



Colas de prioridad

(continuación)

Agenda

- Aplicaciones
- Definición
- Distintas implementaciones
- Heap Binaria
 - Propiedad Estructural
 - Propiedad de Orden
 - Implementación
- Operaciones: Insert, DeleteMin, Operaciones adicionales
- Construcción de una Heap: operación BuildHeap
 - Eficiencia
- HeapSort

¿Cómo construir una heap a partir de una lista de elementos?

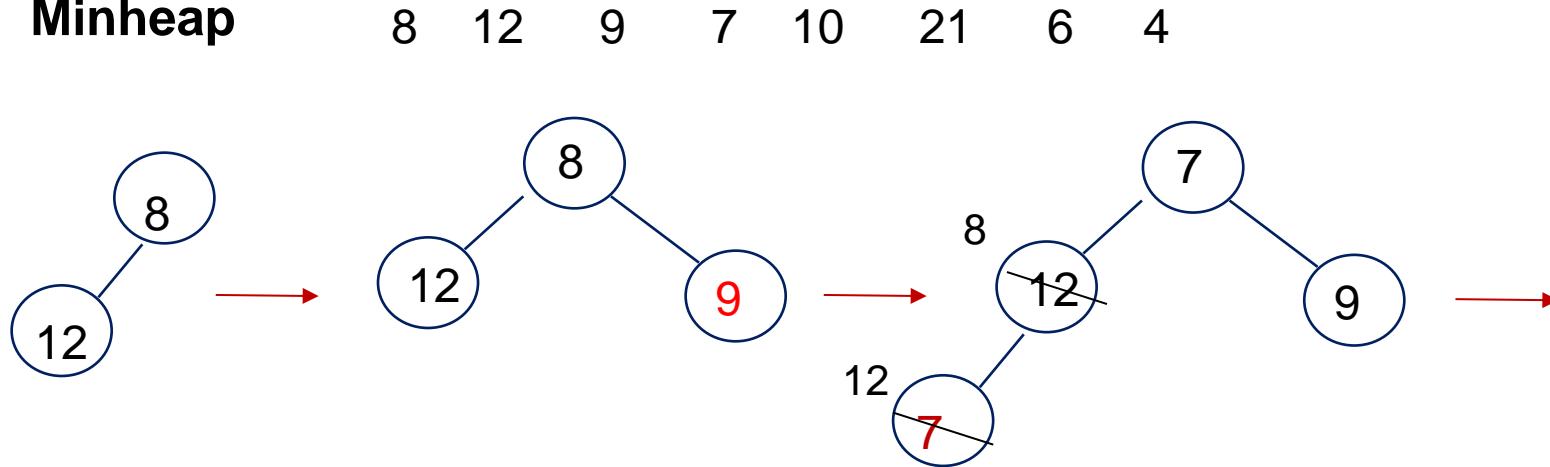
Para construir una heap a partir de una lista de n elementos:

- ✓ Se pueden insertar los elementos de a uno
 - ➡ se realizan $(n \log n)$ operaciones en total
- ✓ Se puede usar un algoritmo de orden lineal, es decir, proporcional a los n elementos ➡ **BuildHeap**
 - Insertar los elementos desordenados en un árbol binario completo
 - Filtrar hacia abajo cada uno de elementos

