Theoretische Informatik I

11. Übung

Abgabe: Lösen Sie die Aufgabe 2. Ihre Lösungen geben Sie bitte entweder

- vor oder nach der Vorlesung am 14.01.2020 oder
- bis zum 14.01.2020 um 13:00 Uhr per Mail an julian.pape-lange@informatik.tu-chemnitz.de mit *Betreff:* TI1 Hausaufgaben

ab.

1. Aufgabe: Gegeben sind die beiden Zeichenfolgen A und B.

$$A = \text{cdbaeg}$$
, $B = \text{abdgae}$

Berechnen Sie die $l\ddot{a}ngste$ gemeinsame Teilfolge von A und B. Verwenden Sie dazu das Verfahren zur dynamischen Programmierung aus der Vorlesung.

2. Aufgabe: ((4+3+3)P)

Analog zur längsten gemeinsamen Teilfolge läßt sich auch eine kürzeste gemeinsame Oberfolge definieren: Gegeben sind zwei Zeichenfolgen A und B. Wir suchen eine kürzeste Zeichenfolge C, so dass sowohl A als auch B Teilfolgen von C sind.

Wir betrachten zum Beispiel die Zeichenfolgen

$$A = abec \quad und \quad B = dbc$$
.

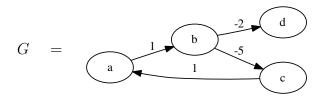
Dann sind

$$C_1 = \text{adbec}$$
 aber auch $C_2 = \text{dabec}$

kürzeste gemeinsame Oberfolgen von A und B.

- (a) Geben sie einen rekursiven Ansatz zur Lösung dieses Problems an. Gehen Sie analog zu den Überlegungen zum Fall der längsten gemeinsamen Teilfolge in der Vorlesung vor.
- (b) Formulieren Sie einen Algorithmus, der mit Hilfe dynamischer Programmierung die Länge der kürzesten gemeinsamen Oberfolge in Zeit $O(|A| \cdot |B|)$ bestimmt.
- (c) Geben Sie die Tabelle, so wie sie von ihrem Algorithmus ausgefüllt wird, an.

- **3. Aufgabe:** Wir betrachten gerichtete, gewichtete Graphen, die auch Kreise negativer Länge enthalten können. Wir wollen kürzeste *einfache* Wege in solchen Graphen bestimmen.
 - (a) Betrachten Sie den folgenden Graphen und bestimmen Sie mit Hilfe dynamischer Programmierung den $k\ddot{u}rzesten$ Weg von a zu d sowie dessen $L\ddot{a}nge$.



- (b) Geben Sie den Aufrufbaum und die Rückgabewerte des rekursiven Algorithmus für den Aufruf KW (a, d, \emptyset) an.
- (c) Geben Sie die Tabelle T an, wie sie bei der dynamischen Programmierung ausgefüllt wird.