

# Fundamentos de análisis y diseño de algoritmos

Montículos y Heapsort

Comparación de algoritmos de ordenamiento

Propiedades de orden y forma de los montones

Operaciones HEAPIFY, BUILD-HEAP Y HEAP-SORT

Análisis de complejidades

Colas de prioridad

# Heapsort

---

## Problema de ordenamiento

- Insertion

$O(n^2)$

Ordena in-place

- Merge

$\Theta(n \lg n)$

No ordena in-place

- Heapsort

$O(n \lg n)$

Ordena in-place

- Quicksort

$\Theta(n^2)$ , Caso promedio:  $\Theta(n \lg n)$

Ordena in-place

# Heapsort

---

Insertion, Merge, Heapsort y Quicksort son algoritmos de ordenamiento basados en comparación. Estos tienen la característica de que son del orden de  $\Omega(n \lg n)$

¿Es posible bajar esta cota?

# Heapsort

---

Insertion, Merge, Heapsort y Quicksort son algoritmos de ordenamiento basados en comparación. Estos tienen la característica de que son del orden de  $\Omega(n \lg n)$

¿Es posible bajar esta cota?

- Counting sort
- Radix sort
- Bucket sort

# Heapsort

---

## Heapsort

**Idea:** utilizar las fortalezas de MergeSort y de InsertionSort

Utiliza una representación lógica, conocida como montículo (*heap*), de un arreglo que permite ordenar los datos del arreglo in-place

# Heapsort

---

## Montículos

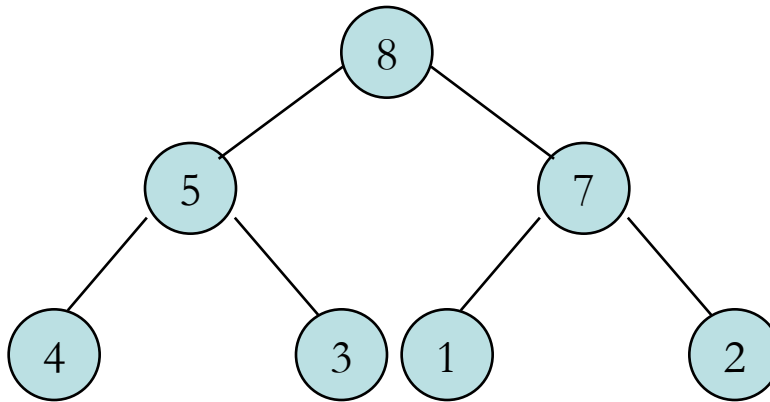
Es un arreglo que puede ser visto como un árbol binario que cumple dos propiedades:

- *Propiedad del orden*: La raíz de cada subárbol es mayor o igual que cualquier de sus nodos restantes
- *Propiedad de forma*: La longitud de toda rama es  $h$  o  $h-1$ , donde  $h$  es la altura del árbol. Además, no puede existir un rama de longitud  $h$  a la derecha de una rama de longitud  $h-1$

# Heapsort

---

Analizar las propiedades de orden y de forma

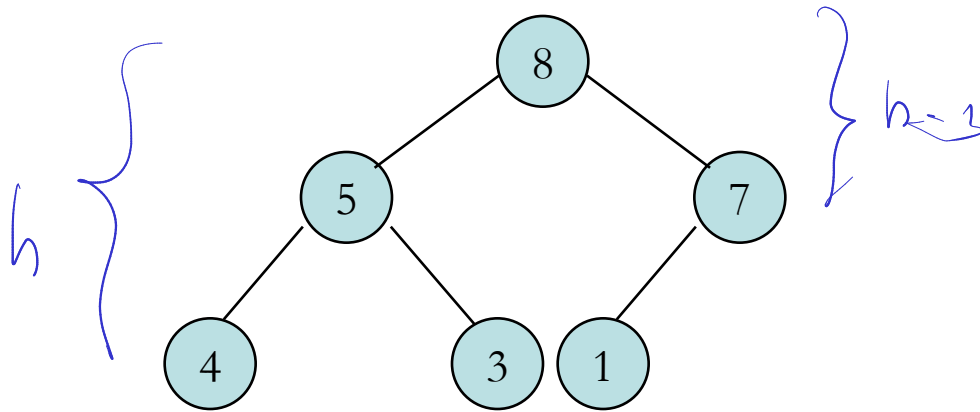




# Heapsort

---

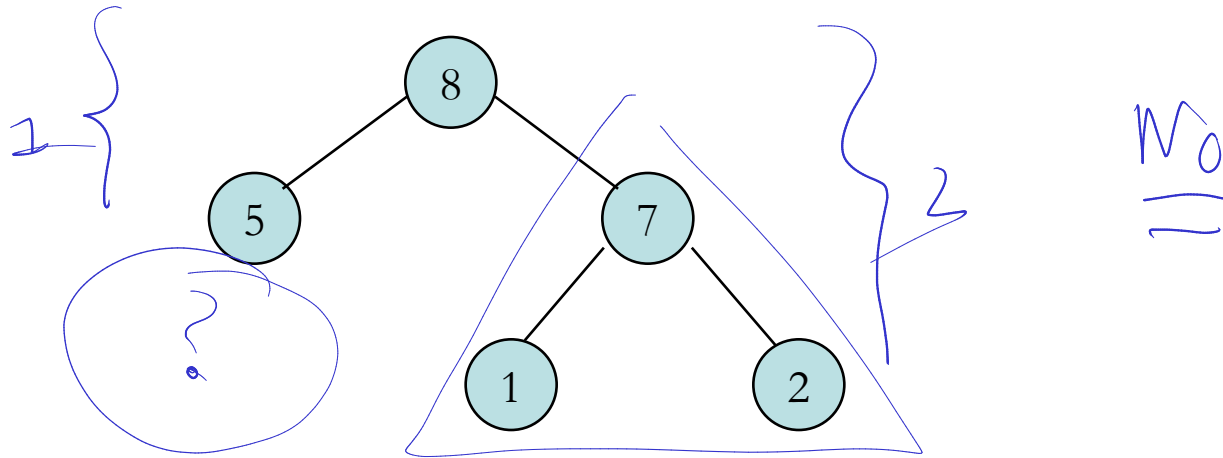
Analizar las propiedades de orden y de forma



# Heapsort

---

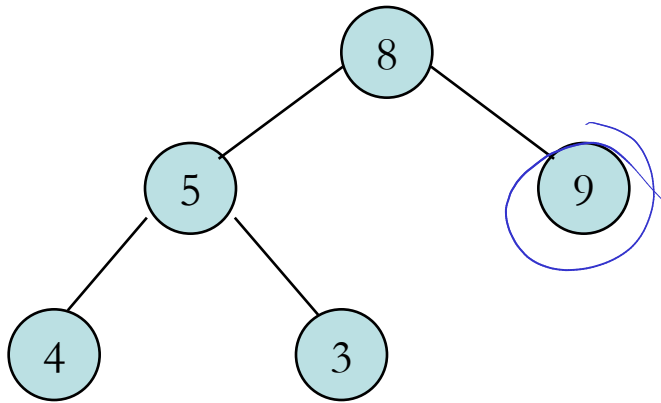
Analizar las propiedades de orden y de forma



# Heapsort

---

Analizar las propiedades de orden y de forma



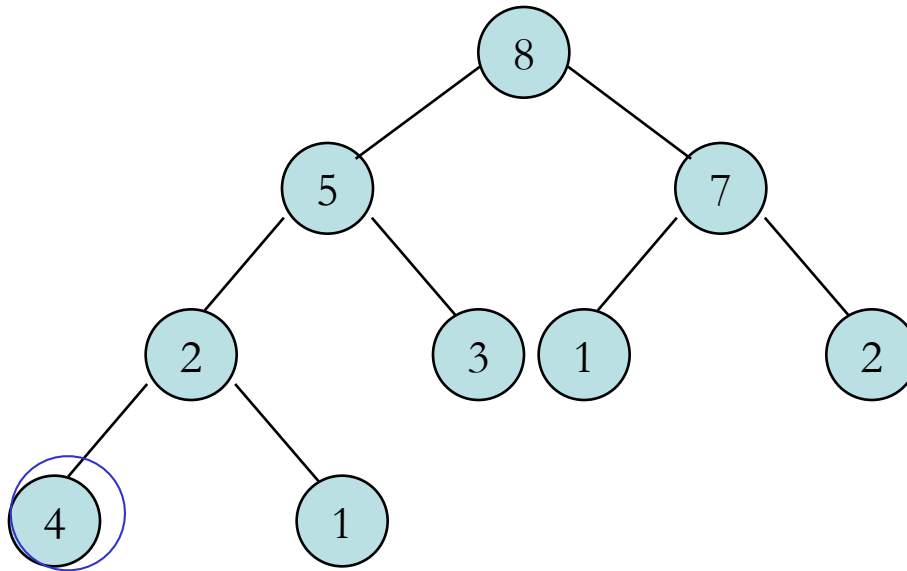
Forma ✓

Orden ✗

# Heapsort

---

Analizar las propiedades de orden y de forma

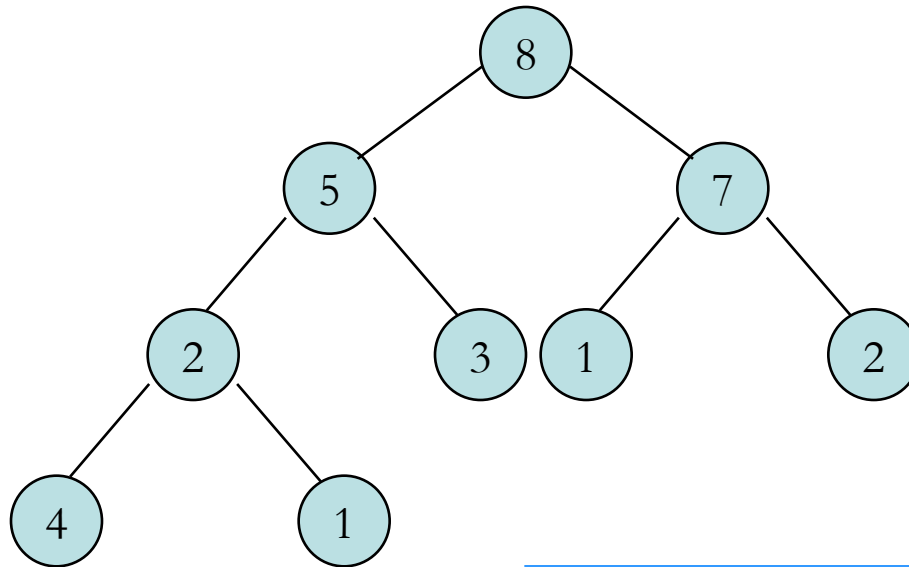


No orden

# Heapsort

---

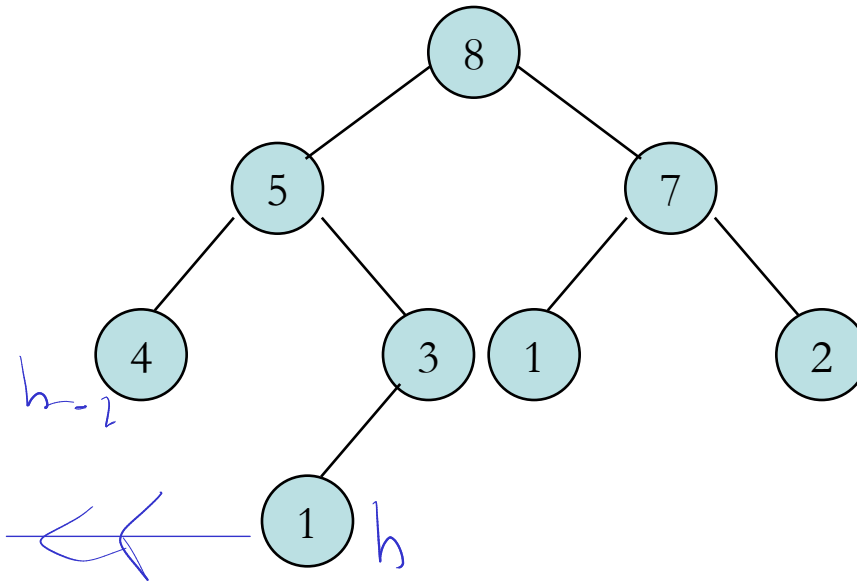
Analizar las propiedades de orden y de forma



Falla la propiedad de orden, en el subarbol 4-2-1, la raíz no cumple con ser mayor o igual los demás elementos

