

# Heaps

Algoritmos y Estructuras de Datos II

1<sup>er</sup> cuatrimestre de 2018

# Motivación

Implementar una cola de prioridad. Operaciones que nos interesan:

<b>Máximo</b>	Determinar el elemento más prioritario.
<b>Agregar</b>	Agregar un elemento.
<b>Sacar máximo</b>	Sacar el elemento más prioritario.
<b>Conj→cola</b>	Convertir un conjunto en una cola de prioridad.

La prioridad puede ser cualquier **relación de orden total**.  
(¿Qué era una relación de orden total?).

Hablamos siempre del **máximo**.

## Posibles implementaciones (sin usar heap)

	Máximo	Agregar	Sacar máximo	Conj→cola
<b>Lista</b>	?	?	?	?
<b>Lista + máximo</b>	?	?	?	?
<b>Lista ordenada</b>	?	?	?	?
<b>AVL + máximo</b>	?	?	?	?

## Posibles implementaciones (sin usar heap)

	Máximo	Agregar	Sacar máximo	Conj→cola
<b>Lista</b>	$O(n)$	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)$
<b>Lista + máximo</b>	$O(1)$	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)$
<b>Lista ordenada</b>	$O(1)$	$O(n)$	$O(1)$	(sorting)
<b>AVL + máximo</b>	$O(1)$	$O(\log n)$	$O(\log n)$	$O(n \log n)$

## Spoiler

¿Para qué queremos un heap si podemos usar un AVL?

# Spoiler

¿Para qué queremos un heap si podemos usar un AVL?

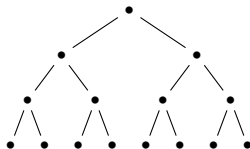
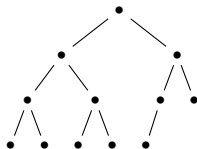
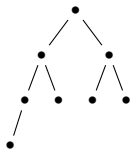
- ▶ Más sencillo de implementar.
- ▶ Mejores constantes.
- ▶ Se puede hacer sin punteros.
- ▶ La operación **Conj**→**cola** es estrictamente mejor.

# Heap: invariante

Un heap es un árbol binario con un invariante:

## Forma

- ▶ Completo, salvo por el último nivel.
- ▶ Izquierdista.



## Orden

- ▶ La raíz es el máximo.
- ▶ El invariante se cumple recursivamente para los hijos.

# Heap: algoritmos

Máximo

$O(1)$

- ▶ Está en la raíz del árbol.

Agregar

$O(\log n)$

- ▶ Ubicar el elemento respetando la forma del heap.
- ▶ Mientras sea mayor que su padre, intercambiarlo con el padre.  
(*Sift up*).

Sacar máximo

$O(\log n)$

- ▶ Reemplazar la raíz del árbol por el “último” elemento, respetando la forma del heap.
- ▶ Mientras sea menor que uno de sus hijos, intercambiarlo con el mayor de sus hijos.  
(*Sift down*).



## Heap: algoritmos

**Ejemplo:** insertar en secuencia 6, 4, 2, 9, 3, 8, 5 y sacar el máximo.

# Heap: algoritmos

Conj  $\rightarrow$  cola (*heapify*)

$O(n)$

- ▶ Armar un árbol con los elementos respetando la forma.
- ▶ Hacer *Sift down* para cada uno de los elementos, yendo “hacia atrás”, desde el último hasta la raíz.

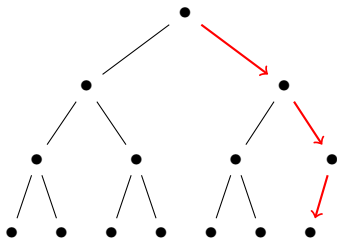
**Ejemplo:** *heapificar* la secuencia 6, 4, 2, 9, 3, 8, 5.

# Heap: técnicas de implementación

## Técnica de implementación con punteros

Si el heap tiene  $n$  elementos, la posición del último se puede encontrar a partir de la representación en binario de  $n$ , ignorando el dígito 1 más significativo.

$$n = 14 = (1\mathbf{110})_2 \quad \rightsquigarrow \quad [\text{derecha}, \text{derecha}, \text{izquierda}]$$



# Heap: técnicas de implementación

## Técnica de implementación con arreglos

Los elementos se pueden guardar en un arreglo de tamaño  $N$ .

Las siguientes funciones sirven para navegar el árbol:

$$\begin{aligned}\text{HIJO\_IZQ}(i) &= 2 * i + 1 \\ \text{HIJO\_DER}(i) &= 2 * i + 2 \\ \text{PADRE}(i) &= \lfloor \frac{i-1}{2} \rfloor\end{aligned}$$

Usando índices  $0 \leq i < N$ .