeiten!**