

20	25	28	19	27	34	29	26
+		+		+		+	
z_1	z_2	z_3	z_4	z_5	z_6	z_7	z_8

Aufgabe 1 [2]

Fügen Sie in obiger Tabelle in den leeren Kästchen, vor denen das Pluszeichen steht, die Ziffern Ihrer Matrikelnummer ein. Führen Sie die Additionen durch und ermitteln Sie die Zahlen z_1 bis z_8 .

Aufgabe 2 [18]

- a. [6] Die Laufzeitanalyse einer Funktion hat die Rekurrenzgleichung G ergeben. Ermitteln Sie mittels des Master-Theorems eine möglichst kleine O -Schranke. Ersetzen Sie die Werte z_n durch die Ergebnisse aus Aufgabe 1.

$$G(n) = z_3 * G\left(\left\lfloor \frac{n}{3} \right\rfloor\right) + 4n^2 + z_7n + 42 \text{ für } n \in \mathbb{N}$$

- b. [6] Kann jede beliebige Rekurrenzgleichung mithilfe des vereinfachten Master-Theorems gelöst werden? Begründen Sie Ihre Antwort kurz.
- c. [6] Analysieren Sie die Laufzeitkomplexität des folgenden Codes:

```
int xpowy(int x, int n)
{
    if (n==0)
        return 1;
    if (n==1)
        return x;
    if ((n % 2) == 0)
        return xpowy(x*x, n/2);
    else
        return xpowy(x*x, n/2) * x;
}
```

Aufgabe 3 [20]

Die Werte z_1 bis z_8 . (aus Aufgabe 1) seien in dieser Reihenfolge von links nach rechts in einem Array gespeichert. Sortieren Sie die Werte aufsteigend mit

- a. [8] Quicksort
- b. [4] Counting Sort (**Achtung:** verwenden Sie $z_n \% 10$ als zu sortierende Werte!)
- c. [8] Heap Sort

Aufgabe 4 [20]

- a. [9] Fügen Sie die Werte z_2 bis z_8 aus Aufgabe 1 (in dieser Reihenfolge) in eine zu Beginn leere Hashtabelle der Länge 7 ein. Verwenden Sie als Hashfunktion $h(k) = k \% 7$ und Double Hashing zur Kollisionsbehandlung. Die zweite Hashfunktion ist $g(k) = k \% 5 + 1$.
Skizzieren Sie den Zustand der Hashtabelle nach jedem Einfügeschritt.
- b. [4] Geben Sie den Kollisionspfad (besuchte Indexpositionen) bei einer Suche nach dem Wert z_4 in der Tabelle aus (a) an.
- c. [4] Geben Sie den Kollisionspfad (besuchte Indexpositionen) bei einer Suche nach dem Wert 5 in der Tabelle aus (a) an.
- d. [1] Löschen Sie den Wert z_5 aus der Tabelle und skizzieren Sie den Zustand der Hashtabelle.
- e. [2] Wozu wird die beim Double Hashing die Markierung „wiederfrei“ verwendet?

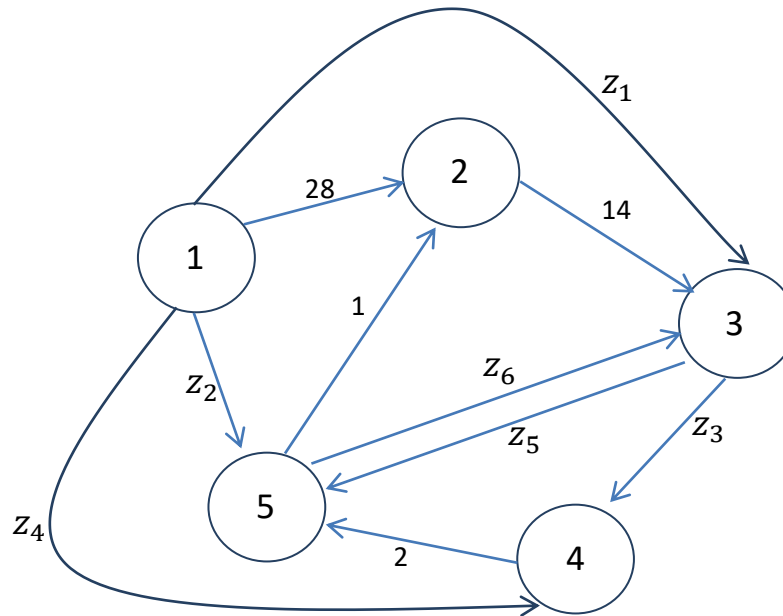
Aufgabe 5 [20]

- a. [4] Fügen Sie die Werte z_2 bis z_8 aus Aufgabe 1 (in dieser Reihenfolge) in einen zu Beginn leeren binären Suchbaum ein. Skizzieren Sie den Zustand des Baums nach jedem Einfügeschritt.
(Anmerkung: Werte können mehrfach im Baum gespeichert werden.)
- b. [4] Geben Sie in C++ ähnlicher Notation die Definition einer möglichen Datenstruktur für einen binären Suchbaum an.
- c. [8] Geben Sie in C++ ähnlicher Notation eine Definition einer Funktion oder Methode an, die das Minimum der im binären Suchbaum gespeicherten Werte ermittelt.
- d. [4] Bestimmen Sie die Laufzeitkomplexität Ihrer Funktion abhängig von der Anzahl n der im Suchbaum gespeicherten Werte in O-Notation. Begründen Sie Ihr Ergebnis kurz.

Aufgabe 6 [20]

Gegeben ist der folgende gerichtete Graph

(die Werte z_1 bis z_6 sind aus Aufgabe 1 zu übernehmen):



- [3] Geben Sie die Adjazenzmatrix des Graphen an.
- [3] Skizzieren Sie die Adjazenzliste des Graphen.
- [10] Bestimmen Sie mit dem Algorithmus von Dijkstra die jeweils kürzesten Wege vom Knoten 1 (erste Zeile, erste Spalte der Matrix) zu allen anderen Knoten des Graphen. Notieren Sie Ihr Vorgehen so, dass jeder Schritt nachvollzogen werden kann.
- [2] Ist der oben dargestellte Graph topologisch sortierbar? Falls ja, geben Sie eine topologische Sortierung an, andernfalls begründen Sie, warum eine solche nicht gefunden werden kann.
- [2] Welche der folgenden Voraussetzungen ist hinreichend, damit der Dijkstra-Algorithmus das korrekte Resultat liefert? Zutreffendes bitte ankreuzen.

(1) Alle Kantengewichte des Eingabegraphen sind nicht-negativ.

(2) Der Eingabegraph ist ein DAG.

(3) Der Eingabegraph enthält keinen negativen Kreis.

(4) Der Eingabegraph enthält einen negativen Kreis.