# Heapsort

Indique si se cumplen las propiedades de orden y de forma

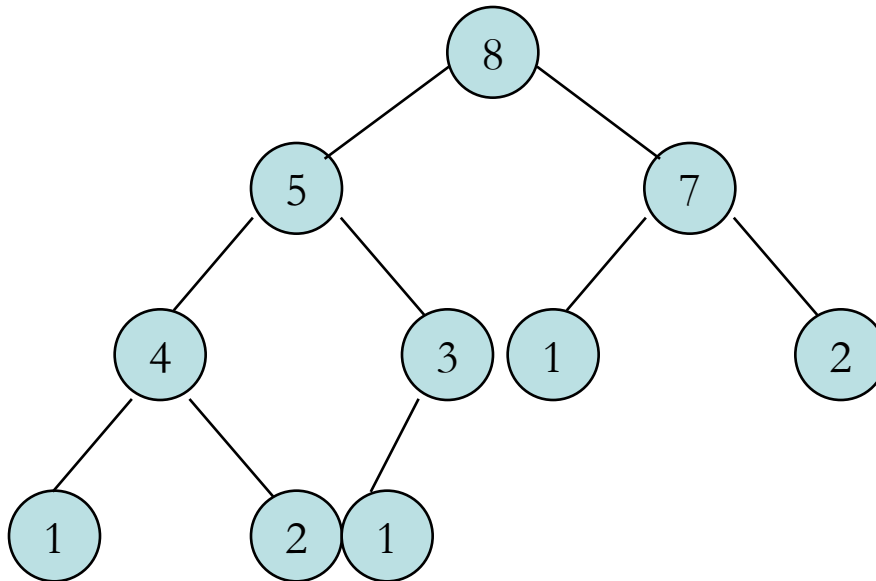


orden = Si

forma = No

# Heapsort

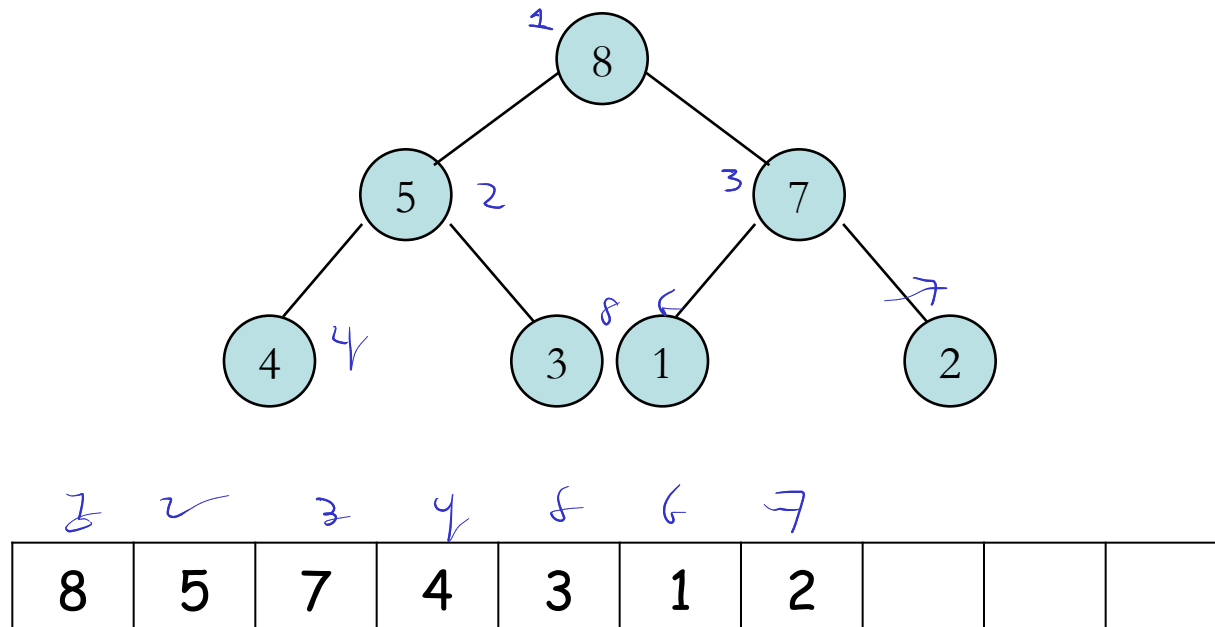
Indique si se cumplen las propiedades de orden y de forma



Orden = si  
Forma = si

# Heapsort

Los datos se almacenan en el arreglo recorriendo, por niveles, de izquierda a derecha

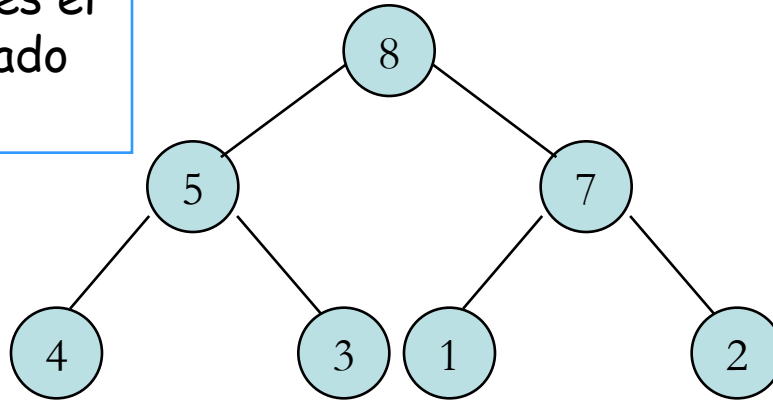




# Heapsort

Los datos se almacenan en el arreglo recorriendo, por niveles, de izquierda a derecha

$A[1, \dots, \text{heap-size}[A]]$  es el montículo representado



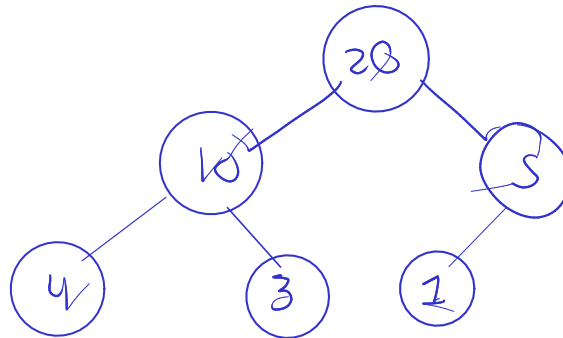
$\text{heap-size}[A]=7$      $\text{length}[A]=10$

# Heapsort

---

Indique si se cumplen las propiedades de orden y de forma

$A = \{20, 10, 5, 4, 3, 1\}$  donde  $\text{heap-size}[A] = 6$  y  $\text{length}[A] = 10$



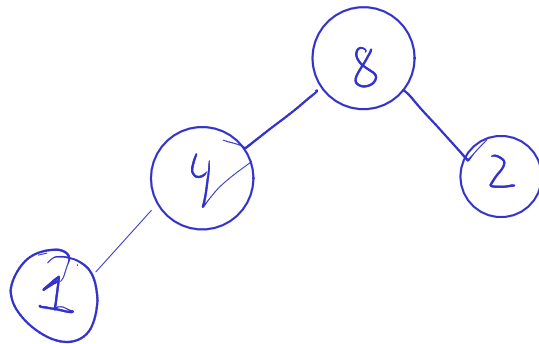
# Heapsort

---

Indique si se cumplen las propiedades de orden y de forma

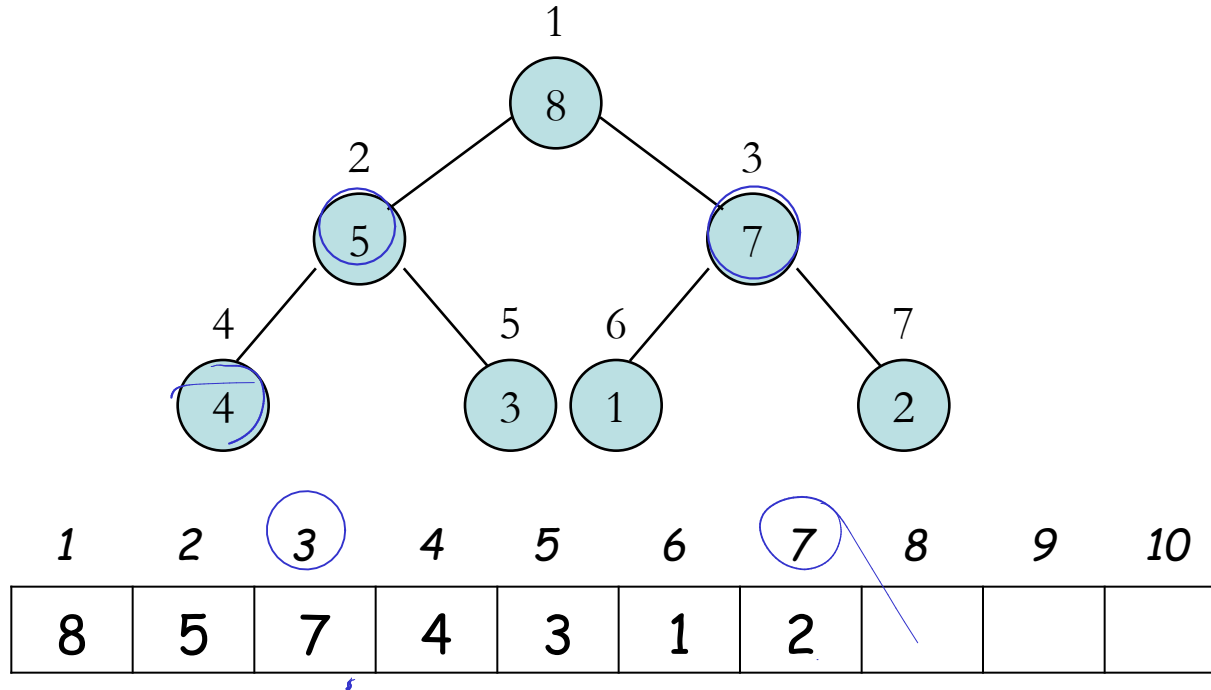
$A = \{20, 10, 5, 4, 3, 1, \}$  donde  $\text{heap-size}[A] = 6$  y  $\text{length}[A] = 10$

$A = \{8, 4, 2, 1, 7, 9\}$  donde  $\text{heap-size}[A] = 4$  y  $\text{length}[A] = 10$



# Heapsort

Los datos se almacenan en el arreglo recorriendo, por niveles, de izquierda a derecha



Evalue  $\lfloor i/2 \rfloor$  para  $i=2$  y 3

Evalue  $\lfloor i/2 \rfloor$  para  $i=4$  y 5

Evalue  $\lfloor i/2 \rfloor$  para  $i=6$  y 7

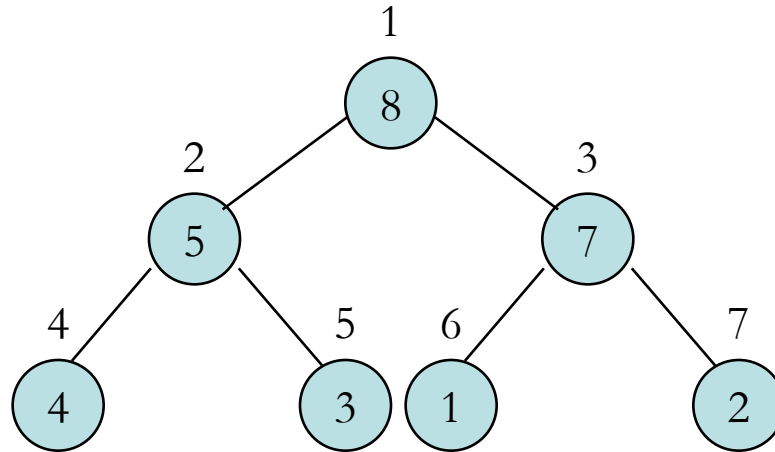
1, 1

2, 2

3, 3

# Heapsort

Los datos se almacenan en el arreglo recorriendo, por niveles, de izquierda a derecha

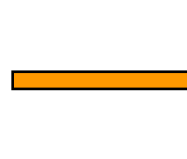


1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
8	5	7	4	3	1	2			

Evalue  $\lfloor i/2 \rfloor$  para  $i=2$  y  $3$

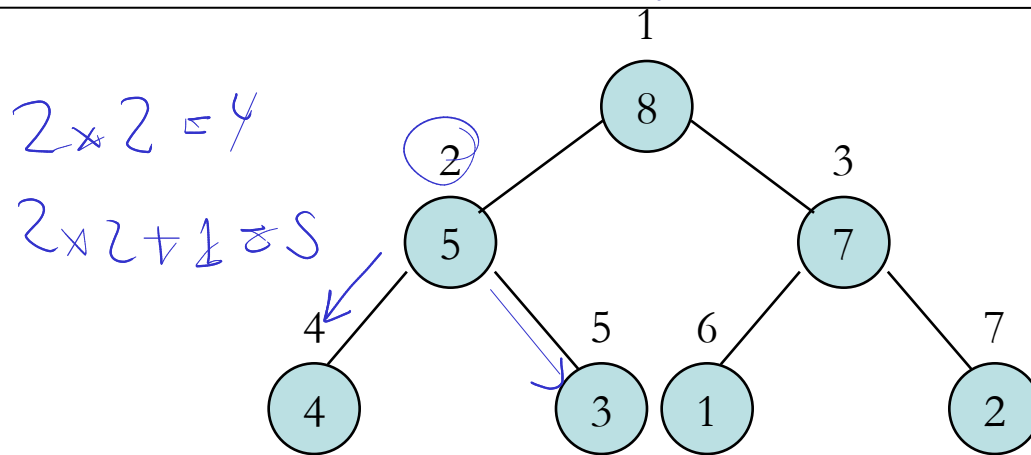
Evalue  $\lfloor i/2 \rfloor$  para  $i=4$  y  $5$

