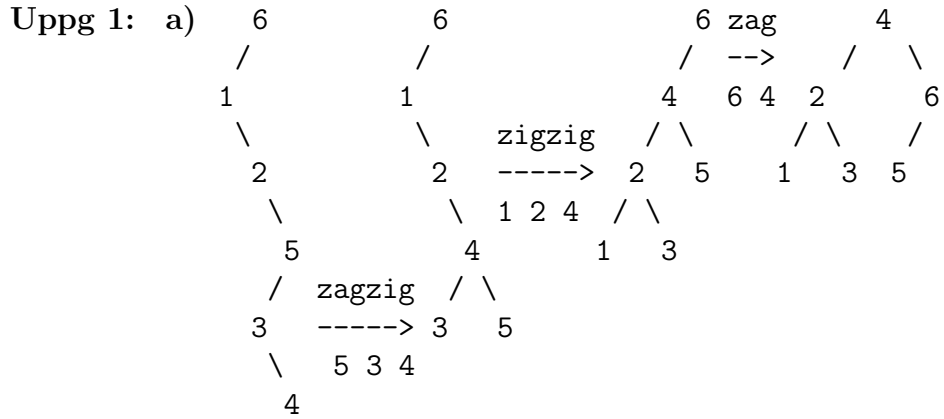


Lösningförslag till tentamen för Datastrukturer DV

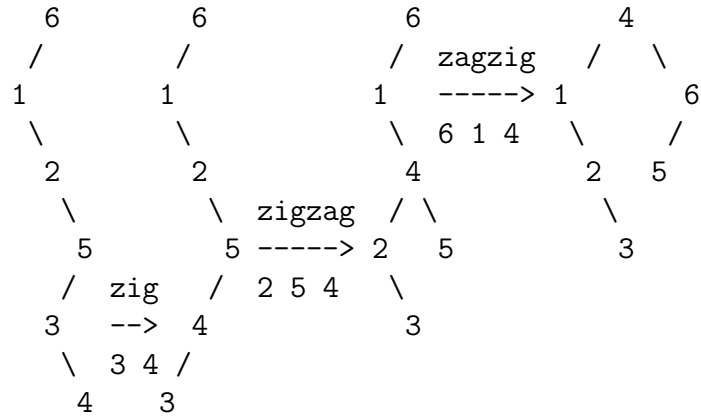
DAG : 30 maj 2011

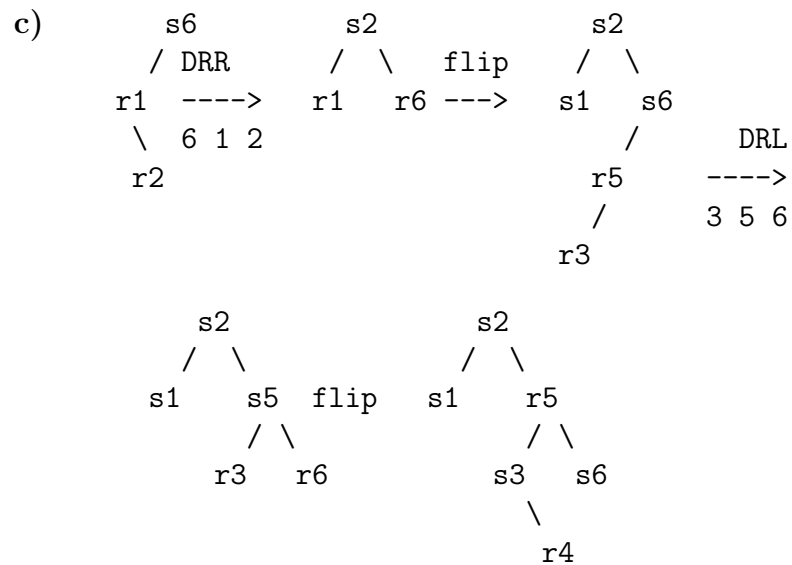
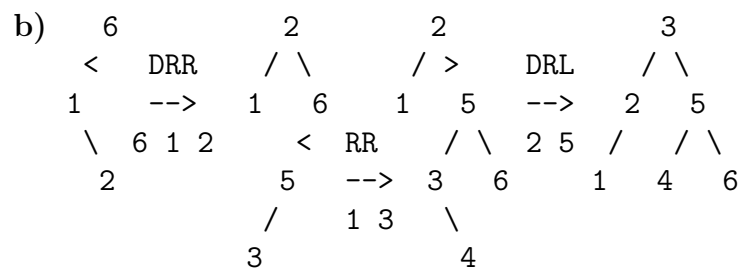
Del A

