

Datenstrukturen und effiziente Algorithmen

Blatt 3

Markus Vieth, David Klopp, Christian Stricker

10. November 2015

Nr.1**b)**

Durch das zufällige Auswählen des Pivotelements, erreicht der Algorithmus eine durchschnittliche Laufzeit in $O(n)$ (siehe Vorlesung vom 10.11.15). Wenn immer das erste Element gewählt wird, ergibt sich:

$$\begin{aligned} T(n) &= n + \frac{1}{n}T(1) + \frac{n-1}{n}T(n-1) = \sum_{i=0}^n \frac{n^2-i}{n} = \frac{1}{2} \left(\frac{n^2-0}{n} + \frac{n^2-n}{n} \right) (n+1) \\ &= \frac{1}{2}(n+n-1)(n+1) = \frac{1}{2}(2n^2-n+2n+1) \in O(n^2) \supset O(n) \end{aligned}$$

Nr.2**a)**

Aufgabe: $T(n) = 8T(\frac{n}{2}) + 7n^3, T(1) = 1$

Mastertheoreme Fall 3: $a = b^\alpha$

$\Rightarrow a = 8, b = 2, \alpha = 3$

\Rightarrow Laufzeit: $\theta(n^3 \log(n))$

b)

Aufgabe: $T(n) = 2 \cdot T(\frac{n}{2}) + n \log n$

Akra-Bazzi

$\Rightarrow a = 2, b = 2, \alpha = \log_2(2) = 1$

$$\begin{aligned} &\Rightarrow \theta(n \cdot (1 + \int_1^n \frac{x \log(x)}{x^2} dx)) \\ &= \theta(n \cdot (1 + \int_1^n \frac{\log(x)}{x} dx)) \end{aligned}$$

Nebenrechnung mit Partieller Integration: (Mit $\log(x) = \ln(x)$)

$$\begin{aligned} \int \frac{\ln(x)}{x} dx &= \ln(x) \cdot \ln(x) - \int \frac{\ln(x)}{x} \\ \int \frac{\ln(x)}{x} dx &= \ln(x) \cdot \ln(x) - \int \frac{\ln(x)}{x} \\ \int \frac{\ln(x)}{x} dx &= \frac{1}{2} \cdot \ln(x)^2 \end{aligned}$$

Es ergibt sich somit:

$$\begin{aligned} &= \theta(n \cdot (1 + [\frac{1}{2} \ln(x)^2]_1^n)) \\ &= \theta(n \cdot (1 + \frac{1}{2} \ln(n)^2)) \\ &= \theta(n \log(n)^2) \end{aligned}$$

Nr.3

Gegeben: $U(n) = PU_{n-1} - QU_{n-2}$ mit $U_0 = 0, U_1 = 1$ und $P = 1, Q = -2$

Ansatz:

$$\begin{aligned}
 U(Z) &= \sum_{n=0}^{\infty} U_n Z^n \\
 &= U_0 Z^0 + U_1 Z^1 + U(Z) + \sum_{n=2}^{\infty} (PU_{n-1} - QU_{n-2}) Z^n \\
 &= Z + \sum_{n=2}^{\infty} (U_{n-1} + 2 \cdot U_{n-2}) Z^n \\
 &= Z + \sum_{n=2}^{\infty} (U_{n-1} \cdot Z^n) + 2 \cdot \sum_{n=2}^{\infty} (U_{n-2} \cdot Z^n) \\
 &= Z + Z \sum_{n=2}^{\infty} (U_{n-1} \cdot Z^{n-1}) - 0 + 2Z^2 \sum_{n=2}^{\infty} (U_{n-2} \cdot Z^{n-2}) \\
 &= Z + Z \sum_{n=0}^{\infty} (U_n \cdot Z^n) - 0 + 2Z^2 \sum_{n=0}^{\infty} (U_n \cdot Z^n) \\
 &= Z + Z \cdot U(Z) + 2 \cdot Z^2 \cdot U(Z) \\
 &= \frac{-Z}{2Z^2 + Z - 1}
 \end{aligned}$$

Nullstellen bestimmen:

$$\begin{aligned}
 2Z^2 + Z - 1 &= 0 \\
 \Leftrightarrow Z^2 + \frac{1}{2} \cdot Z - \frac{1}{2} &= 0 \\
 \Leftrightarrow Z = -\frac{1}{4} \pm \sqrt{\frac{1}{16} + \frac{1}{2}} \\
 \Leftrightarrow Z = \frac{1}{2} \vee Z = -1
 \end{aligned}$$

Partialbruchzerlegung:

$$\begin{aligned} & \frac{A}{Z - \frac{1}{2}} + \frac{B}{Z + 1} \\ \Leftrightarrow & \frac{A(Z + 1) + B(Z - \frac{1}{2})}{(Z - \frac{1}{2})(Z + 1)} \\ \Leftrightarrow & Z(A + B) + A - \frac{1}{2}B \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow & A - \frac{1}{2}B = 0 \\ \Leftrightarrow & A = \frac{1}{2}B \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow & A + B = -1 \\ \Leftrightarrow & \frac{1}{2}B + B = -1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow & B = -\frac{2}{3} \\ \Rightarrow & A = -\frac{1}{3} \end{aligned}$$

Hauptrechnung:

$$\begin{aligned} U(Z) &= \frac{-Z}{2Z^2 + Z - 1} \\ &= \left(\frac{-\frac{1}{3}}{(Z - \frac{1}{2})} + \frac{-\frac{2}{3}}{(Z + 1)} \right) \cdot \frac{1}{2} \\ &= \frac{1}{3} \cdot \left(\frac{1}{(1 - 2Z)} - \frac{1}{(1 + Z)} \right) \\ &= \frac{1}{3} \cdot \left(\sum_{n=0}^{\infty} (2Z)^n - \sum_{n=0}^{\infty} (-Z)^n \right) \\ &= \frac{1}{3} \cdot \sum_{n=0}^{\infty} ((2Z)^n - (-Z)^n) \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{3} \cdot (2^n - (-1)^n) \cdot Z^n \\ \Rightarrow & U_n = \frac{1}{3}(2^n - (-1)^n) \end{aligned}$$