Evalue  $\lfloor i/2 \rfloor$  para  $i=6$  y  $7$



Padre( $i$ ):  $\lfloor i/2 \rfloor$

# Heapsort



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

Raíz del árbol:  $A[1]$

Padre(i):  $\lfloor i/2 \rfloor$

Izq(i):  $A[2*i]$

Der(i):  $A[2*i + 1]$

# Heapsort

---

Operaciones con montículos:

- **Heapify**:  $O(\lg n)$
  - **Build-Heap**:  $O(n)$
  - **HeapSort**:  $O(n \lg n)$
  - Max-Heap-Insert, Heap-Extract-Max, Heap-Increase-Key, Heap-Maximum:  $O(\lg n)$
- Colas de prioridad

La altura de un montículo de  $n$  elementos es  $\Theta(\lg n)$

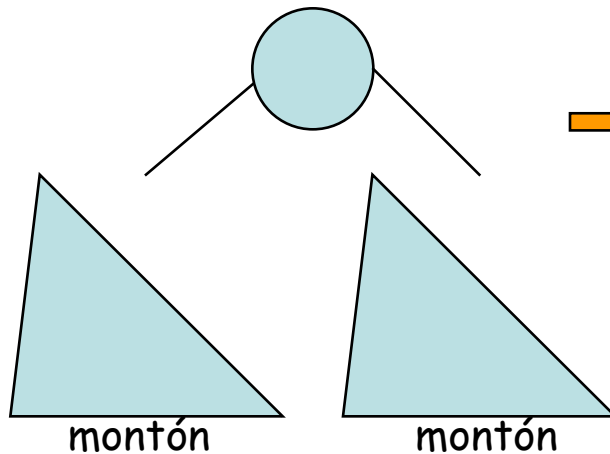
# Heapsort

---

## Heapify

**Precondición:** subarbol con raíz Izq(i) y subarbol con raíz Der(i) son montículos

**Poscondición:** subárbol con raíz es un montículo



No es necesariamente un montón, se puede violar la propiedad de orden

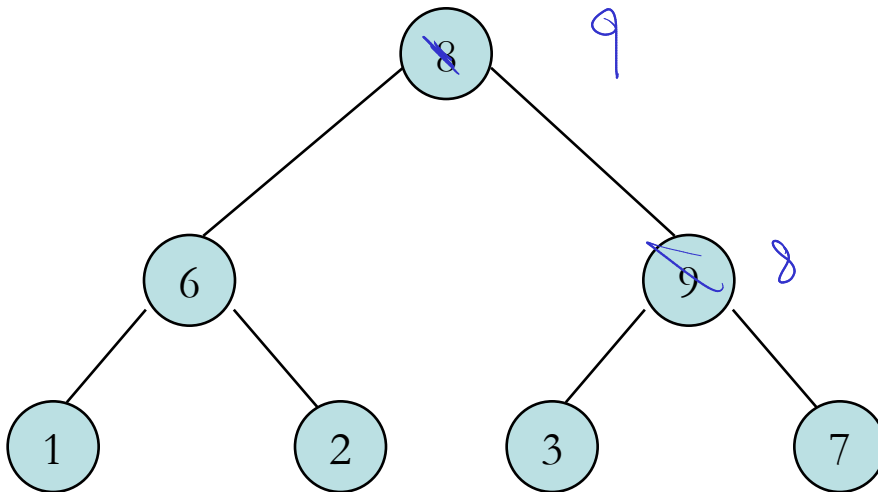


# Heapsort

## Heapify

**Precondición:** subarbol con raíz Izq(i) y subarbol con raíz Der(i) son montículos

**Poscondición:** subárbol con raíz es un montículo



¿Cómo sería el montón resultante?

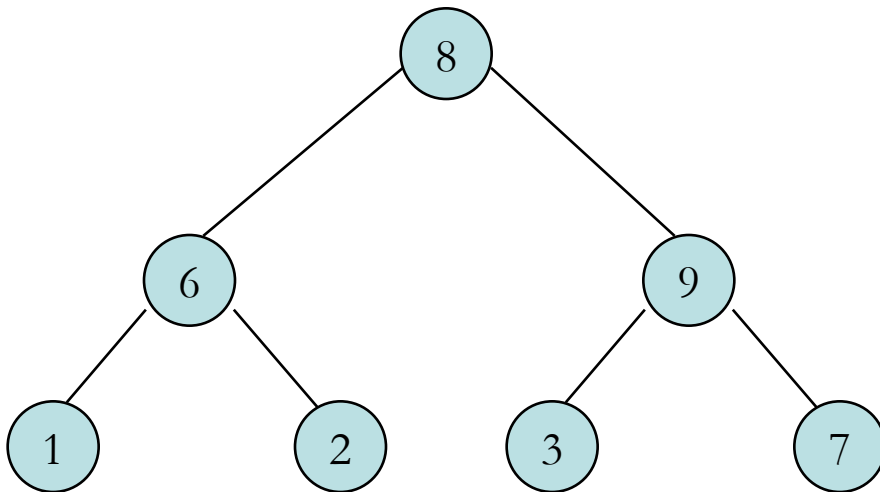
# Heapsort

---

## Heapify

**Precondición:** subarbol con raíz Izq(i) y subarbol con raíz Der(i) son montículos

**Poscondición:** subárbol con raíz es un montículo



Se debe conocer cuál es el mayor entre la raíz Izq(i), la raíz Der(i) e  $A[i]$

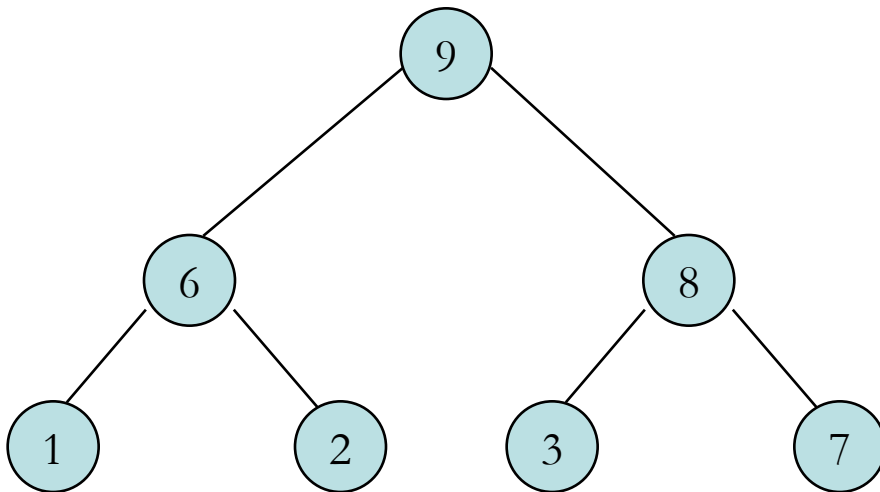
# Heapsort

---

## Heapify

**Precondición:** subarbol con raíz Izq(i) y subarbol con raíz Der(i) son montículos

**Poscondición:** subárbol con raíz es un montículo



Al hacer el cambio de valores se debe verificar que el montón 3-8-7 cumpla la propiedad de orden

HEAPIFY(A, i)

$l \leftarrow \text{LEFT}(i)$

$r \leftarrow \text{RIGHT}(i)$

if  $l \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[l] > A[i]$

then  $\text{largest} \leftarrow l$

else  $\text{largest} \leftarrow i$

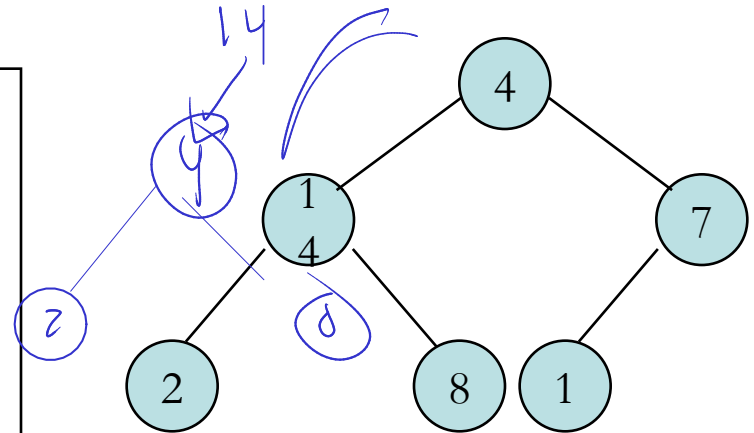
if  $r \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[r] > A[\text{largest}]$

then  $\text{largest} \leftarrow r$

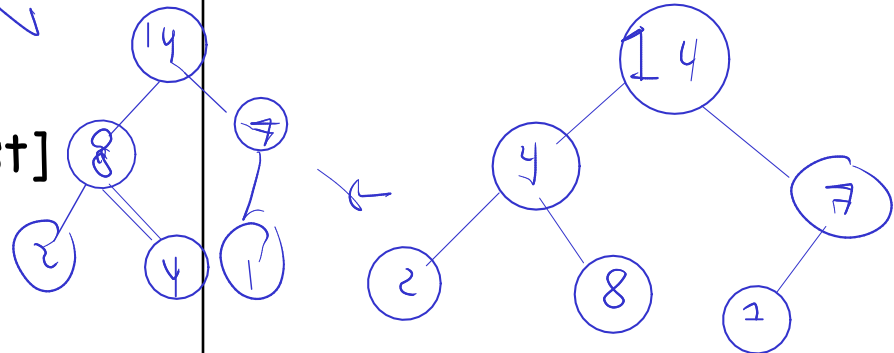
if  $\text{largest} \neq i$

then exchange  $A[i] \leftrightarrow A[\text{largest}]$

HEAPIFY(A, largest)



Aplique el algoritmo  
HEAPIFY(A, 1)



HEAPIFY(A, i)

$l \leftarrow \text{LEFT}(i)$

$r \leftarrow \text{RIGHT}(i)$

if  $l \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[l] > A[i]$

then  $\text{largest} \leftarrow l$

else  $\text{largest} \leftarrow i$

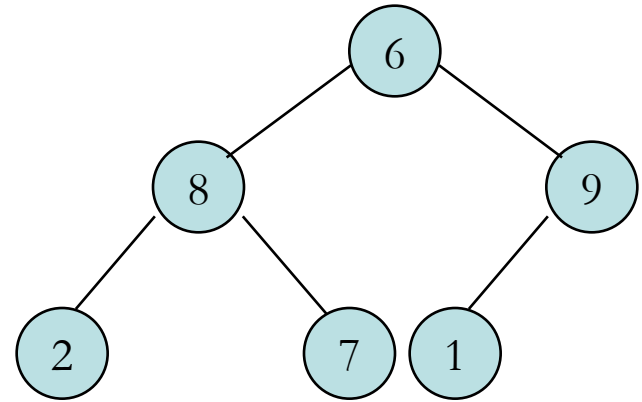
if  $r \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[r] > A[\text{largest}]$

then  $\text{largest} \leftarrow r$

if  $\text{largest} \neq i$

then exchange  $A[i] \leftrightarrow A[\text{largest}]$

HEAPIFY(A, largest)



Aplique el algoritmo  
HEAPIFY(A, 1)

HEAPIFY(A, i)