Datastrukturer på abstrakt nivå.



alternativt





- Uppg 2:**
- a) Falskt, eftersom ett splayträd kan vara hur skevt som helst.
 - b) Sant, en heap är ju nivåbalanserad. (Fast det är tyvärr inte riktigt sant, som någon upptäckte. Om n är k^i så är höjden $1 + \lceil \log n \rceil$. Därför får även de tre som svarat falskt 1 p).
 - c) Falskt, endast om fältet är sorterat.
 - d) Sant, (däremot inte i en riktad graf.)
 - e) Falskt, det räcker med en pekare till första elementet.
 - f) Falskt, looparna går alltid fullt ut vid urvalssortering.

Uppg 3: På raden under elementen anges med ett p vilka element som är pivot-element, och index anger med vilket index som swap har gjorts.

Maximala rekursionsdjupet blir 6, där den sista ej ritas ut eftersom inget händer,

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
80	90	110	40	30	60	100	50	120	10	20	70
10	9	7				11	2		1	0	p6
20	10	50	40	30	60	70	110	120	90	80	100
					p5	-	10	9	8,11	7	p9
20	10	50	40	30	60	70	80	90	100	110	120
		4		p2	-	-		p8	-		p11
20	10	30	40	50	60	70	80	90	100	110	120
1	p0	-		p4	-	-		-	-		-
10	20	30	40	50	60	70	80	90	100	110	120
-		-		-	-	-	-	-	-	-	-

Notera att det är onödigt att flytta pivot-elementet längst till höger, eftersom det redan 'är ur vägen'. Däremot har jag inte dragit av poäng för de som flyttade pivot-telementet längst till vänster i delsegmentet, även om det är onödigt.

Uppg 4: a) Följande fält av listor fås:

under index	fås listan
0	[]
1	[20]
2	[]
3	[]
4	[16, 5]
5	[44, 88, 11]
6	[94, 39]
7	[12, 23]
8	[]
9	[13]
10	[]

b) Följande sluttabell fås:

11	39	20	5	16	44	88	12	23	13	94
----	----	----	---	----	----	----	----	----	----	----

Då elementet 11 skall sättas in så har vi följande tabell:

-1	-1	-1	-1	-1	44	88	12	23	13	94
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

där -1 anger att det är en ledig plats.

Hash-koden för 11 är 5, och eftersom positioner med index som är 5 eller större alla är upptagna blir första lediga plats 0 !

Uppg 5: a) Som vanligt vid bredden först använder jag en kö `nextNode` för att få noderna i rätt ordning. För att sortera grannarna till en använder jag en prioritetskö. som sorteras via comparatorn `toComp`, sedan läggs noderna in i kön `nextNode`. Jag behöver fältet `visited` för att få loopen att terminera, så därför gör det inget om en nod råkar förekomma flera gånger i kön `nextNode`.

```
private class toComp
    implements Comparator<E> {
    public int compare( E e1, E e2 )
    { return e1.to - e2.to; }
} // toComp

public List<Integer> breadthFirst( int startNode ) {

    boolean[]      visited  = new boolean[ neighbours.length ];
    List<Integer>   res      = new LinkedList<Integer>();
    Queues<Integer> nextNode = new LinkedList<Integer>();
    PriorityQueues<E> sortNeighbours =
        new PriQueHeapComparator<E>( new toComp() );

    nextNode.enqueue( startNode );
    while( ! nextNode.isEmpty() ) {
        int next = nextNode.dequeue();
        if ( ! visited[ next ] ) {
            res.add( next );
            visited[ next ] = true;
            for( E e : neighbours[ next ] )
                sortNeighbours.add( e );
            while ( ! sortNeighbours.isEmpty() ) {
                int newToNode = sortNeighbours.removeMin().to;
                if ( ! visited[ newToNode ] )
                    nextNode.enqueue( newToNode );
            }
        }
    }
    return res;
} // breadthFirst
```


- b) Varje båge behandlas en gång och läggs in i och plockas ut ur prioritetskön högst en gång, dvs vi får värsta komplexiteten till $O(|E| * \log |E|)$.

