## Selection sort

Tom Egermann

6. Februar 2022

## 1 Prinzip

Sortiert von links nach rechts.

Das Gesamte Array arr wird in zwei Bereiche unterteilt, Bereich S und U. S ist der sortierte Bereich des Arrays (vorne) und U der unsortierte Bereich (dahinter). In jedem Durchgang wird das kleinste Element in U gesucht und mit dem ersten Element von U getauscht. Jetzt ist das Array im Bereich S+1 sortiert, da das kleinste Element nach vorne von U gebracht wurde. Deswegen kann die Länge von S um 1 erhöht werden. Dieses Verfahren wird arr.length-1 mal wiederholt.

#### 2 Code

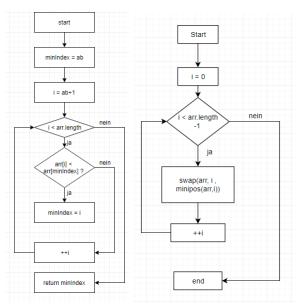
#### 2.1 Int array

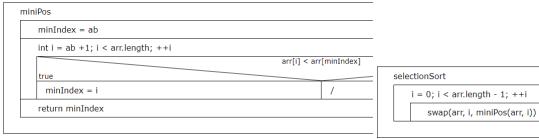
```
static void selectionSort(int[] arr){
2
        for(int i = 0; i < arr.length-1; ++i){</pre>
3
            swap(arr, i, minipos(arr, i));
4
        }
   }
5
6
   static int minipos(int[] arr, int start){
8
        int minIndex = start;
9
        for (int i = start+1; i < arr.length; i++){</pre>
10
            if (arr[i] < arr[minIndex])</pre>
11
                minIndex = i;
12
        }
13
        return minIndex;
   }
14
15
16
   static void swap(int[] arr, int a, int b){
17
        int temp = arr[a];
18
        arr[a] = arr[b];
19
        arr[b] = temp;
20 }
```

## 2.2 String array

```
1 static void selectionSort(String[] arr){
2
       for(int i = 0; i < arr.length-1; ++i){</pre>
3
            swap(arr, i, minipos(arr, i));
4
5
       show(arr);
6
7
8 static int minipos(String[] arr, int ab){
9
       int minIndex = ab;
10
       for (int i = ab+1; i < arr.length; i++)</pre>
11
12
            if(arr[i].compareTo(arr[minIndex]) < 0)</pre>
13
                minIndex=i;
14
15
       return minIndex;
16 }
17
18 static void swap(String[] arr, int a, int b){
19
       String temp = arr[a];
20
       arr[a] = arr[b];
21
       arr[b] = temp;
22 }
```

# 3 PAP, Strukto





# 4 Beispiel

## 97 93 74 65 48 13 61 1 86 80 1 93 74 65 48 13 61 97 86 80 1 13 74 65 48 93 61 97 86 80 1 13 48 65 74 93 61 97 86 80 1 13 48 61 74 93 65 97 86 80 1 13 48 61 65 93 74 97 86 80 1 13 48 61 65 74 93 97 86 80 1 13 48 61 65 74 80 97 86 93 1 13 48 61 65 74 80 86 97 93 1 13 48 61 65 74 80 86 93 97 1 13 48 61 65 74 80 86 93 97

## 5 Laufzeit

#### 5.1 Best-Case

$$\sum_{i=1}^{n-1} i$$
=>  $\frac{n * (n-1)}{2}$ 
=>  $\frac{n^2 - n}{2}$ 

 $O(n^2)$ 

## 5.2 Worst-Case

5 4 3 2 Input 1 5 3 2 6 5V4 5 6 4 4V2 1 3 4 5 6 3V1 2 3 4 5 6 2V1 2 3 4 5 6 1V

 $O(n^2)$ 

# 5.3 Average-Case

 $O(n^2)$