$l \leftarrow \text{LEFT}(i)$

$r \leftarrow \text{RIGHT}(i)$

if  $l \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[l] > A[i]$

then  $\text{largest} \leftarrow l$

else  $\text{largest} \leftarrow i$

if  $r \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[r] > A[\text{largest}]$

then  $\text{largest} \leftarrow r$

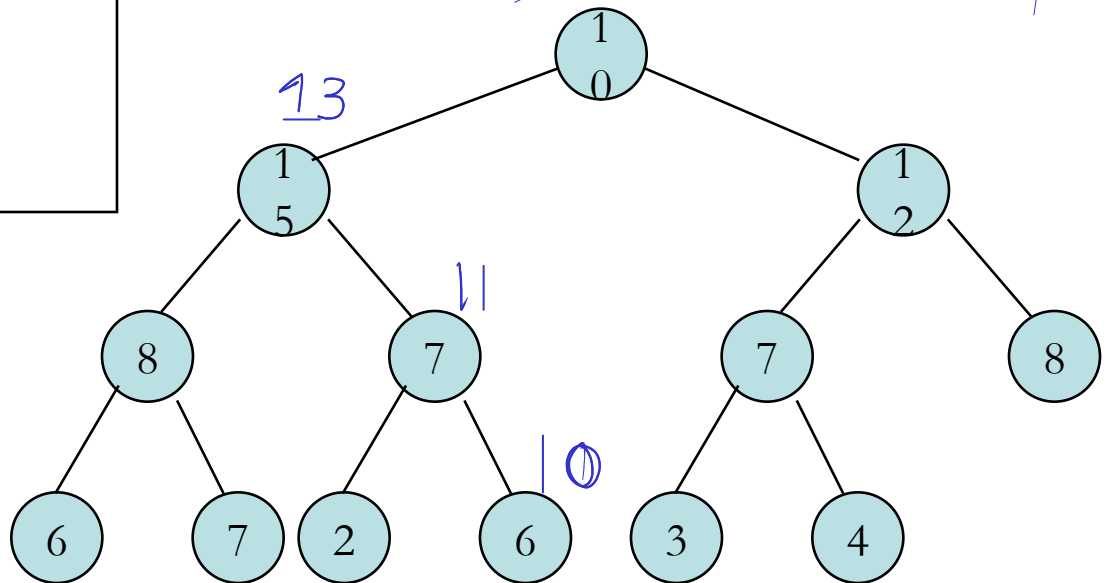
if  $\text{largest} \neq i$

then exchange  $A[i] \leftrightarrow A[\text{largest}]$

HEAPIFY(A, largest)

Aplique el algoritmo  
HEAPIFY(A, 1)

10, 15, 18, 13, 7, 8, 6, 7, 2, 11,  
3, 4



15, 13, 12, 8, 11, 7, 8

6, 7, 2, 10

HEAPIFY(A, i)

$l \leftarrow \text{LEFT}(i)$

$r \leftarrow \text{RIGHT}(i)$

if  $l \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[l] > A[i]$

then  $\text{largest} \leftarrow l$

else  $\text{largest} \leftarrow i$

if  $r \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[r] > A[\text{largest}]$

then  $\text{largest} \leftarrow r$

if  $\text{largest} \neq i$

then exchange  $A[i] \leftrightarrow A[\text{largest}]$

HEAPIFY(A, largest)

¿Cuál es la complejidad del algoritmo?

HEAPIFY(A, i)

$l \leftarrow \text{LEFT}(i)$

$r \leftarrow \text{RIGHT}(i)$

if  $l \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[l] > A[i]$

then  $\text{largest} \leftarrow l$

else  $\text{largest} \leftarrow i$

if  $r \leq \text{heap-size}[A]$  and  $A[r] > A[\text{largest}]$

then  $\text{largest} \leftarrow r$

if  $\text{largest} \neq i$

then exchange  $A[i] \leftrightarrow A[\text{largest}]$

HEAPIFY(A, largest)

Complejidad

$$T(n) \leq T(2n/3) + \Theta(1)$$

*$\Theta(1)$  para calcular el mayor +  
Heapify con 2/3 de los  
elementos en el peor de los  
casos*

*Por teorema maestra, caso 2,  
 $T(n) = O(\lg n)$*

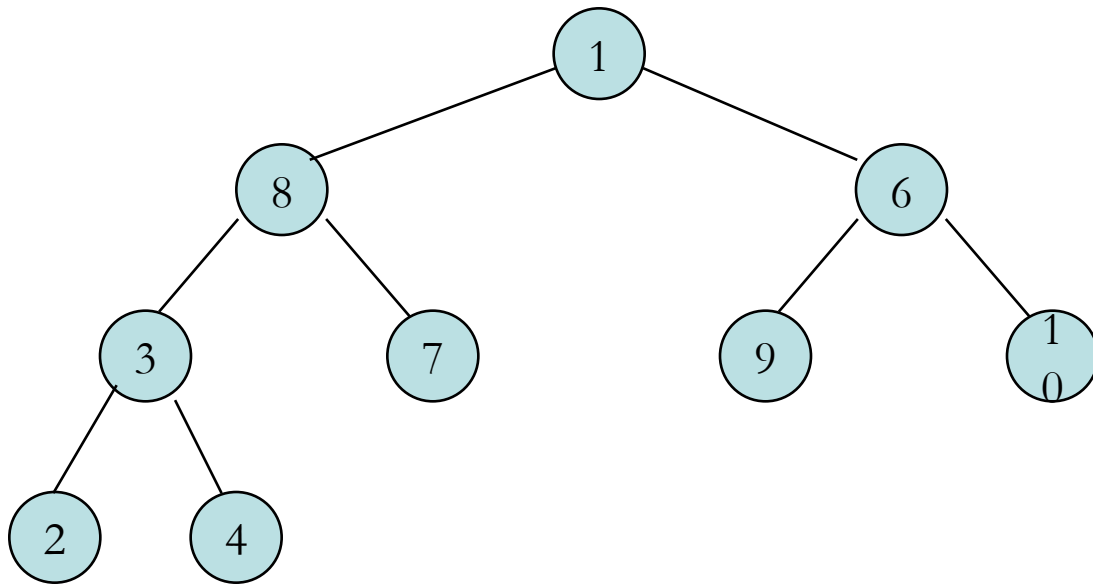


# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición:  $A$  es un arreglo de elementos

Poscondición:  $A$  es un montículo



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

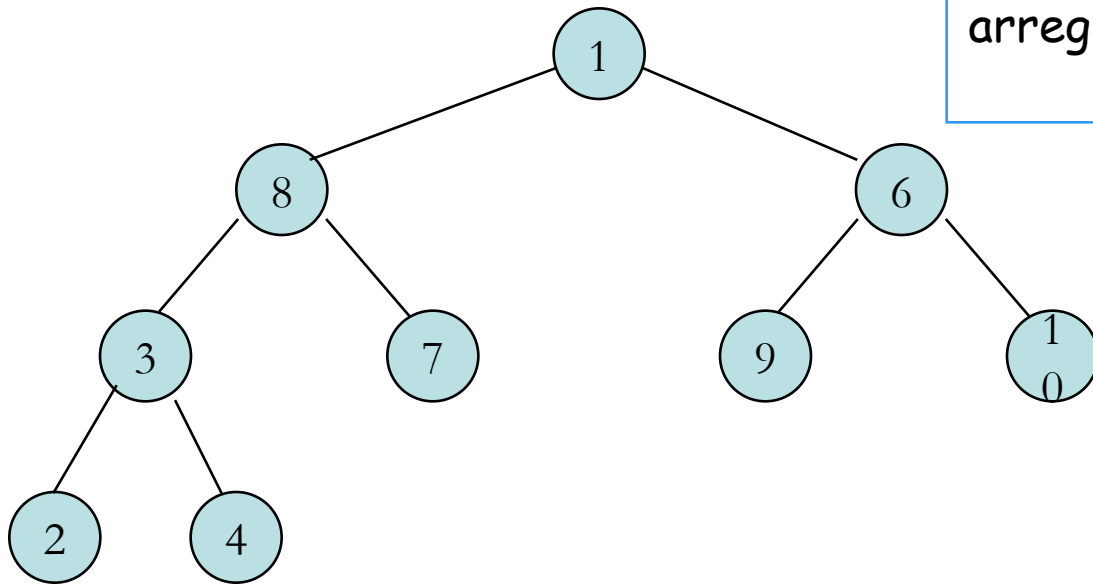
# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo

La organización es lógica, aun cuando en el arreglo no se especifica



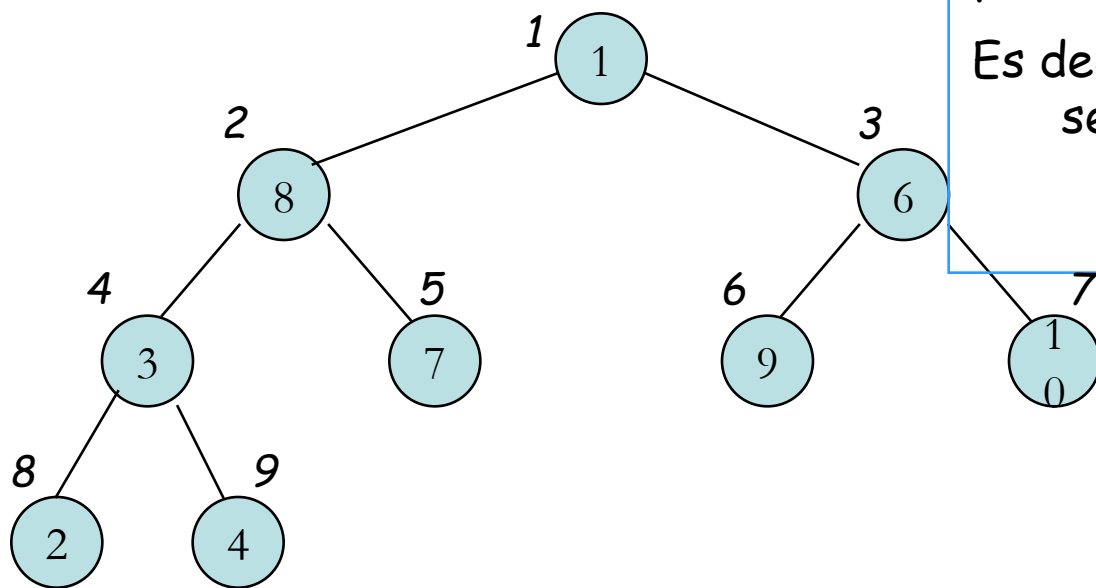
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	8	6	3	7	9	10	2	4	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se  
puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles  
sean montículos

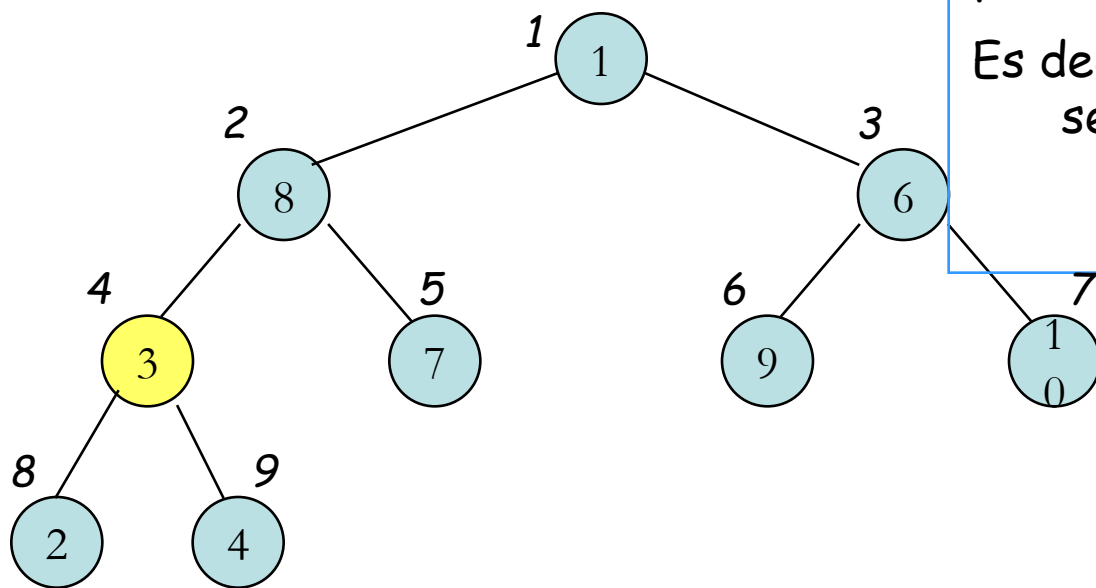
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	8	6	3	7	9	10	2	4	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se  
puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles  
sean montículos

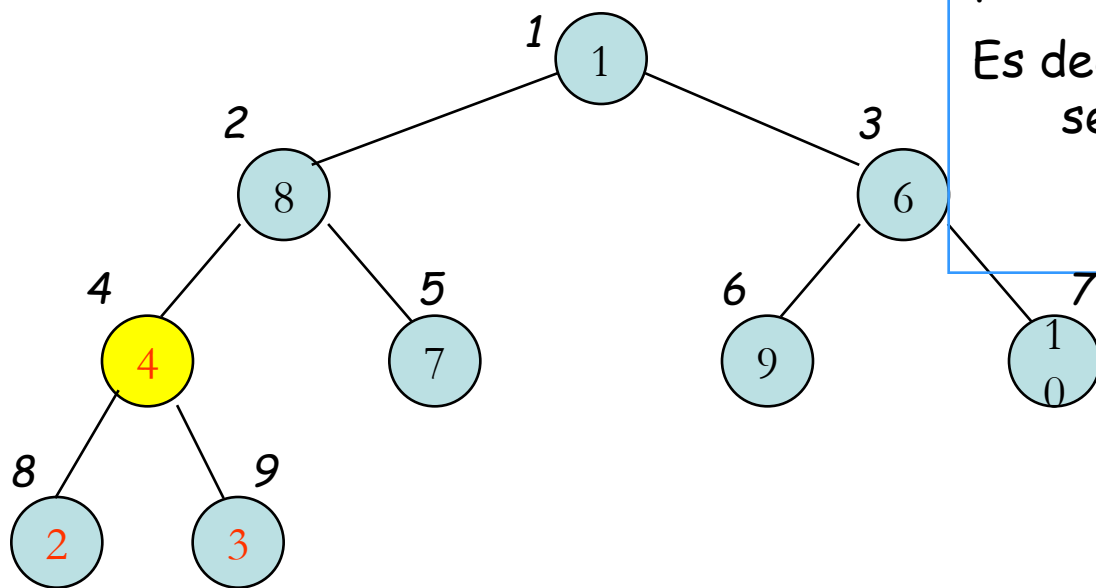
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	8	6	3	7	9	10	2	4	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se  
puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles  
sean montículos