Construcción de una Heap

insertando los elementos uno a uno

Minheap

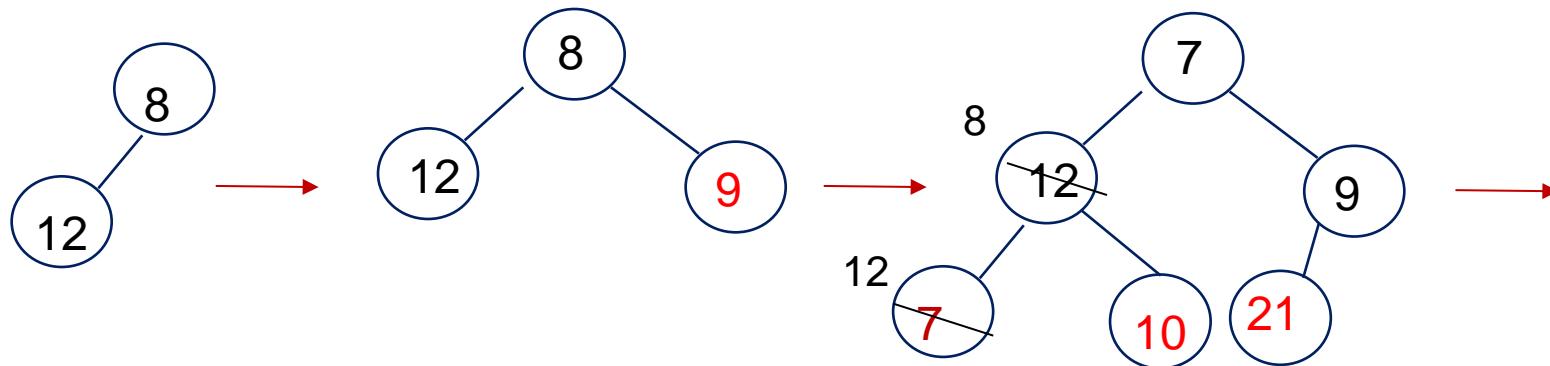


Construcción de una Heap

insertando los elementos uno a uno

Minheap

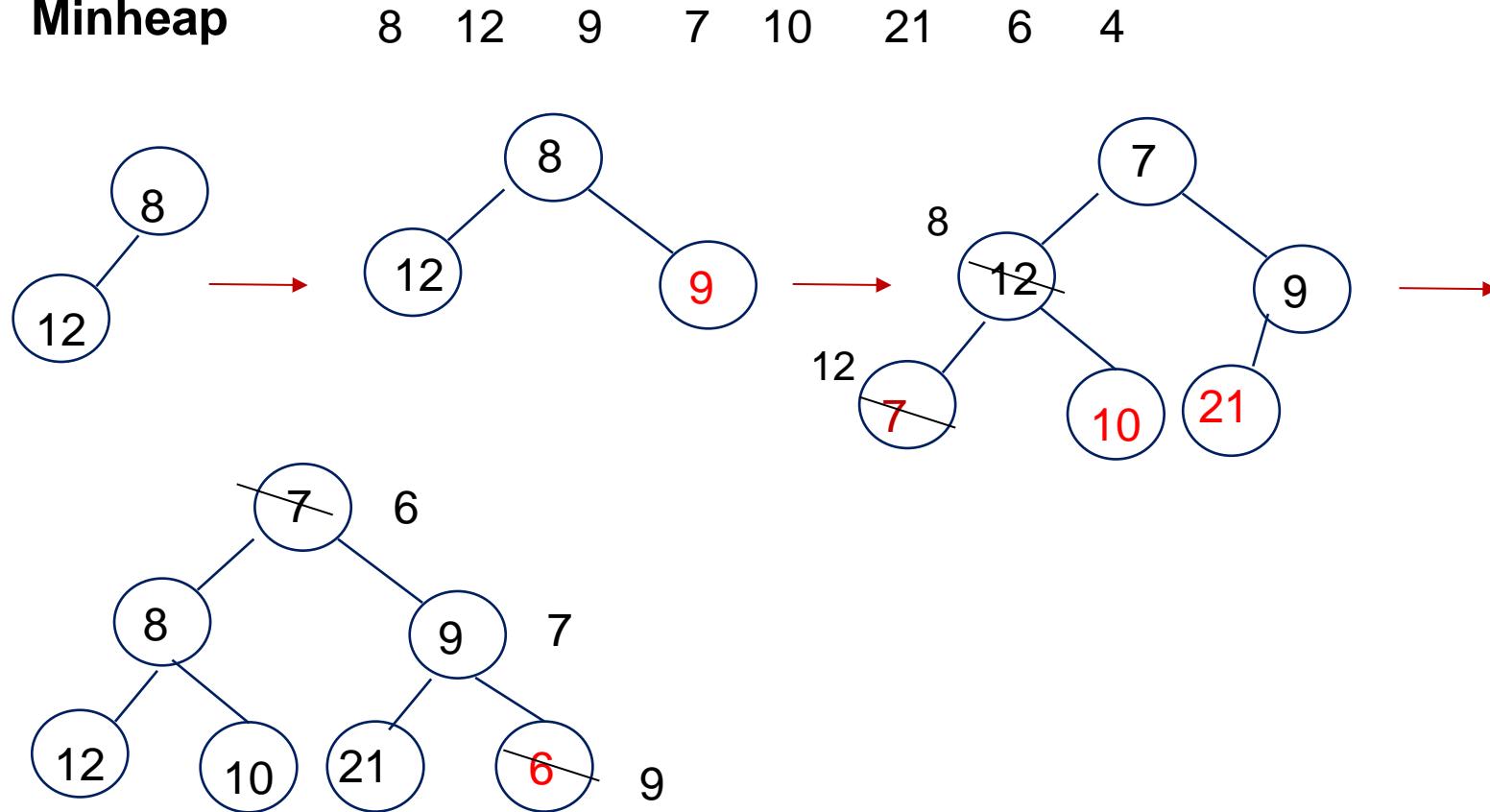
8 12 9 7 10 21 6 4



Construcción de una Heap

insertando los elementos uno a uno

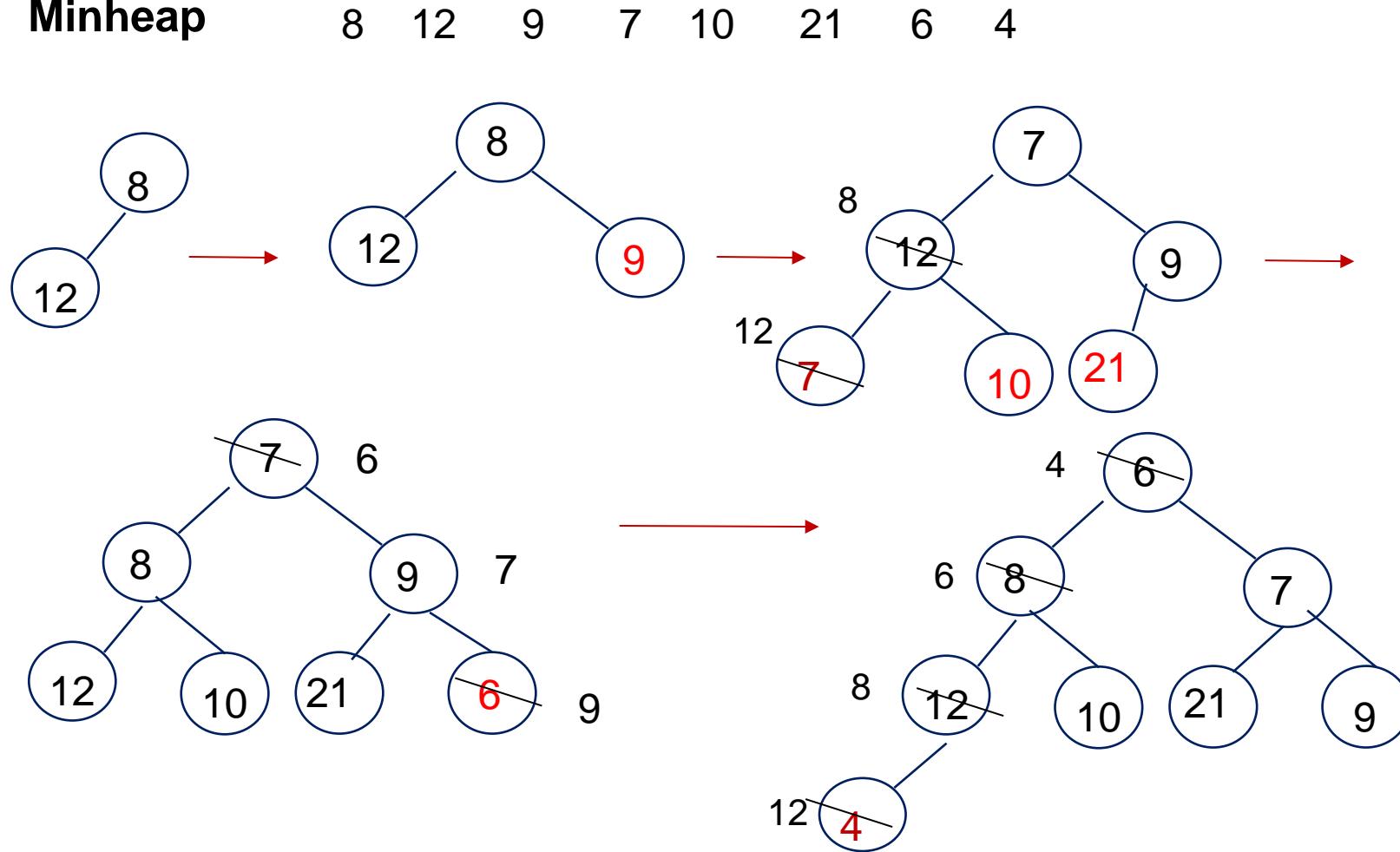
Minheap



Construcción de una Heap

insertando los elementos uno a uno

Minheap

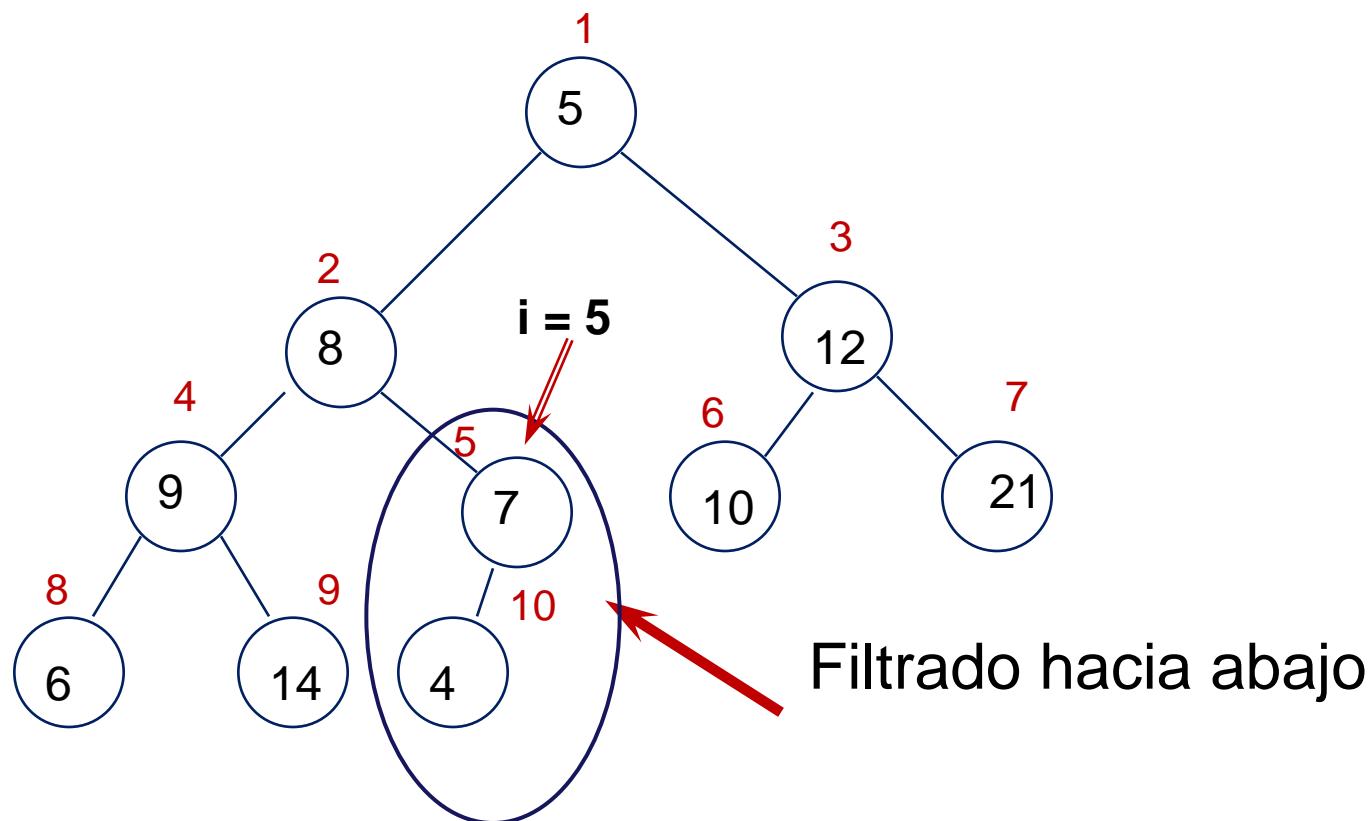


Algoritmo BuildHeap

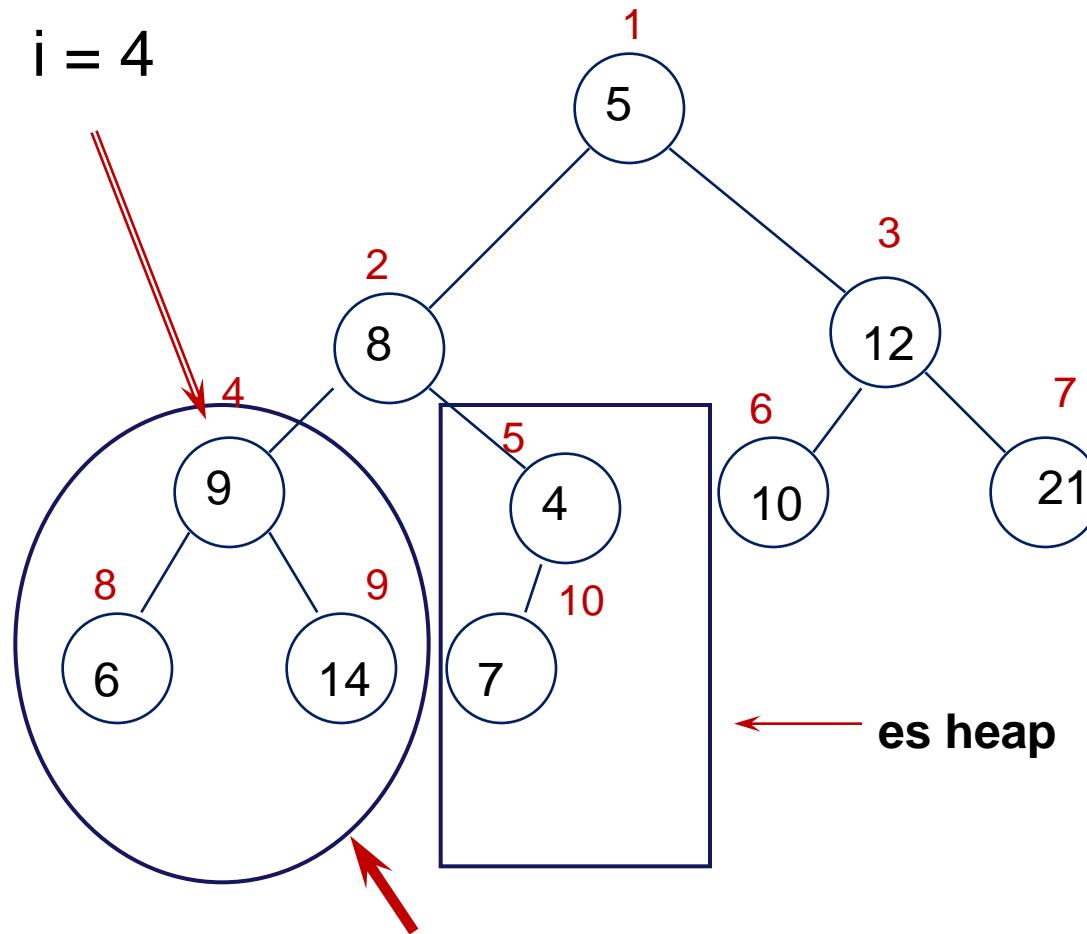
- Para filtrar:
 - se elige el menor de los hijos
 - se compara el menor de los hijos con el padre
- Se empieza filtrando desde el elemento que está en la posición $(\text{tamaño}/2)$:
 - se filtran los nodos que tienen hijos
 - el resto de los nodos son hojas

