Nachbesprechung Serie 2

15.3.2018

Allgemein

- Serie wurde gut gelöst
- Alte Lösungen bitte nicht abgeben, ab jetzt nicht mehr korrigiert
- Schöner schreiben...

1.a

- Laufzeit [...] **mindestens O**(n)", keinen Sinn macht
- Wir vergleichen ein Minimum mit einer Obergrenze

1.b

Definitionen im Buch Kapitel 3 (Seite 46-52)

Kombination aus Ober- und Unterschranke ergibt O-Notation

2.b

Um zu zeigen, dass $\Theta(\log_a n) = \Theta(\log_b n)$, müssen wir zeigen, dass es eine Konstante c gibt, so dass $\log_a n = c * \log_b n$. Wir finden:

$$\log_a n = c * \log_b n$$

$$\frac{\log_b n}{\log_b a} = c * \log_b n$$

$$\frac{1}{\log_b a} = c$$

2.c

Ähnlich wie 2.b:

Zeige: es gibt eine Konstante c, so dass $a^n = c * b^n$

=> $(a/b)^n = c => a/b$ ist kleiner < 1, d.h. $\lim_{n\to\infty} (a/b)^n = 0 => es$ gibt kein c

 $\Rightarrow \Theta(a^n) \neq \Theta(b^n)$

Detaillierte Lösung auf Ilias

6 lösbare Problemgrösse

Berechnen Sie die lösbare Problemgrösse in der gegebenen Zeit für Algorithmen mit verschiedener Zeitkomplexität, welche in der Tabelle gegeben sind. Nehmen Sie an, jede Operation dauere 0.01s. (2 Punkte)

Zeitkomplexität $T(n)$	Problemgrösse lösbar in $10s$	Problemgrösse lösbar in $1000s$
10n		
$2n^3$		
$n^{2.5}$		
$2\log_2(8n)$		
2^{2n}		

6 lösbare Problemgrösse

Berechnen Sie die lösbare Problemgrösse in der gegebenen Zeit für Algorithmen mit verschiedener Zeitkomplexität, welche in der Tabelle gegeben sind. Nehmen Sie an, jede Operation dauere 0.01s. (2 Punkte)

Zeitkomplexität $T(n)$	Problemgrösse lösbar in $10s$	Problemgrösse lösbar in $1000s$
10n	100	10'000
$2n^3$	7.937	36.84
$n^{2.5}$	15.84	100
$2\log_2(8n)$	2 ⁴⁹⁷	2 ⁴⁹⁹⁹⁷
2^{2n}	$\log_2(1000) = 4.98$	$\log_2(100000) = 8.30$

