

Alberi binari di ricerca (binary search trees – **BST**):

Strutture dati costituite da **nodi**, collegati tra loro mediante **archi o rami**.

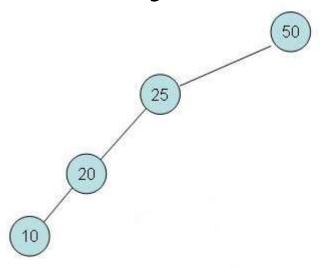
Ogni nodo ha un solo arco entrante (tranne il nodo radice che non ne ha).

I nodi possono avere al più due figli (fattore di ramificazione binario).

Un nodo è detto foglia se non ha archi uscenti.

L'altezza dell'albero è la profondità massima h a cui si trovano i nodi foglia (la radice ha altezza 0).

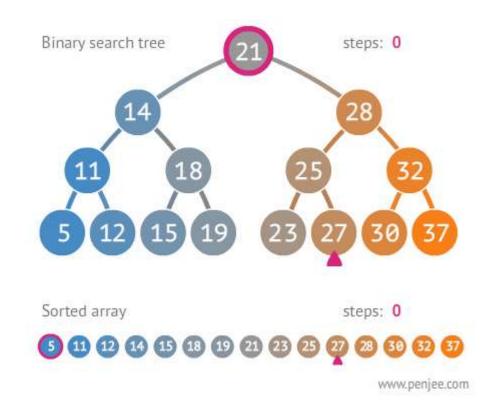
Un albero è **ordinato** se, per ogni nodo, il suo valore non è minore dei valori contenuti nel sottoalbero sinistro e allo stesso tempo non è maggiore dei valori contenuti nel sottoalbero destro.



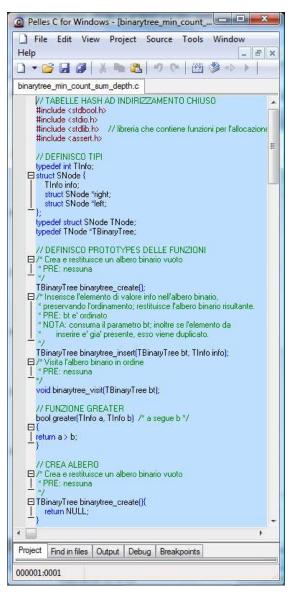
Un albero è:

- Pieno o Completo se tutti i nodi hanno due foglie e comunque altezza h o h-1 (quasi pieno in quest'ultimo caso)
- Bilanciato se tutte le foglie hanno altezza h o h-1 (perfettamente bilanciato nel primo caso)

In un albero ordinato la complessità computazione di un'operazione di **ricerca** è logaritmica $\Theta[log(n)]$, e dipende infatti anche dall'altezza h – nei casi di non pienezza la complessità può quindi diventare funzione $\Theta[(n)]$ esattamente come nelle liste dinamiche.



Esempio: differenza nel numero di passi – se cerco il numero 27 in un ALBERO BINARIO DI RICERCA ottimizzato [3], o in un semplice ARRAY ORDINATO [10]



BINARYTREE_MIN_COUNT_SUM_DEPTH.c

creazione di un BST ordinato
sua visita/stampa in ordine, pre-ordine e
post-ordine
ricerca del nodo con valore minimo
conteggio delle foglie
somma dei valori dei nodi
calcolo dell'altezza

```
// 15
// 7 3 10 25 40
```