BuildHeap

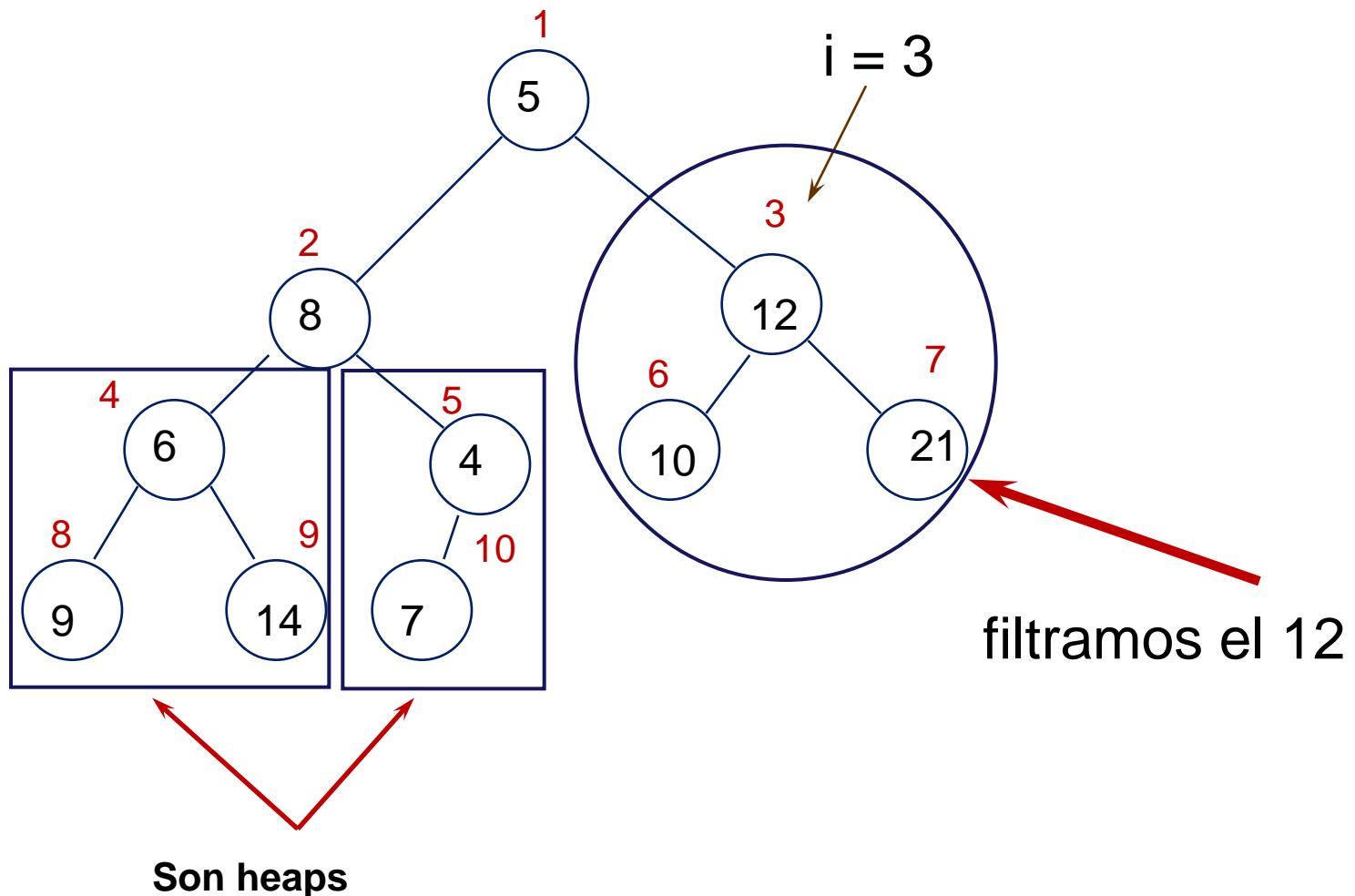
5	8	12	9	7	10	21	6	14	4
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10



