



# Estructura de Datos

Maria C. Torres

# Maria C. Torres

Ing. Electrónica (UNAL)

M.E. Ing. Eléctrica (UPRM)

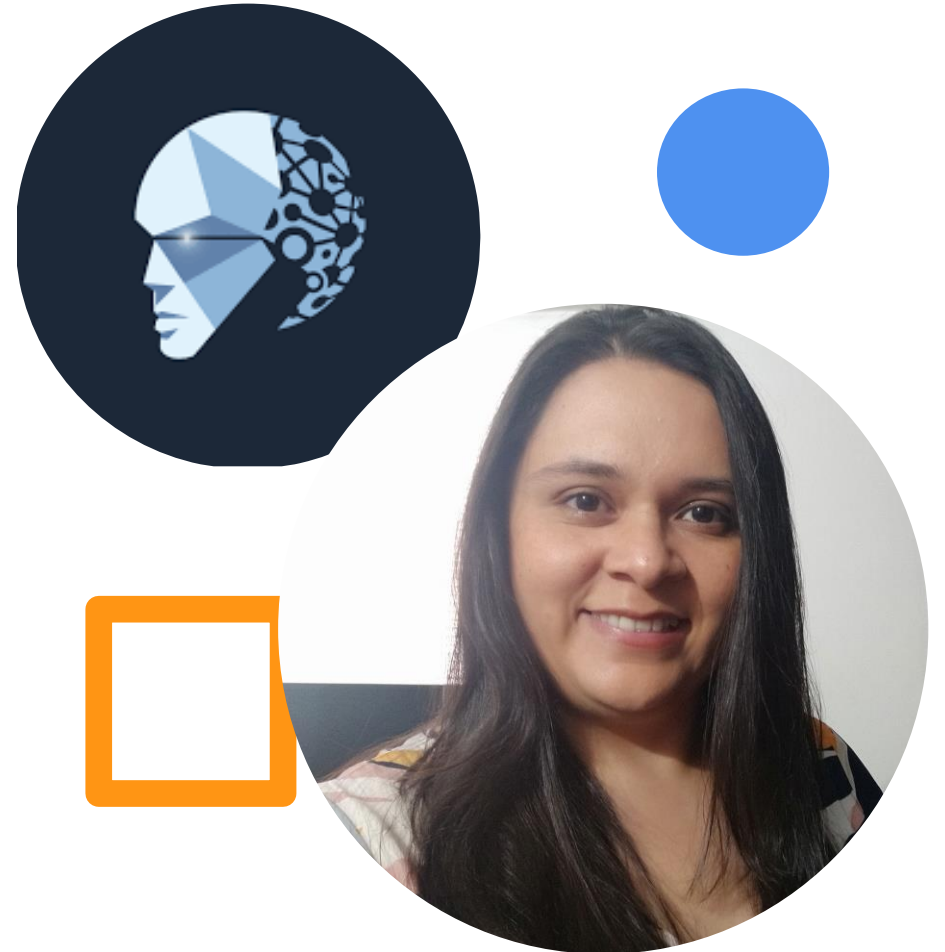
Ph.D. Ciencias e Ingeniería de la Computación y la Información (UPRM)


Profesora asociada

Dpto. Ciencias de la Computación y la Decisión


[mctorresm@unal.edu.co](mailto:mctorresm@unal.edu.co)

HORARIO DE ATENCIÓN: Martes 10:00 am a 12:00 m – Oficina 313 M8A





# Contenido del Curso

- 
- ☐ Introducción: revisión fundamentos y POO
  - ☐ Análisis de complejidad
  - ☐ Arreglos
  - ☐ Listas enlazadas
  - ☐ Pilas y colas
  - ☐ **Heap**
  - ☐ Árboles binarios
  - ☐ Tablas hash
  - ☐ Grafos

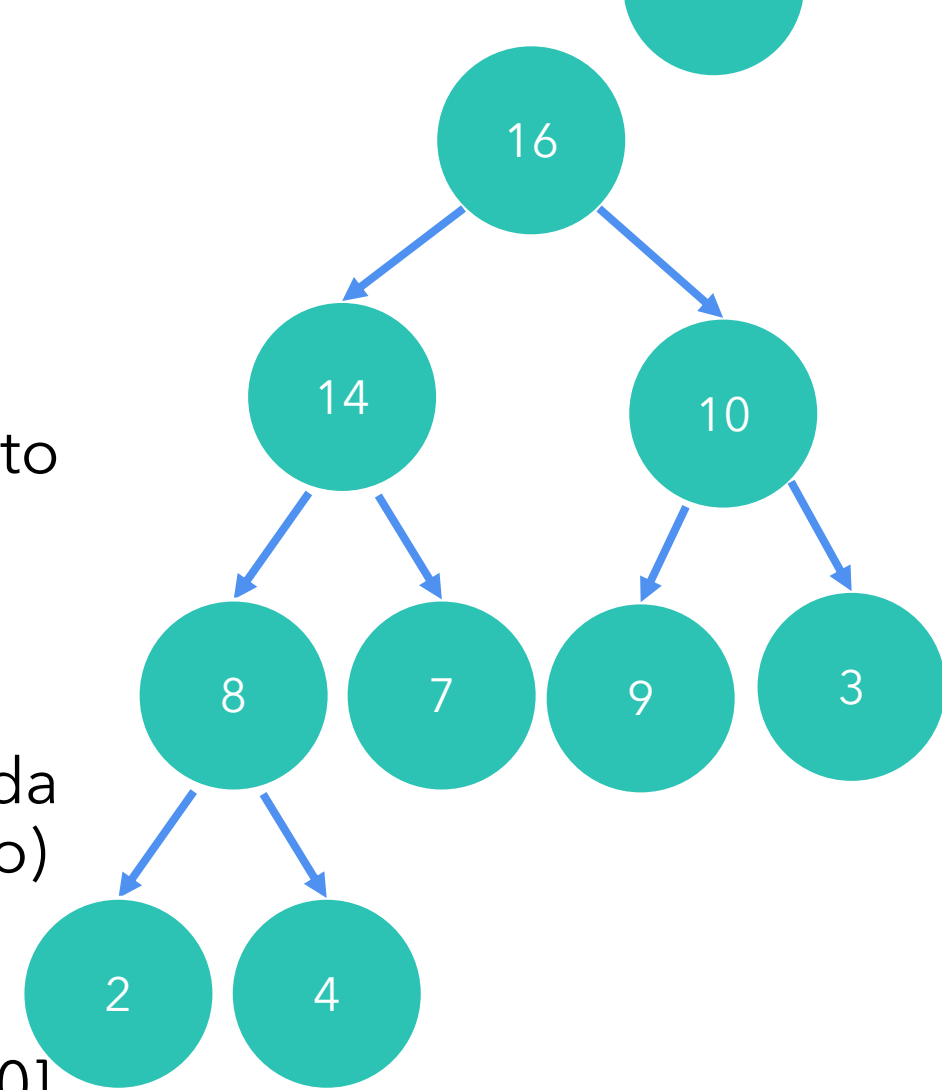


# Heap

- ❑ Heap
- ❑ Operaciones
- ❑ Heapsort
- ❑ Análisis de algoritmos
- ❑ Aplicaciones

# HEAP

- Arreglo de objetos que se puede ver como un árbol binario casi completo
- Cada nodo del árbol corresponde a un elemento en un arreglo
- El árbol está completamente lleno en todos los niveles excepto el ultimo
- El arreglo que representa el HEAP tiene asociada una capacidad (dada por la longitud del arreglo) y un tamaño (determinado por el número de elementos en el HEAP)
- La raíz del HEAP se encuentra en la posición  $A[0]$



16	14	10	8	7	9	3	2	4	
----	----	----	---	---	---	---	---	---	--

# HEAP

- Dada esta estructura, es sencillo determinar el padre, hijo izquierdo e hijo derecho de un nodo  $i$

Parent( $i$ )

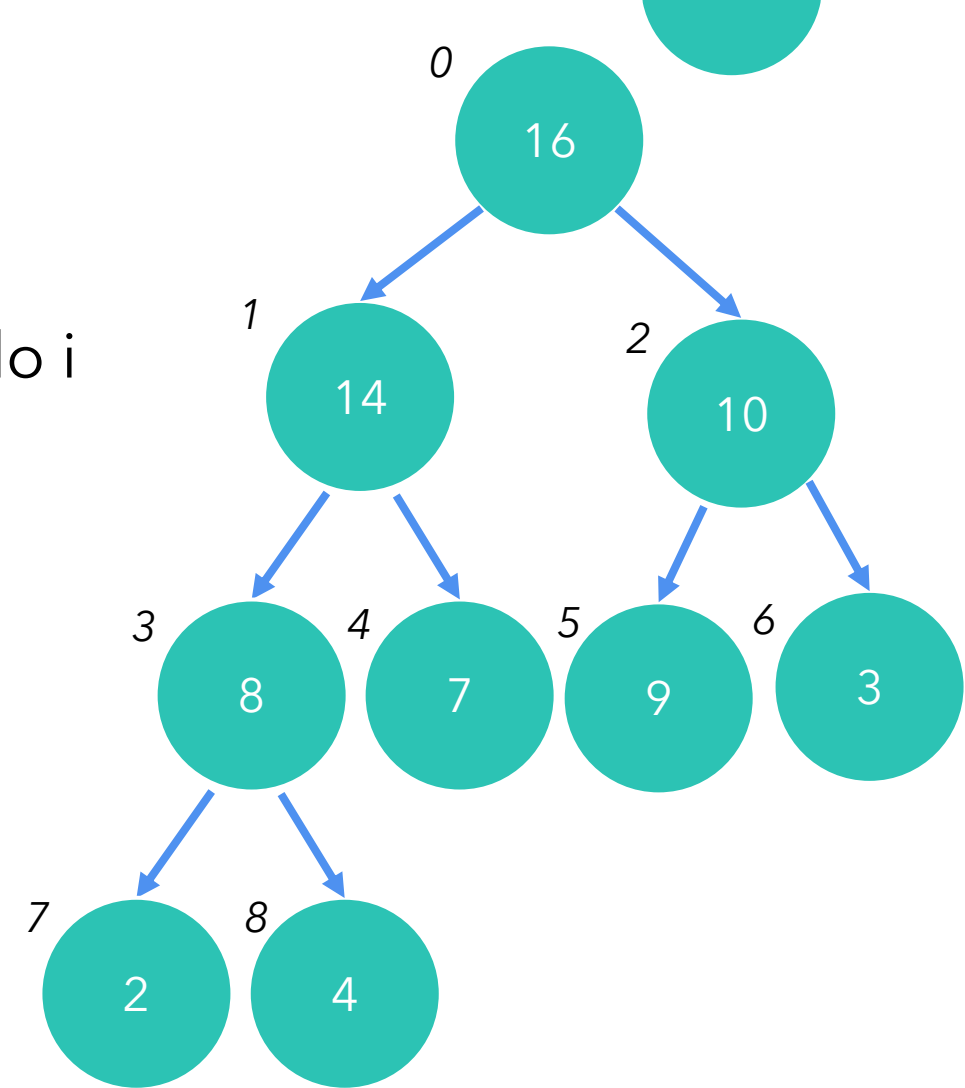
1. return  $\lfloor i/2 \rfloor - 1$

Left( $i$ )

