

## Coda con Priorità

<b>Caratteristiche</b>	<p>Le <b>code con priorità</b> sono un caso particolare di <b>insieme</b> dove, sugli elementi, è definita una <b>relazione di ordinamento totale</b> <math>\leq</math>.</p> <p>In questo tipo di struttura le <b>operazioni consentite</b> sono:</p> <ul style="list-style-type: none"><li>- inserire un nuovo elemento (in coda);</li><li>- estrarre l'elemento minimo (dalla testa).</li></ul> <p>Gli elementi dovranno essere ordinati (e serviti) secondo priorità: questa sarà una proprietà associata agli elementi.</p>
<b>Rappresentazioni</b>	<p>Una cosa con priorità può essere realizzata usando:</p> <ul style="list-style-type: none"><li>- <b>Lista Ordinata</b></li><li>- <b>Lista non Ordinata</b></li><li>- <b>Albero Binario</b> Rappresentazione più usata, dal momento che, seppur gli elementi sono in relazione tra loro, non c'è una relazione strutturale sull'insieme delle posizioni.</li><li>- <b>Heap</b></li></ul>
<b>Rappresentazione con Albero Binario</b>	<p>Nella rappresentazione con albero binario, questo deve avere alcune proprietà:</p> <ul style="list-style-type: none"><li>- <b>Quasi Perfettamente Bilanciato</b> Se <math>k</math> è il livello massimo delle foglie, allora l'albero ha esattamente <math>2^k - 1</math> nodi di livello minore di <math>k</math>. In altre parole la differenza tra sottoalbero sinistro e destro deve essere al più di una foglia.</li><li>- <b>Parzialmente Ordinato</b> Ogni nodo contiene un elemento che è maggiore di quello del padre.</li></ul> <p>Le operazioni di inserimento ed eliminazione devono tenere conto di queste due proprietà che devono essere sempre rispettate; infatti dovranno essere eseguite in due steps:</p> <ol style="list-style-type: none"><li>1. inserimento/cancellazione del nodo;</li><li>2. modifica dell'albero in modo tale che le proprietà vengano rispettate.</li></ol>
<b>Rappresentazione con Heap</b>	<p>L'<b>heap</b> è una struttura dati basata sugli alberi dove, se A è un genitore di B, allora la chiave (cioè il valore) di A è ordinata in base al valore di B, in base alla relazione d'ordine applicata all'intero heap.</p> <p>Da questa definizione abbiamo <b>maxHeap</b>, dove le chiavi di un nodo sono sempre maggiori o uguali a quelle dei figli e <b>minHeap</b>, dove vale il contrario.</p> <p>L'heap può anche essere descritto tramite <b>array</b>; avremo che gli indici assunti per i vari nodi saranno:</p> <ul style="list-style-type: none"><li>- <b>padre</b> = <math>i/2</math></li><li>- <b>nodo sinistro</b> = <math>2i</math></li><li>- <b>nodo destro</b> = <math>2i + 1</math></li></ul>

	<p>Gli heap sono generalmente implementati tramite array (di dimensione fissa, o variabile) e non richiede puntatori fra gli elementi.</p> <p>Dopo la rimozione, inserimento o sostituzione di un elemento, la proprietà di heap potrebbe essere violata, rendendo necessario il bilanciamento tramite operazioni interne.</p> <p>Gli <b>heap binari</b> (heap sviluppati su alberi binari) possono essere rappresentati in un modo molto efficiente (dal punto di vista dello spazio) utilizzando un solo array.</p> <p>Il primo elemento rappresenta la radice. I due elementi seguenti contengono i figli della radice. I quattro seguenti contengono i figli dei figli, e così via.</p> <p>In particolare, per la realizzazione con heap della coda con priorità, si utilizzano proprio gli heap binari.</p>
--	--

## Specifica Coda di Priorità

### TIPI:

- PrioriCoda: insieme di code con priorità con elementi di tipo `tipoelem`

### OPERATORI:

**creaPrioriCoda()** = **A**

POST:  $A = \emptyset$

**inserisci(x,A)** = **A'**

POST:  $A' = A \cup \{x\}$  (se  $x \in A$  allora  $A = A'$ )

**min(A)** = **x**

PRE:  $A \neq \emptyset$

POST:  $x \in A$  and  $x < y$  per ogni  $y \in A$  ( $x \neq y$ )

**cancellaMin(A)** = **A'**

PRE:  $A \neq \emptyset$

POST:  $A' = A \setminus \{x\}, x = \min(A)$