

## Vejledende løsninger

### Opgave 1

#### Spørgsmål 1.1

```
boolean isEmpty() { return head == tail; }
```

Alternativt

```
boolean isEmpty() { return head.next == null; }
```

#### Spørgsmål 1.2

```
void insert(int value) {  
    finger.next = new Node(value, finger.next);  
    if (tail == finger)  
        tail = finger.next;  
}
```

#### Spørgsmål 1.3

```
int remove() {  
    if (!more())  
        throw new RuntimeException("illegal call of remove");  
    int v = finger.next.value;  
    if (tail == finger.next)  
        tail = finger;  
    finger.next = finger.next.next;  
    return v;  
}
```

#### Spørgsmål 1.4

```
void sort() {  
    List newList = new List();  
    while (!isEmpty())  
        newList.append(removeMin());  
    head.next = newList.head.next;  
    tail = newList.tail;  
}
```

## Opgave 2

### Spørgsmål 2.1

Der benyttes en rekursiv hjælpemetode `printLeavesAscendingRec`.

```
void printLeavesAscendingRec(Node t) {
    if (t == null)
        return;
    if (t.left == null && t.right == null)
        System.out.print(t.key + " ");
    printLeavesAscendingRec(t.left);
    printLeavesAscendingRec(t.right);
}

void printLeavesAscending() {
    printLeavesAscendingRec(root);
    System.out.println();
}
```

Sætningen

```
if (t.left == null && t.right == null)
    System.out.println(key + " ");
```

kan placeres før, imellem eller efter de to rekursive kald af `printLeavesAscendingRec`.

### Spørgsmål 2.2

Der benyttes en rekursiv hjælpemetode `printLeaveDescendingRec`.

```
void printLeavesDescendingRec(Node t) {
    if (t == null)
        return;
    if (t.left == null && t.right == null)
        System.out.print(t.key + " ");
    printLeavesDescendingRec(t.right);
    printLeavesDescendingRec(t.left);
}

void printLeavesDescending() {
    printLeavesDescendingRec(root);
    System.out.println();
}
```

### Spørgsmål 2.3

Til metoden er tilføjet sætningerne markeret med **fede** typer:

```
Node rotateWithLeftChild(Node k2) {
    Node k1 = k2.left;
    k2.left = k1.right;
    k1.right = k2;
    k1.dad = k2.dad;
    k2.dad = k1;
    if (k2.left != null)
        k2.left.dad = k2;
    return k1;
}
```

### Opgave 3

#### Spørgsmål 3.1

Der udskrives

1 2 3  
1 3 2  
2 1 3  
2 3 1  
3 2 1  
3 1 2

Dette kan f.eks. indses ved at opstille et skema over variabelernes værdier umiddelbart før hvert kald af `pocus`.

i	j	a[0]	a[1]	a[2]	
-	-	1	2	3	
0	0	1	2	3	
1	1	1	2	3	
2	2	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>3</b>	●
1	2	1	3	2	
2	2	<b>1</b>	<b>3</b>	<b>2</b>	●
0	1	2	1	3	
1	1	2	1	3	
2	2	<b>2</b>	<b>1</b>	<b>3</b>	●
1	2	2	3	1	
2	2	<b>2</b>	<b>3</b>	<b>1</b>	●
0	2	3	2	1	
1	1	3	2	1	
2	2	<b>3</b>	<b>2</b>	<b>1</b>	●
1	2	3	1	2	
2	2	<b>3</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	●