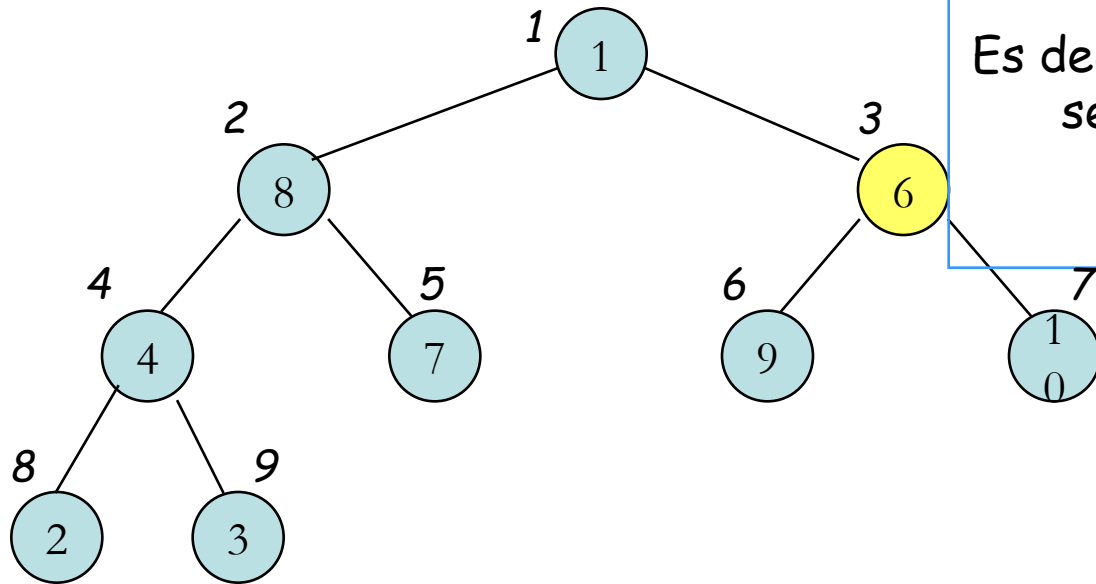
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	8	6	4	7	9	10	2	3	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subárboles sean montículos

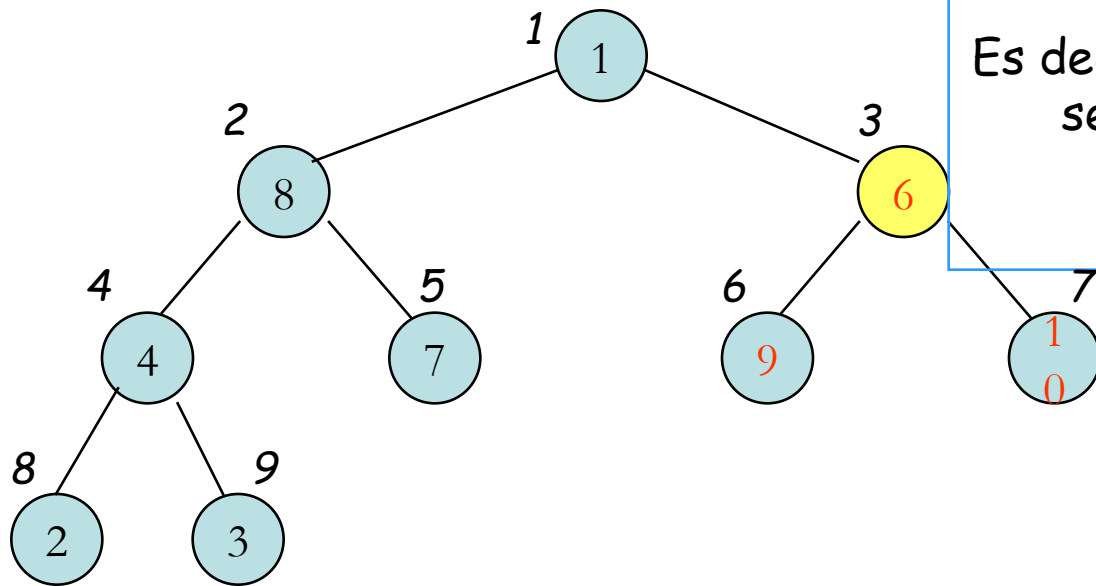
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	8	6	4	7	9	10	2	3	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles sean montículos

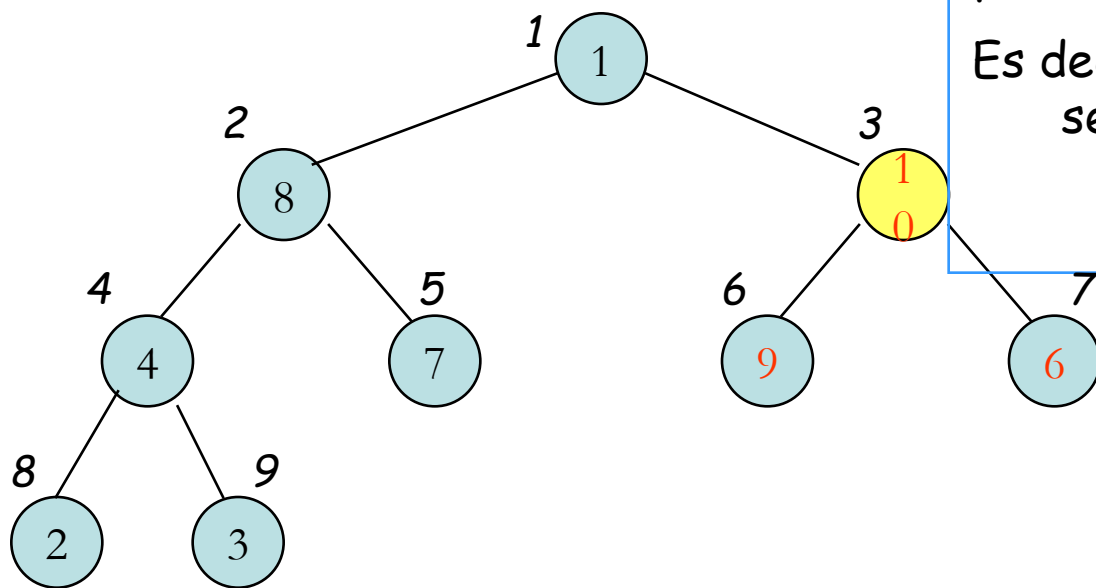
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	8	6	4	7	9	10	2	3	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles sean montículos

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

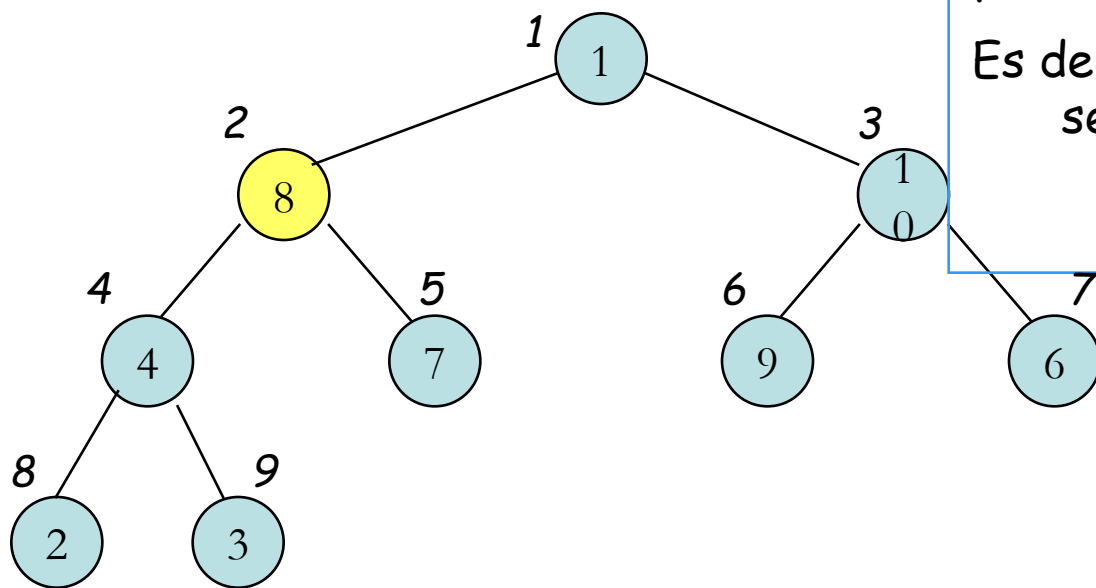


# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles sean montículos

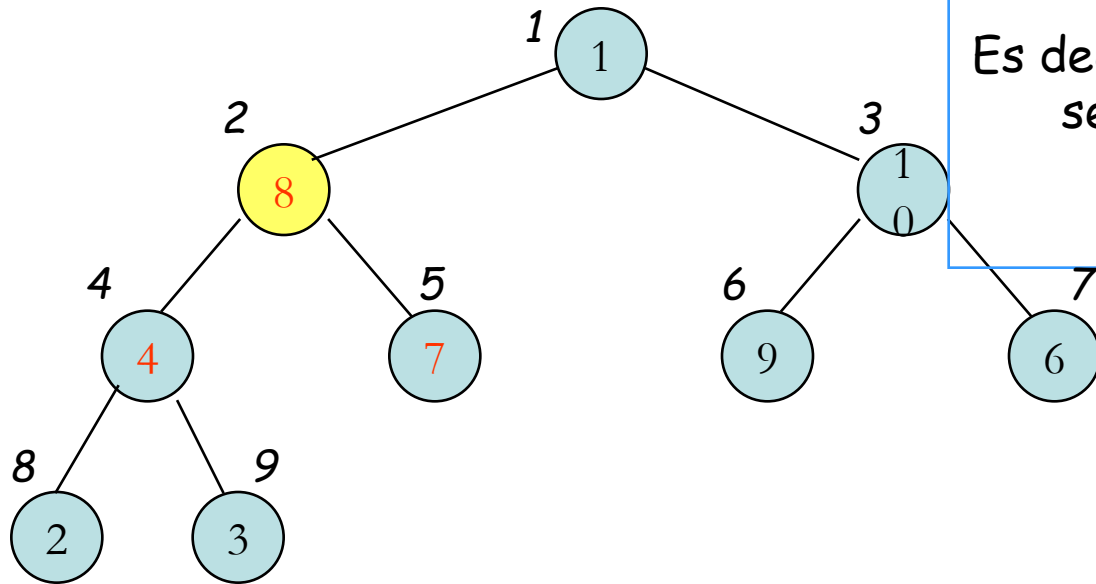
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	8	10	4	7	9	6	2	3	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles sean montículos

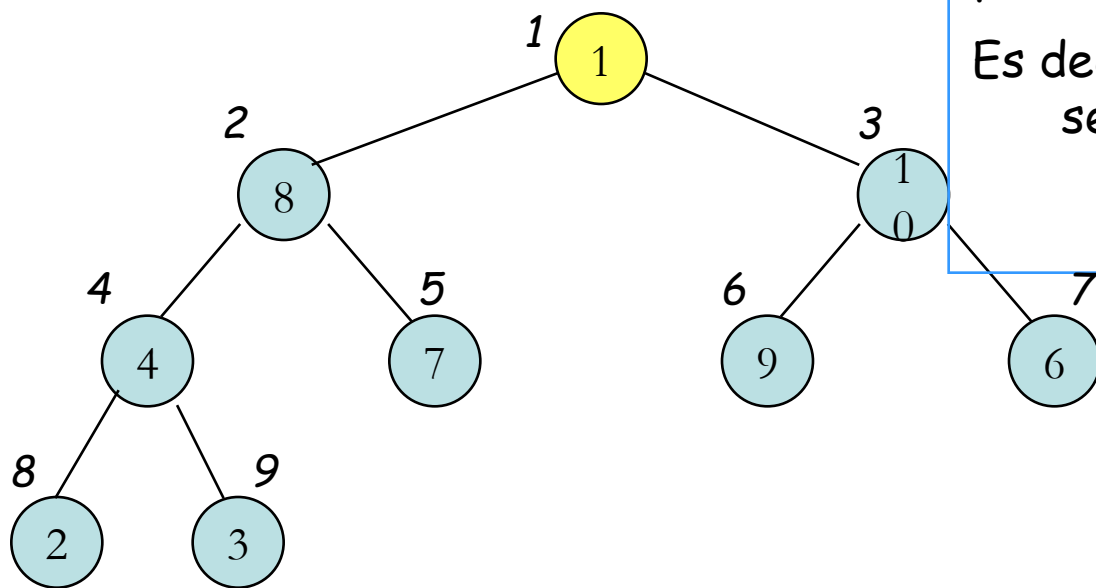
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	8	10	4	7	9	6	2	3	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subárboles sean montículos