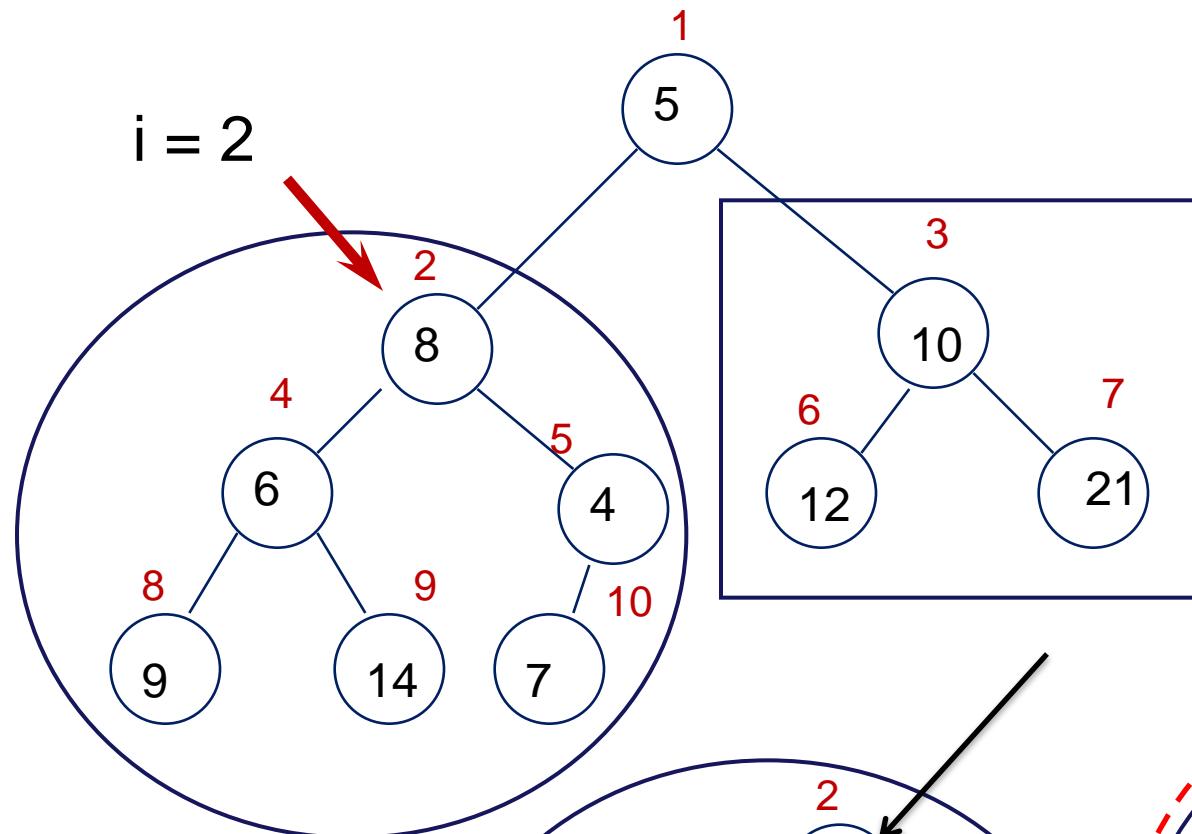
BuildHeap



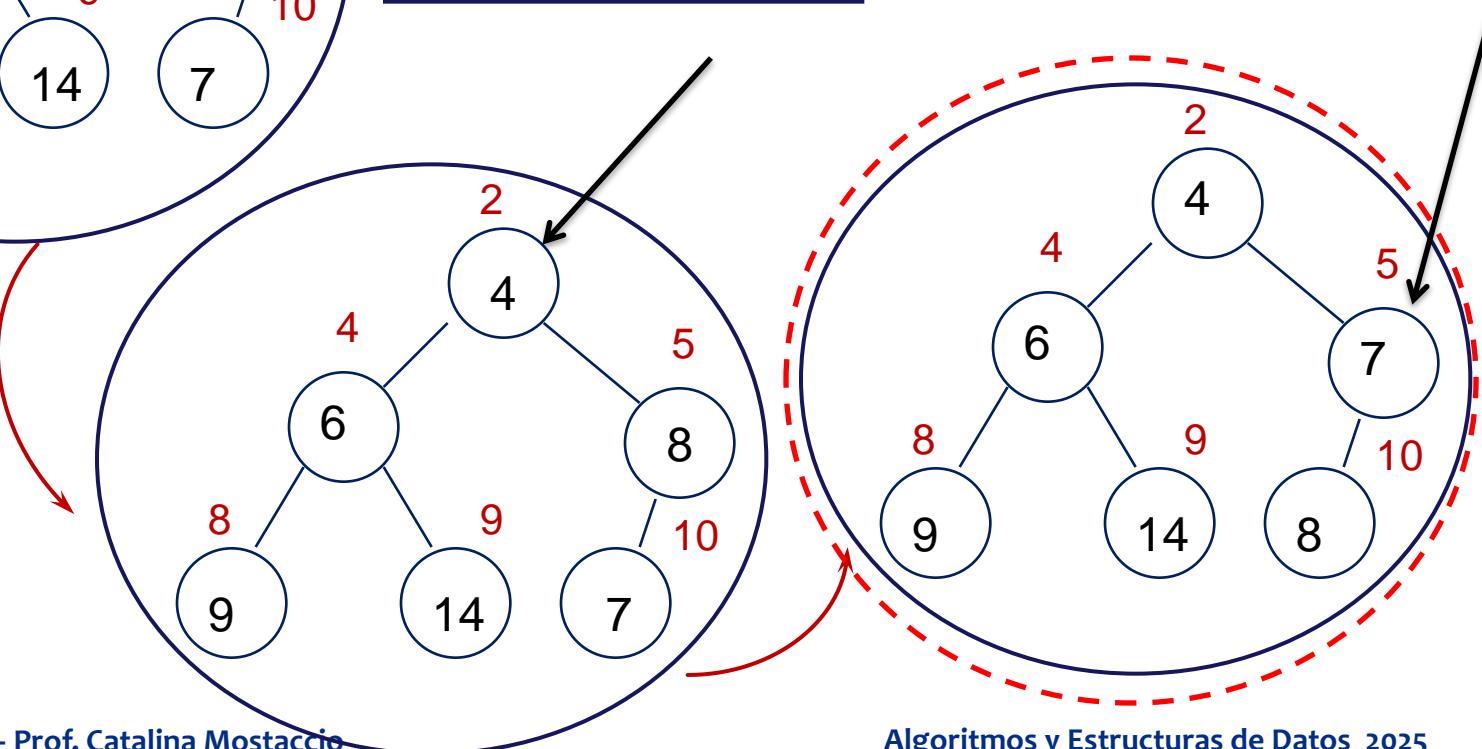
BuildHeap



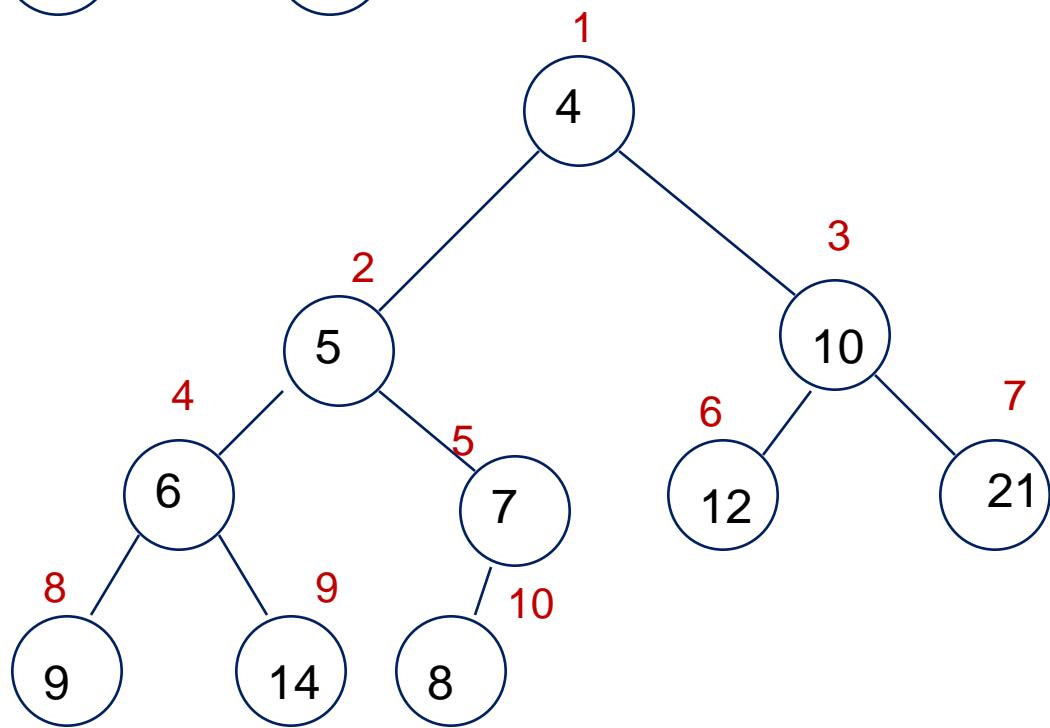
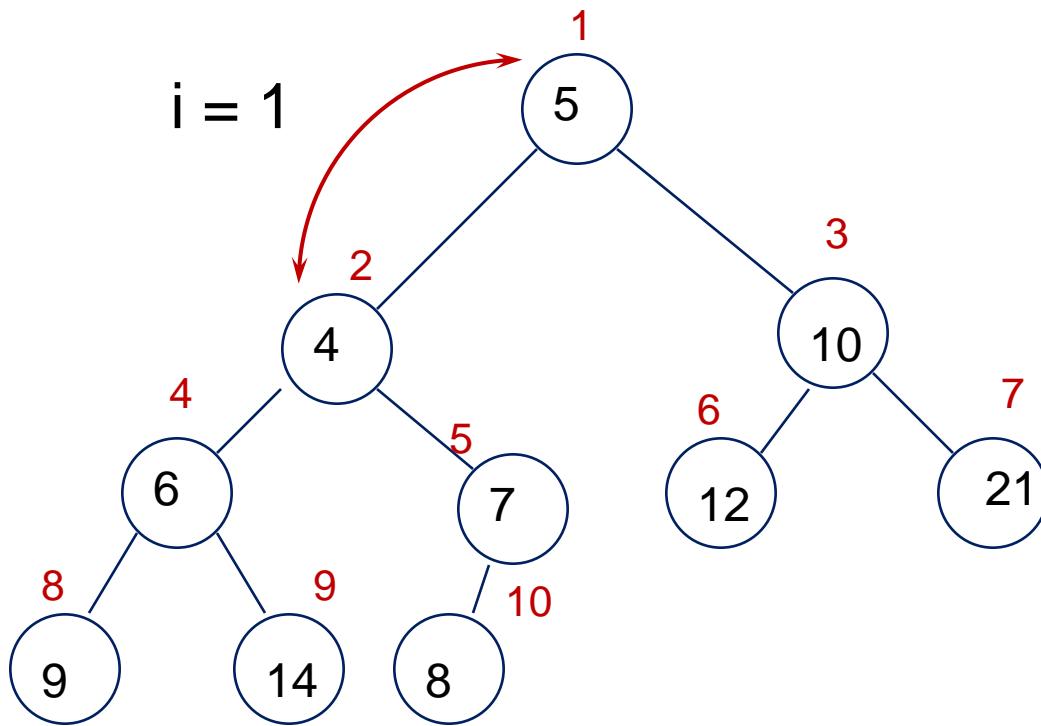
BuildHeap



filtrado



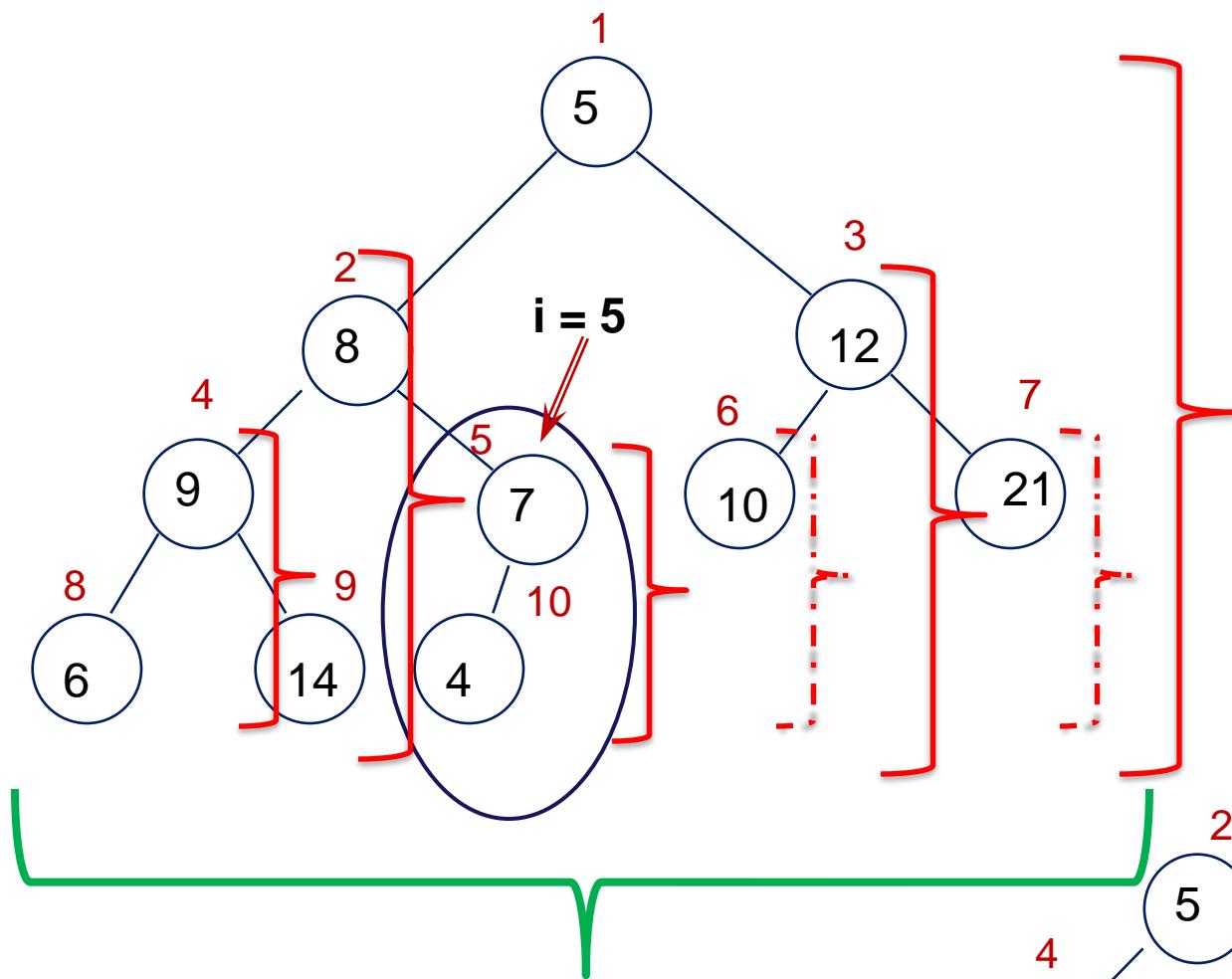
BuildHeap



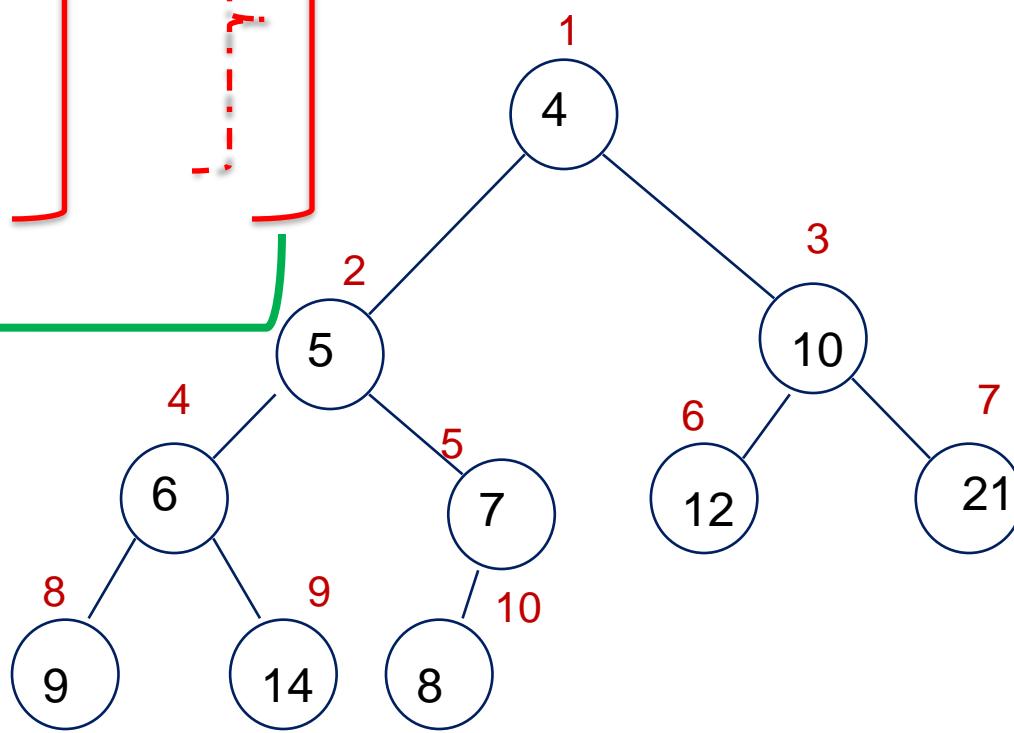
Cantidad de operaciones requeridas

- En el filtrado de cada nodo recorremos su altura
- Para acotar la cantidad de operaciones (*tiempo de ejecución*) del algoritmo BuildHeap, debemos calcular la suma de las alturas de todos los nodos

BuildHeap



\sum alturas de cada nodo



Cantidad de operaciones requeridas (cont.)

Teorema:

En un árbol binario lleno de altura h que contiene $2^{h+1} - 1$ nodos, la suma de las alturas de los nodos es: $2^{h+1} - 1 - (h + 1)$

Demostración:

Un árbol tiene 2^i nodos de altura $h - i$

$$S = \sum_{i=0}^h 2^i (h-i)$$

$$S = h + 2(h-1) + 4(h-2) + 8(h-3) + \dots + 2^{h-1}(1)$$

Cantidad de operaciones requeridas (cont.)

$$S = h + 2(h-1) + 4(h-2) + 8(h-3) + \dots + 2^{h-1}(1) \quad (A)$$
$$2S = 2h + 4(h-1) + 8(h-2) + 16(h-3) + \dots + 2^h(1) \quad (B)$$

Restando las dos igualdades (B) – (A)

$$S = -h + 2(h-(h-1)) + 4((h-1)-(h-2)) + 8((h-2)-(h-3)) + \dots + 2^{h-1}(2-1) + 2^h$$

$$S = -h + 2 + 4 + 8 + 16 + \dots + 2^{h-1} + 2^h$$

$$S + 1 = -h + 1 + 2 + 4 + 8 + 16 + \dots + 2^{h-1} + 2^h$$

$$S + 1 = -h + (2^{h+1} - 1)$$

$$S = (2^{h+1} - 1) - (h + 1)$$

Cantidad de operaciones requeridas (cont.)

- Un árbol binario completo no es un árbol binario lleno, pero el resultado obtenido es una cota superior de la suma de las alturas de los nodos en un árbol binario completo
- Un árbol binario completo tiene entre 2^h y $2^{h+1} - 1$ nodos, el teorema implica que esta suma es de $O(n)$ donde n es el número de nodos.
- Este resultado muestra que la operación BuildHeap es lineal

Ordenación de vectores usando Heap

Dado un conjunto de n elementos y se los quiere ordenar en forma creciente, existen dos alternativas:

a) Algoritmo que usa una heap y requiere una cantidad aproximada de $(n \log n)$ operaciones.