Om parallella bågar ej förekommer, så blir det högst $O(|E| * \log |V|)$, där $|E|$ är antalet bågar och $|V|$ antal noder.

Ett litet testexempel: (ingick ej i uppgiften)

```
public static void main(String[] args ) {

    DirectedGraph<IntEdge> g = new DirectedGraph<IntEdge>(7);
    g.addEdge( new IntEdge(1,2,1));
    g.addEdge( new IntEdge(2,1,1));
    g.addEdge( new IntEdge(1,4,1));
    g.addEdge( new IntEdge(4,1,1));
    g.addEdge( new IntEdge(1,6,1));
    g.addEdge( new IntEdge(6,1,1));
    g.addEdge( new IntEdge(3,2,1));
    g.addEdge( new IntEdge(2,3,1));
    g.addEdge( new IntEdge(3,4,1));
    g.addEdge( new IntEdge(4,3,1));
    g.addEdge( new IntEdge(3,6,1));
    g.addEdge( new IntEdge(6,3,1));
    g.addEdge( new IntEdge(5,2,1));
    g.addEdge( new IntEdge(2,5,1));
    g.addEdge( new IntEdge(5,4,1));
    g.addEdge( new IntEdge(4,5,1));
    g.addEdge( new IntEdge(5,6,1));
    g.addEdge( new IntEdge(6,5,1));

    System.out.println( g.breadthFirst( 1 ));
}
```

```
-----

sed javac DirectedGraph.java
Note: DirectedGraph.java uses unchecked or unsafe operations.
Note: Recompile with -Xlint:unchecked for details.
sed: java DirectedGraph
[1, 2, 4, 6, 3, 5]
```

```

Uppg 6: import Queue
import Stack

reverseQueue :: Queue a -> Queue a
reverseQueue que = sToQ ( qToS que )
  where
    sToQ s | Stack.isEmpty s = emptyQueue
           | otherwise       = enqueue (top s) $
                               sToQ $ pop s
    qToS q | Queue.isEmpty q = emptyStack
           | otherwise       = push (front q) $
                               qToS $ dequeue q

```

```

*Main> enqueue 4 emptyQueue
([4],[])
*Main> enqueue 1 $ enqueue 2 $ enqueue 3 it
([4],[1,2,3])
*Main> reverseQueue it
([1],[4,3,2])

```

```

Uppg 7: private class BinTreeIterator
        implements Iterator<E>{

    TreeNode<E>          lastNext  = null;
    Stacks<TreeNode<E>> nextOnTop
        = new LinkedStack<TreeNode<E>>();

    public BinTreeIterator() {
        if ( root != null )
            pushLeftChains( root );
    } // constructor

    private void pushLeftChains(TreeNode<E> t ) {
        while ( t != null ) {
            nextOnTop.push( t );
            if (t.left == null)
                t = t.right;
            else
                t = t.left;
        }
    }

    public boolean hasNext() {
        return ! nextOnTop.isEmpty();
    }

    public E next() { // The stack throws right
        // kind of exception

        TreeNode<E> t = nextOnTop.top();

        if ( t.right != lastNext )
            pushLeftChains( t.right );
        lastNext = nextOnTop.pop();
        return lastNext.element;
    }

    public void remove() {
        throw new UnsupportedOperationException();
    }
} // class BinTreeIterator

```

Ett litet testprogram, ingick ej i uppgiften. För att lättare kunna göra detta, det saknas ju en add-metod, gjorde jag om nodetypen till:

```
protected static class TreeNode<E>
```

Jag bygger upp exemplet i tentan och skriver ut elementen via iteratorn.

```
public static void main( String[] args ) {

    BinTree<Integer> bt = new BinTree<Integer>();
    bt.root =
    new TreeNode<Integer>(
        5,
        new TreeNode<Integer>(
            2,
            new TreeNode<Integer>(1,null,null ),
            new TreeNode<Integer>(
                4,
                new TreeNode<Integer>(3,null,null),
                null
            )
        ),
        new TreeNode<Integer>(
            6,
            null,
            new TreeNode<Integer>(7,null,null)
        )
    );

    for ( Integer n : bt )
        System.out.print( n + " ");
    System.out.println();

}
```

```
-----

sed:bjerner$ javac BinTree.java
sed:bjerner$ java BinTree
1 3 4 2 7 6 5
```