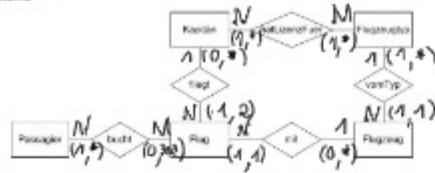


13) (4 P)

Gegeben sei folgendes unvollständiges ER-Diagramm eines Flughafen-Managementsystems.



Tragen Sie für die Beziehungen **strenge** Funktionalitäten (also 1:1, 1:N, N:M, ...) UND Angaben in [min, max] Notation ein!

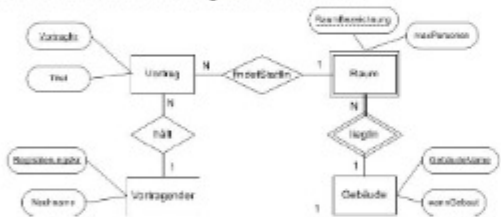
Gehen Sie dabei insbesondere **davon** aus, dass:

- Flugzeuge und / oder Kapitäne geben kann, die für keinen Flug eingesetzt sind.
- für einen Flug noch keine Buchungen vorliegen können.
- die Maximalzahl der Passagiere pro Flug generell auf 300 festgesetzt wurde.
- im System keine lizenzenlosen Kapitäne und keine nicht-buchenden Passagiere erfasst werden.

2) (4 P)

(a) Überführen Sie das folgende ER Diagramm initial (d.h. OHNE Verfeinerungen) in ein relationales Schema (Typen nicht vergessen!)

(b) Geben Sie im Hinblick auf eine Verfeinerung lediglich an, welche Relationen wie mit welchen anderen Relationen **zusammengefasst** werden können!



- 1 Vertrag: { VertragNr: Int, Titel: String }
- 2 Vertragender: { LegitzNr: Int, Nachname: String }
- 3 hält: { VertragNr: Int, RegistrierungsNr: Int }
- 4 Raum: { RaumBezeichnung: String, max Personen: Int }
- 5 Gebäude: { GebäudeName: String, wann gebaut: Date }
- 6 liegt in: { RaumBezeichnung: String, GebäudeName: String }
- 7 findet statt in: { VertragNr: Int, RaumBezeichnung: String }

- 1 Vertrag: { VertragNr: Int, Titel: String, RegistrierungsNr: Int, Raum Bezeichnung: String }
- 2 Vertragender: { LegitzNr: Int, Nachname: String }
- 3 ~~hält: { VertragNr: Int, RegistrierungsNr: Int }~~
- 4 Raum: { Raum Bezeichnung: String, max Personen: Int, GebäudeName: String }
- 5 Gebäude: { GebäudeName: String, wann gebaut: Date }
- 6 ~~liegt in: { Raum Bezeichnung: String, GebäudeName: String }~~
- 7 ~~findet statt in: { VertragNr: Int, Raum Bezeichnung: String }~~

$$\{1, 2, 3\} \times \{4, 5\} = \{(1, 4), (1, 5), (2, 4), (2, 5), (3, 4), (3, 5)\}$$

SQL

(6 Punkte)

Gegeben sei ein Ausschnitt der aus der Zentralübung bekannten Universitätsdatenbank.

Professoren				Studien		
ProfNr	Name	Titel	Instanz	Kurs-Nr.	Sem.	Struktur
1001	Böckler	Un.	201	2002	SS	Math.
1006	Bauer	Un.	201	2001	SS	Math.
1021	Geppert	Un.	201	2001	SS	Math.
1022	Geppert	Un.	201	2002	SS	Math.
1024	Geppert	Un.	201	2002	SS	Math.
1026	Geppert	Un.	201	2001	SS	Math.
1027	Geppert	Un.	201	2002	SS	Math.
1028	Geppert	Un.	201	2001	SS	Math.
1029	Geppert	Un.	201	2002	SS	Math.