- Construir una MinHeap, realizar n DeleteMin operaciones e ir guardando los elementos extraídos en otro arreglo.
- Desventaja: **requiere el doble de espacio**

Ordenación de vectores usando Heap

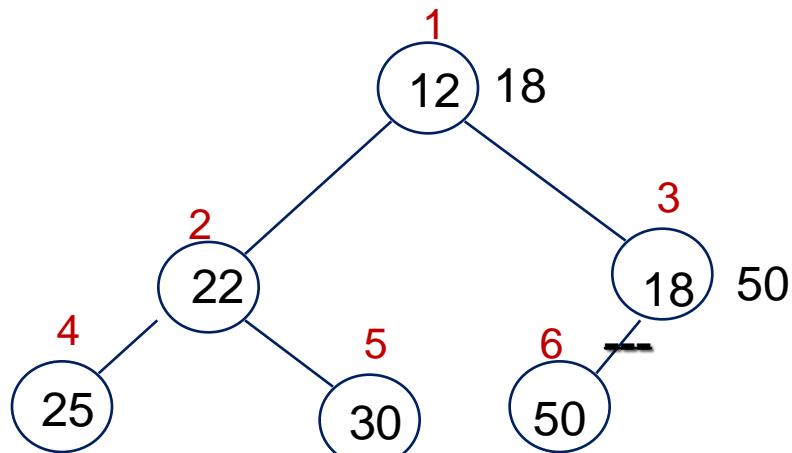
Ejemplo: Construir una MinHeap, realizar 6 DeleteMin operaciones e ir guardando los elementos extraídos en otro arreglo.

50	30	18	25	22	12
----	----	----	----	----	----

entrada

12					
----	--	--	--	--	--

salida 1 2 3 4 5 6



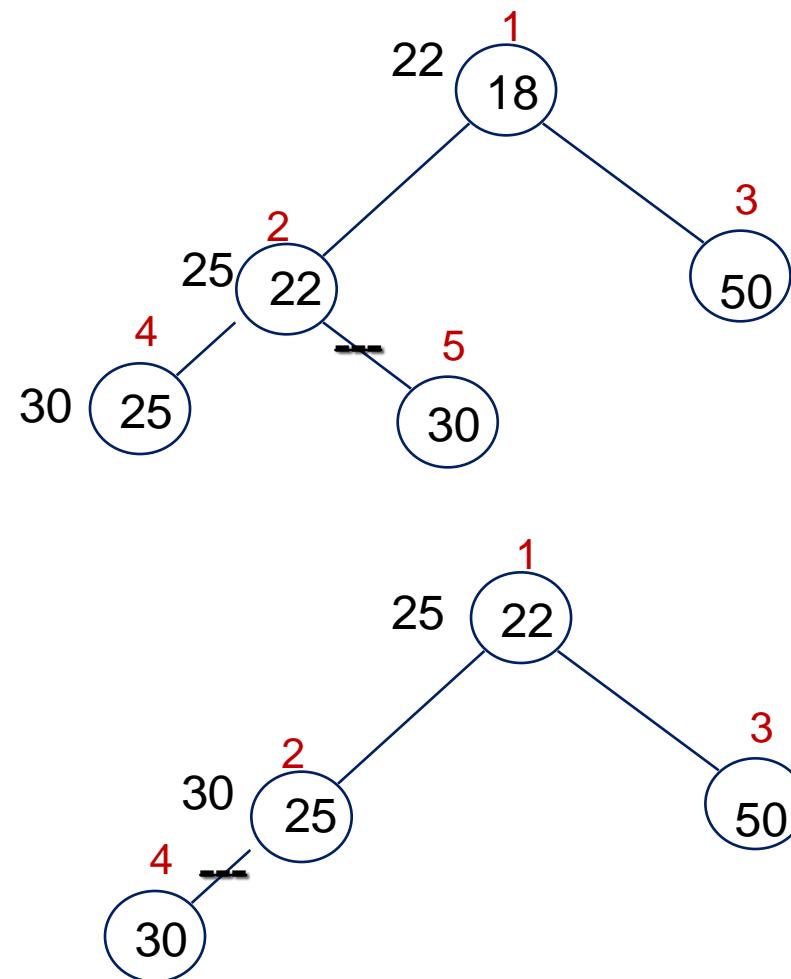
12	22	18	25	30	50
----	----	----	----	----	----

1 2 3 4 5 6

18	22	50	25	30	50
----	----	----	----	----	----

1 2 3 4 5 6

Ordenación de vectores usando Heap



salida

12	18	22			
1	2	3	4	5	6

18	22	50	25	30	50
1	2	3	4	5	6

22	25	50	30	30	50
1	2	3	4	5	6

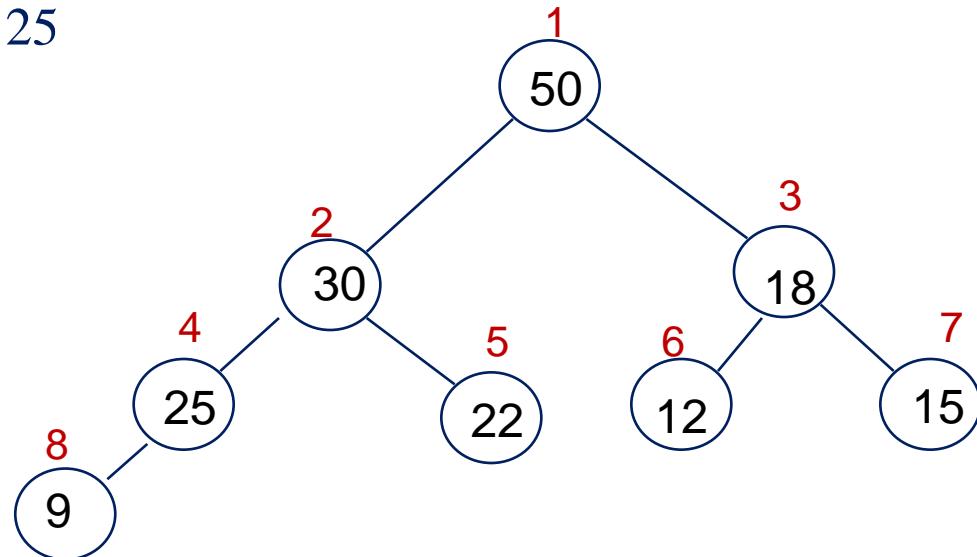
25	30	50	30	30	50
1	2	3	4	5	6

Ordenación de vectores usando Heap: Algoritmo HeapSort

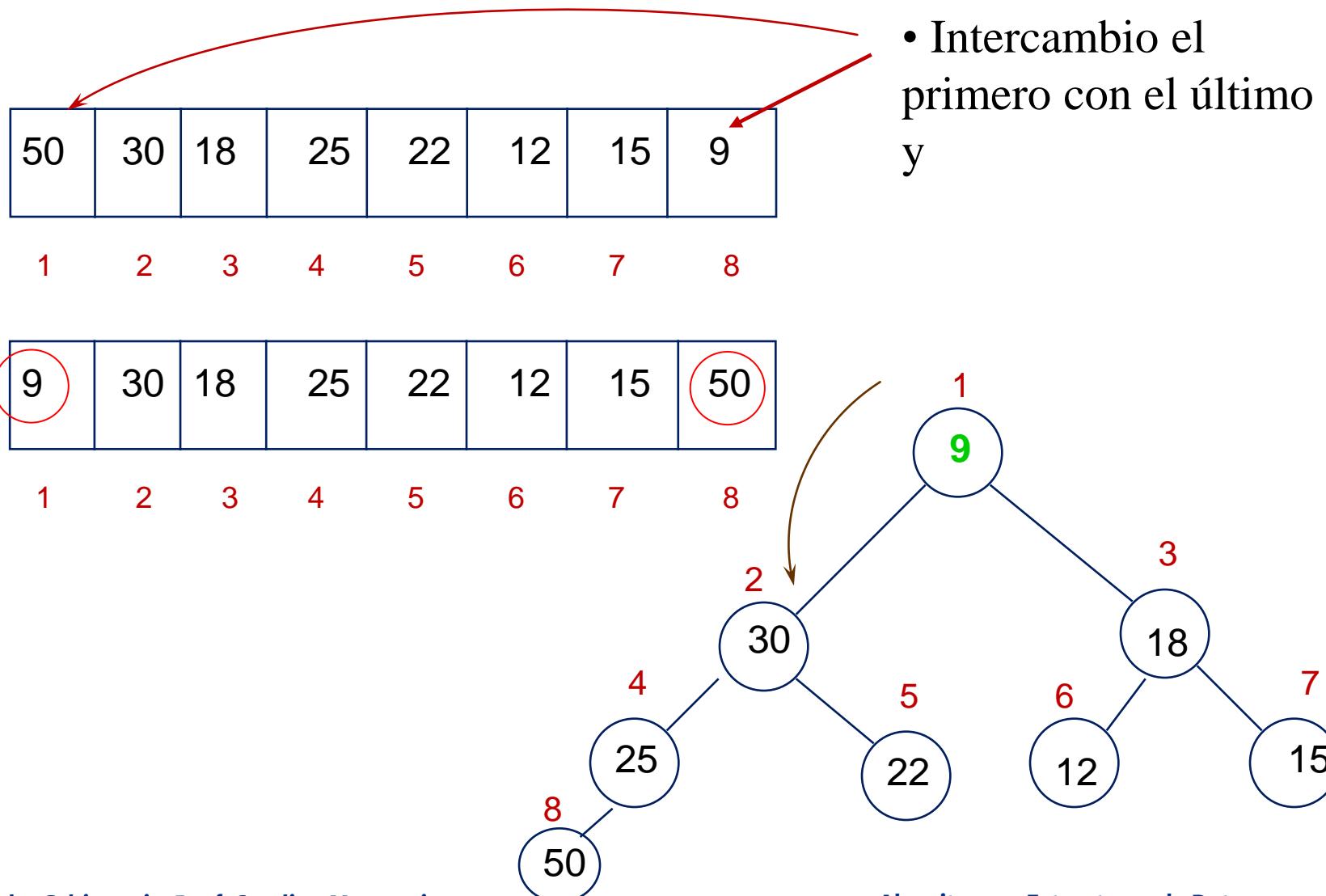
b) Algoritmo *HeapSort* que requiere una cantidad aproximada de $(n \log n)$ operaciones, pero **menos espacio.**

➤ Construir una MaxHeap con los elementos que se desean ordenar, intercambiar el último elemento con el primero, decrementar el tamaño de la heap y filtrar hacia abajo. Usa sólo el espacio de almacenamiento de la heap.

