

# COMPLEXITÉ

On a l'équation de récurrence correspondante qui vérifie :

$$f(n) \leq f\left(\frac{2n}{3}\right) + \Theta(1)$$

D'après le théorème général :

$$f(n) = O(\lg(n))$$

En fonction de la hauteur  $h$  on a donc la complexité qui s'exprime de la façon suivante :

$$O(h)$$

# CONSTRUCTION DU TAS MAX

- Étant donné que nous savons à quelle sous-partie du tableau correspondent les feuilles il suffit de commencer à appliquer itérativement depuis la dernière sous-racine vers la racine principale l'algorithme d'entassement du max.