

COMPUTERORIENTIERTE MATHEMATIK I

WS 2019/2020

http://numerik.mi.fu-berlin.de/wiki/WS_2019/CoMaI.php

Abgabe: Freitag, 10. Januar 2019, 12:00 Uhr

1. Aufgabe (4 Bonus TP)

Sei $\text{ggT}(a, b)$ der größte gemeinsame Teiler zweier positiver natürlicher Zahlen a und b . Zeigen Sie dass

$$\text{ggT}(a, b) = \text{ggT}(b, a \bmod b).$$

2. Aufgabe (4 TP)

Im Folgenden betrachten wir die \mathcal{O} - sowie die o -Notation stets für $x \rightarrow \infty$. Seien $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ und $g_1, g_2 : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ mit $g_1(x) \neq 0 \neq g_2(x)$ für alle $x \in \mathbb{R}$. Beweisen oder widerlegen Sie:

a) $x^\alpha \in \mathcal{O}(x^\beta) \Leftrightarrow \alpha \leq \beta$

b) $x^\alpha \in o(x^\beta) \Leftrightarrow \alpha < \beta$

c) $f_1 \in \mathcal{O}(g_1(x)) \wedge f_2 \in \mathcal{O}(g_2(x)) \Leftrightarrow f_1 + f_2 \in \mathcal{O}(|g_1(x)| + |g_2(x)|)$

d) $f_1 \in \mathcal{O}(g_1(x)) \wedge f_2 \in \mathcal{O}(g_2(x)) \Rightarrow f_1 \cdot f_2 \in \mathcal{O}(g_1(x) \cdot g_2(x))$

3. Aufgabe (4 TP)

Für $x \in \mathbb{R}$ und $n \in \mathbb{N}$ betrachten wir den folgenden Algorithmus, der hier in Form eines Pseudocodes dargestellt ist:

```
y=1
for k in range(1, n+1):
    y = y + xk/k!
```

Hierbei werden x^k und $k!$ in jedem Schleifendurchlauf berechnet durch

$$x^k = x \cdot x \cdot \dots \cdot x, \quad k! = k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1.$$

- a) Beweisen Sie, dass der Aufwand dieses Algorithmus in $\mathcal{O}(n^2)$ für $n \rightarrow \infty$ ist. Mit Aufwand ist hier die Anzahl der nötigen arithmetischen Grundrechenoperationen $+$, $-$, \cdot , $/$ gemeint.

- b) Geben Sie einen alternativen Algorithmus an, der denselben Wert y berechnet, dessen Aufwand aber in $\mathcal{O}(n)$ für $n \rightarrow \infty$ liegt. Beweisen Sie dies.

4. Aufgabe (8 PP + 4 Bonus TP)

Wir wollen die Laufzeiten verschiedener Algorithmen zur Bestimmung von $\text{ggT}(a, b)$ zweier positiver natürlicher Zahlen a, b testen. Gehen Sie dafür wie folgt vor:

- a) Implementieren Sie den TumbGGT-Algorithmus aus der Vorlesung als eine Funktion

`ggT_tumb(a, b)`.

Hierbei soll ein Tupel (c, k) zurückgegeben werden, wobei c der größte gemeinsame Teiler von a und b sei und k die Anzahl der im Algorithmus ausgeführten Divisionen sei. Eine Anwendung von `% (mod)` ist als einfache Division zu werten.

- b) Implementieren Sie analog den Algorithmus TumbGGT++ als Funktion

`ggT_tumbpp(a, b)`

mit Rückgabepaar (c, k) .

- c) Implementieren Sie analog den euklidischen Algorithmus als Funktion

`ggT_euclid(a, b)`

mit Rückgabepaar (c, k) .

- d) Schreiben Sie eine Skriptdatei `run7_3.py` mit dem folgenden Ablauf:

- Sei $n = 1000$. Es werden zwei Vektoren $a, b \in \mathbb{R}^n$ mit gleichverteilten Zufallszahlen $a_i, b_i \in \{100, \dots, 1000\}$ erstellt. Dazu können Sie beispielsweise die Funktion `numpy.random.randint` nutzen.
- Für jeden der obigen drei ggT-Algorithmen wird ein Vektor $k \in \mathbb{R}^n$ erstellt, so dass k_i die Anzahl der nötigen Divisionen ist, wenn man den jeweiligen Algorithmus für die Eingabedaten a_i und b_i anwendet.

Im Anschluss an die Berechnung von k wird ein Histogramm für die Häufigkeit der verschiedenen k_i geplottet, in dessen Titel der Name des jeweiligen Algorithmus sowie die Werte von `kmin = min1,...,n ki` und `kmax = max1,...,n ki` genannt werden.

Speichern Sie die Plots jeweils in den Dateien `hist_tumb.png`, `hist_tumbpp.png` und `hist_euclid.png` ab.

- e) Geben Sie für jedes der drei Verfahren theoretische untere und obere Schranken für die Werte von $\min_i k_i$ und $\max_i k_i$ an. Beschreiben Sie außerdem Ihre Beobachtungen aus den erzeugten Daten und interpretieren Sie die Histogramme hinsichtlich der theoretischen Schranken. Schreiben Sie Ihre Antwort in die Datei `beobachtungen.txt`.

ALLGEMEINE HINWEISE

Die Punkte unterteilen sich in Theoriepunkte (TP) und Programmierpunkte (PP). Bitte beachten Sie die auf der Vorlesungshomepage angegebenen Hinweise zur Bearbeitung und Abgabe der Übungszettel, insbesondere der Programmieraufgaben.