



Binärer Suchbaum (Binary Search Tree, BST)

1 Grundidee

Ein binärer Suchbaum ist ein **binärer Baum mit Ordnungsregel**:

- Alle Werte im **linken Teilbaum** sind **kleiner** als der Knoten
- Alle Werte im **rechten Teilbaum** sind **größer** als der Knoten
- Beide Teilbäume sind selbst wieder binäre Suchbäume

Diese Eigenschaft erlaubt **effizientes Suchen, Einfügen und Löschen**.

2 Voraussetzungen

- Elemente müssen **vergleichbar** sein (Ordnung $<$, $>$)
 - **keine Duplikate** (oder klare Regel, wohin Duplikate eingefügt werden)
-

3 Laufzeiten & Eigenschaften

Eigenschaft	Wert
Suche (Best / Avg)	$O(\log n)$
Suche (Worst)	$O(n)$
Einfügen	$O(\log n) / O(n)$
Löschen	$O(\log n) / O(n)$
Speicherbedarf	$O(n)$
In-place	nein
Stabil	nein

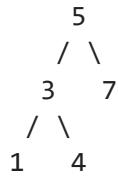
Hinweis: Der Worst Case tritt auf, wenn der Baum **degeneriert** (z. B. sortierte Eingabe).

4 Schritt-für-Schritt-Beispiel

Einfügen der Werte:

[5, 3, 7, 1, 4]

Aufbau des Baums



Suche nach 4

- $4 < 5 \rightarrow$ gehe links
 - $4 > 3 \rightarrow$ gehe rechts
 - gefunden
-

5 Besonderheiten / Prüfungsrelevante Hinweise

- Inorder-Traversierung liefert **sortierte Reihenfolge**
 - Performance hängt stark von der **Baumhöhe** ab
 - Grundlage für AVL-Bäume und Rot-Schwarz-Bäume
 - Nicht selbstbalancierend
-

6 Vor- und Nachteile

Vorteile

- effiziente Suche bei balanciertem Baum
- dynamische Datenstruktur
- natürliche Sortierung möglich

Nachteile

- Worst Case $O(n)$
 - kein automatisches Balancing
 - höherer Speicherbedarf als Arrays
-

💡 Merksatz für die Prüfung

Ein binärer Suchbaum speichert geordnete Daten, erlaubt effiziente Suche bei balancierter Struktur, kann aber im Worst Case linear werden.

7 Python-Implementierung

In [1]:

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

    def search(self, value):
        return self._search_recursive(self.root, value)

    def _search_recursive(self, node, value):
        if node is None:
            return False
        if node.value == value:
            return True
        if value < node.value:
            return self._search_recursive(node.left, value)
        else:
            return self._search_recursive(node.right, value)

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

    def _inorder_recursive(self, node, result):
        if node:
            self._inorder_recursive(node.left, result)
            result.append(node.value)
            self._inorder_recursive(node.right, result)
```

Baum-Traversierungen (Inorder, Preorder, Postorder)

1 Grundidee

Baum-Traversierungen legen fest, **in welcher Reihenfolge** die Knoten eines Baumes besucht werden. Bei binären Bäumen unterscheidet man drei klassische **Depth-First-Traversierungen (DFS)**.

- **Inorder:** links → Knoten → rechts
 - **Preorder:** Knoten → links → rechts
 - **Postorder:** links → rechts → Knoten
-

2 Voraussetzungen

- Es muss ein **Baum** vorhanden sein (z. B. binärer Suchbaum)
 - Jeder Knoten kann maximal **zwei Kinder** haben
-

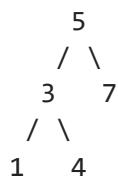
3 Laufzeiten & Eigenschaften

Eigenschaft	Wert
Laufzeit	$O(n)$
Speicher (rekursiv)	$O(h)$
In-place	ja
Stabil	–

Hinweis: n = Anzahl Knoten, h = Höhe des Baumes

4 Schritt-für-Schritt-Beispiel

Gegebener Baum:



Inorder (links → Knoten → rechts)

[1, 3, 4, 5, 7]

Preorder (Knoten → links → rechts)

[5, 3, 1, 4, 7]

Postorder (links → rechts → Knoten)

[1, 4, 3, 7, 5]

5 Besonderheiten / Prüfungsrelevante Hinweise

Inorder

- Liefert bei **binären Suchbäumen** eine **sortierte Reihenfolge**
- Sehr häufige Prüfungsfrage

Preorder

- Geeignet zum **Kopieren / Serialisieren** von Bäumen
- Wurzel wird zuerst verarbeitet

Postorder

- Geeignet zum **Löschen von Bäumen**
 - Kinder werden vor dem Elternknoten verarbeitet
-

6 Vor- und Nachteile

Vorteile

- einfache Implementierung
- klare Struktur
- alle Knoten werden genau einmal besucht

Nachteile

- rekursiv → Stackverbrauch
 - iterative Varianten komplexer
-

Merksätze für die Prüfung

- *Inorder liefert beim BST die sortierte Reihenfolge.*
 - *Preorder besucht zuerst die Wurzel.*
 - *Postorder besucht die Wurzel zuletzt.*
-

7 Python-Implementierung