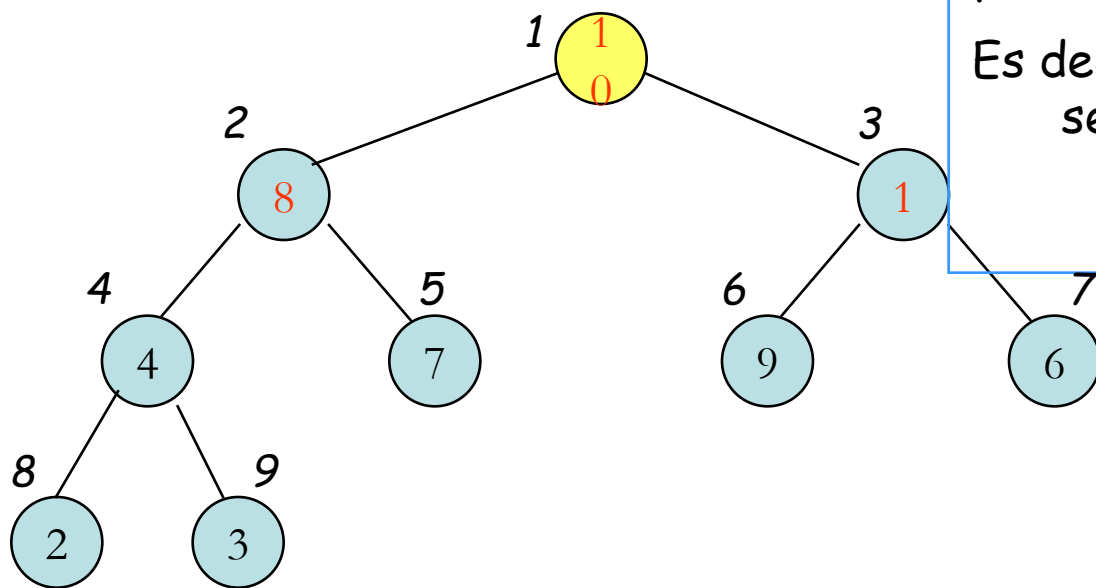
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	8	10	4	7	9	6	2	3	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles sean montículos

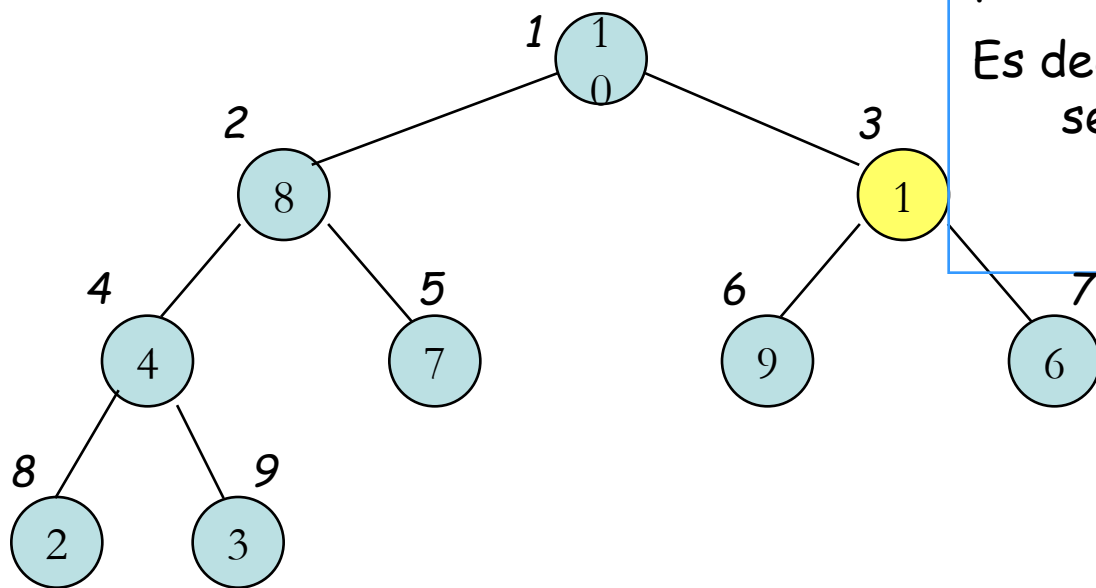
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
10	8	1	4	7	9	6	2	3	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se  
puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles  
sean montículos

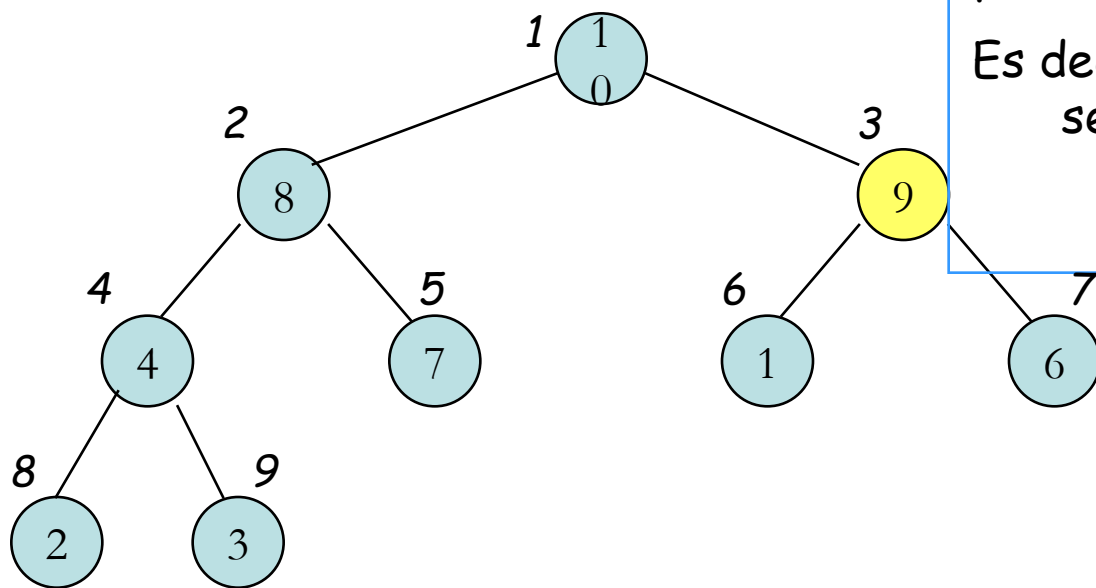
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
10	8	1	4	7	9	6	2	3	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición: A es un arreglo de elementos

Poscondición: A es un montículo



¿Sobre qué nodo se  
puede hacer HEAPIFY?  
Es decir, los subarboles  
sean montículos

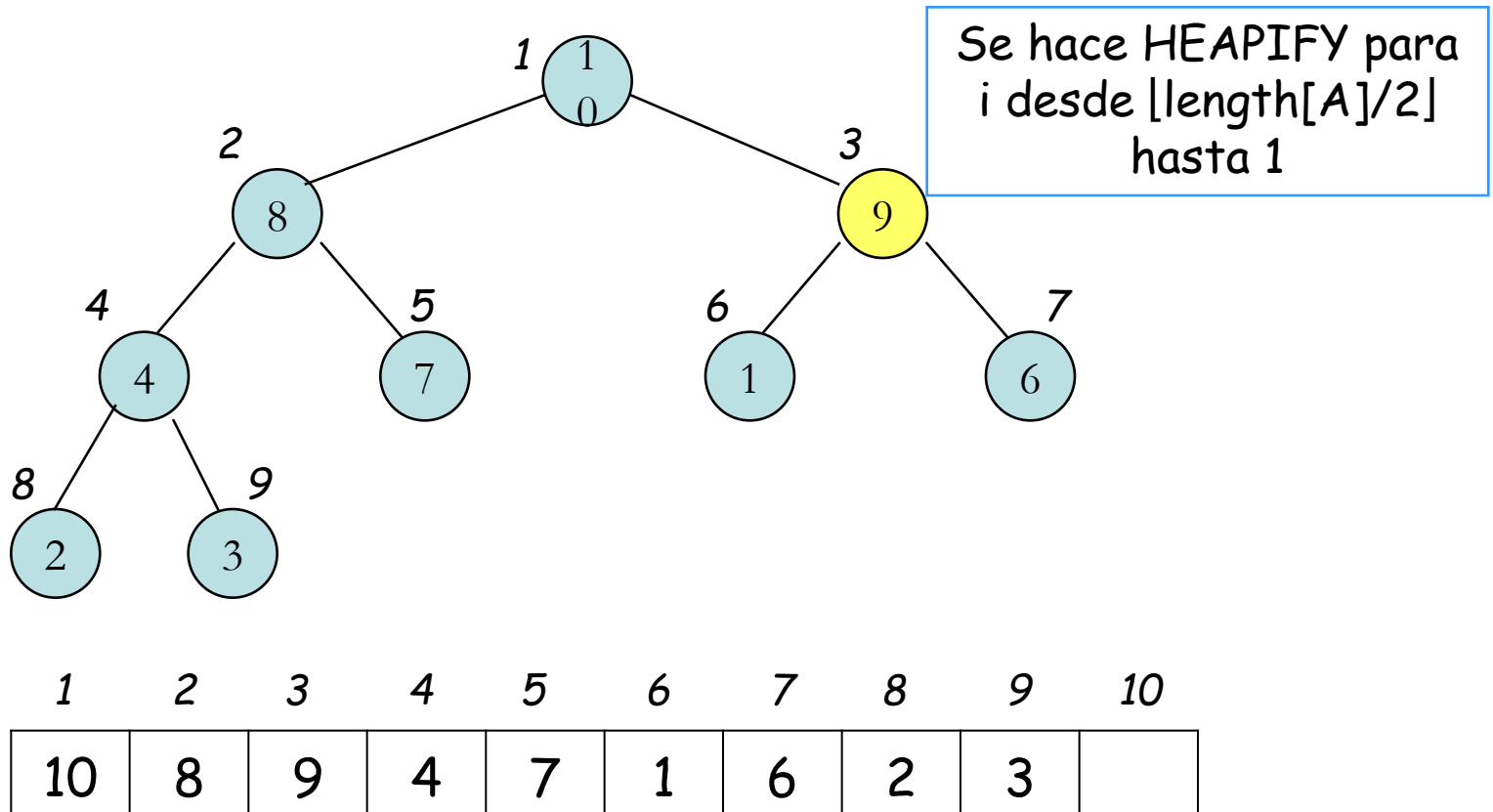
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
10	8	9	4	7	1	6	2	3	

# Heapsort

## BUILD-HEAP(A)

Precondición:  $A$  es un arreglo de elementos

Poscondición:  $A$  es un montículo



**BUILD-HEAP**(A)

heap-size[A]  $\leftarrow$  length[A]

for  $i \leftarrow \lfloor \text{length}[A]/2 \rfloor$  downto 1

do HEAPIFY(A,i)