1. return  $2i+1$

Right( $i$ )

1. return  $2i+2$



16	14	10	8	7	9	3	2	4	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

6

# HEAP

Existen dos tipos

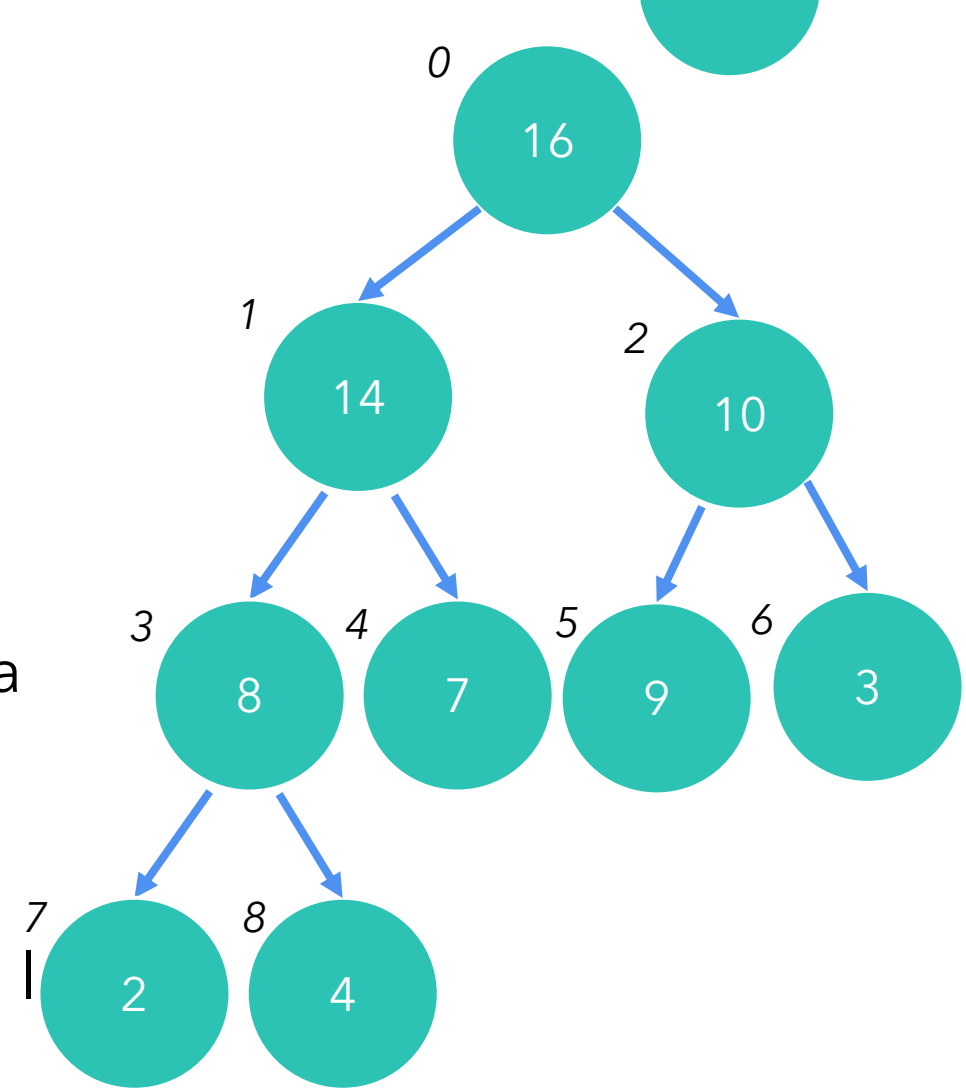
- MAX-HEAP
- MIN-HEAP

❑ *MAX-HEAP Propiedad:* Cada nodo  $i$  diferente a la raíz, satisface:

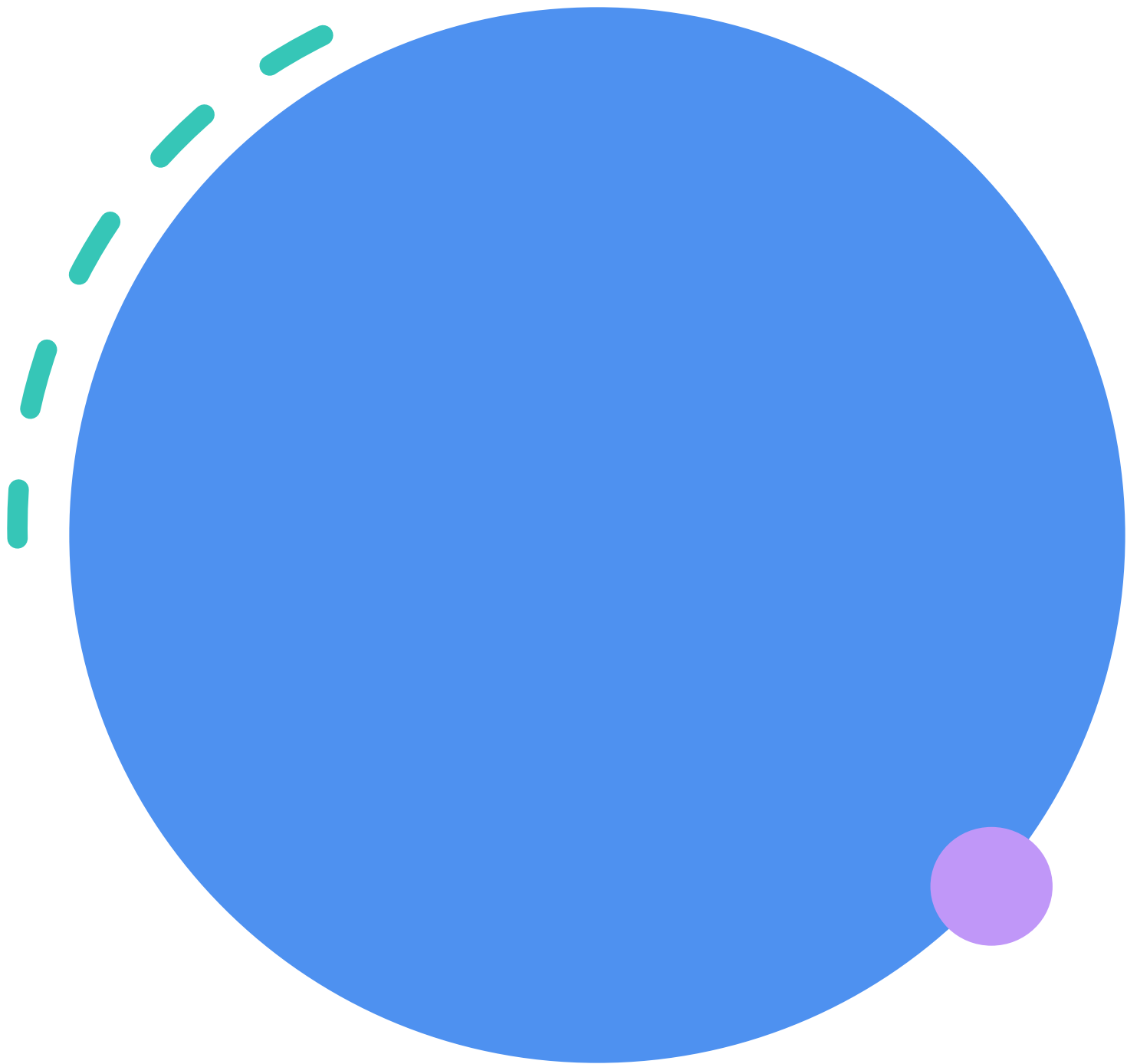
- $A[\text{Parent}(i)] \geq A[i]$
- La raíz contiene el valor máximo

❑ *MIN-HEAP Propiedad:* Cada nodo  $i$  diferente a la raíz, satisface:

- $A[\text{Parent}(i)] \leq A[i]$
- La raíz contiene el valor mínimo



16	14	10	8	7	9	3	2	4	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9







# Heap

- ❑ Heap
- ❑ **Operaciones**
- ❑ Heapsort
- ❑ Análisis de algoritmos
- ❑ Aplicaciones

# Operaciones de un HEAP

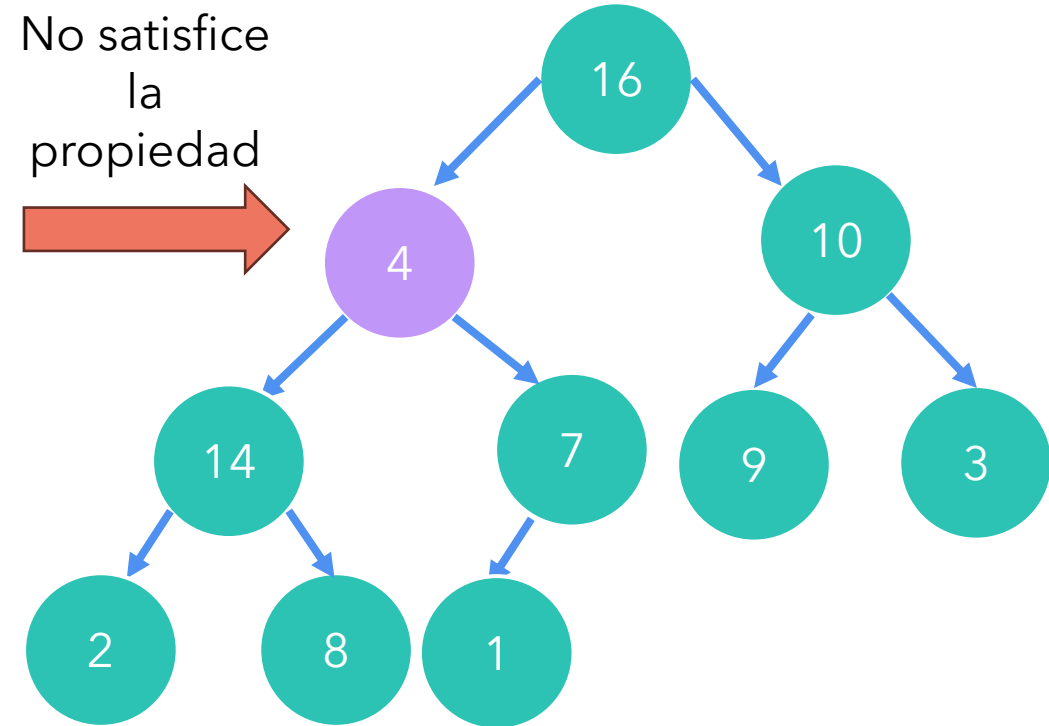
Operación	Descripción	Complejidad
MAX-HEAPIFY	Mantiene la propiedad heap	$O(\log n)$
BUILD-MAX-HEAP	Construye un heap a partir de un arreglo no ordenado	$O(n \log n)$
HEAPSORT	Algoritmo de ordenamiento, organiza los datos en el mismo arreglo	$O(n \log n)$
MAX-HEAP-INSERT	Inserta un dato en el arreglo manteniendo la propiedad HEAP	$O(\log n)$
HEAP-EXTRACT-MAX	Retorna y elimina de la colección el valor máximo	$O(\log n)$
HEAP-MAXIMUM	Retorna el valor máximo	$O(1)$

