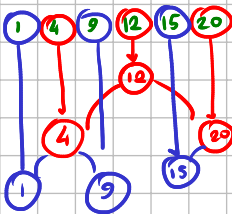


**Esercizio 1** (Per fare l'albero ci vuole...). Sia *BinSearchTree* una classe descrivente un nodo di un albero binario di ricerca (ABR), dotata di un campo *key* e due puntatori *sx*, *dx* al figlio sinistro e destro del nodo.

Progettare un algoritmo di complessità  $O(n)$  che dato in input un array *A* di *n* interi distinti ordinati in modo crescente restituisca un ABR di altezza minima contenente gli interi di *A*.

```
ric(A:array) {
    n=A.length()
    if(n==1){ return A[0] }
    i=⌈ $\frac{n}{2}$ ⌋
    u=crea_nodo(A[i-1])
    u.sx=ric(A[0:i+1])
    u.dx=ric(A[i:n])
    return u
}
```



**Esercizio 2** (MST senza arco specifico). Sia *G* un grafo non diretto, pesato e connesso. Progettare un algoritmo che dato in input il grafo *G* e un arco  $(x,y) \in E(G)$  restituisca *True* se esiste un albero  $T \subseteq G$  tale che *T* sia un *MST* di *G* e che  $(x,y) \notin E(T)$  oppure *False* se tale *T* non esiste.

```
E2 ( G:grafo, (x,y):arco) {
    G'=G \ (x,y)
    T=Kruskal(G)
    T'=Kruskal(G')
    if(ω(T)==ω(T')){ return True }
    return False
}
```

**Esercizio 3** (5-copertura di costo minimo). Data una sequenza *X* di *n* interi positivi, definiamo come 5-copertura di *X* una sotto-sequenza *A* di suoi elementi se, presi 5 elementi consecutivi qualsiasi della sequenza di *X*, almeno uno di questi è in *A*.

Dare lo pseudocodice di un algoritmo di complessità  $O(n)$  che data una sequenza *X* in input restituisca una 5-copertura di costo minimo e il suo costo. Ad esempio, per *X* = [2, 4, 1, 2, 6, 4, 8, 3, 5, 1] una 5-copertura di costo minimo è [→, →, 1, →, →, →, 3, →, →], avente costo pari a 4

```
cop(X:array) {
    A[n]=[-,-,...,-]
    i=0
    while(i<n) {
        in=inf
        min=∞
        for(j=0,...,4) {
            if(i+j≥n){return A}
            if(x[i+j]<min) {
                min=x[i+j]
                in=i+j
            }
        }
        A[i+j]=x[i+j]
        i=i+j
    }
    return A
}
```