

## Stack

Lo stack (o pila) è una struttura che implementa la strategia **LIFO** (last in, first out).

→ viene usato per esempio per gestire le <sup>ricorsioni</sup> (si parla infatti di stack delle chiamate ricorsive).

Ogni stack implementa due metodi (magari con nomi diversi o qualche diff.):

- **push(x)** → aggiunge in cima alla pila.
- **pop()** → toglie e restituisce l'elem. in cima alla pila.

## Code

A diff. dello Stack, implemento lo  
FIFO (first in, first out)  
Implemento due metodi:

• `enqueue(x)` → aggiunge  $x$  in fondo  
della coda.

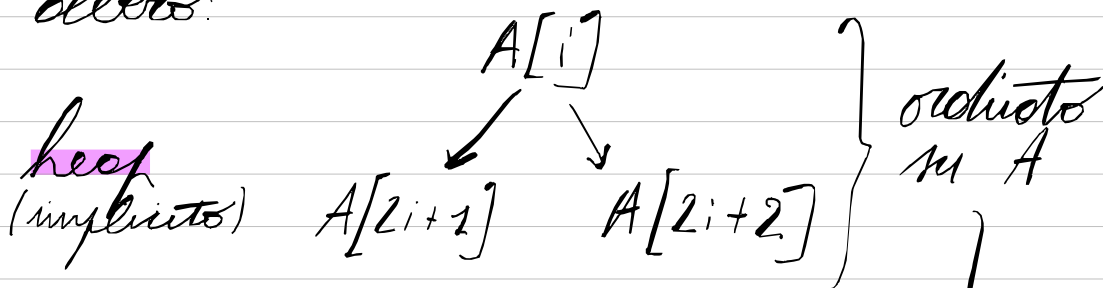
• `dequeue()` → toglie e restituisce  
il primo della  
coda.

→ le implemento poss. usando array,  
list o vector.

## Coda di priorità (priority queue)

→ ogni elemento ha una sua priorità e si decide come estrarre un elemento in base a tale priorità (esempio: estrarre con i codici di priorità soccorso).

Per creare una tale struttura si usa spesso degli array tenendo a mente una struttura di alberi:



quindi  $\text{padre}(i) = \left\lfloor \frac{i-1}{2} \right\rfloor$ .

- se la priorità è crescente, ~~heap-max~~, o ~~heap-min~~

Vale padre > figli o < in base a questa esigenza.

→ nell'heap imp. l'ottimo è  $O(\log(n))$   
poiché padre  $(i) = \lfloor \frac{i-1}{2} \rfloor \leq$   
 $\leq \frac{i}{2} \Rightarrow$  a partire dalla foglia  
 $n-1$  verso la radice "si  
dimetta ogni volta".

→ in enqueue(x) l'idea è quella  
di aggiungere  $x$  come  
ultima foglia possibile  
e poi riorganizzare l'heap  
(o meglio, per mantenere  
le proprietà dell'heap).

- si può sollevare la foglia fin tanto  
che supera i padri  
(sift-up).

→ in dequeue() si restituisce la  
radice, si mette l'ultima  
foglia nella radice e la si  
può rendere soubordonata  
ogni volta con il figlio  
con più priorità  
(sift-down).

Entrambi gli algoritmi eseguono al più  
un numero di passi pari  
all'ottimo, e sono dunque  $O(\log(n))$ .

→ basato sulla struttura dell'heap si può creare un alg. di ordinam. per comp. chiamato heapsort (si aggiungono i valori nell'heap finché si può):

- $n \cdot O(\log(n)) = O(n \log n)$   
di tempo

- $O(1)$  di spazio aggiuntivo  
meglio del merge sort

Nella pratica è però più lento del quick sort.