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY

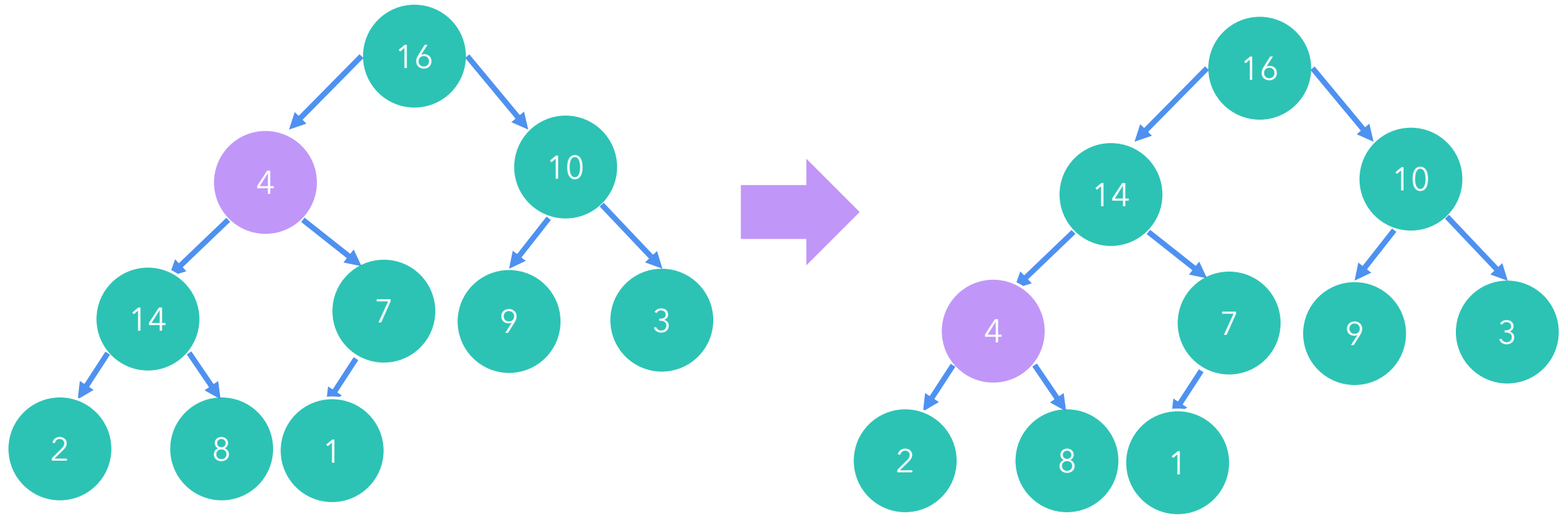
*MAX-HEAP Propiedad:* Cada nodo  $i$  diferente a la raíz, satisface:

$$A[\text{Parent}(i)] \geq A[i]$$

- ❑ Dado un nodo MAX-HEAPIFY verifica que se cumpla la propiedad, sino realiza los movimientos de los datos para que se cumpla

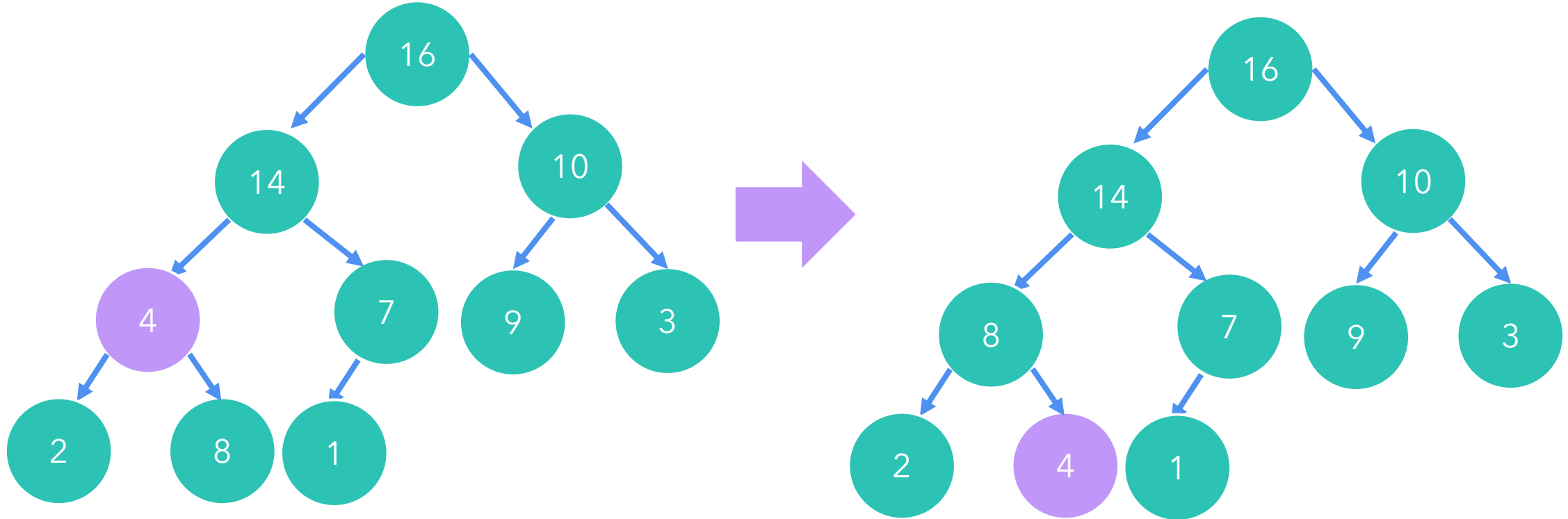


# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY



- ❑ Desplaza el nodo que cumple la propiedad hacia abajo hasta que se ubique de forma correcta

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY



- ❑ Desplaza el nodo que cumple la propiedad hacia abajo hasta que se ubique de forma correcta

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY

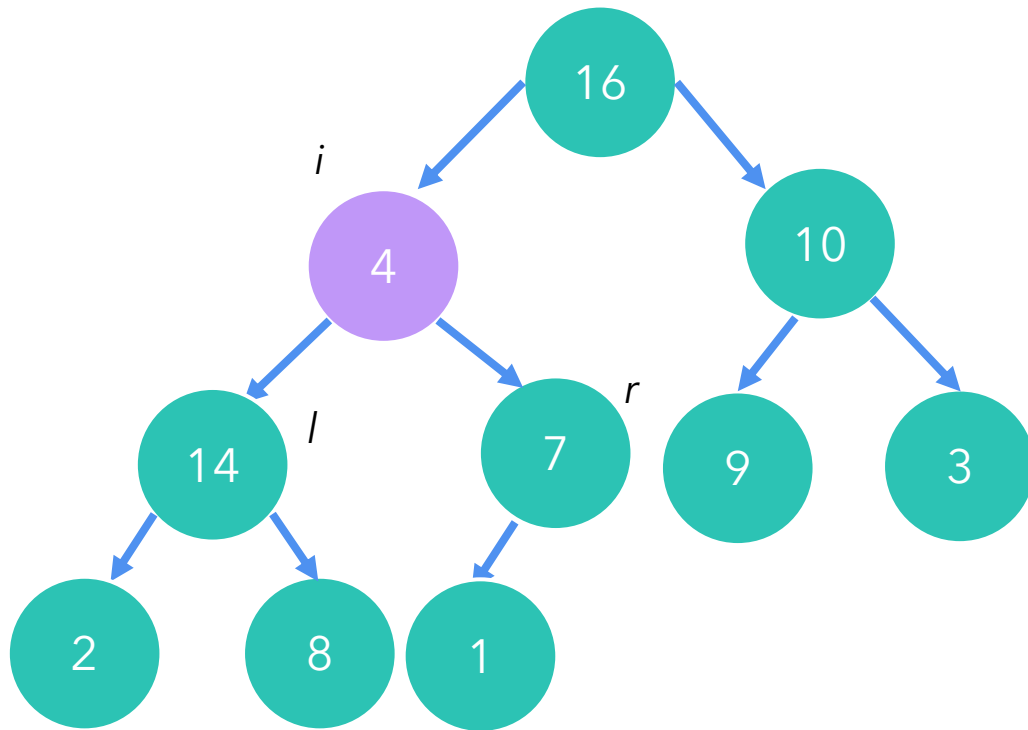
## Algoritmo:

1. Obtener el hijo Izquierdo y derecho
2. Determinar el nodo con el valor máximo (raíz, hijo izquierdo, o hijo derecho)
3. Realizar el intercambio de datos si es necesario
4. Repetir hasta que los datos queden organizados

MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

1.  $l = \text{Left}(i)$
2.  $r = \text{Right}(i)$
3. IF  $l \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[l] > A[i]$
4.      $\text{largest} = l$
5. ELSE
6.      $\text{largest} = i$
7. IF  $r \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[r] > A[\text{largest}]$
8.      $\text{largest} = r$
9. IF  $\text{largest} \neq i$
10.     $\text{temp} = A[i]$
11.     $A[i] = A[\text{largest}]$
12.     $A[\text{largest}] = \text{temp}$
13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY



MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

1.  $l = \text{Left}(i)$

2.  $r = \text{Right}(i)$

3. IF  $l \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[l] > A[i]$

4.      $\text{largest} = l$

5. ELSE

6.      $\text{largest} = i$

7. IF  $r \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[r] > A[\text{largest}]$

8.      $\text{largest} = r$

9. IF  $\text{largest} \neq i$

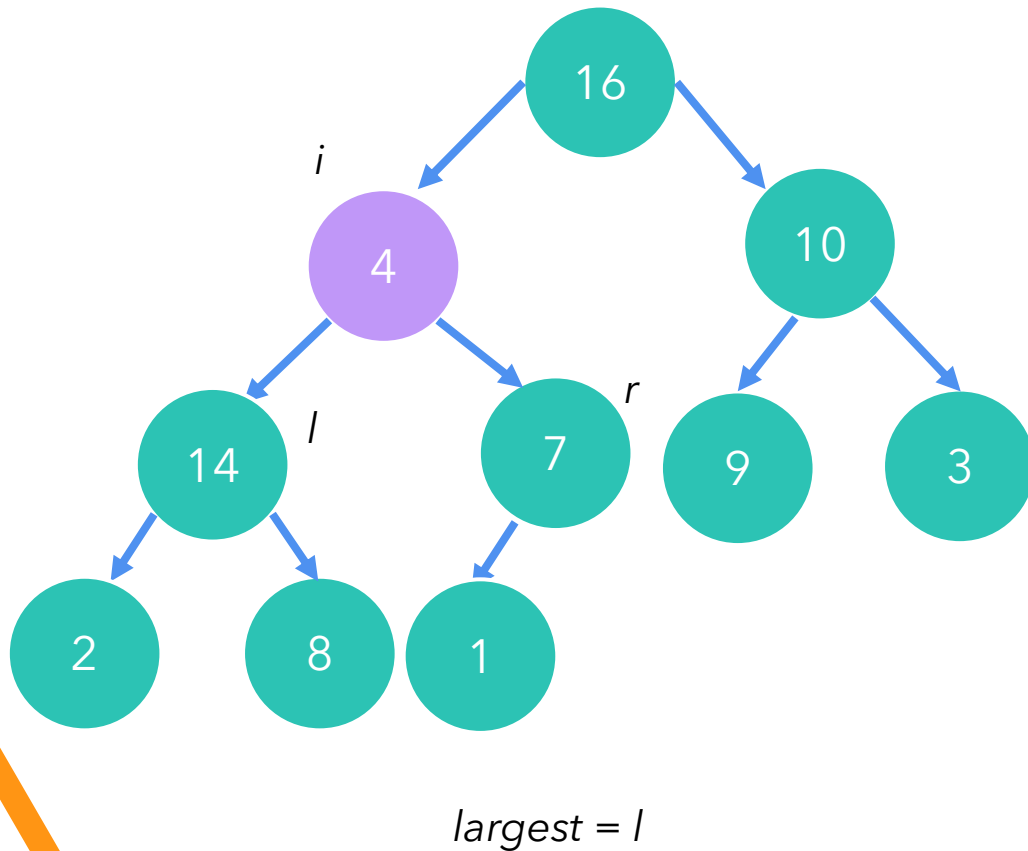
10.     $\text{temp} = A[i]$

11.     $A[i] = A[\text{largest}]$

12.     $A[\text{largest}] = \text{temp}$

13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY



MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

1. l = Left(i)

2. r = Right(i)

3. IF  $l \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[l] > A[i]$

4.     largest = l

5. ELSE

6.     largest = i

7. IF  $r \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[r] > A[\text{largest}]$

8.     largest = r

9. IF largest != i

10.    temp = A[i]

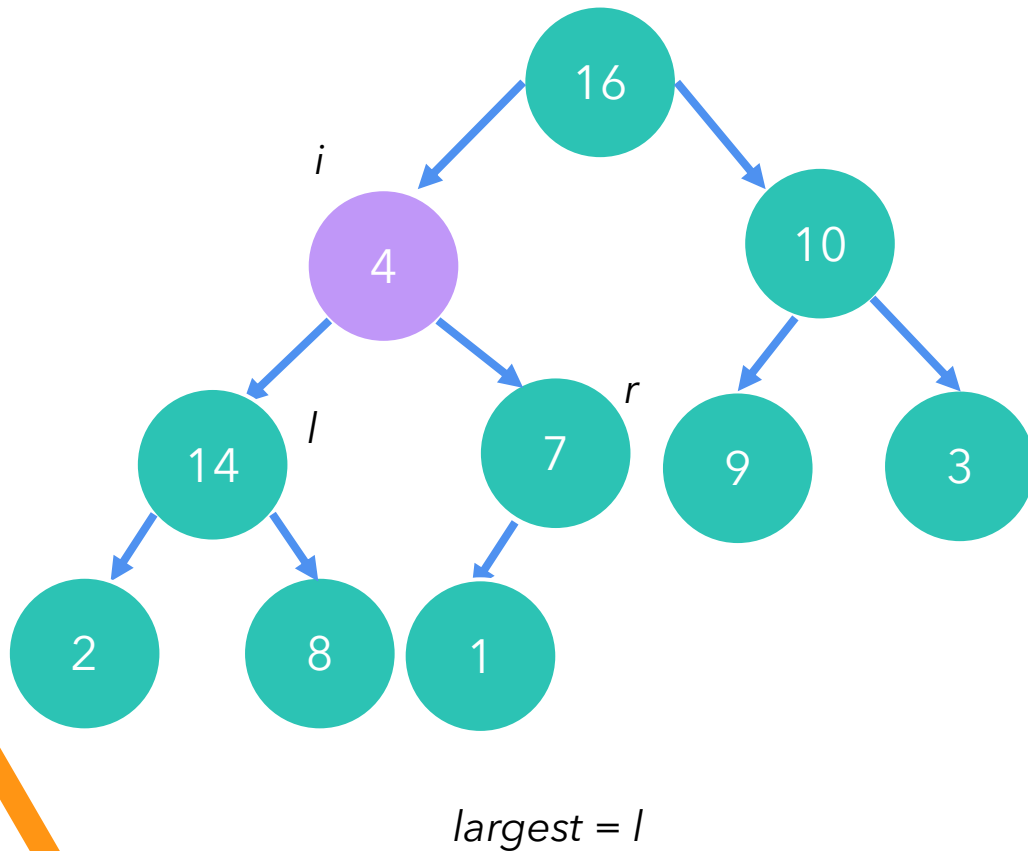
11.    A[i] = A[largest]

12.    A[largest] = temp

13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)



# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY



MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

1.  $l = \text{Left}(i)$

2.  $r = \text{Right}(i)$

3. IF  $l \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[l] > A[i]$

4.      $\text{largest} = l$

5. ELSE

6.      $\text{largest} = i$

7. IF  $r \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[r] > A[\text{largest}]$

8.      $\text{largest} = r$

9. IF  $\text{largest} \neq i$

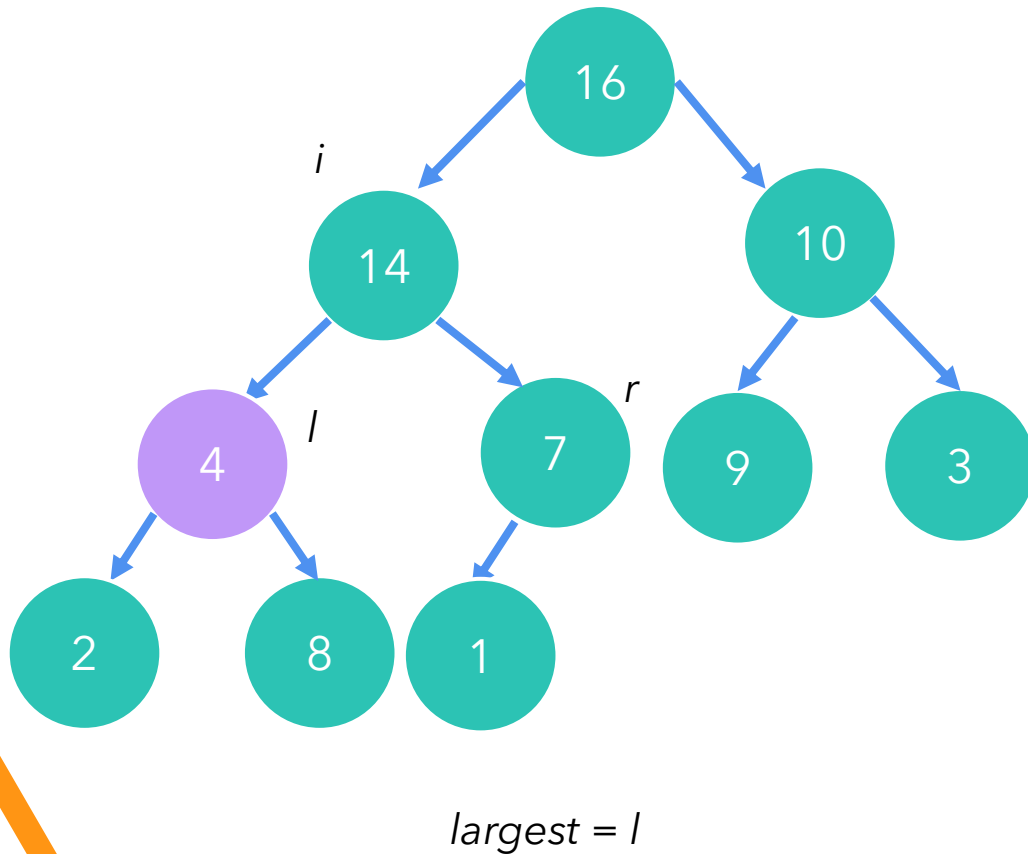
10.     $\text{temp} = A[i]$

11.     $A[i] = A[\text{largest}]$

12.     $A[\text{largest}] = \text{temp}$

13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY



MAX-HEAPIFY( $A, i, \text{heap\_size}$ )

1.  $l = \text{Left}(i)$
2.  $r = \text{Right}(i)$
3. IF  $l \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[l] > A[i]$
4.      $largest = l$
5. ELSE
6.      $largest = i$
7. IF  $r \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[r] > A[largest]$
8.      $largest = r$
9. IF  $largest \neq i$
10.     $temp = A[i]$
11.     $A[i] = A[largest]$
12.     $A[largest] = temp$
13.    MAX-HEAPIFY( $A, largest, \text{heap\_size}$ )