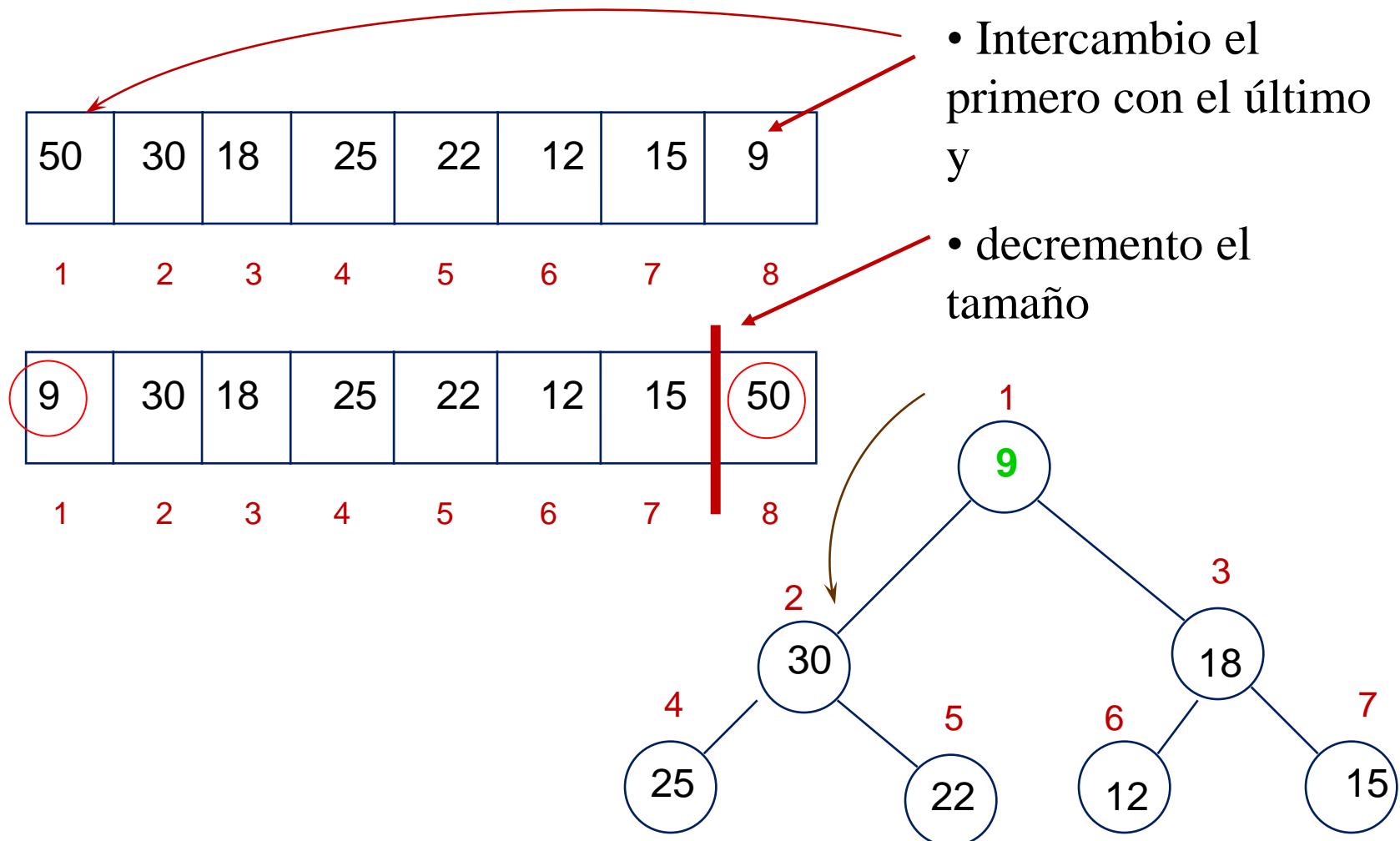
Ejemplo: 9, 50, 18, 30, 22, 12, 15, 25



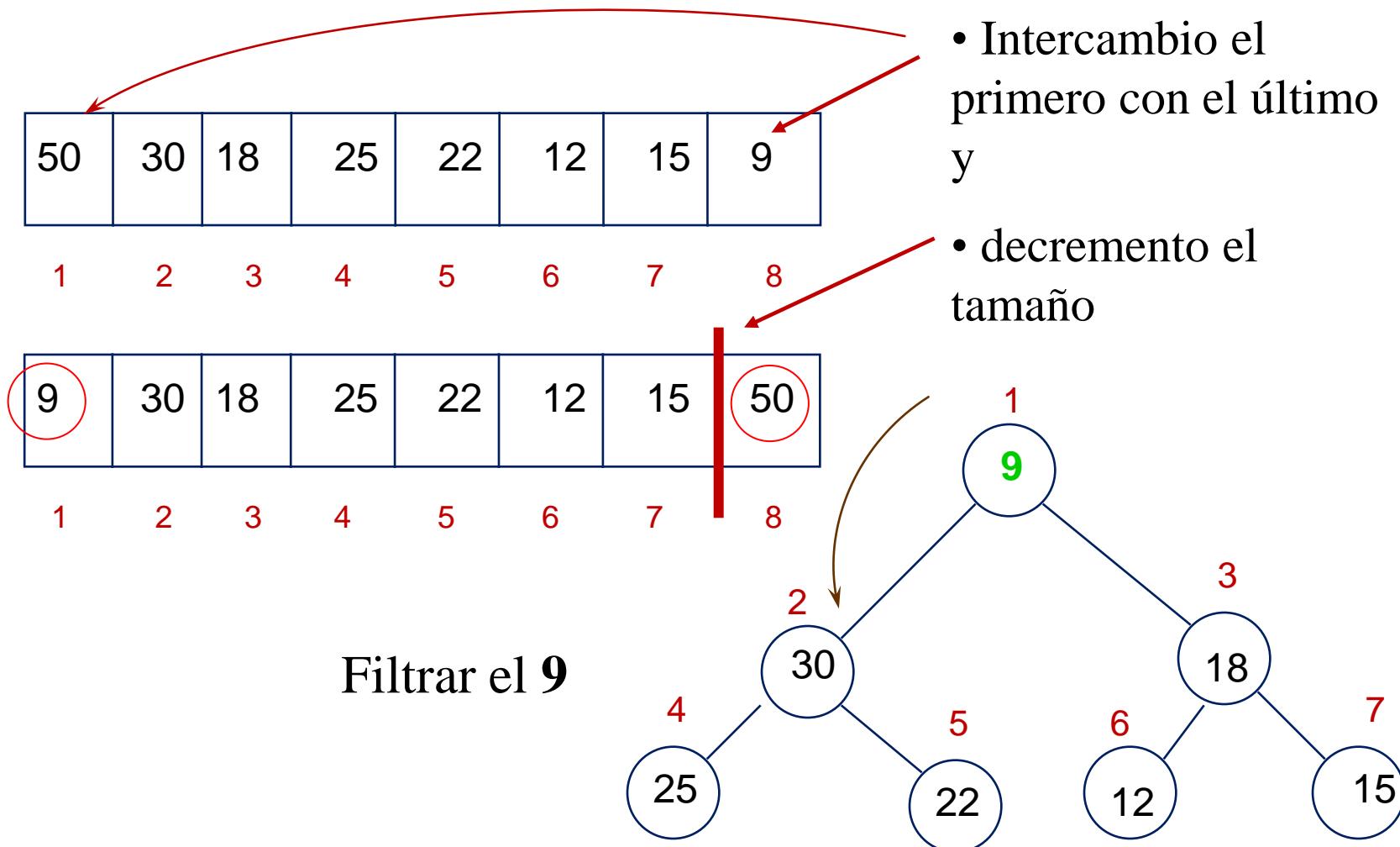
HeapSort (cont.)



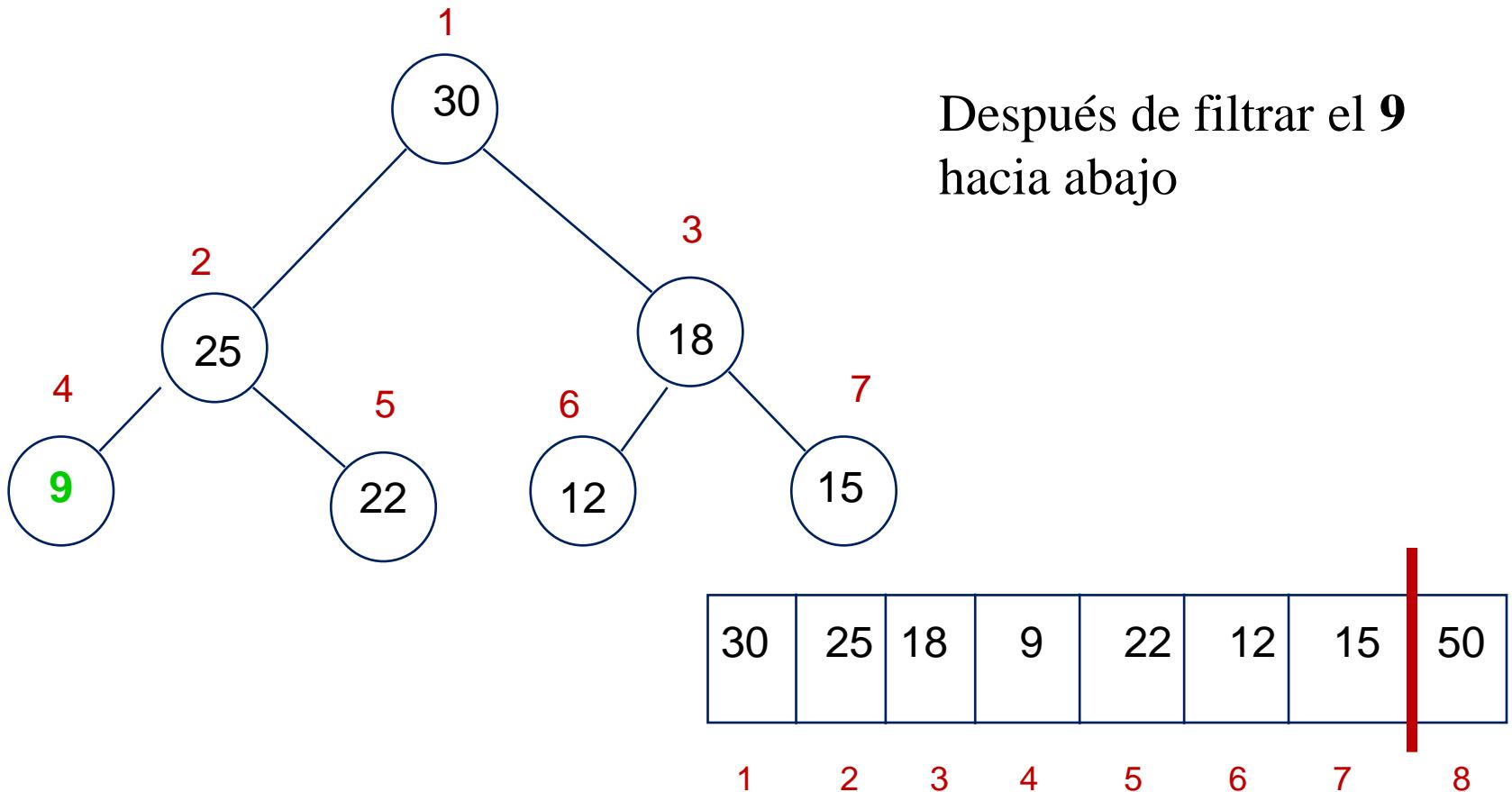
HeapSort (cont.)



