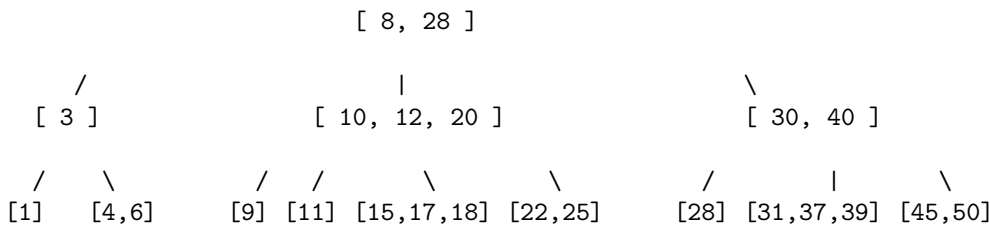


— Appello del 21 Febbraio 2007 —

- $T(n) = 5T(\frac{n}{2}) + n^2 + 3n$
- $T(n) = 2T(\frac{n}{3}) + T(\frac{n}{4}) + n$

- Quale è la complessità di una operazione di inserimento di una chiave in un B-albero con n chiavi, in funzione di n ? Giustificare la risposta.
- Si consideri il seguente albero 2-3-4 e lo si trasformi in un albero R/B.



Si consideri la struttura dati albero generale i cui nodi hanno gli attributi: **key**, **fratello**, **figlio** e **padre** e si sviluppi un algoritmo per verificare se è soddisfatta la seguente proprietà speciale:

$$\text{key}[\text{padre}[x]] > \text{key}[x], \quad \text{per ogni nodo } x \text{ diverso dalla radice}$$

Sia L una lista semplice (con attributi **key** e **next** e sentinella **sent**[L]) di numeri interi e $k > 0$ un numero intero. Sia inoltre $\text{new_node}(c, x)$ una funzione che restituisce un nuovo nodo con campo **key** uguale a c e campo **next** uguale ad x . Scrivere un algoritmo che trasforma L inserendo dopo ogni k nodi un nuovo nodo che ha come chiave la somma dei k nodi precedenti.

Esempio. Assumiamo $k=5$. $L = (3, 2, 1, 1, 5, 3, 4, 1, 2, 6, 1, 8)$ viene trasformata in $L' = (3, 2, 1, 1, 5, \underline{12}, 3, 4, 1, 2, 6, \underline{16}, 1, 8)$. Dimostrare la correttezza dell'algoritmo.

Esercizio 5 (LAB)

Sia data la seguente interfaccia, dove per tutti i metodi con parametro di tipo `Node` assumiamo la preconditione $p \neq \text{null}$, e per tutti i metodi che restituiscono un `Node`, utilizziamo il valore `null` quando il metodo sarebbe indefinito (ad esempio, per `parent()` applicato alla radice, o `root()` applicato ad un albero vuoto).

```
interface BinTree {
    Node root();           // la radice dell'albero
    Node parent(Node p);   // padre di p nell'albero
    Node left(Node p);     // figlio sinistro di p nell'albero
    Node right(Node p);    // figlio destro di p nell'albero
    boolean internal(Node p); // true sse p e' un nodo interno
    boolean leaf(Node p);   // true sse p e' una foglia
    int key(Node p);        // la chiave contenuta nel nodo p
}
```

Definite, in Java, l'implementazione del metodo `prec()` descritto dalla seguente specifica.

```
/**
 * PRE: T != null e' un BinTree quasi completo, p un Nodo di T
 *
 * POST: restituisce un riferimento al Node che precede p in una visita in
 *       ampiezza di T che attraversi i livelli da sinistra a destra.
 *       Eccezione se p non ha precedenti in T
 */
public static Node prec(BinTree T, Node p) throws NoSuchElementException
```

L'implementazione deve garantire una **complessità** $O(\log n)$, dove n è il numero di nodi dell'albero.

Esercizio 6 (LAB)

Sia data la seguente definizione parziale della classe `List` che realizza una lista semplice.

```
class List {
    /**
     * NOTAZIONE:
     * - nexti[head] = il ListItem raggiunto seguendo "i" riferimenti
     * next a partire da head.
     * - next0[head] = head
     *
     * INVARIANTE DI RAPPRESENTAZIONE
     * (a) size >= 0
     * (b) size > 0 => nexti[head] != null (0 <= i <= size-1)
     *         tail = next(size-1)[head], next[tail] = null
     * (c) size = 0 <=> head = tail = null
     *
     * FUNZIONE DI ASTRAZIONE
     * this = [] se size = 0
     *        = [x0... x{size-1}] dove xi = item[nexti[head]]
     */

    private class ListItem { int item; ListItem next; }
    private ListItem head, tail;
    private int size;

    public void reverse() {
        // POST: trasforma this invertendone l'ordine degli elemeni, ovvero
        // se this = [x1,x2,...,xk], this_post = [xk,...,x2,x1]
    }
    // costruttori, altri metodi, ... etc
}
```

Fornite l'implementazione del metodo `reverse()`. L'implementazione deve garantire una **complessità** $\Theta(n)$, dove n è la dimensione della lista, ed utilizzare spazio costante, ovvero modificare la lista sul posto, senza creare una nuova lista.