# Ejemplo

Aplique el algoritmo

MAX-HEAPIFY(A,3,14) para

A = [27-17- 3- 16 -13 -10-1 -5-7 -12-4- 8- 9- 0]

MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

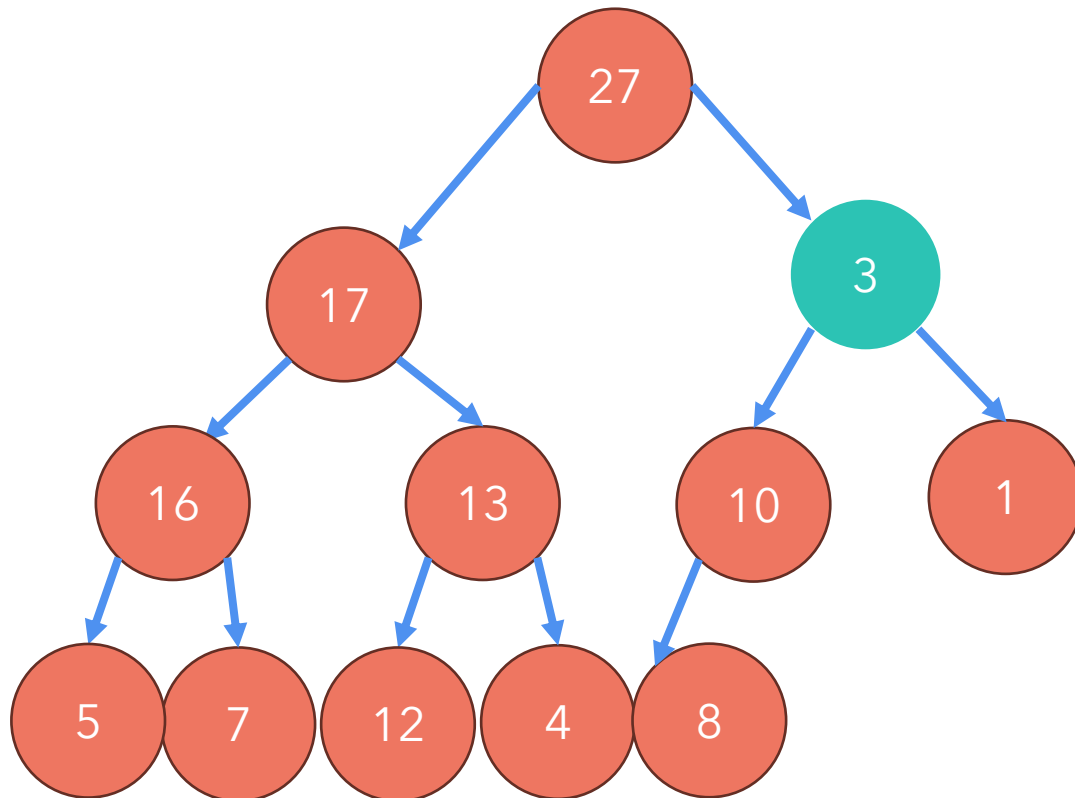
1. l = Left(i)
2. r = Right(i)
3. IF  $l \leq \text{heap\_size}$  &  $A[l] > A[i]$
4.     largest = l
5. ELSE
6.     largest = i
7. IF  $r \leq \text{heap\_size}$  &  $A[r] > A[\text{largest}]$
8.     largest = r
9. IF largest  $\neq$  i
10.    temp = A[i]
11.    A[i] = A[largest]
12.    A[largest] = temp
13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)

# Ejemplo

Aplique el algoritmo

MAX-HEAPIFY(A,3,14) para

A = [27-17- 3- 16 -13 -10-1 -5-7 -12-4- 8- 9- 0]



MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

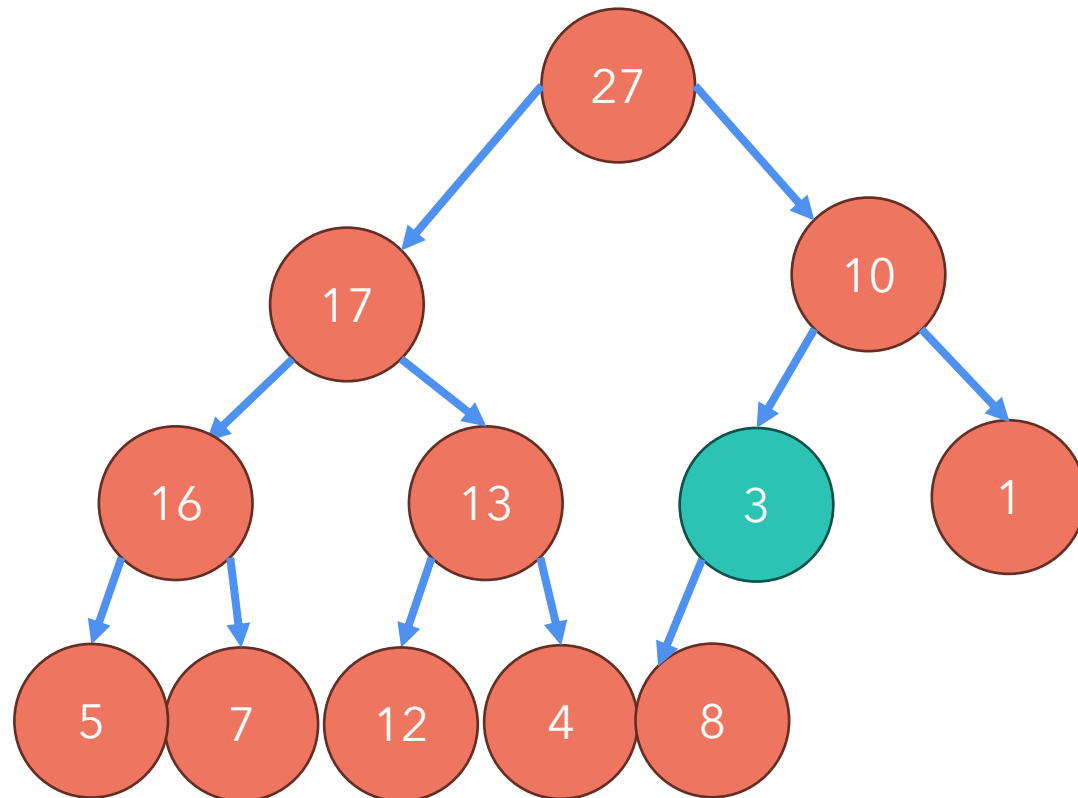
1.  $l = \text{Left}(i)$
2.  $r = \text{Right}(i)$
3. IF  $l \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[l] > A[i]$
4.      $\text{largest} = l$
5. ELSE
6.      $\text{largest} = i$
7. IF  $r \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[r] > A[\text{largest}]$
8.      $\text{largest} = r$
9. IF  $\text{largest} \neq i$
10.     $\text{temp} = A[i]$
11.     $A[i] = A[\text{largest}]$
12.     $A[\text{largest}] = \text{temp}$
13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)

# Ejemplo

Aplique el algoritmo

MAX-HEAPIFY(A,3,14) para

A = [27-17- 3- 16 -13 -10-1 -5-7 -12-4- 8- 9- 0]



MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

1. l = Left(i)

2. r = Right(i)

3. IF  $l \leq \text{heap\_size}$  &  $A[l] > A[i]$

4.     largest = l

5. ELSE

6.     largest = i

7. IF  $r \leq \text{heap\_size}$  &  $A[r] > A[\text{largest}]$

8.     largest = r

9. IF largest != i

10.    temp = A[i]

11.    A[i] = A[largest]

12.    A[largest] = temp

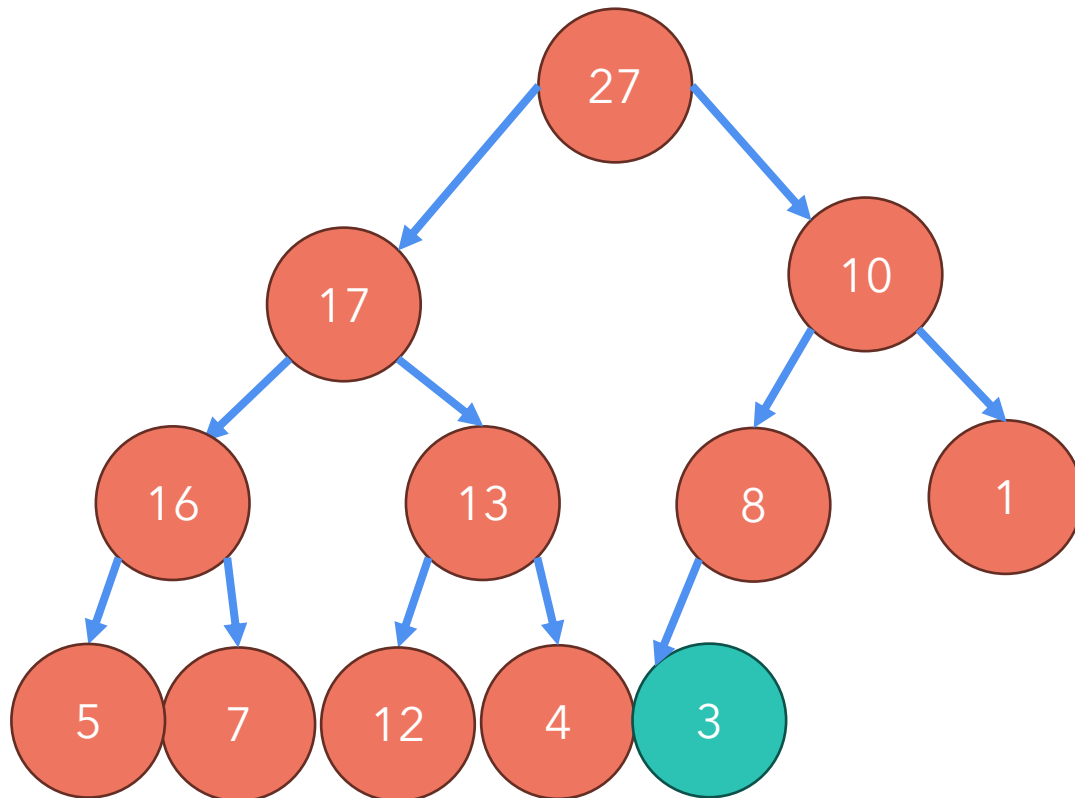
13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)

# Ejemplo

Aplique el algoritmo

MAX-HEAPIFY(A,3,14) para

A = [27-17- 3- 16 -13 -10-1 -5-7 -12-4- 8- 9- 0]



MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

1.  $l = \text{Left}(i)$
2.  $r = \text{Right}(i)$
3. IF  $l \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[l] > A[i]$
4.      $\text{largest} = l$
5. ELSE
6.      $\text{largest} = i$
7. IF  $r \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[r] > A[\text{largest}]$
8.      $\text{largest} = r$
9. IF  $\text{largest} \neq i$
10.     $\text{temp} = A[i]$
11.     $A[i] = A[\text{largest}]$
12.     $A[\text{largest}] = \text{temp}$
13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY

MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

1.  $l = \text{Left}(i)$
  2.  $r = \text{Right}(i)$
  3. IF  $l \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[l] > A[i]$
  4.      $\text{largest} = l$
  5. ELSE
  6.      $\text{largest} = i$
  7. IF  $r \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[r] > A[\text{largest}]$
  8.      $\text{largest} = r$
  9. IF  $\text{largest} \neq i$
  10.     $\text{temp} = A[i]$
  11.     $A[i] = A[\text{largest}]$
  12.     $A[\text{largest}] = \text{temp}$
  13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)
- $O(1)$
- $T(n/2)$

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAPIFY

MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)

1.  $l = \text{Left}(i)$
2.  $r = \text{Right}(i)$
3. IF  $l \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[l] > A[i]$
4.      $\text{largest} = l$
5. ELSE
6.      $\text{largest} = i$
7. IF  $r \leq \text{heap\_size} \ \& \ A[r] > A[\text{largest}]$
8.      $\text{largest} = r$
9. IF  $\text{largest} \neq i$
10.     $\text{temp} = A[i]$
11.     $A[i] = A[\text{largest}]$
12.     $A[\text{largest}] = \text{temp}$
13.    MAX-HEAPIFY(A, largest, heap\_size)

$O(1)$

$T(n/2)$

$$T(n) = T(n/2) + O(1)$$

$$T(n) = aT\left(\frac{n}{b}\right) + f(n)$$

$a \geq 1, b > 1$ , y  $f(n)$  una función asintóticamente positiva

$$f(n) = O(1)$$

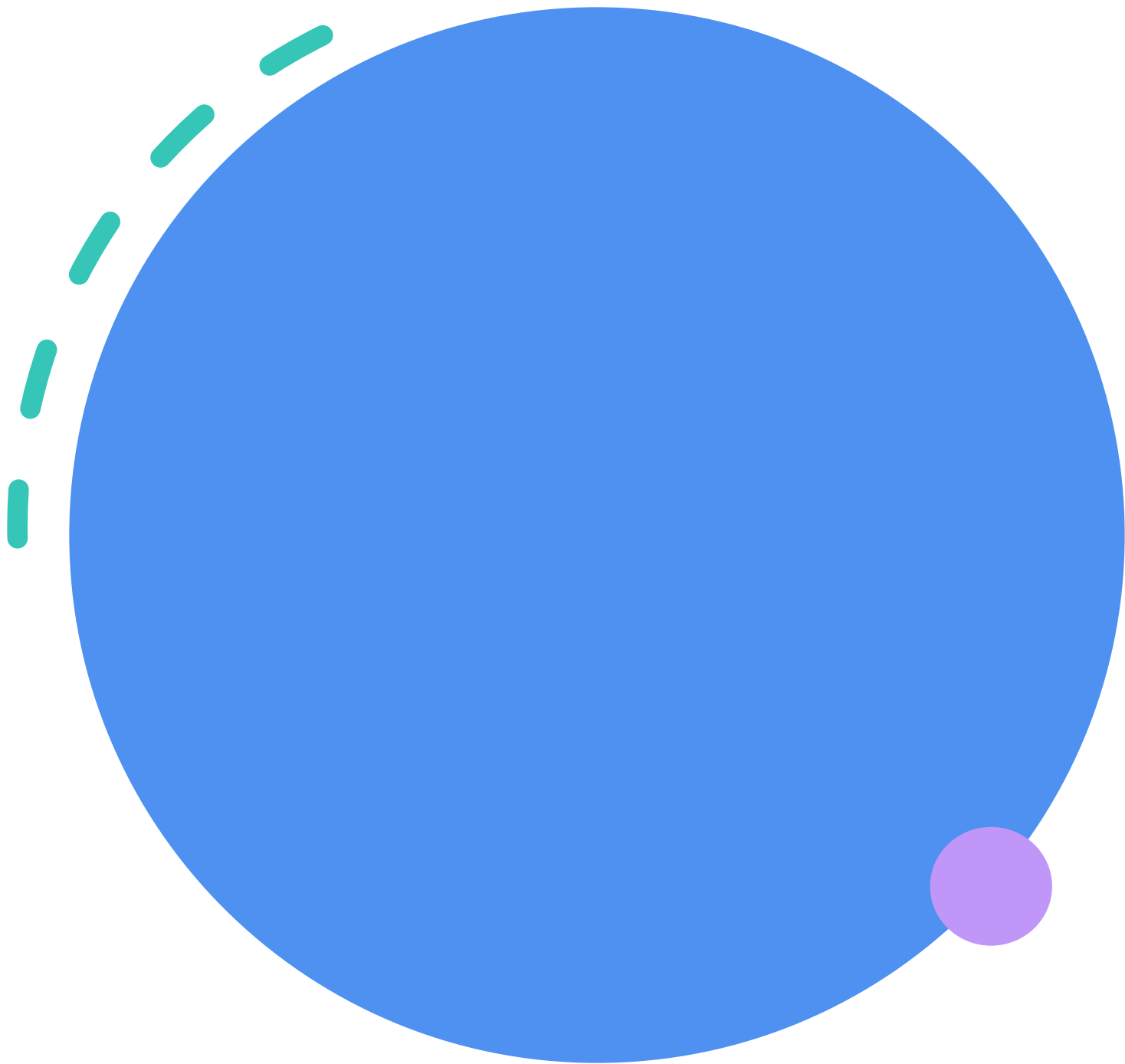
$$a = 1$$

$$b = 2$$



- Si  $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$  entonces  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log n)$

$$T(n) = O(\log n)$$





# Operaciones de un HEAP



Operación	Descripción	Complejidad
MAX-HEAPIFY	Mantiene la propiedad heap	$O(\log n)$
BUILD-MAX-HEAP	Construye un heap a partir de un arreglo no ordenado	$O(n \log n)$
HEAPSORT	Algoritmo de ordenamiento, organiza los datos en el mismo arreglo	$O(n \log n)$
MAX-HEAP-INSERT	Inserta un dato en el arreglo manteniendo la propiedad HEAP	$O(\log n)$
HEAP-EXTRACT-MAX	Retorna y elimina de la colección el valor máximo	$O(\log n)$
HEAP-MAXIMUM	Retorna el valor máximo	$O(1)$

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

- ❑ Construye un heap a partir de un arreglo no ordenado
- ❑ Podemos usar el algoritmo MAX-HEAPIFY para convertir un arreglo en un MAX-HEAP
- ❑ Para ello solo es necesario recorrer el arreglo en forma descendente desde  $A.length/2$  hasta 0 aplicando la operación MAX-HEAPIFY estudiada anteriormente

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2.     MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

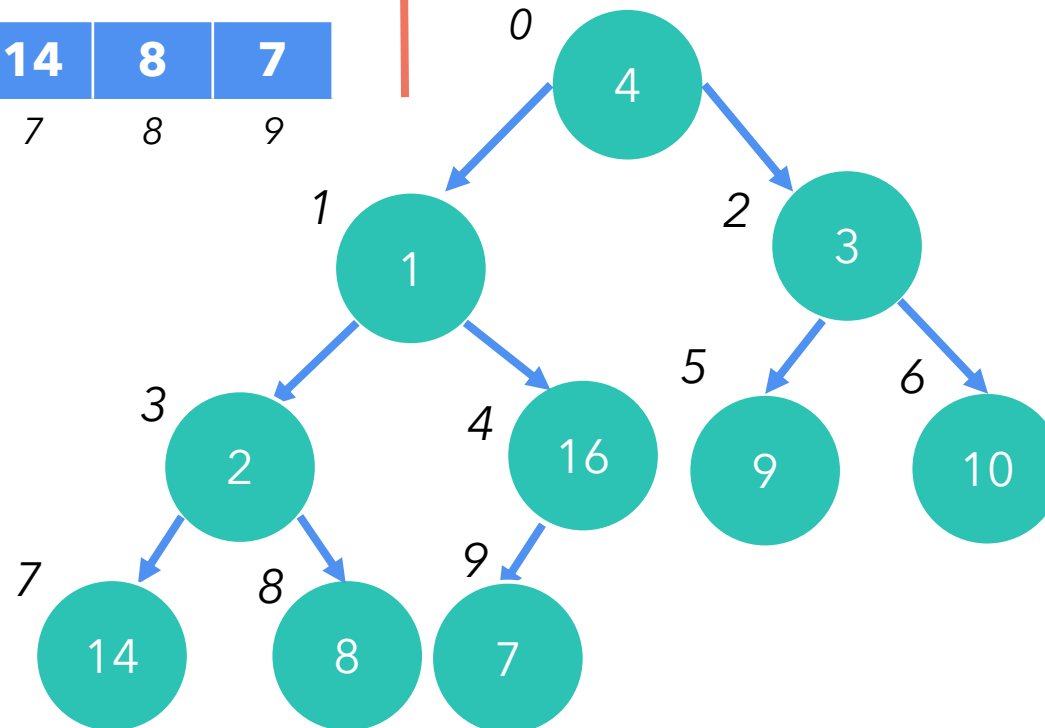
$A = [4 \ -1 \ -3 \ -2 \ -16 \ -9 \ -10 \ -14 \ -8 \ -7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

4	1	3	2	16	9	10	14	8	7
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2.     MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)



