# Graphs

- G.n
- G.adj(x)
- distance(G, x, v) lancia bfs a partire da x e salva i risultati in v
- NODE n
- G.insertNode(u)
- G.insertEdge(u, v)

### Stack

- STACK s = new STACK()
- s.push(x)
- s.pop()
- s.top()
- s.isEmpty()

#### Tree

- TREE T = new TREE()
- T.left()
- T.right()
- count(TREE T) ritorna il numero di nodi dell'albero
- T.deleteLeft()
- T.deleteRight()

## Queue

- QUEUE q = new QUEUE()
- q.enqueue(x)
- q.dequeue()
- q.top()

### Set

- SET s = new SET()
- s.size()
- s.contains(ITEM i)
- s.insert(ITEM i)
- s.remove(ITEM i)
- union(SET a, SET b)
- intersection(SET a, SET b)
- difference(SET a, SET b)

## Dictionary

- DICTIONARY d = new DICTIONARY()
- d.lookup(ITEM i)
- d.insert(ITEM key, value)
- d.remove(ITEM key)

```
local function lowerBound(v, k, i, j)
    if i == j then return i end
                                          Ritorna il primo indice in cui si trova
                                           l'elemento k
    local m = math.floor((i+j)/2)
                                          Se k non è presente nel vettore, allo-
                                          ra viene ritornato l'indice in cui an-
    if v[m] >= k then
                                          drebbe inserito per mantenere l'or-
      return lowerBound (v, k, i, m)
                                          dinamento. NON considera casi in
    else
                                          cui l'elemento va inserito all'inizio o
       return lowerBound(v, k, m+1, j)
                                          alla fine
    end
end
local function upperBound(v, k, i, j)
  if i = j then return i end
  local m = math.ceil((i+j)/2)
                                           Ritorna l'ultimo indice in cui si trova
  if v[m] > k then
                                          l'elemento k
    return upperBound(v, k, i, m-1)
    return upperBound(v, k, m, j)
  end
end
   local function bfs (graph, start)
   local queue = \{\}
   local distances = \{\}
   for i = 1, graph. size do
     distances[i] = -1
   end
   distances[start] = 0
   table.insert(queue, start)
   while #queue ~= 0 do
     local currVertex = queue [1]
      table.remove(queue, 1)
     for _, vTo in ipairs (graph [currVertex]) do
        if distances[vTo] = -1 then
          distances [vTo] = distances [currVertex] + 1
          table.insert(queue, vTo)
        end
     end
   end
   return distances
 end
```

local function locateRec(t, index, level, pos)

if t = nil then return nil end

if t.index=index then return level, pos end

 $\begin{array}{lll} \textbf{local} & levelL \;,\; posL \; = \; locateRec\,(\,t\,.\,left \;,\; index \;,\; level+1, \; 2*pos\,) \\ \textbf{if} & levelL \;\; \textbf{then} \;\; \textbf{return} \;\; levelL \;,\; posL \;\; \textbf{end} \end{array}$ 

local levelR , posR = locateRec(t.right , index , level+1, 2\*pos
+1)

if levelR then return levelR, posR end

return nil

end

# **Teorema**

Sia  $a \ge 1, b > 1, f(n)$  asintoticamente positiva, e sia

$$T(n) = \begin{cases} aT(n/b) + f(n) & n > 1\\ d & n \le 1 \end{cases}$$

Sono dati tre casi:

$$(1) \quad \exists \epsilon > 0 : f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon}) \qquad \Rightarrow \quad T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$$

$$(2) \quad f(n) = \Theta(n^{\log_b a}) \qquad \Rightarrow \quad T(n) = \Theta(f(n) \log n)$$

$$(3) \quad \exists \epsilon > 0 : f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon}) \land$$

$$\exists c : 0 < c < 1, \exists m \ge 0 : \qquad \Rightarrow \qquad T(n) = \Theta(f(n))$$

$$af(n/b) \le cf(n), \forall n \ge m$$