Vorlesungen				Voraussetzungen	
VorNr	Titel	SWS	gelesenVon	Vorgänger	Nachfolger
2001	Grundvor	4	2127	2001	1001
2002	Math	4	2128	2001	1001
2003	Mathematik	2	2129	2001	1001
2004	Mathematik	2	2130	2001	1001
2005	Mathematik	2	2131	2001	1001
2006	Mathematik	2	2132	2001	1001
2007	Mathematik	2	2133	2001	1001
2008	Mathematik	2	2134	2001	1001
2009	Mathematik	2	2135	2001	1001
2010	Mathematik	2	2136	2001	1001

Kurse				Anmeldungen	
Matr.Nr.	VorNr.	PerNr.	Name	PerNr.	Not.
2001	2001	3001	Mathematik	3001	1.0
2002	2001	3002	Mathematik	3002	1.0
2003	2001	3003	Mathematik	3003	1.0
2004	2001	3004	Mathematik	3004	1.0
2005	2001	3005	Mathematik	3005	1.0
2006	2001	3006	Mathematik	3006	1.0
2007	2001	3007	Mathematik	3007	1.0
2008	2001	3008	Mathematik	3008	1.0
2009	2001	3009	Mathematik	3009	1.0
2010	2001	3010	Mathematik	3010	1.0

(1) (3 P)

Geben Sie ein `select` statement an, das **äquivalent** zu folgendem (sehr einfachen!) **relationale Algebra Ausdruck** ist!

relationale Algebra Ausdruck ist!

$$\Pi_{\text{Vorlesungen}} \left(\sigma_{\text{Vor.Nr} = \text{Nachfolger.Nr} \wedge \text{empfangen} = \text{1} \wedge \text{Nachfolger.Nr} \text{ ist 'Bioethik'}} \left(\rho_1(\text{Vorlesungen}) \times \rho_2(\text{Voraussetzungen}) \times \rho_3(\text{Voraussetzungen}) \right) \right)$$

AV

(2) (3 P)

Bestimmen Sie mit einem `select` statement die **Namen von Professoren, die in Summe mehr als 5 SWS Lehrveranstaltungen halten!**

- 1) `select v1.Vorname from Vorlesungen v1, Voraussetzungen v2, Voraussetzungen v1`
`distinct where v1.Vor.Nr = v2.Nachfolger and v2.Vorname = v1.Nachfolger`
`and v1.Titel = 'Bioethik'`
- 2) `select Name from Professoren, Vorlesungen`
`where gelesenVon = Per.Nr`
`group by gelesenVon, Per.Nr`
`having sum(SWS) > 5`

`select p.Name from Professoren p`
`where p.Per.Nr in (select gelesenVon from`
`Vorlesungen group by gelesenVon`
`having sum(SWS) > 5)`

Suche 5



low index = 0
high index

geg.: int l, int r

$$\text{int } m = \frac{l+r}{2}$$

Bsp.:

$$l = 10 \quad r = 20$$

$$m = \frac{10+20}{2} = \frac{30}{2} = 15$$

reicht p. Name von Professor p
wobei p Pos/Nr in (reicht glee. Nr von
Voternummer group by glee. Nr
having num(105) > 5

Datenstrukturen und Algorithmen

(6 Punkte)

(1) (3 P)

Binäre Suche in Java:

Gegeben sei folgende Java Methode, die die **binäre Suche auf einem sortierten Array** implementiert. Ergänzen Sie die Methode an den **drei** angegebenen Stellen sinnvoll!

```
public static int locate(int key, int[] a) { //a must be sorted ascendingly
    int lowerIndex = 0;
    int higherIndex = a.length - 1;
    if(key > a[higherIndex])
        return -1; //key is larger than the largest key in a --> treat this case extra
    int middleIndex = 0;
    while(lowerIndex <= higherIndex) { //while we are not finished with searching
        middleIndex = (lowerIndex + higherIndex) / 2; //choose new mid
        if(key < a[middleIndex])
            higherIndex = middleIndex - 1; //continue search in lower half
        else if(key > a[middleIndex])
            lowerIndex = middleIndex + 1; //continue search in upper half
        else
            return middleIndex; //we found it!
    }
    //reaching this part of the code means that a does not contain key
    //--> return index of smallest key k' with
    if(key <= a[middleIndex])
        return middleIndex;
    else
        return middleIndex + 1;
}
```

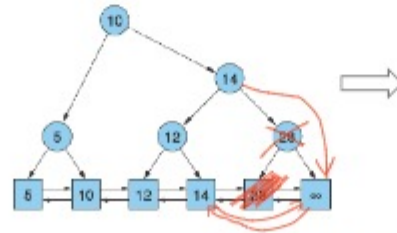
(1) (3P)

```
public static int locate(int key, int[] a) { //a must be sorted ascendingly
    int lowerIndex = 0;
    int higherIndex = a.length - 1;
    if(key > a[higherIndex])
        return -1; //key is larger than the largest key in a --> treat this case extra
    int middleIndex = 0;
    while(lowerIndex <= higherIndex) { //while we are not finished with searching
        middleIndex = lowerIndex + (higherIndex - lowerIndex) / 2; //choose new mid
    }
}
```

(2) (1.5 P)

Binäre Suchbäume:

Gegeben sei ein **binärer Suchbaum** mit zugehöriger verketteter Liste. Zeichnen Sie den Baum **nach** der Operation **remove (28)**!