```
In [2]: class Node:  
    def __init__(self, value):  
        self.value = value  
        self.left = None  
        self.right = None  
  
    def inorder(node, result):  
        if node:  
            inorder(node.left, result)  
            result.append(node.value)  
            inorder(node.right, result)  
  
    def preorder(node, result):  
        if node:  
            result.append(node.value)  
            preorder(node.left, result)  
            preorder(node.right, result)  
  
    def postorder(node, result):  
        if node:  
            postorder(node.left, result)  
            postorder(node.right, result)  
            result.append(node.value)  
  
# Beispiel  
root = Node(5)  
root.left = Node(3)  
root.right = Node(7)  
root.left.left = Node(1)  
root.left.right = Node(4)  
  
res = []  
inorder(root, res)  
print("Inorder:", res)  
  
res = []  
preorder(root, res)  
print("Preorder:", res)  
  
res = []
```

```
postorder(root, res)
print("Postorder:", res)
```

```
Inorder: [1, 3, 4, 5, 7]
Preorder: [5, 3, 1, 4, 7]
Postorder: [1, 4, 3, 7, 5]
```

■ Breitensuche (BFS / Level-Order-Traversierung)

1 Grundidee

Die **Breitensuche (Breadth-First Search, BFS)** besucht die Knoten eines Baumes **levelweise von oben nach unten und von links nach rechts** innerhalb eines Levels.

Bei Bäumen wird BFS oft auch **Level-Order-Traversierung** genannt.

- Start bei der Wurzel
 - Nutzung einer **Queue (FIFO)**
 - Zuerst alle Knoten einer Ebene, dann die nächste Ebene
-

2 Voraussetzungen

- Eine **Baumstruktur** (z. B. binärer Baum oder BST)
 - Zugriff auf Kinderknoten
 - Eine **Queue** zur Speicherung der nächsten Knoten
-

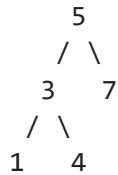
3 Laufzeiten & Eigenschaften

Eigenschaft	Wert
Laufzeit	$O(n)$
Speicherbedarf	$O(n)$
In-place	nein
Stabil	–

Hinweis: Im Worst Case (breiter Baum) befinden sich viele Knoten gleichzeitig in der Queue.

4 Schritt-für-Schritt-Beispiel

Gegebener Baum:



Ablauf der BFS

1. Starte bei 5 → Queue: [5]
2. Besuche 5, füge Kinder ein → Queue: [3, 7]
3. Besuche 3, füge Kinder ein → Queue: [7, 1, 4]
4. Besuche 7 → Queue: [1, 4]
5. Besuche 1 → Queue: [4]
6. Besuche 4 → Queue: []

Besuchsreihenfolge

[5, 3, 7, 1, 4]

5 Besonderheiten / Prüfungsrelevante Hinweise

- BFS nutzt immer eine **Queue**
 - Bei Bäumen: auch **Level-Order-Traversierung**
 - Bei Graphen: BFS liefert **kürzeste Wege in ungewichteten Graphen**
 - Gegensatz zu DFS (Stack / Rekursion)
-

6 Vor- und Nachteile

Vorteile

- intuitive Traversierung
- kürzeste Wege (bei Graphen)
- keine Rekursion nötig

Nachteile

- höherer Speicherbedarf als DFS
 - Queue kann groß werden
-



Merksatz für die Prüfung

Die Breitensuche besucht Knoten levelweise mithilfe einer Queue und wird bei Bäumen als Level-Order-Traversierung bezeichnet.

7 Python-Implementierung

In [3]:

```
from collections import deque

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

def bfs(root):
    if root is None:
        return []

    result = []
    queue = deque([root])

    while queue:
        node = queue.popleft()
        result.append(node.value)

        if node.left:
            queue.append(node.left)
        if node.right:
            queue.append(node.right)

    return result

# Beispiel
root = Node(5)
root.left = Node(3)
root.right = Node(7)
root.left.left = Node(1)
root.left.right = Node(4)

print(bfs(root)) # [5, 3, 7, 1, 4]
```

[5, 3, 7, 1, 4]