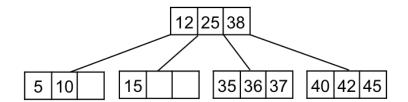
# Algorithmen und Datenstrukturen Klausur SS 2016

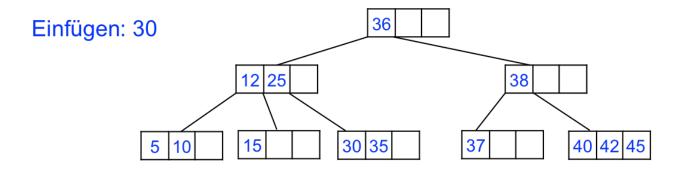
# **Angewandte Informatik Bachelor**

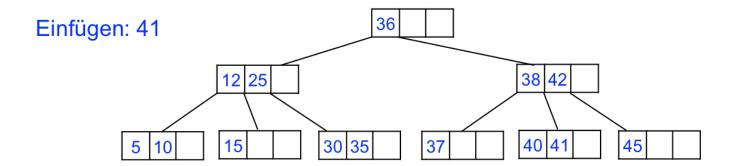
Name	
Matrikelnummer	

Aufgabe 1	B-Baum und Rot-Schwarz-Baum	21	
Aufgabe 2	Minimal aufspannender Baum mit Algorithmus von Kruskal	15	
Aufgabe 3	Tiefensuchbaum	12	
Aufgabe 4	Binäre und binomiale Heaps	12	
Summe		60	

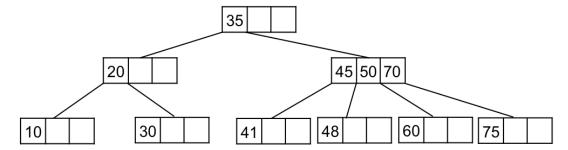
a) Fügen Sie in folgendem B-Baum (der Ordnung 4) die Schlüssel 30 und dann 41 ein.

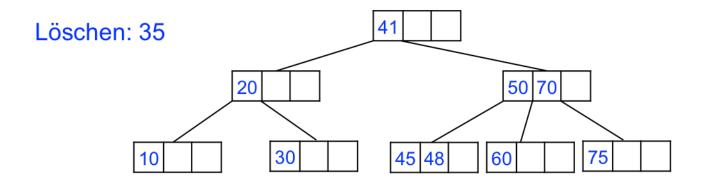


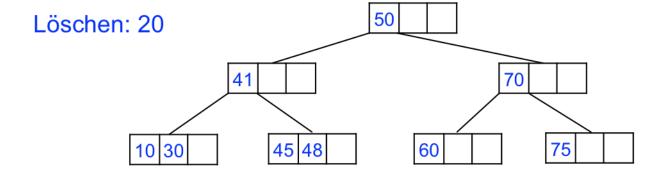




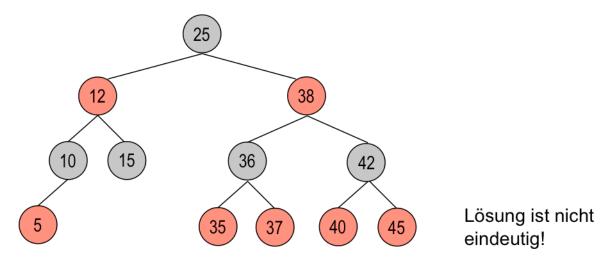
b) <u>Löschen</u> Sie in folgendem B-Baum (der Ordnung 4) die Schlüssel 35 und dann 20.



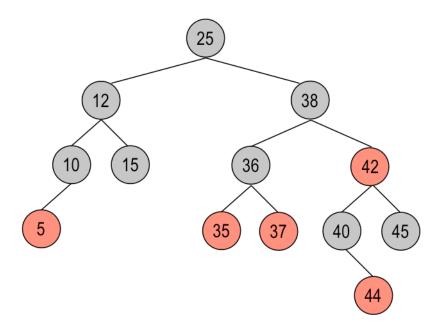




c) Geben Sie für den B-Baum aus Teilaufgabe a) den entsprechenden Rot-Schwarz-Baum an.



d) Fügen Sie in den <u>Rot-Schwarz-Baum aus Aufgabe c)</u> die Zahl 44 ein. Achten Sie auf korrekte Umfärbungen.



## (Lösungshinweis:

44 wird wie bei einem binären Suchbaum eingefügt. Zusätzlich müssen Umfärbungen vorgenommen werden: zwei flip-Operationen und 44 bekommt als neuer Knoten die Farbe rot.)

# Aufgabe 2 Minimal aufspannende Bäume

(15 Punkte)

Ein gewichteter, ungerichteter Graph mit der Knotenmenge  $V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$  und 18 Kanten ist durch folgende Adjazenzmatrix gegeben. Einfachheitshalber sind die Gewichte nur für eine Kantenrichtung eingetragen.

