

Grundbegriffe der Informatik

Aufgabenblatt 9

Matr.nr.:

Nachname:

Vorname:

Tutorium: Nr. Name des Tutors:

Ausgabe: 18. Dezember 2013

Abgabe: 10. Januar 2014, 12:30 Uhr
im GBI-Briefkasten im Untergeschoss
von Gebäude 50.34

Lösungen werden nur korrigiert, wenn sie

- rechtzeitig,
- in Ihrer eigenen Handschrift,
- mit dieser Seite als Deckblatt und
- in der oberen **linken** Ecke zusammengetackert

abgegeben werden.

Vom Tutor auszufüllen:

erreichte Punkte

Blatt 9: / 19

Blätter 1 – 9: / 167

Aufgabe 9.1 (3 Punkte)

Gegeben sei der folgende Algorithmus:

```

x ← 0
for i ← 0 to n - 1 do
  for j ← 0 to i - 1 do
    for k ← j to n - 1 do
      x ← x + 1
    od
  od
od

```

Es bezeichne $f(n)$ den Wert der Variablen x nach Beendigung der Schleife in Abhängigkeit von n .

- Beweisen Sie, dass $f(n) \in O(n^3)$ ist.
- Beweisen Sie, dass $f(n) \in \Omega(n^3)$ ist.

Aufgabe 9.2 (4 Punkte)

Betrachten Sie folgende kleine Variante des Algorithmus von Warshall, der eine Folge von Matrizen W_0, W_1 , usw. bis W_n berechnet:

```

for i ← 0 to n - 1 do
  for j ← 0 to n - 1 do
     $W_0[i, j] \leftarrow \begin{cases} 1 & \text{falls } i = j \\ A[i, j] & \text{falls } i \neq j \end{cases}$ 
  od
od

for k ← 0 to n - 1 do
  for i ← 0 to n - 1 do
    for j ← 0 to n - 1 do
       $W_{k+1}[i, j] \leftarrow \max(W_k[i, j], \min(W_k[i, k], W_k[k, j]))$ 
    od
  od
od

```

Der Algorithmus soll angewendet werden auf den Graphen $G = (\mathbb{G}_6, E)$ mit Kantenmenge $E = \{(0, 1), (0, 3), (1, 2), (1, 4), (2, 0), (2, 5)\}$

- Geben Sie W_0 nach Ausführung des Algorithmus an.
- Geben Sie W_1 nach Ausführung des Algorithmus an.
- Für welchen Wert m der Laufvariable k ergibt sich im Algorithmus für den Beispielgraphen G zum letzten Mal eine Matrix W_m , die sich von der „vorhergehenden“ Matrix W_{m-1} unterscheidet?
- Geben Sie alle weiteren Matrizen W_2 bis W_m an (für den Wert m aus der vorangegangenen Teilaufgabe).

Aufgabe 9.3 (5 Punkte)

Geben Sie für jede der nachfolgend definierten Funktionen $f_i: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ jeweils explizit eine Funktion $g_i: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ an, so dass $f_i(n) \in \Theta(g_i(n))$ ist.

Die Funktionen g_i müssen explizit angegeben werden und dürfen nicht rekursiv definiert sein. Antworten der Form „ $g_1 = f_1$ “ sind also unzulässig.

- a) $f_1(0) = 1$ und für alle $n \in \mathbb{N}_0$ sei $f_1(n+1) = \frac{(n+2)^{n+2}}{(n+1)^{n+1}} f_1(n)$.
- b) $f_2(0) = 2$ und für alle $n \in \mathbb{N}_0$ sei $f_2(n+1) = 1 + (-1)^{f_2(n)/2}$.
- c) $f_3(0) = 4711$ und für alle $n \in \mathbb{N}_0$ sei $f_3(n+1) = \lceil \log_2(1 + f_3(n)) \rceil$.
- d) $f_4(0) = 0$ und für alle $n \in \mathbb{N}_0$ sei $f_4(n+1) = f_4(n) + 2n + 1$.
- e) $f_5(0) = 1$ und für alle $n \in \mathbb{N}_0$ sei $f_5(n+1) = f_5(n) + \lceil \log_2(n+1) \rceil$.

Hinweis: $\lceil x \rceil$ bedeute „aufrunden“ von x auf die nächstgrößere ganze Zahl; für $x \in \mathbb{N}_0$ sei $\lceil x \rceil = x$.

Aufgabe 9.4 (3 Punkte)

Alle nachfolgend benutzten Funktionen seien von der Form $\mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$. Beweisen Sie: Wenn $g_1 \preceq f_1$ ist, und wenn $g_1 \asymp g_2$ und $f_1 \asymp f_2$, dann gilt auch $g_2 \preceq f_2$.

Aufgabe 9.5 (4 Punkte)

Die Funktion $\log_2^*: \mathbb{R}_0^+ \rightarrow \mathbb{R}_0^+$ ist wie folgt definiert:

$$\log_2^* n = \begin{cases} 0 & \text{falls } n \leq 1 \\ 1 + \log_2^*(\log_2 n) & \text{sonst} \end{cases}$$

- a) Berechnen Sie $\log_2^*(65536)$ und geben Sie $\log_2^*(65537)$ an.
- b) Wieviele Ziffern hat die Dezimaldarstellung der kleinsten Zahl $m \in \mathbb{N}_0$ mit $\log_2^*(m) = 6$?
- c) Definieren Sie eine Funktion $\exp_2^*: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$, so dass für alle $n \in \mathbb{N}_0$ gilt: $\log_2^*(\exp_2^*(n)) = n$.
- d) Beweisen Sie, dass $\log_2^* n \notin O(1)$ ist.