Tips Algoritmi

Hanno una struttura del tipo —> Key : Valore, Next : link alla cella successiva, Head : inizio della lista

Pile

Seguono la logica lifo (last in firts out), offono i metodi:

- push(S, x) mette x in S
- top(S) restituisce il 1° elemento di S
- pop(S) preleva il 1° elemento di S
- stackempty(S) ritorna true se la pila è vuota

Code

Seguono la logica fifo (first in first out), offrono i metodi

- enqueue(Q, x) mette x in A
- dequeue(Q) preleva l'ultimo elemento di Q
- top(Q) mostra il valore dell'ultimo elemento di Q
- queueempty(Q) ritorna true se la coda è vuota.

Navigazione degli alberi



dato quest'albero possiamo navigarlo in 3 modi:

- Pre-ordine: A B E D C F G -> radice sinistra destra
- In-ordine: D B E A F C G —> sinistra radice destra
- Post-ordine: D E B F G C A -> sinistra destra radice

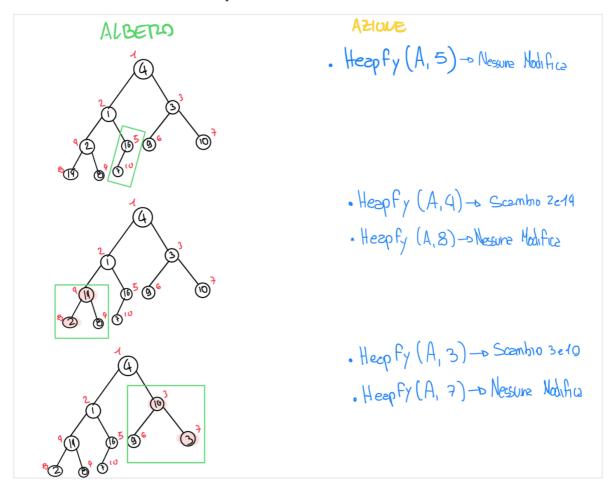
Come eliminare le foglie di un albero

- Eliminare una foglia: la posso eliminare e basta
- Nodo con 1 figlio: elimino il nodo e attacco il figlio
- Nodo con 2 figli: cerco il successivo o il precedenete lo sostituisco al nodo da eliminare e poi cancello.

Heapfy

Dato un array ed un nodo n devo sistemare i figli di n in modo da avere un sotto albero che sia un heap

simulazione di buildheap



Metodo dell'esperto in modo facile e semplice

 $-i = +1 : T(n) = O(n^{\log_b(a) * \log^{(i+1)}(n)})$

Dato: $T(n) = a*T(n/b) + O(n^k * log^i(n))$ - $a > b^k -> T(n) = O(n^(log_b(a))$ - $a = b^k$ - $i < -1: T(n) = O(n^(log_b(a))$ - $i = -1: T(n) = O(n^(log_b(a) * log^2(n))$