

Algorithmen und Datenstrukturen

Aufgabenblatt 1

Uschi Dolfus, Frederik Wille, Julian Deinert

21. Oktober 2014

Aufgabe 1

$$(a) \quad \frac{1}{x} \prec 1 \prec \log(\log(x)) \prec \log(x) \prec \log(x^3) \prec \log(x^{\log(x)}) \prec x^{0.01} \prec x^{\frac{1}{2}} \prec x(\log(x)) \prec x^8 \prec 2^x \prec 8^x \prec x! \prec x^x$$

Beweise:

- i. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1}{x} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1}{x} = 0$
- ii. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1}{\log(\log(x))} = 0$
- iii. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\log(\log(x))}{\log(x)} = 0$, da $\log(x) < x \rightarrow \log(\log(x)) < \log(x)$
- iv. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\log(x)}{\log(x^3)} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\log(x)}{3 \log(x)} = \frac{1}{3}$
- v. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\log(x^3)}{\log(x^{\log(x)})} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{3 \log(x)}{\log(x)^2} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{3}{\log(x)} = 0$
- vi. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\log(x^{\log(x)})}{x^{0.01}} = 0$, da jede Potenzfunktion schneller wächst, als jede Potenz vom Logarithmus
- vii. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x^{0.01}}{x^{\frac{1}{2}}} = 0$
- viii. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x^{\frac{1}{2}}}{x \log(x)} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x^{\frac{1}{2}}}{x^{\frac{1}{2}} \times x^{\frac{1}{2}} \times \log(x)} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1}{x^{\frac{1}{2}} \log(x)} = 0$
- ix. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x \log(x)}{x^8} = \frac{\log(x)}{x^7} = 0$
- x. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x^8}{2^x} = 0$
- xi. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{2^x}{8^x} = \lim_{x \rightarrow \infty} \left(\frac{2}{8}\right)^x = \lim_{x \rightarrow \infty} \left(\frac{1}{4}\right)^x = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1^x}{4^x} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1}{4^x} = 0$
- xii. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{8^x}{x!} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{8 \times 8 \times 8 \cdots 8}{x \times (x-1) \times (x-2) \times \cdots \times 1} = 0$
- xiii. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x!}{x^x} = \frac{x \times (x-1) \times (x-2) \times \cdots \times 1}{x \times x \times x \times \cdots \times x} = 0$

- (b) i. Behauptung:
Sei b beliebig und $b > 1$, so gilt $\log_b(n) \in \Theta(\log_2(n))$

Beweis:

Die Behauptung ist äquivalent zu:

$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\log_b(n)}{\log_2(n)} = \text{konstanter Wert}$. Laut Präsenzaufgaben gilt:

$\log_a(x) = \frac{\log_b(x)}{\log_b(a)} \Leftrightarrow \log_b(a) = \frac{\log_b(x)}{\log_a(x)}$ also gilt: $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\log_b(n)}{\log_2(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \log_b(2) = \text{konstanter Wert für alle } b > 1$

- ii. Behauptung:
wenn $f \in \Omega(g)$ ist, so ist $g \in \omega(f)$

Beweis:

Obige Behauptung ist äquivalent zu $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$. Dies gilt

aber nur, wenn $g(n) > f(n)$ (da sonst $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \infty$). daraus

folgt, dass der $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} = \infty$ ist und somit $g \in \omega(f)$

- iii. Behauptung:

Für alle $c \in \mathbb{R}^+$ und $f_c(n) := \sum_{i=1}^n (c^i)$ gilt:

$f_c(n) \in O(n) \Leftrightarrow c = 1$

Beweis:

$f_c(n) \in O(n) \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f_c(n)}{n} = \text{konstanter Wert}$

$\rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f_c(n)}{n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{i=1}^n (c^i)}{n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(c^1 + c^2 + \dots + c^n)}{n}$

$\rightarrow \sum_{i=1}^n (c^i) > n$ für alle c ungleich 1 $\rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{i=1}^n (c^i)}{n} = \infty$

\rightarrow Nur wenn $c = 1$ ist gilt: $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{i=1}^n (c^i)}{n} = \text{konstanter Wert}$,

denn dann gilt: $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{i=1}^n (c^i)}{n} = \frac{1}{n}$