

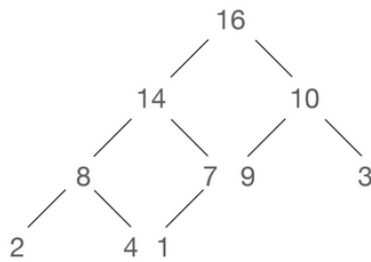
## 7 Heap

**Definizione 7.1** (Heap binario). Un **albero** quasi completo.

**Definizione 7.2** (Albero binario completo). Un albero dove ogni nodo è foglia oppure ha due figli.

**Definizione 7.3** (Albero binario quasi completo). Se  $h$  è l'altezza dell'albero, tutte le foglie hanno profondità  $h$  oppure  $h - 1$ . Tutti i nodi hanno 2 figli eccetto al più 1. Il nodo con un solo figlio, se esiste:

- ha profondità  $h - 1$
- tutti i nodi alla sua destra sono **foglie**
- e il suo unico figlio è un figlio **sinistro**



(a) Albero binario quasi completo

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
16	14	10	8	7	9	3	2	4	1

(b) Heap

Di seguito alcune formule utili:

- $\text{parent}(i) = \lfloor i/2 \rfloor$
- $\text{left}(i) = 2i$
- $\text{right}(i) = 2i + 1$

### 7.1 Max e min heap

Dato un heap, se gli elementi di ogni sotto-albero sono più piccoli della radice del sotto-albero, allora abbiamo un **max-heap** e il massimo valore sarà memorizzato sempre nella radice.

$$\forall i \neq 1, A[\text{parent}(i)] \geq A[i] \quad (14)$$

Analogamente per il **min-heap** il minimo valore sarà nella radice.

$$\forall i \neq 1, A[\text{parent}(i)] \leq A[i] \quad (15)$$

### 7.2 Proprietà

- **Proprietà 1:** un *heap* di  $n$  elementi ha altezza  $\theta(\log n)$ , precisamente  $\lceil \log n \rceil$
- **Proprietà 2:** un *heap* di  $n$  elementi contiene  $\lceil n/2 \rceil$  foglie
- **Proprietà 3:** un *heap* di  $n$  elementi ha al più  $\lceil n/2^{h+1} \rceil$  nodi di altezza  $h$ , esattamente  $\lceil n/2^{h+1} \rceil$  se è un albero *bilanciato completo*