Noté que no  
satisface la  
propiedad

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

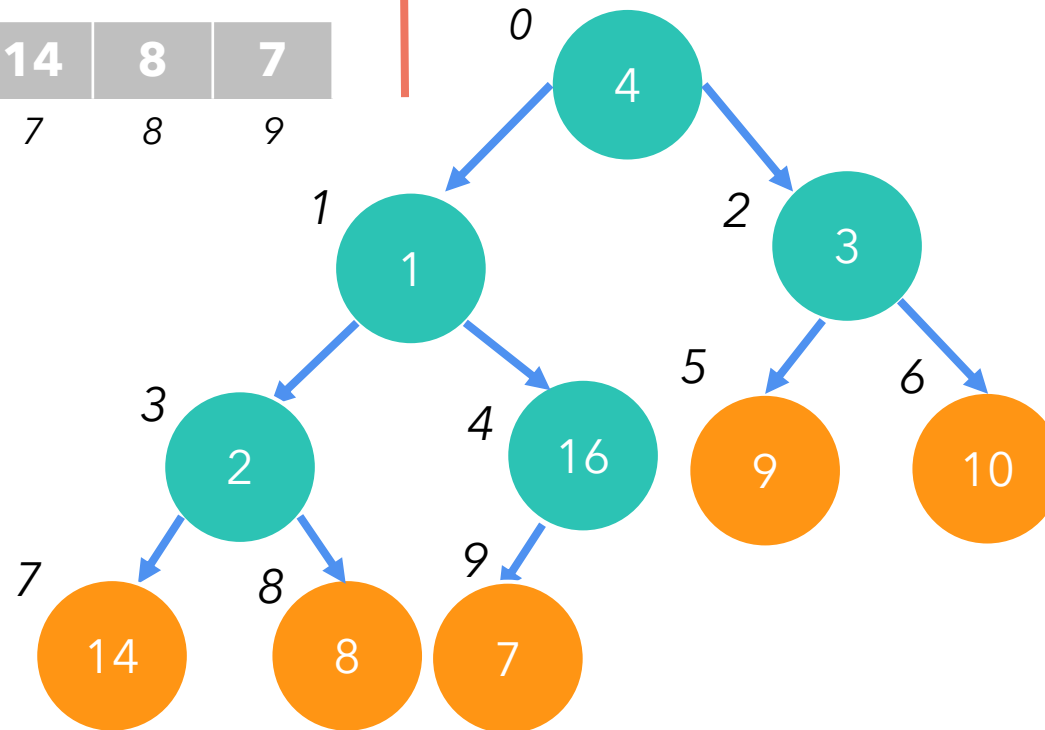
$A = [4 \ 1 \ 3 \ 2 \ 16 \ 9 \ 10 \ 14 \ 8 \ 7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

4	1	3	2	16	9	10	14	8	7
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2. MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)



Se aplica el algoritmo MAX-HEAPIFY a las posiciones 4,3,2,1, y 0

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

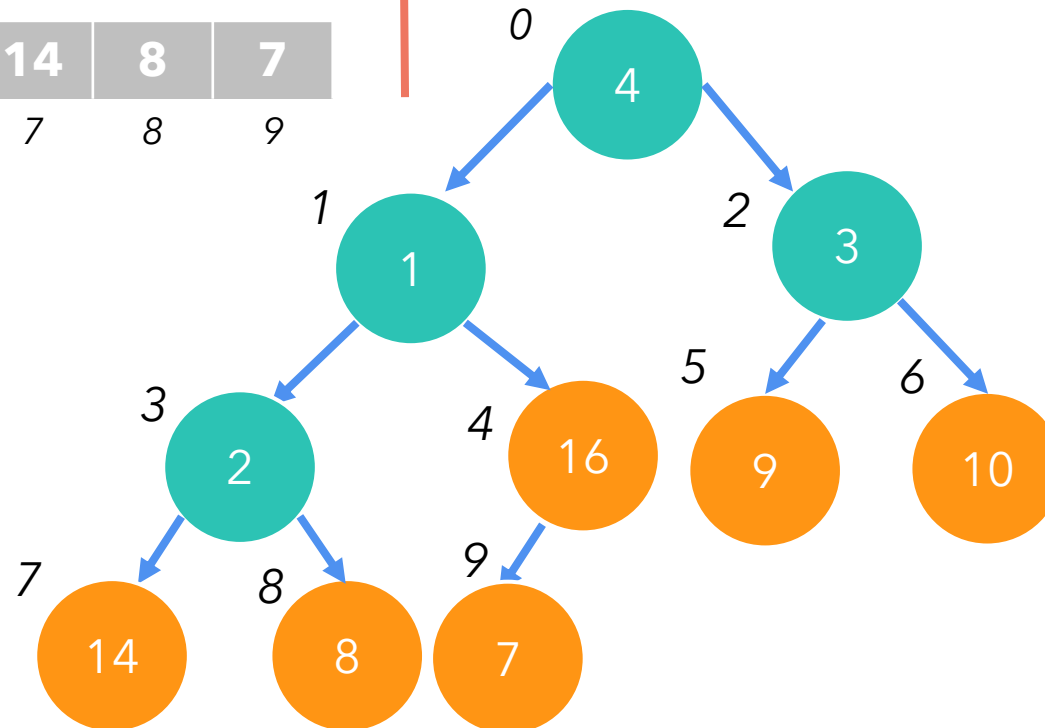
$A = [4 \ -1 \ -3 \ -2 \ -16 \ -9 \ -10 \ -14 \ -8 \ -7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

4	1	3	2	16	9	10	14	8	7
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2.     MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)



Para  $i = 4$

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

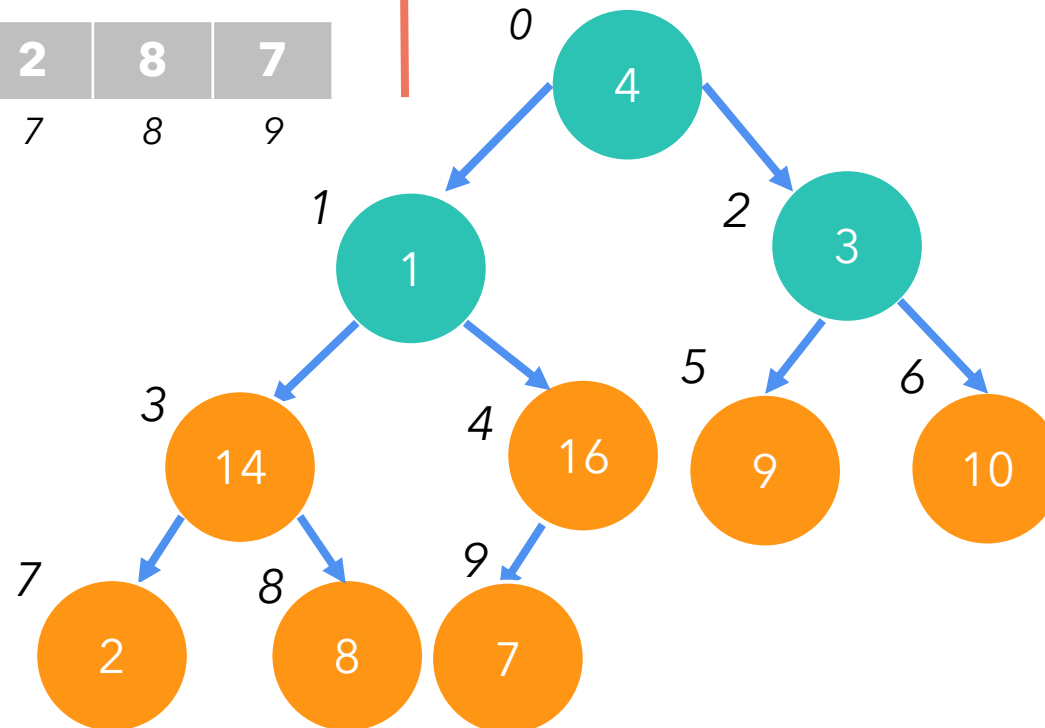
$A = [4 \ -1 \ -3 \ -2 \ -16 \ -9 \ -10 \ -8 \ -7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

4	1	3	14	16	9	10	2	8	7
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2.     MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)



Para  $i = 3$

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

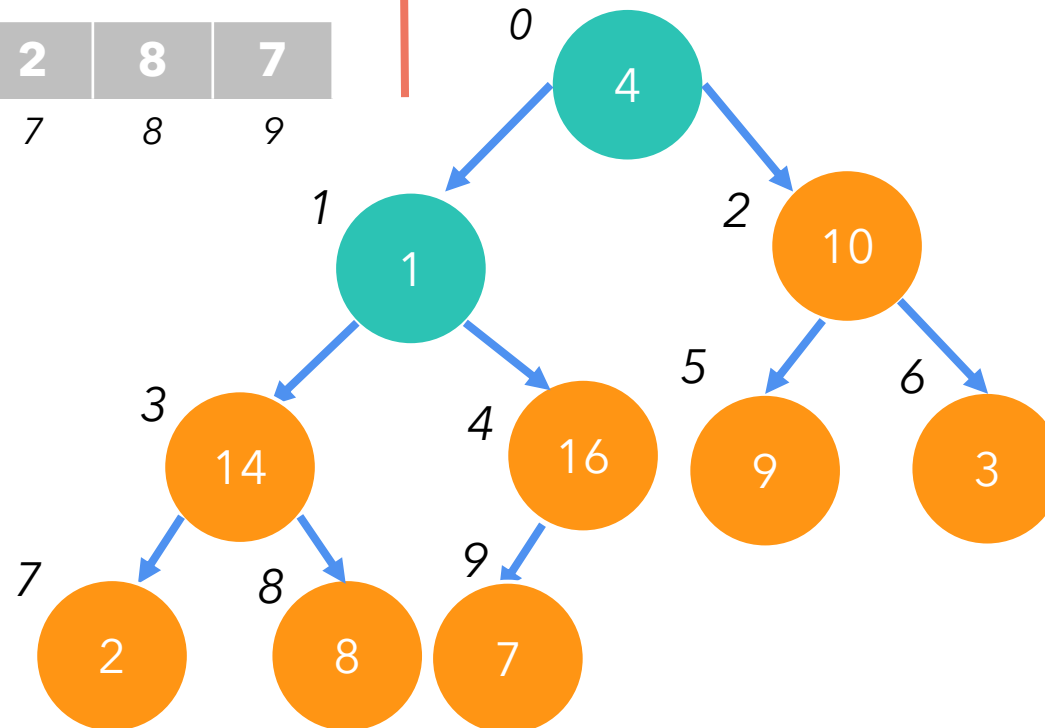
$A = [4 \ -1 \ -3 \ -2 \ -16 \ -9 \ -10 \ -14 \ -8 \ -7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

4	1	10	14	16	9	3	2	8	7
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2.     MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)