Aplique el algoritmo BUILD-HEAP(A), para

$A = \{5, 7, 10, 1, 4, 6, 8, 2, 9, 12\}$  y heap-size(A)=10



## BUILD-HEAP( $A$ )

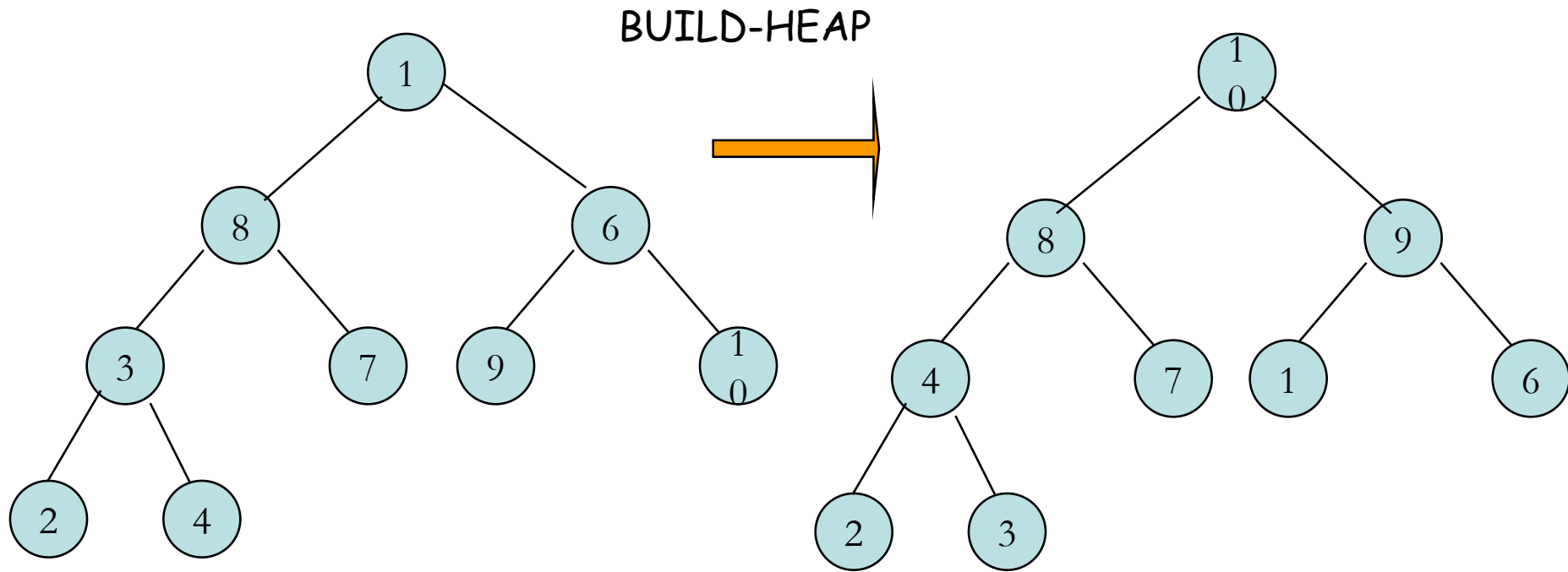
```
heap-size[ $A$ ]  $\leftarrow$  length[ $A$ ]  
for  $i \leftarrow \lfloor \text{length}[A]/2 \rfloor$  downto 1  
  do HEAPIFY( $A, i$ )
```

## Complejidad

- Cada llamado a HEAPIFY cuesta  $O(\lg n)$
- Se hacen  $O(n)$  llamados
- Estimacion:  $O(n \lg n)$ 
  - $O(n)$  es una estimación más precisa

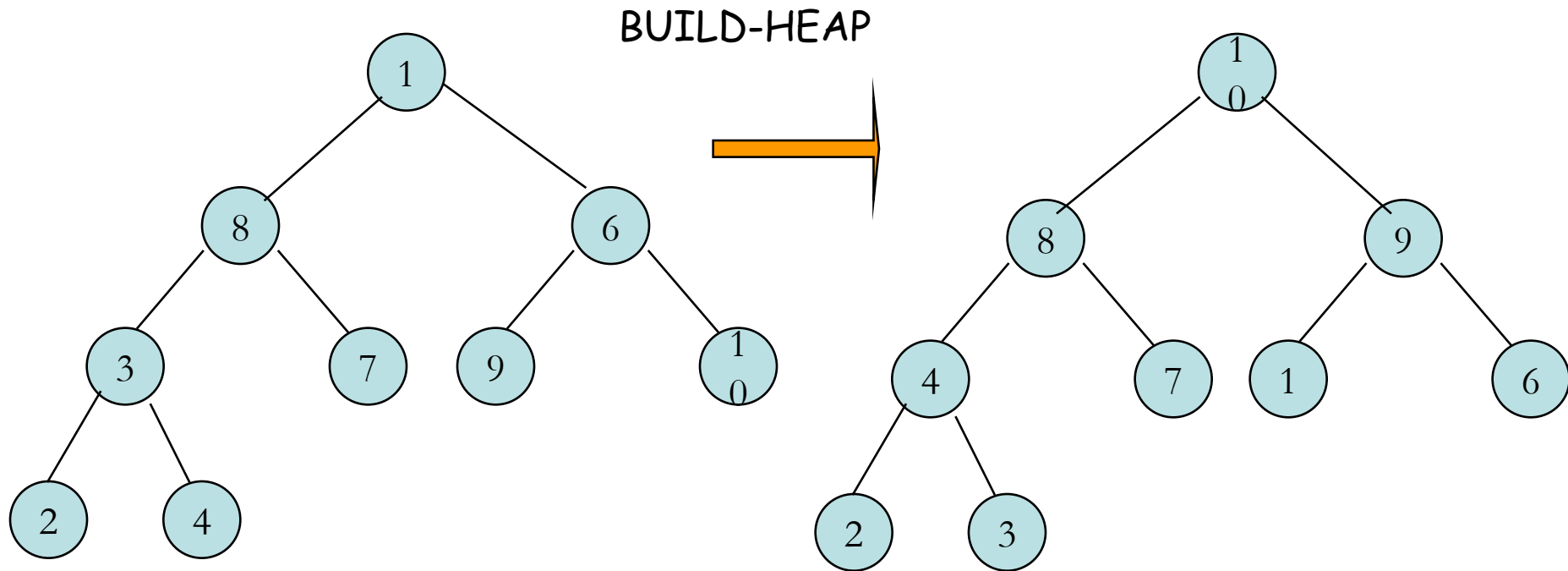
# Heapsort

HEAP-SORT(A)



# Heapsort

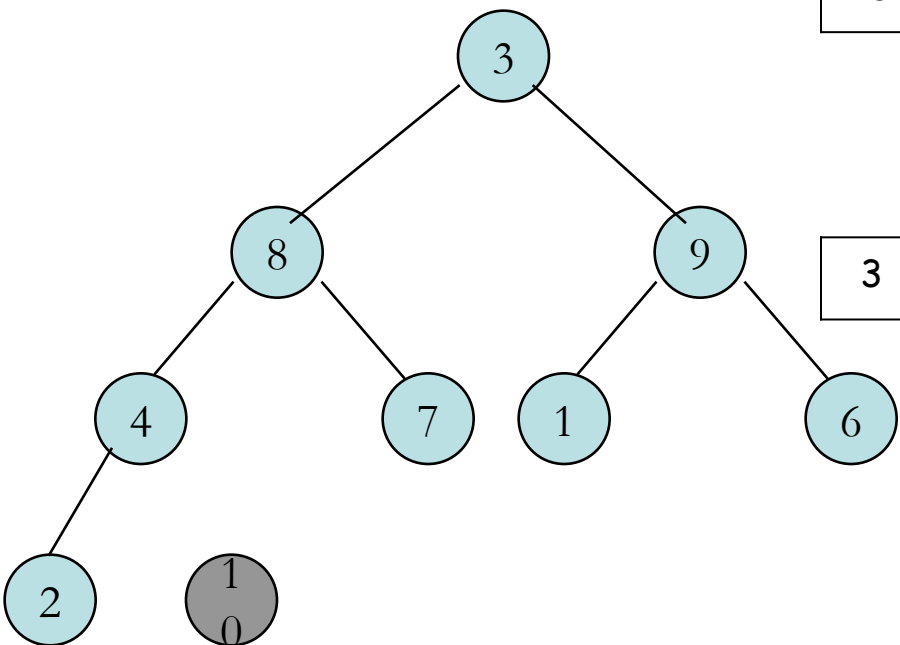
HEAP-SORT(A)



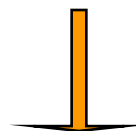
El valor más grande quedará en la raíz del árbol

# Heapsort

HEAP-SORT(A)



10	8	9	4	7	1	6	2	3	
----	---	---	---	---	---	---	---	---	--



3	8	9	4	7	1	6	2	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--

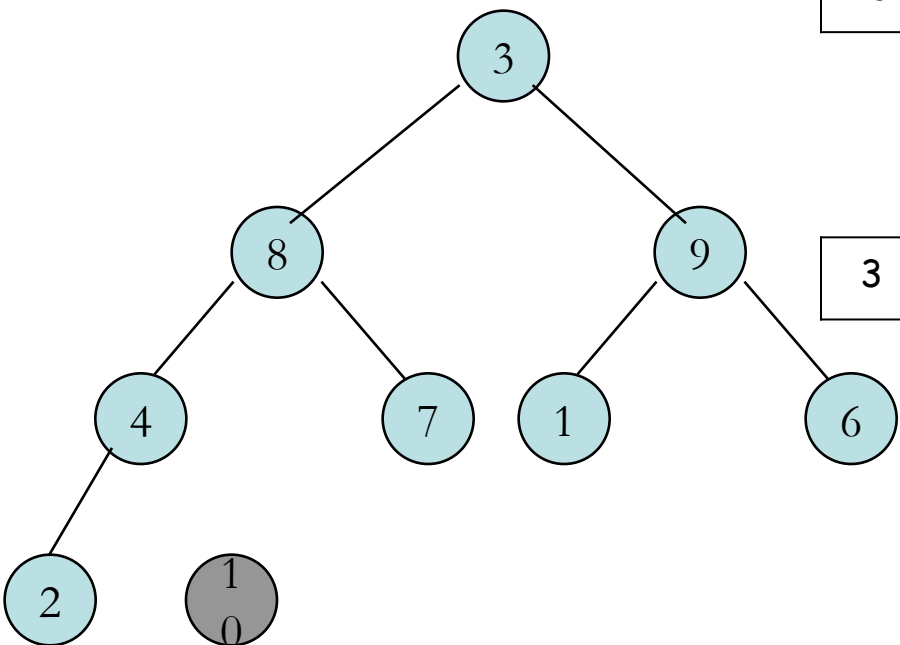


heap-size[A]=8

Se intercambia el valor  $A[1]$ , el mayor,  
con el valor  $A[\text{heap-size}[A]]$  y se  
disminuye en 1 valor  $\text{heap-size}[A]$

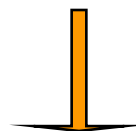
# Heapsort

## HEAP-SORT(A)



Se intercambia el valor  $A[1]$ , el mayor, con el valor  $A[\text{heap-size}[A]]$  y se disminuye en 1 valor  $\text{heap-size}[A]$

10	8	9	4	7	1	6	2	3	
----	---	---	---	---	---	---	---	---	--



3	8	9	4	7	1	6	2	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--

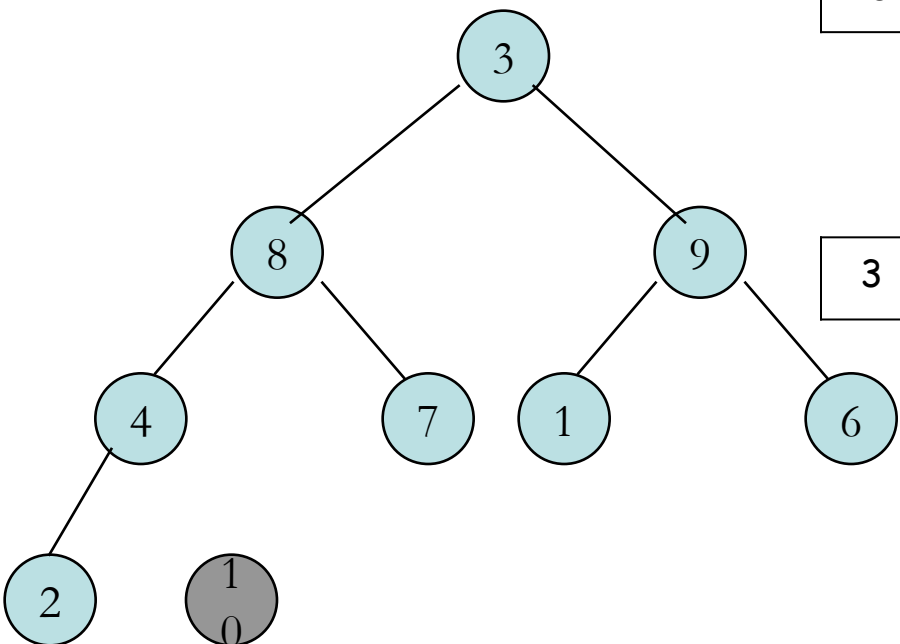


$\text{heap-size}[A]=8$

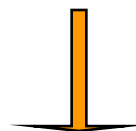
Se repite el proceso de hacer heapify para que el mayor valor quede en la raíz, intercambiar y disminuir el tamaño del montón

# Heapsort

HEAP-SORT(A)