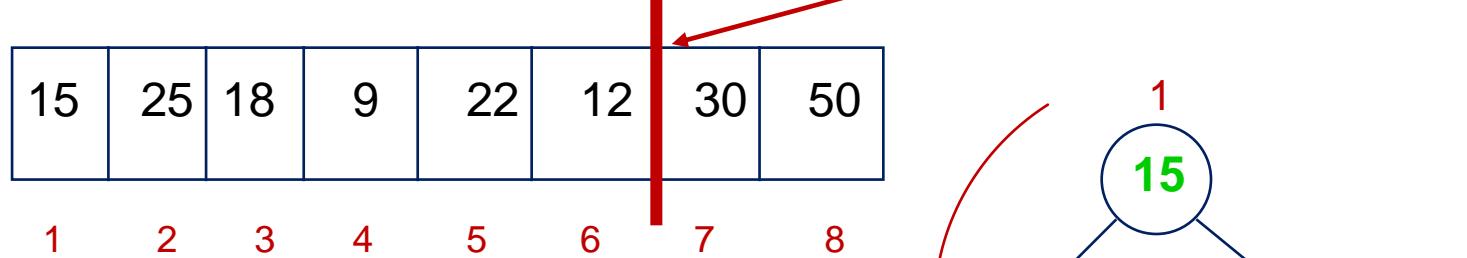
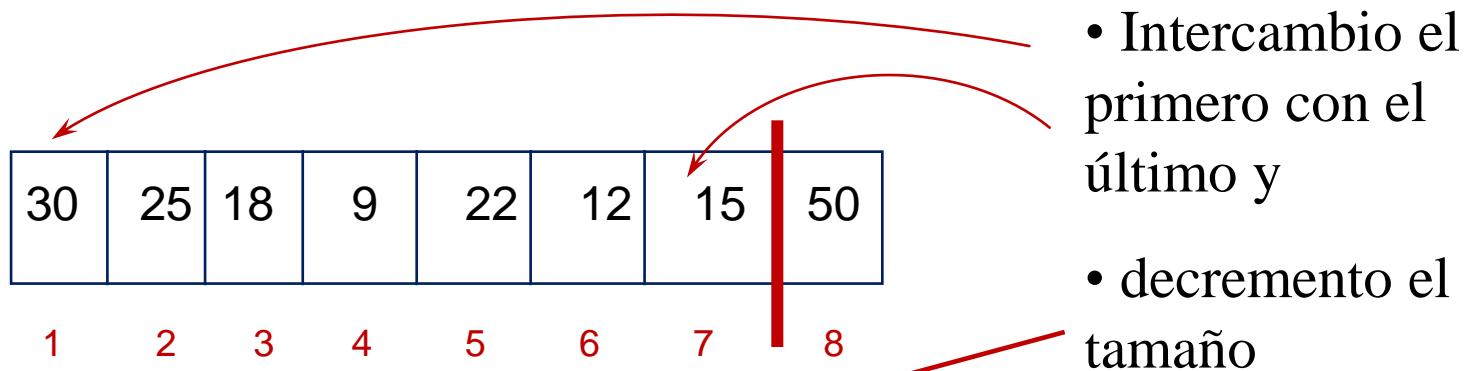
HeapSort (cont.)



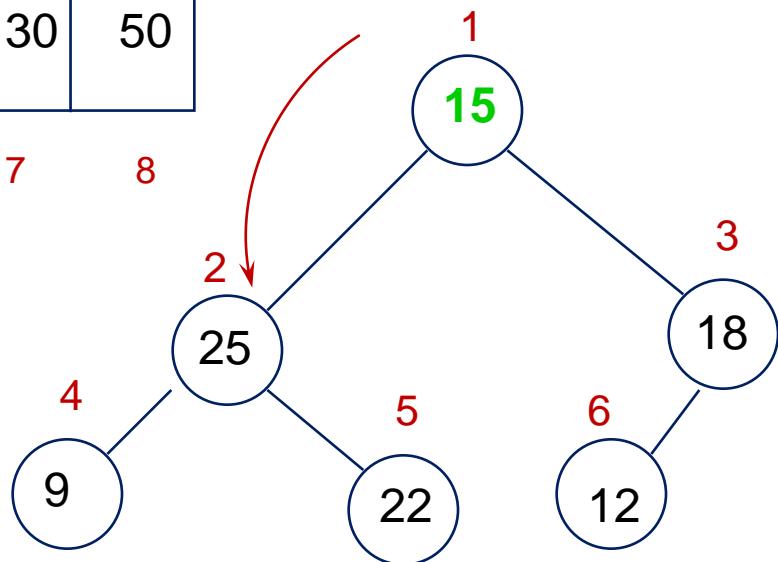
HeapSort (cont.)



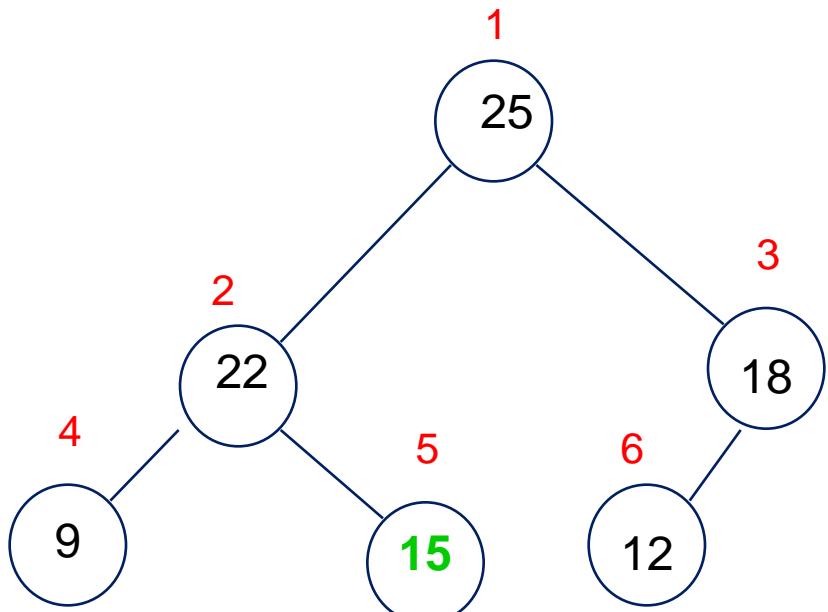
HeapSort (cont.)



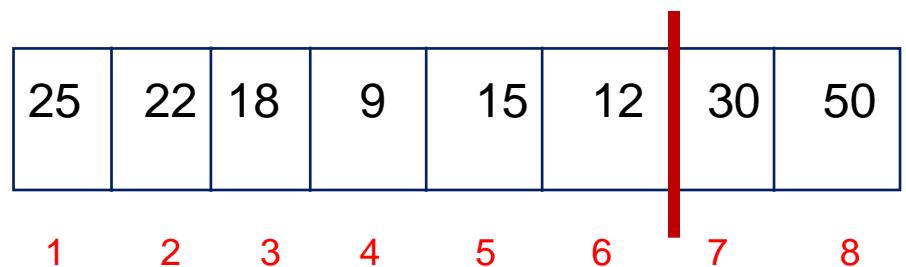
Filtrar el 15



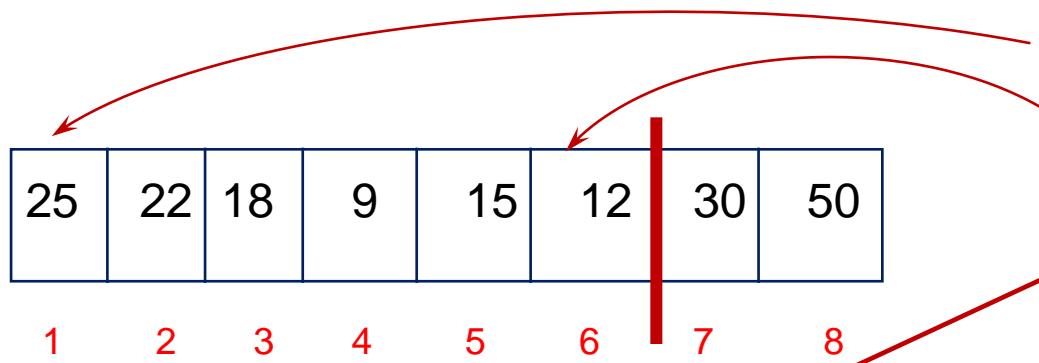
HeapSort (cont.)



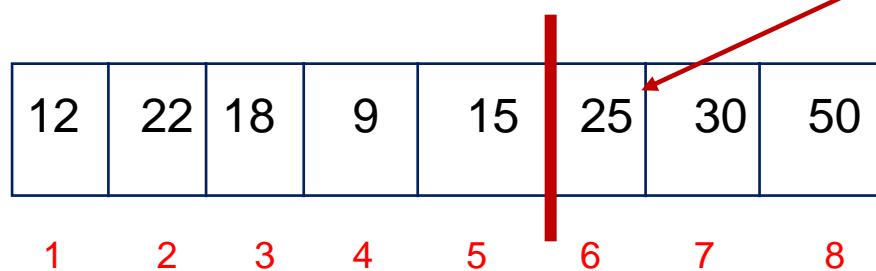
Después de filtrar el **15** hacia abajo



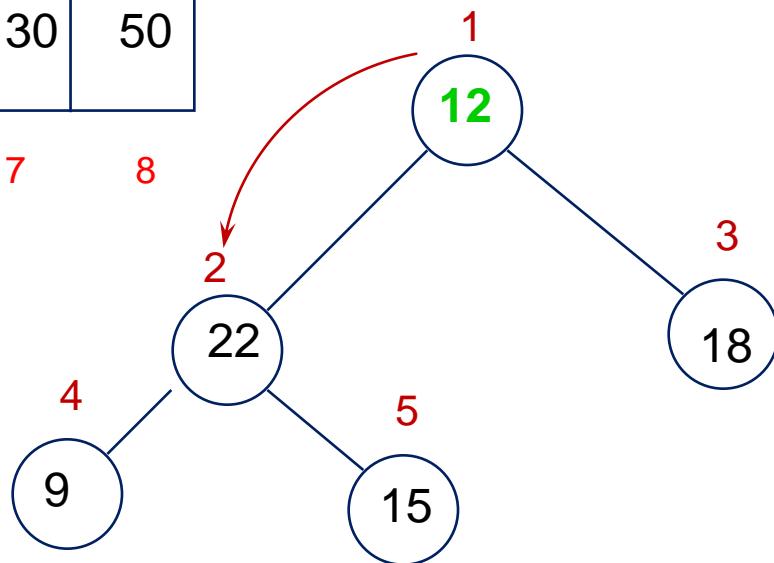
HeapSort (cont.)



