

Skip-Liste (Skip List)

1 Grundidee

Eine **Skip-Liste** ist eine probabilistische Datenstruktur, die eine **sortierte Liste** durch mehrere zusätzliche Ebenen („Abkürzungen“) beschleunigt.

- Unterste Ebene: normale **verkettete Liste**
- Obere Ebenen: überspringen mehrere Elemente
- Ziel: ähnliche Performance wie balancierte Bäume, aber einfacher aufgebaut

→ Skip-Listen erreichen **erwartete $O(\log n)$** für Suche, Einfügen und Löschen.

2 Voraussetzungen

- Elemente müssen **vergleichbar** sein (Ordnung $<$, $>$)
 - Zufallsmechanismus zur Bestimmung der Ebenenhöhe eines Knotens
 - Verkettete Listen als Grundstruktur
-

3 Laufzeiten & Eigenschaften

Eigenschaft	Wert
Suche (Average)	$O(\log n)$
Einfügen (Average)	$O(\log n)$
Löschen (Average)	$O(\log n)$
Worst Case	$O(n)$
Speicherbedarf	$O(n)$
In-place	nein
Stabil	ja

Hinweis: Die logarithmische Laufzeit gilt **im Erwartungswert**, nicht garantiert.

4 Aufbau & Funktionsweise

Beispiel (vereinfacht, 3 Ebenen):

Ebene 2:

$-\infty$ -----> 10 -----> 30 -----> $+\infty$

Ebene 1:

$-\infty$ ----> 10 ----> 20 ----> 30 ----> $+\infty$

Ebene 0:

$-\infty$ -> 5 -> 10 -> 15 -> 20 -> 30 -> 40 -> $+\infty$

Suche erfolgt:

- von oben nach unten
 - von links nach rechts
-

5 Schritt-für-Schritt-Beispiel (Suche)

Suche nach **20**:

1. Starte oben links
 2. Gehe nach rechts, solange der nächste Wert ≤ 20 ist
 3. Gehe eine Ebene tiefer
 4. Wiederhole bis Ebene 0
 5. Element gefunden
-

6 Besonderheiten / Prüfungsrelevante Hinweise

- Alternative zu AVL- oder Rot-Schwarz-Bäumen
 - Einfacher zu implementieren als balancierte Bäume
 - Häufig in Datenbanken und Key-Value-Stores
 - Benötigt Zufall \rightarrow probabilistische Garantie
-

7 Vor- und Nachteile

Vorteile

- erwartete $O(\log n)$
- einfacher als balancierte Bäume
- stabil

- gute Performance in der Praxis

Nachteile

- Worst Case $O(n)$
 - zusätzlicher Speicher für Ebenen
 - Zufallsabhängigkeit
-

Merksatz für die Prüfung

Skip-Listen beschleunigen sortierte Listen durch zusätzliche Ebenen und erreichen erwartete $O(\log n)$ durch Zufall.

8 Python-Implementierung (vereinfachtes Lehrbeispiel)

```
In [1]: import random

MAX_LEVEL = 4
P = 0.5

class SkipNode:
    def __init__(self, value, level):
        self.value = value
        self.forward = [None] * (level + 1)

class SkipList:
    def __init__(self):
        self.level = 0
        self.header = SkipNode(None, MAX_LEVEL)

    def random_level(self):
        lvl = 0
        while random.random() < P and lvl < MAX_LEVEL:
            lvl += 1
        return lvl

    def insert(self, value):
        update = [None] * (MAX_LEVEL + 1)
        current = self.header

        for i in range(self.level, -1, -1):
            while current.forward[i] and current.forward[i].value < value:
                current = current.forward[i]
            update[i] = current
```

```

        lvl = self.random_level()

        if lvl > self.level:
            for i in range(self.level + 1, lvl + 1):
                update[i] = self.header
            self.level = lvl

        new_node = SkipNode(value, lvl)

        for i in range(lvl + 1):
            new_node.forward[i] = update[i].forward[i]
            update[i].forward[i] = new_node

    def search(self, value):
        current = self.header
        for i in range(self.level, -1, -1):
            while current.forward[i] and current.forward[i].value < value:
                current = current.forward[i]

        current = current.forward[0]
        return current and current.value == value

# Beispiel
sl = SkipList()
for v in [5, 10, 15, 20, 30]:
    sl.insert(v)

print(sl.search(20)) # True
print(sl.search(25)) # False

```

True

False