10	8	9	4	7	1	6	2	3	
----	---	---	---	---	---	---	---	---	--



3	8	9	4	7	1	6	2	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--

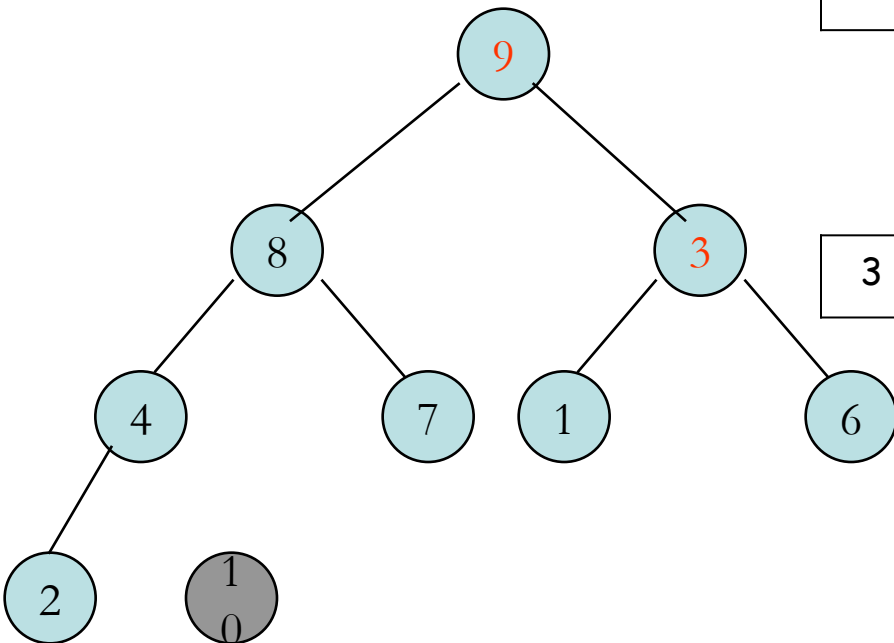


heap-size[A]=8

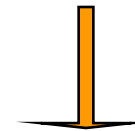
Se repite el proceso de hacer  
heapify(A,1) para que el mayor  
valor quede en la raíz,  
intercambiar y disminuir el  
tamaño del montón

# Heapsort

HEAP-SORT(A)



10	8	9	4	7	1	6	2	3	
----	---	---	---	---	---	---	---	---	--



3	8	9	4	7	1	6	2	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--

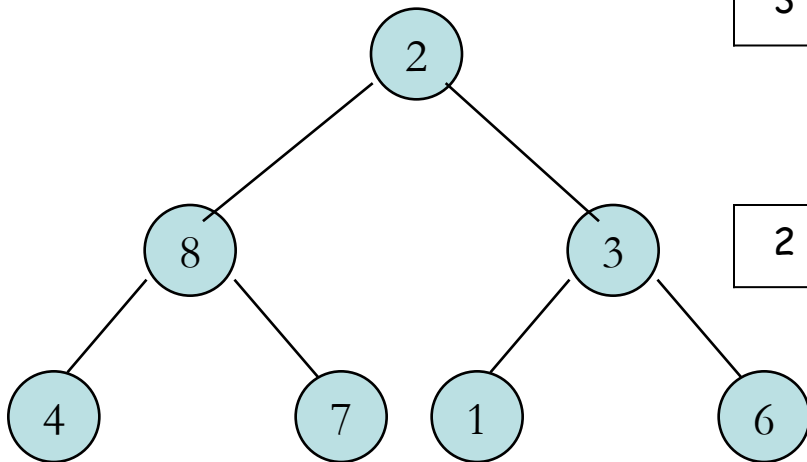


heap-size[A]=8

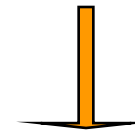
Se repite el proceso de hacer  
heapify(A,1) para que el mayor  
valor quede en la raíz,  
intercambiar y disminuir el  
tamaño del montón

# Heapsort

HEAP-SORT(A)



3	8	9	4	7	1	6	2	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--



2	8	3	4	7	1	6	9	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--



heap-size[A]=7

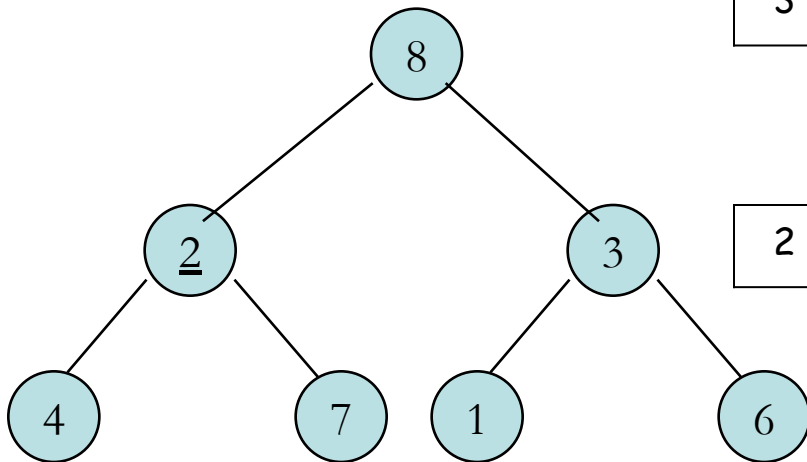


Se repite el proceso de hacer heapify(A,1) para que el mayor valor quede en la raíz, intercambiar y disminuir el tamaño del montón

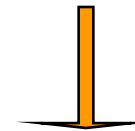


# Heapsort

HEAP-SORT(A)



3	8	9	4	7	1	6	2	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--



2	8	3	4	7	1	6	9	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--



heap-size[A]=7

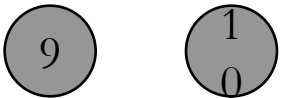
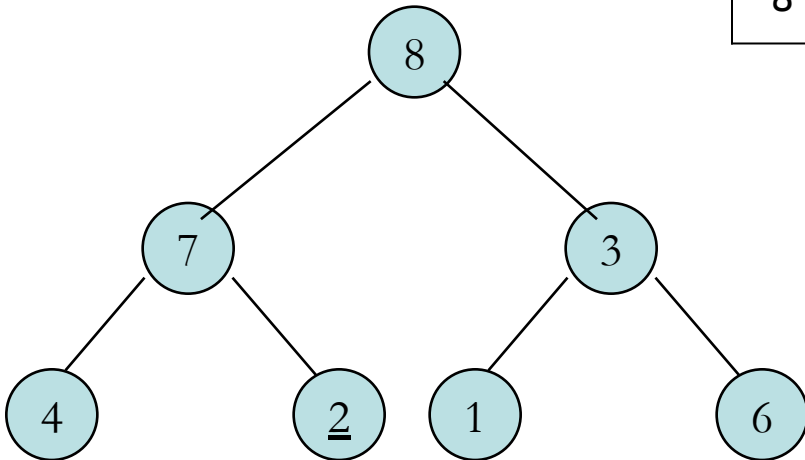
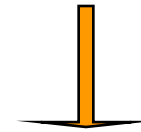


Se repite el proceso de hacer heapify(A,1) para que el mayor valor quede en la raíz, intercambiar y disminuir el tamaño del montón

# Heapsort

HEAP-SORT(A)

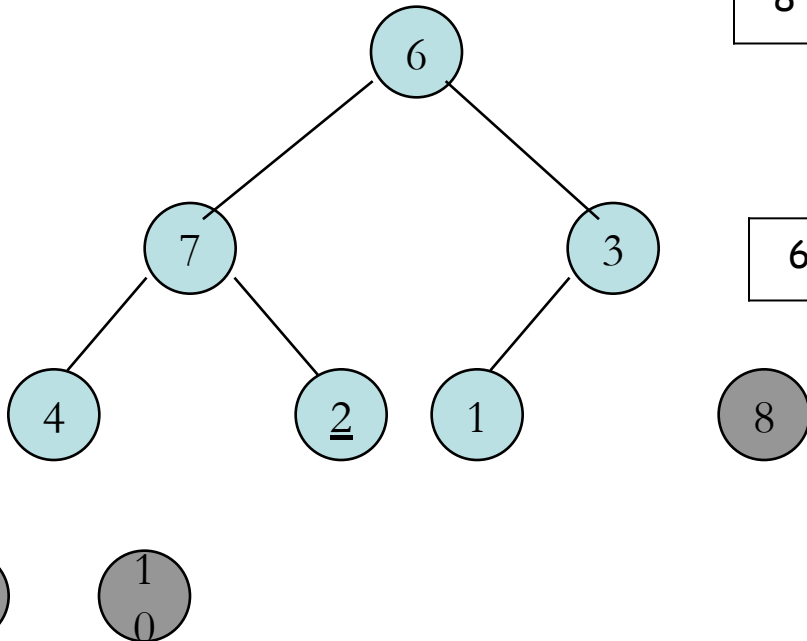
8	7	3	4	2	1	6	9	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--



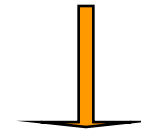
Se repite el proceso de hacer  $\text{heapify}(A,1)$  para que el mayor valor quede en la raíz, intercambiar y disminuir el tamaño del montón

# Heapsort

HEAP-SORT(A)



8	7	3	4	2	1	6	9	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--



6	7	3	4	2	1	8	9	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--

Se repite el proceso de hacer  
heapify(A,1) para que el mayor  
valor quede en la raíz,  
intercambiar y disminuir el  
tamaño del montón

# Heapsort

---

HEAP-SORT(A)

1

1	2	3	4	6	7	8	9	10	
---	---	---	---	---	---	---	---	----	--

2

3

4

6

7

8

9

1  
0

HEAP-SORT(A)

BUILD-HEAP(A)

for  $i \leftarrow \text{length}[A]$  downto 2

do exchange  $A[1] \leftrightarrow A[i]$

heap-size[A]  $\leftarrow$  heap-size[A] - 1

HEAPIFY(A,1)

Aplique el algoritmo HEAP-SORT(A), para

$A = \{12, 9, 10, 7, 8, 1\}$  y heap-size(A)=6

HEAP-SORT(A)

BUILD-HEAP(A)

for  $i \leftarrow \text{length}[A]$  downto 2

do exchange  $A[1] \leftrightarrow A[i]$

heap-size[A]  $\leftarrow$  heap-size[A] - 1

HEAPIFY(A,1)

Aplique el algoritmo HEAP-SORT(A), para

$A = \{5, 7, 10, 1, 4, 6, 8, 2, 9, 12\}$  y heap-size(A)=10

HEAP-SORT(A)

BUILD-HEAP(A)

for  $i \leftarrow \text{length}[A]$  downto 2

do exchange  $A[1] \leftrightarrow A[i]$

heap-size[A]  $\leftarrow$  heap-size[A] - 1

HEAPIFY(A,1)

¿Cuál es la complejidad?

HEAP-SORT(A)

BUILD-HEAP(A)

for  $i \leftarrow \text{length}[A]$  downto 2

do exchange  $A[1] \leftrightarrow A[i]$

heap-size[A]  $\leftarrow$  heap-size[A] - 1

HEAPIFY(A,1)

¿Cuál es la complejidad?

- BUILD-HEAP toma  $O(n)$
- Se llama  $(n-1)$  veces a HEAPIFY que toma  $O(\lg n)$
- La complejidad es de  $O(n \lg n)$



# Heapsort

---

## Colas de prioridad

- Es una estructura de datos con servicios de inserción y retiro de elementos con base en una prioridad (valor numérico almacenado en el árbol)
- Se retira (atiende) al elemento con mayor prioridad
- Las operaciones básicas son:
  - **INSERT**(C,x): insertar el elemento con clave x
  - **MAX**(C): devuelve el elemento de máxima prioridad
  - **EXTRACT-MAX**(C): elimina y devuelve el elemento de máxima prioridad

# Heapsort

---

HEAP-MAXIMUM( $C$ )

return  $A[1]$

Tiempo de ejecución:  $\Theta(1)$

# Heapsort

---

## HEAP-EXTRACT-MAX( $C$ )

```
if heap-size[A] < 1
    then error "heap underflow"
max ← A[1]
A[1] ← A[heap-size[A]]
heap-size[A] ← heap-size[A] - 1
HEAPIFY(A, 1)
return max
```

Tiempo de ejecución:  $O(\lg n)$

# Heapsort

---

HEAP-INCREASE-KEY( $A, i, \text{key}$ )

if  $\text{key} < A[i]$

then error "key error "

$A[i] \leftarrow \text{key}$

while  $i > 1$  and  $A[\text{PARENT}(i)] < A[i]$

do exchange  $A[i] \leftrightarrow A[\text{PARENT}(i)]$

$i \leftarrow \text{PARENT}(i)$

Tiempo de ejecución:  $O(\lg n)$

# Heapsort

---

MAX-HEAP-INSERT( $A$ ,  $key$ )

heap-size[ $A$ ]  $\leftarrow$  heap-size[ $A$ ]+1

$i \leftarrow$  heap-size[ $A$ ]

while  $i > 1$  and  $A[\text{PARENT}(i)] < key$

do exchange  $A[i] \leftrightarrow A[\text{PARENT}(i)]$

$i \leftarrow \text{PARENT}(i)$

$A[i] \leftarrow key$

Tiempo de ejecución:  $O(\lg n)$

# Referencias

---

Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest, and Clifford Stein. 2009. Introduction to Algorithms, Third Edition (3rd ed.). The MIT Press. Chapter 6

# Gracias

---

Próximo tema:

Ordenamiento: Quicksort