(Aufgabe 3 geht auf nächster Seite nach weiter)

$$lJ = 10$$

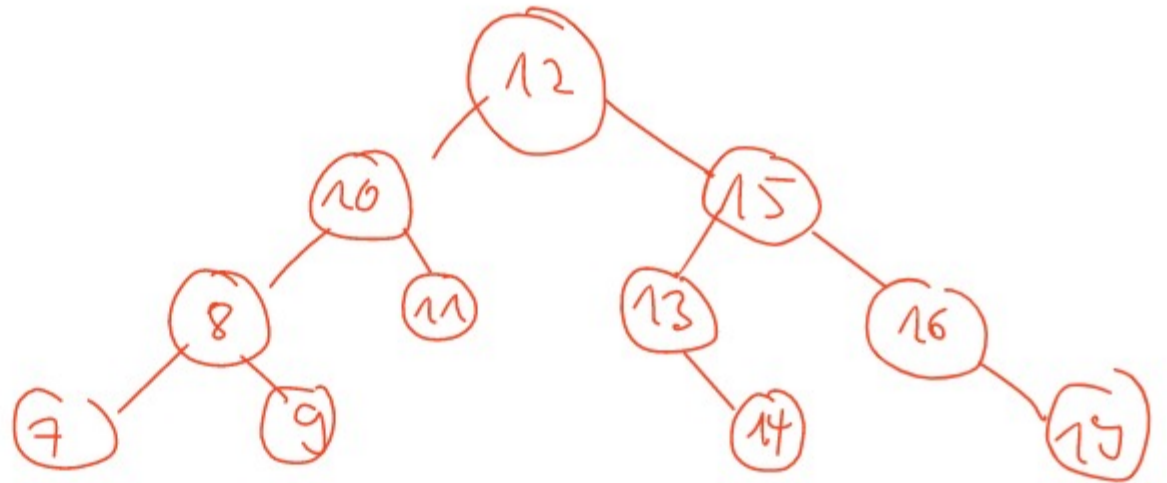
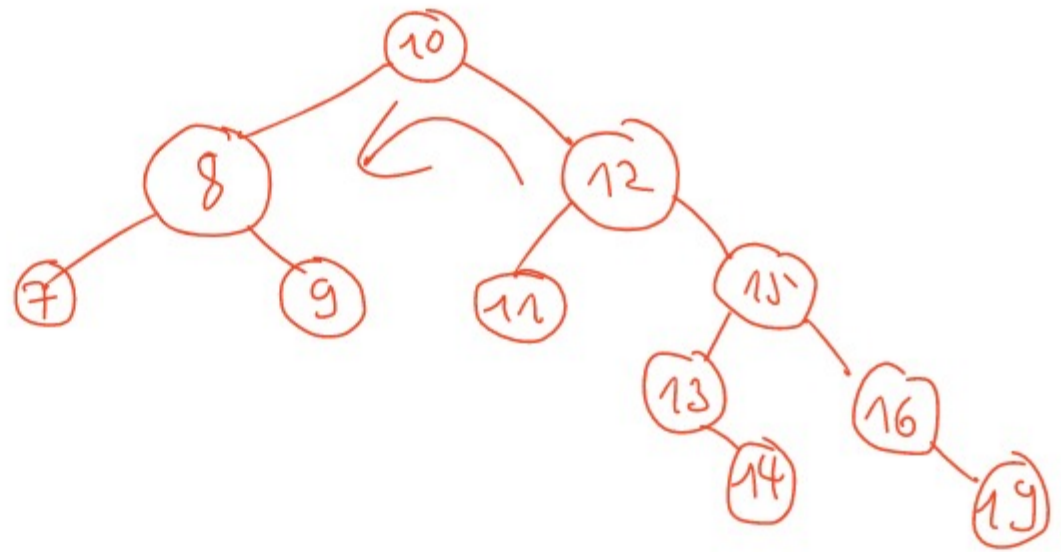
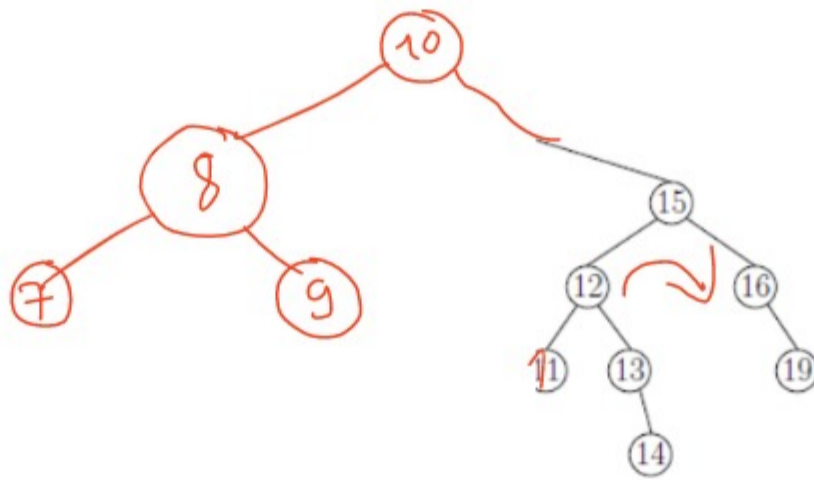
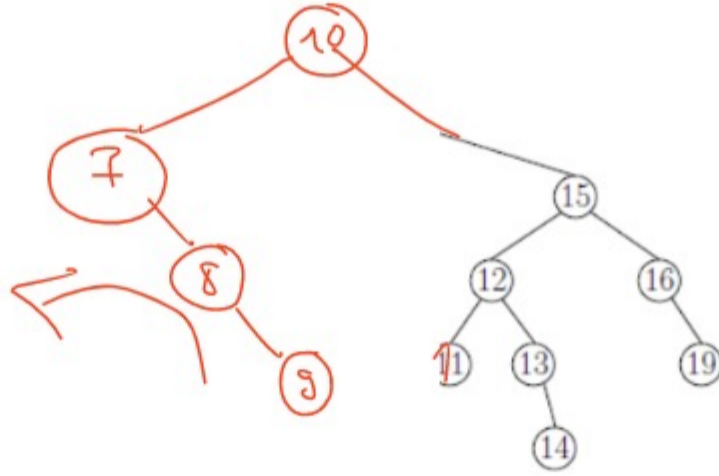
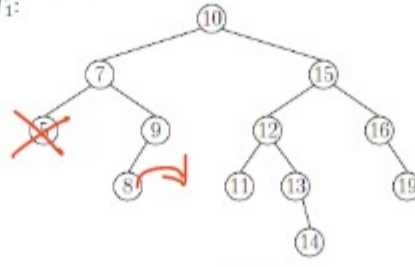
$$hJ = 20$$