- Intercambio el primero con el último y
- decremento el tamaño

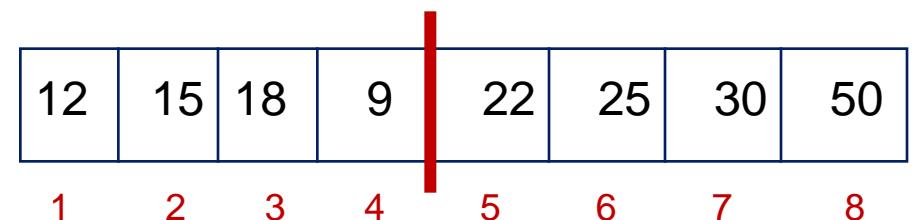
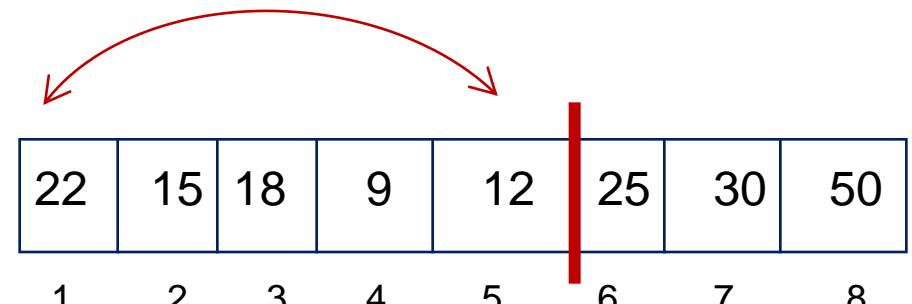
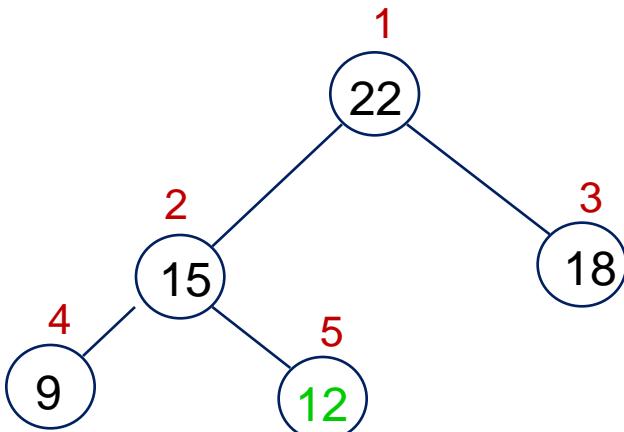


Filtrar el 12

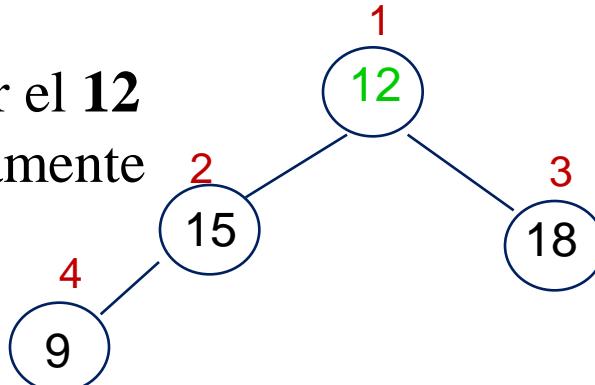


HeapSort (cont.)

Después de filtrar el **12**
hacia abajo

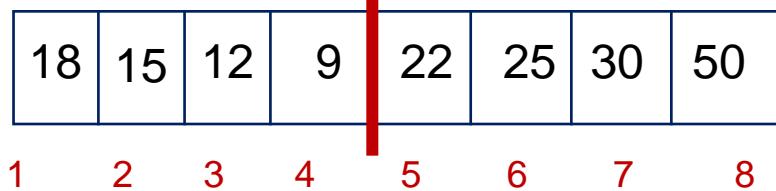
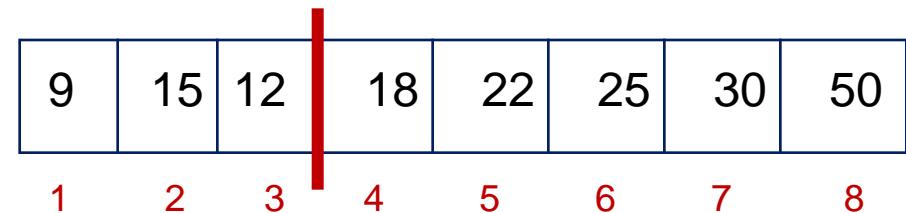
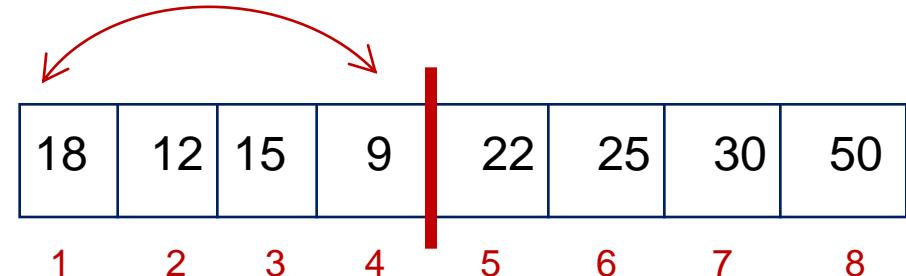
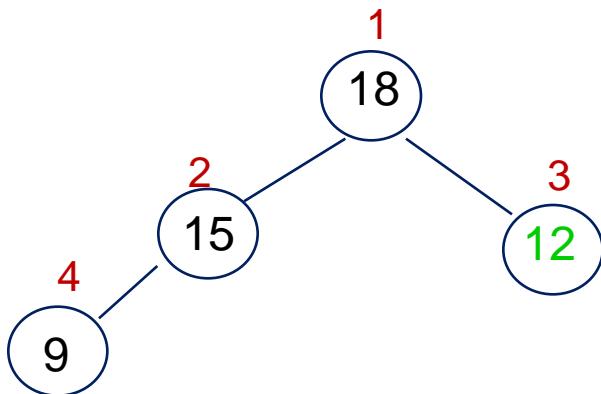


Filtrar el **12**
nuevamente

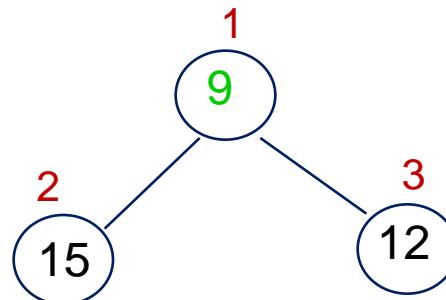


HeapSort (cont.)

Después de filtrar el **12**
hacia abajo

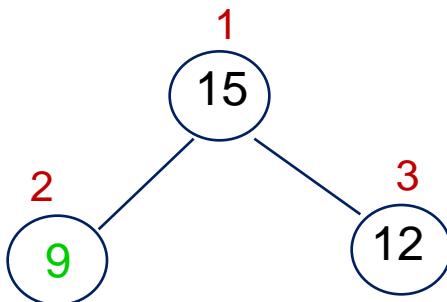


Filtrar el **9**

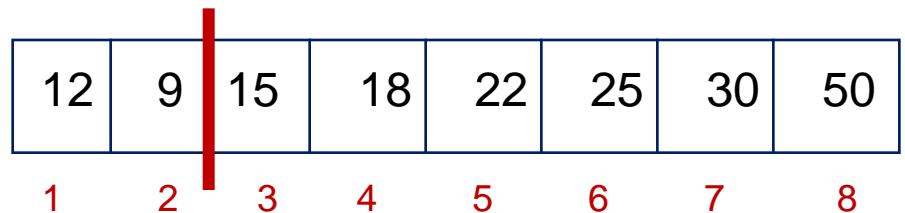
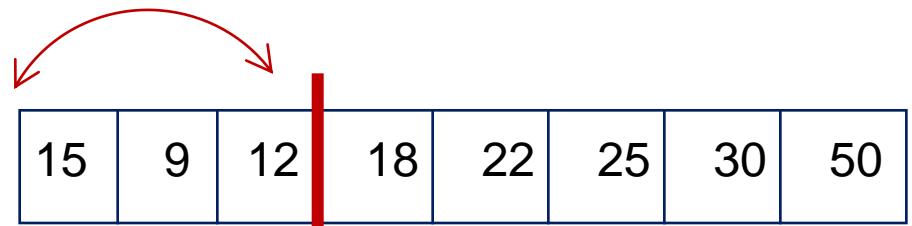


HeapSort (cont.)

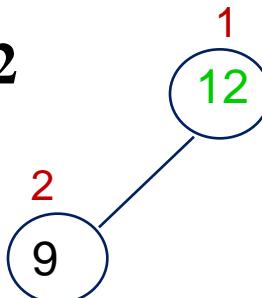
Después de filtrar el 9
hacia abajo



15	9	12	18	22	25	30	50
1	2	3	4	5	6	7	8

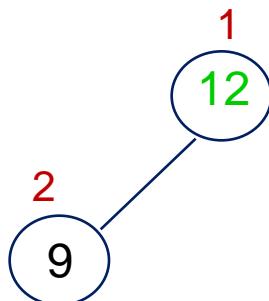


Filtrar el 12



HeapSort (cont.)

Después de filtrar el **12**
hacia abajo



A horizontal array representing a heap. The elements are 12, 9, 15, 18, 12, 25, 30, and 50. Below the array, indices 1 through 8 are shown. A red vertical bar is positioned between index 2 (9) and index 3 (15). A red curved arrow points from index 3 (15) towards index 2 (9), indicating the sift-down operation.

12	9	15	18	12	25	30	50
1	2	3	4	5	6	7	8

A horizontal array representing a heap. The elements are 9, 12, 15, 18, 22, 25, 30, and 50. Below the array, indices 1 through 8 are shown. A red vertical bar is positioned between index 1 (9) and index 2 (12). This indicates the current step in the sift-down process for the element at index 1.

9	12	15	18	22	25	30	50
1	2	3	4	5	6	7	8

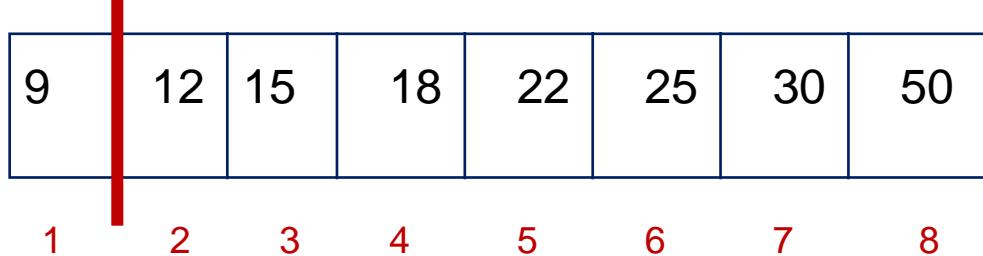
A horizontal array representing a heap. The elements are 12, 9, 15, 18, 22, 25, 30, and 50. Below the array, indices 1 through 8 are shown. A red vertical bar is positioned between index 2 (9) and index 3 (15). This indicates the current step in the sift-down process for the element at index 2.

12	9	15	18	22	25	30	50
1	2	3	4	5	6	7	8

Filtrar el **9**



HeapSort (cont.)



Datos almacenados internamente

Heap conceptual

