



Binary Insertion Sort (Binary-Sort)



1 Grundidee

Binary Insertion Sort ist eine **Optimierung von Insertionsort**. Statt die Einfügeposition linear zu suchen, wird eine **binäre Suche** verwendet.

Binary-Sort reduziert die Anzahl der Vergleiche, behält aber die gleiche Anzahl an Verschiebungen bei!

- Verschiebungen bleiben gleich
 - Weniger Vergleiche
 - Gleiche asymptotische Laufzeit
-



2 Voraussetzungen

- ✗ keine (intern wird ein sortierter Teil genutzt)
 - funktioniert auf **beliebigen vergleichbaren Elementen**
-



3 Laufzeiten & Eigenschaften

Eigenschaft	Wert
Best Case	$O(n \log n)$
Average Case	$O(n^2)$
Worst Case	$O(n^2)$
Speicherbedarf	$O(1)$
In-place	ja
Stabil	ja

Hinweis: Die Anzahl der **Vergleiche** sinkt auf $O(n \log n)$, die Anzahl der **Verschiebungen** bleibt $O(n^2)$.



4 Schritt-für-Schritt-Beispiel

Ausgangsliste:

[5, 3, 4, 1]

Schritt 1

- sortierter Teil: [5]
- füge 3 per binärer Suche ein → [3, 5]

Schritt 2

- sortierter Teil: [3, 5]
- füge 4 ein → [3, 4, 5]

Schritt 3

- sortierter Teil: [3, 4, 5]
- füge 1 ein → [1, 3, 4, 5]

Ergebnis:

[1, 3, 4, 5]

Binary Insertion Sort – Algorithmus in Worten

Der Algorithmus beginnt beim zweiten Element der Liste.

Dieses Element wird als Einfügeelement betrachtet.

Der linke Teil der Liste gilt zu diesem Zeitpunkt als bereits sortiert.

Die richtige Einfügeposition im sortierten Teil wird mithilfe einer binären Suche bestimmt.

Anschließend werden alle größeren Elemente im sortierten Teil um eine Position nach rechts verschoben.

Das Einfügeelement wird an der zuvor bestimmten Position eingefügt.

Dieser Vorgang wird für jedes weitere Element der Liste wiederholt,
bis die gesamte Liste sortiert ist.\

5 Besonderheiten / Prüfungsrelevante Hinweise

- Reduziert Vergleiche, nicht Verschiebungen
 - Gut bei teuren Vergleichsoperationen
 - Oft Prüfungsfrage: *Warum bleibt $O(n^2)$?*
-

6 Vor- und Nachteile

Vorteile

- stabil
- weniger Vergleiche als Insertionsort
- in-place

Nachteile

- weiterhin quadratische Laufzeit
 - kein Vorteil bei vielen Verschiebungen
-

Merksatz für die Prüfung

Binary Insertion Sort nutzt binäre Suche, bleibt aber wegen der Verschiebungen $O(n^2)$.

7 Python-Implementierung

```
In [1]: def binary_search(arr, key, start, end):
    while start < end:
        mid = (start + end) // 2
        if arr[mid] < key:
            start = mid + 1
        else:
            end = mid
    return start

def binary_insertion_sort(arr):
    for i in range(1, len(arr)):
        key = arr[i]
        pos = binary_search(arr, key, 0, i)

        j = i
        while j > pos:
            arr[j] = arr[j - 1]
            j -= 1

        arr[pos] = key

    return arr
```

BST (Binary Search Tree) Sort

Eine weitere Variante, die binäre Suche nutzt, ist der **BST-Sort**. Hierbei werden die Elemente in einen binären Suchbaum eingefügt und anschließend in-order traversiert, um die sortierte Reihenfolge zu erhalten.

In [2]:

```
class Node:
    def __init__(self, value):
        self.value = value
        self.left = None
        self.right = None

class BinarySearchTree:
    def __init__(self):
        self.root = None

    def insert(self, value):
        if self.root is None:
            self.root = Node(value)
        else:
            self._insert_recursive(self.root, value)

    def _insert_recursive(self, current, value):
        if value < current.value:
            if current.left is None:
                current.left = Node(value)
            else:
                self._insert_recursive(current.left, value)
        else:
            if current.right is None:
                current.right = Node(value)
            else:
                self._insert_recursive(current.right, value)

    def inorder(self):
        result = []
        self._inorder_recursive(self.root, result)
        return result

    def _inorder_recursive(self, node, result):
        if node is not None:
            self._inorder_recursive(node.left, result)
            result.append(node.value)
            self._inorder_recursive(node.right, result)

def binary_tree_sort(arr):
    bst = BinarySearchTree()

    for value in arr:
        bst.insert(value)

    return bst.inorder()

data = [5, 3, 4, 1]
sorted_data = binary_tree_sort(data)
print(sorted_data)
```

[1, 3, 4, 5]

Schrittweise Erklärung (für die Prüfung)

Einfügen der Elemente:

```
      5
     /
    3
   \
  4
  /
 1
```

Inorder-Traversierung:

links → wurzel → rechts → 1, 3, 4, 5

Prüfungs-Merksatz

Binary Sort mit einem Suchbaum fügt Elemente per binärer Suche ein und erzeugt durch Inorder-Traversierung eine sortierte Folge.

Abgrenzung zur vorherigen Binary Insertion Sort

Variante Idee Laufzeit Speicher Binary Insertion Sort (Array) Binäre Suche + Verschieben
 $O(n^2)$ $O(1)$ Binary Sort (BST / Tree Sort) Binäre Suche im Baum \emptyset $O(n \log n)$ $O(n)$

 Sehr typische Prüfungsfrage!