

# Mergesort

## 1 Grundidee

Mergesort ist ein **Divide-and-Conquer-Algorithmus**. Die Liste wird rekursiv in **immer kleinere Teillisten** zerlegt, bis diese trivial sortiert sind, und anschliessend **geordnet wieder zusammengeführt (merge)**.

- Aufteilen → Sortieren → Zusammenführen
  - Rekursive Struktur
  - Sehr gut für grosse Datenmengen
- 

## 2 Voraussetzungen

-  keine
  - funktioniert auf **beliebigen vergleichbaren Elementen**
- 

## 3 Laufzeiten & Eigenschaften

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

**Hinweis:** Die Laufzeit ist **immer  $O(n \log n)$** , unabhängig von der Eingabereihenfolge.

---

## 4 Schritt-für-Schritt-Beispiel

Ausgangsliste:

[5, 3, 4, 1]

**Aufteilen**

[5, 3]    [4, 1]  
[5] [3]    [4] [1]

## Zusammenführen

[3, 5]    [1, 4]  
[1, 3, 4, 5]

Ergebnis:

[1, 3, 4, 5]

---

## 5 Besonderheiten / Prüfungsrelevante Hinweise

- Garantierte Laufzeit  $O(n \log n)$
  - Sehr gut für **grosse Datenmengen**
  - Wird oft als **Referenzalgorithmus** verwendet
  - Nachteil: zusätzlicher Speicherbedarf
- 

## 6 Vor- und Nachteile

### Vorteile

- stabil
- vorhersehbare Laufzeit
- gut parallelisierbar

### Nachteile

- nicht in-place
  - zusätzlicher Speicherbedarf
- 

## Merksatz für die Prüfung

*Mergesort teilt die Liste rekursiv und fügt sie sortiert zusammen – stabil mit  $O(n \log n)$ .*

---

## 7 Python-Implementierung

```
In [1]: def merge_sort(arr):
        if len(arr) <= 1:
            return arr

        mid = len(arr) // 2
        left = merge_sort(arr[:mid])
        right = merge_sort(arr[mid:])

        return merge(left, right)

def merge(left, right):
    result = []
    i = j = 0

    while i < len(left) and j < len(right):
        if left[i] <= right[j]:
            result.append(left[i])
            i += 1
        else:
            result.append(right[j])
            j += 1

    result.extend(left[i:])
    result.extend(right[j:])
    return result
```