$$m = lJ + \frac{(hJ - lJ)}{2} = 10 + \frac{20 - 10}{2} = 10 + 5 = 15$$

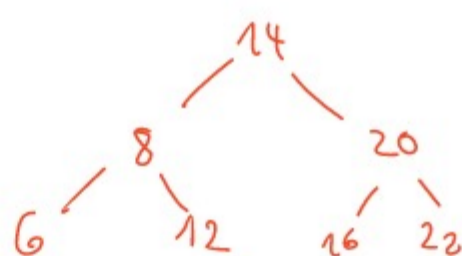
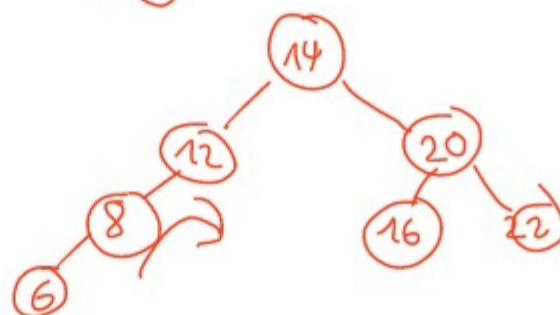
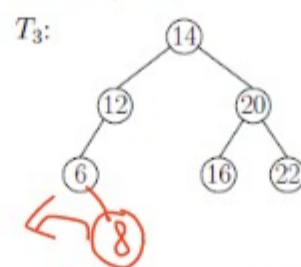
Ein AVL ist ein binärer Suchbaum (d.h. für jeden Knoten ist das linke Kind kleiner und das rechte Kind größer als der Knoten) bei dem für jeden Knoten die Höhen des linken und rechten Teilbaums sich um höchstens 1 unterscheiden.