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
1				6	4		8	6	
2				18		16			9
3				7	1		3	13	
4					6		12	5	17
5							2		
6									14
7								10	
8									
9									

- a) Bestimmen Sie einen minimal aufspannenden Baum mit dem <u>Algorithmus von Kruskal</u>. Tragen Sie in die Tabelle auf der folgende Seite für jeden Schritt folgende Daten ein:
  - die ausgewählte Kante,
  - das Gewicht und
  - die dazugehörende Union-Find-Struktur in graphischer Form als Menge von Bäumen.

Verwenden Sie den Union-By-Height-Algorithmus.

b) Geben Sie die Datenstruktur (Elternfeld p) für die <u>im Schritt 7</u> erhaltene Union-Find-Struktur an.

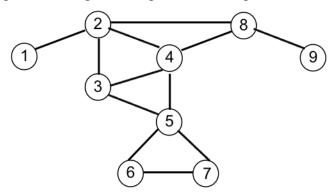
Knoten	1	2	3	4	5	6	7	8	9
р	3	-2	-3	3	3	2	3	4	2

Schritt	Kante	Gewicht	Union-Find-Struktur
1	(3,5)	1	3 • 1 • 2 • 4 • 6 • 7 • 8 • 9 • 5 •
2	(5,7)	2	3 • 1 • 2 • 4 • 6 • 8 • 9 • 5 • 7
3	(1,5)	4	2• 4• 6• 8• 9•
4	(4,8)	5	3 • 4 • 2 • 6 • 9 • 2 • 6 • 9 •
5	(1,4)	6	5 • 7 • 1 4 • 2 • 6 • 9 •
6	(2,9)	9	3 0 6 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
7	(6,9)	14	3 5 6 7 1 4 8 9 6
8	(4,9)	17	3 5 7 1 4 8 9 6

### Aufgabe 3 Tiefensuchbaum

(12 Punkte)

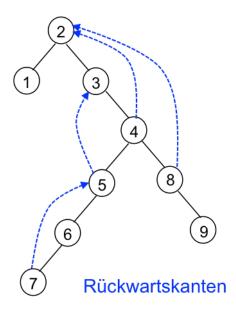
Gegeben sei folgender ungerichteter Graph:



a) Geben Sie alle Artikulationspunkte an.

#### Knoten 2, 5 und 8

b) Geben Sie den <u>Tiefensuchbaum</u> für diesen Graph mit <u>Wurzel 2</u> an. <u>Betrachten Sie die Nachbarn eines Knotens in der durch die Knotennummerierung gegebenen Reihenfolge</u>. Berücksichtigen Sie, dass der Tiefensuchbaum auch sogenannte Rückwärtskanten enthält.

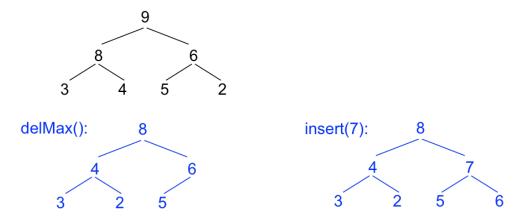


- **C)** Sind Knoten 2 und Knoten 4 Artikulationspunkte (APe)? Begründen Sie über die Charakterisierung von Artikulationspunkten (APen) in einem Tiefensuchbaum (TSB).
  - Knoten 2 ist ein AP, weil er als Wurzel mehr als ein Kind hat.
  - Knoten 4 ist <u>kein AP</u>, da es im TSB für alle Nachfolger von 4 (nämlich Knoten 5 und 8) einen Weg über eine Rückwärtskante zu einem Vorgänger von 4 gibt.

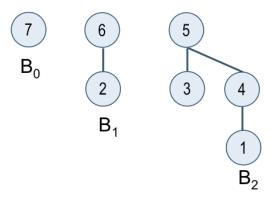
### Aufgabe 4 Binäre und binomiale Heaps

(12 Punkte)

a) <u>Löschen</u> Sie in folgendem binären Heap <u>zuerst</u> die größte Zahl und <u>fügen</u> Sie <u>dann</u> die Zahl 7 <u>ein</u>. Der Heap ist absteigend heap-geordnet: d.h. in jeder Elternknoten ist größer oder gleich als seine Kindknoten.



b) Geben Sie eine Folge von Zahlen an, so dass deren Einfügen in einen leeren binomialen Heap den folgenden binomialen Heap ergibt. <u>Hinweis:</u> die Zahlenfolge ist nicht eindeutig.



5, 3, 4, 1, 6, 2, 7

c) Es sei heap1 ein binomialer Heap wie in b) gezeigt und heap2 eine Kopie von heap1. Wie sieht die Verschmelzung von heap1 und heap2 aus (merge-Operation)?

