```
Albero
lunedì 6 giugno 2022
    - Grafo non orientato, connesso ed aciclico
      Albero binario = Per ogni nodo abbiamo al più 2 nodi collegati
    - Antenato: prima nel cammino
    - Discendente: dopo nel cammino
    - Sottoalbero: albero sotto un determinato nodo
    - Parent: padre del nodo
    - Grado: Numero di figli che un nodo ha
    - Foglia: Nodo con grado 0
    - Profondità: quanto lontano è dalla radice (parent)
    - Altezza albero: massima profondità
    - Completo: Ogni foglia ha la stessa profondità e tutti i nodi non foglia hanno 2 figli
       -> altezza = \log_2 n
    - Root[T] -> punta al parent, la radice
    - Ogni nodo ha 3 puntatori: left, right, parent
       Foglie: left, right = null
       Root: parent = null
    - Successore: Il minimo numero più grande di un determinato nodo
              -> Minimo sotto albero di destra
Un albero binario particolare è quello di ricerca:
       Albero binario dove, per ogni nodo abbiamo sempre a sinistra
       Un valore più piccolo e a destra quello più grande
Inserimento:
    - Per fare l'inserimento, bisogna seguire questo:
       Parti dalla radice. E' il nostro valore k > della radice?
       Se si allora andiamo verso destra, in caso contrario
       Andiamo verso sinistra.
       Continuiamo così fino a che non troviamo un valore null
Eliminazione:
    - Qui abbiamo 2 casi:

    Cancellare un nodo con 1 figlio

              E' il caso più Semplice. Cancelliamo il nodo
              Ed uniamo il padre del nodo cancellato con
              L'unico figlio. L'albero rimane uguale
           o Cancellare un nodo con 2 figli
              In questo caso, bisogna mettere il successore di quel nodo
Ricerca:
SBT_Search(T, k):
       If x == null:
              Return x
       Else:
              If x.key == k:
                      Return x
              Else:
                      If x.key > k:
                             R = SBT_Search(x.left, k)
                             Return r
                      Else:
                             R = SBT Search(x.right, k)
                             Return r
Se l'albero è bilanciato, O(log n)
Senò, O(h)
SBT_min(X):
       If x == null
              Return x
       While x.left != null
              X = x.left
       Return x
AVL -> Quanto un albero è sbilanciato
```