Hausaufgabe 3 (AVL-Bäume): (3+2+2 Punkte)
 Betrachte in den Aufgabeteilen a) bis d) den Baum, der in der jeweiligen Abbildung dargestellt ist. Führe die Operation des jeweiligen Aufgabeteils und die damit verbundenen Restrukturierungsmaßnahmen zum Erhalt der AVL-Eigenschaft auf dem entsprechenden Baum aus. Zeichne dabei das Resultat nach jeder einzelnen ausgeführten Operation INSERT, DELETE und RESTRUCTURE in einen separaten Baum:

a) DELETE($T_1, 5$)
 T_1 :



c) INSERT($T_3, 8$)



(2) (2 P)

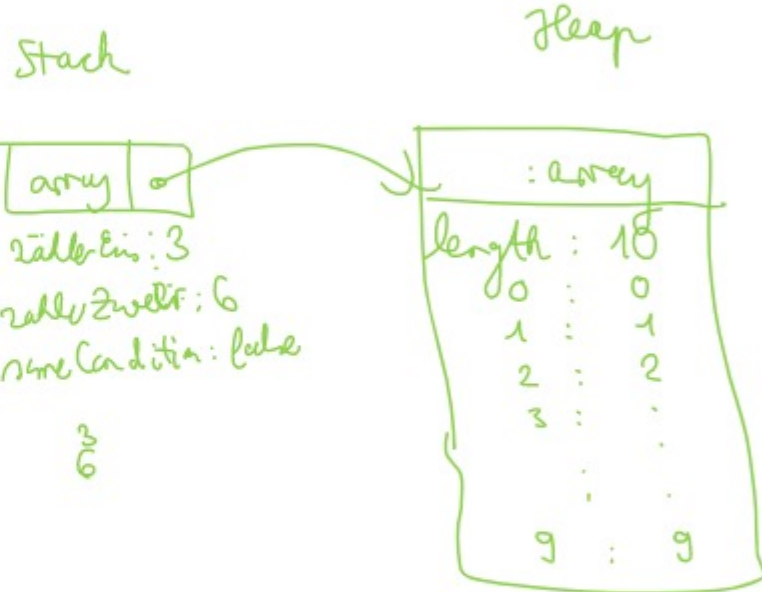
Gegeben sei folgender Java Code:

```

public static void main(String[] args) {
1  int[] array = new int[10];
2  for(int i=0; i<array.length; i++){
3      array[i] = 1;
4  }
5  int zaehlerEins = 0;
6  int zaehlerZwei = 0;
7  for(int j=0; j<3; j++){
8      zaehlerEins = zaehlerEins + array[j];
9  }
10 boolean someCondition = (1 == 1);
11 while(someCondition && zaehlerZwei<10){
12     zaehlerZwei++;
13     if(zaehlerZwei > 5)
14         someCondition = false;
15 }
16 System.out.println(zaehlerEins);
17 System.out.println(zaehlerZwei);
}

```

Welche Ausgabe produziert main?
BEGRÜNDEN Sie jeweils ganz kurz!



Aufgabe 7: Java (II)

(7 Punkte)

(1) (2 P)

Gegeben ist folgende unvollständige Java Methode fibonacciRekursiv zur Berechnung der n-ten Zahl der Fibonacci-Folge:

$$f(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n = 1, \\ 1 & \text{if } n = 2, \\ f(n-1) + f(n-2) & \text{if } n > 2. \end{cases}$$

```

public static int fibonacciRekursiv(int n) {
    if (n == 1) {
        return 1;
    } else if (n == 2) {
        return 1;
    } else {
        return fib(n-1) + fib(n-2);
    }
}

```

Ergänzen Sie die fehlenden Elemente sinnvoll!

Handwritten Fibonacci sequence:

$$\begin{aligned}
 f_1 &= 1 \\
 f_2 &= 1 \\
 f_3 &= f_1 + f_2 = 1 + 1 = 2 \\
 f_4 &= 1 + 2 = 3 \\
 f_5 &= f_2 + f_4 = 5 \\
 f_6 &= 8 \\
 f_7 &= 13 \\
 f_8 &= 21 \\
 f_9 &= \dots
 \end{aligned}$$

(2) (2 P)

Gegeben seien zwei Java Methoden, die die Funktion $f(x) = x^n$ berechnen:

```

public static double potenzMitWhile(double x, int n){
    double result = 1.0;
    int i = 1;
    while (i <= n) {
        result = result * x;
        i++;
    }
    return result;
}

public static double potenzMitFor(double x, int n){
    double result = 1.0;
    for (int i=0; i<n; i++) {
        result = result * x;
    }
    return result;
}

```

Ergänzen Sie die fehlenden Elemente sinnvoll!

Handwritten power calculations:

$$\begin{aligned}
 2^3 &= 2 \cdot 2 \cdot 2 = 8 \\
 2^5 &= 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 = 32
 \end{aligned}$$