

1. Gegeben ist die für natürliche Zahlen $n \geq 0$ definierte Fibonacci-Folge $\{f(n)\}$:

Rekursionsanfang: $f(0) = 0$
 $f(1) = 1$

Rekursionsvorschrift: $f(n) = f(n - 1) + f(n - 2)$, $n \geq 2$

Schreibe einen Python-Quelltext mit rekursivem Funktionsaufruf, um nach Eingabe einer natürlichen Zahl n die Fibonacci-Folge für alle natürlichen Zahlen aus dem Bereich $0, \dots, n$ zu berechnen und auszugeben.

2. Der Algorithmus **MergeSort**

Gegeben ist eine Liste a mit den n Komponenten $a[0], \dots, a[n-1]$, für die die Ordnungsrelationen $<$, $>$, \leq , \geq erklärt sind. Die Liste ist aufsteigend zu sortieren, so daß gilt: $a[0] \leq a[1] \leq \dots \leq a[n-1]$

- Formuliere die Schritte, gemäß denen der Algorithmus MergeSort vorgeht, in Worten; an welcher Stelle zeigt sich die rekursive Definition des Algorithmus?
- Schreibe den Quellcode der Funktion **sort** als Python-Programm; erläutere auch, was die Funktionen **sort(a,l,r)** und **merge(a,l,m,r)** bewirken.
Wie lautet der Aufruf, um eine Liste a mit n Datenelementen zu sortieren?
- Führe den Sortieralgorithmus MergeSort exemplarisch durch für die aus 8 Komponenten bestehende Liste

[7, 5, 8, 1, 3, 6, 5, 2].

Notiere auch die jeweiligen Aufrufe von **sort** und **merge** (wahlweise in einem gesonderten Baumdiagramm).

Querformat!

- Der Aufwand (Anzahl elementarer Operationen wie Vergleiche, Additionen, Wertzuweisungen) zum Sortieren von n Datenelementen werde mit $A(n)$ bezeichnet.
 - Begründe die Funktionalgleichung und die Anfangsbedingung, die sich für die Funktion $A(n)$ formulieren lassen.
 - Gib einen Funktionsterm für $A(n)$ an und bestätige, daß dieser die Anfangsbedingung und die Funktionalgleichung erfüllt.
 - Über die Speicherkomplexität gibt die Anzahl $f(n)$ der Aufrufe der Funktion **sort** Auskunft; motiviere für $n = 2^k$, $k \in \{0, 1, 2, \dots\}$, einen Term für $f(n)$ und zeige damit, daß die Speicherkomplexität gegenüber dem in β) ermittelten Aufwand $A(n)$ zu vernachlässigen ist.
(Hinweis: bei dem Beispiel aus c) gilt $n = 8$, also $k = 3$)

3. Der Algorithmus SelectionSort (Sortieren durch direkte Auswahl) hat bekanntlich quadratische Komplexität, d. h. für dessen Aufwand A_S gilt: $A_S \sim n^2$. Der Aufwand A_M für MergeSort mit linear-logarithmischer Komplexität ist proportional zu $n \cdot \log_2(n)$.

Berechne die Quotienten

$$A_S(1\,000\,000)/A_S(1000) \quad \text{und} \quad A_M(1\,000\,000)/A_M(1000) .$$

Bestimme daraus den Zeitbedarf, den SelectionSort und MergeSort jeweils benötigen, um eine Liste mit 1 Million Datenelementen zu sortieren, wenn das Sortieren von 1000 Elementen jeweils 1 ms erfordert.