Para  $i = 2$



# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

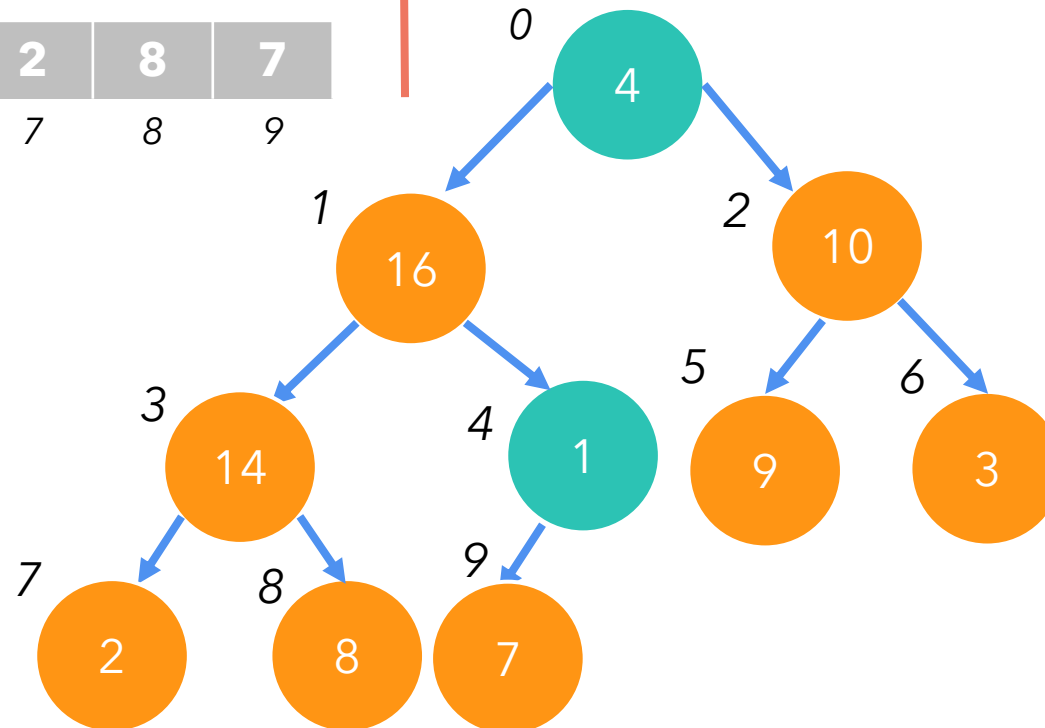
$A = [4 \ -1 \ -3 \ -2 \ -16 \ -9 \ -10 \ -14 \ -8 \ -7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

4	16	10	14	1	9	3	2	8	7
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2.     MAX-HEAPIFY(A,i,heap\_size)



Para  $i = 1$

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

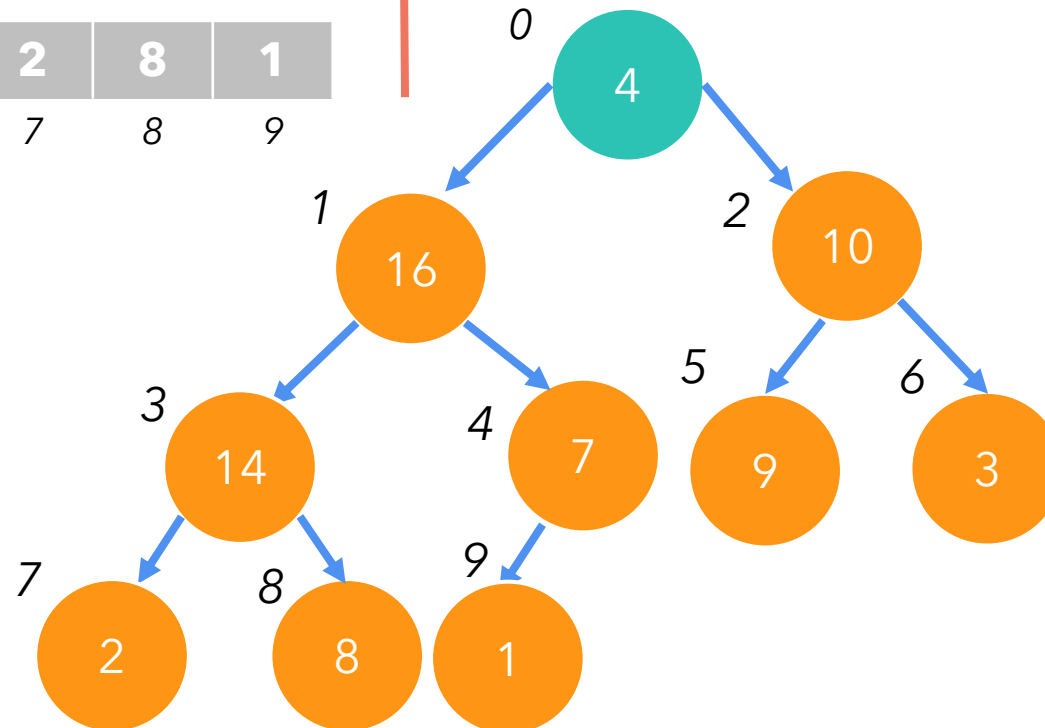
$A = [4 \ -1 \ -3 \ -2 \ -16 \ -9 \ -10 \ -14 \ -8 \ -7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

4	16	10	14	7	9	3	2	8	1
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2. MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)



Para  $i = 1$

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

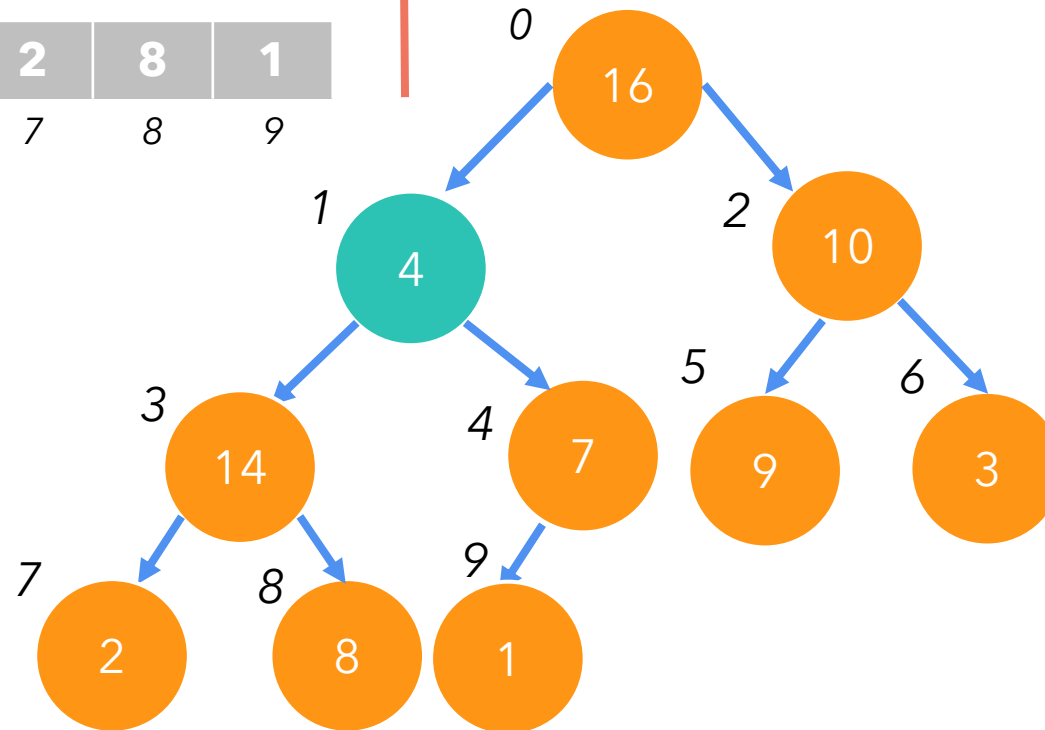
$A = [4 \ -1 \ -3 \ -2 \ -16 \ -9 \ -10 \ -14 \ -8 \ -7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

16	4	10	14	7	9	3	2	8	1
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2. MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)



Para  $i = 0$

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

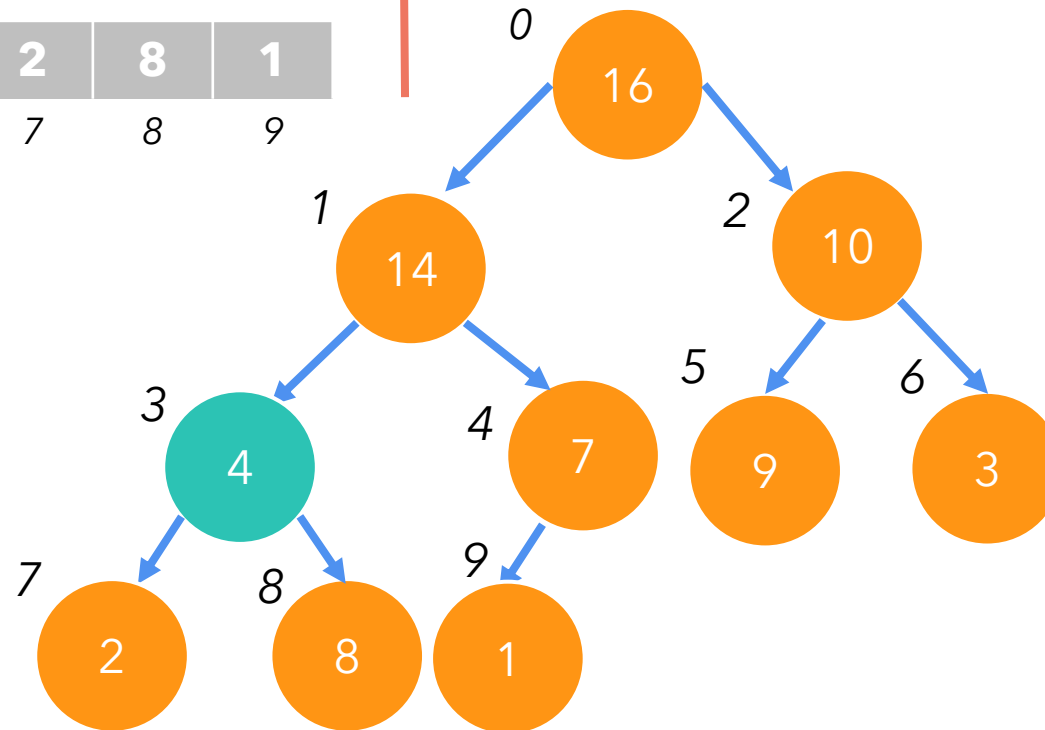
$A = [4 \ -1 \ -3 \ -2 \ -16 \ -9 \ -10 \ -14 \ -8 \ -7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

16	14	10	4	7	9	3	2	8	1
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2. MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)



Para  $i = 0$

# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

Dado el arreglo:

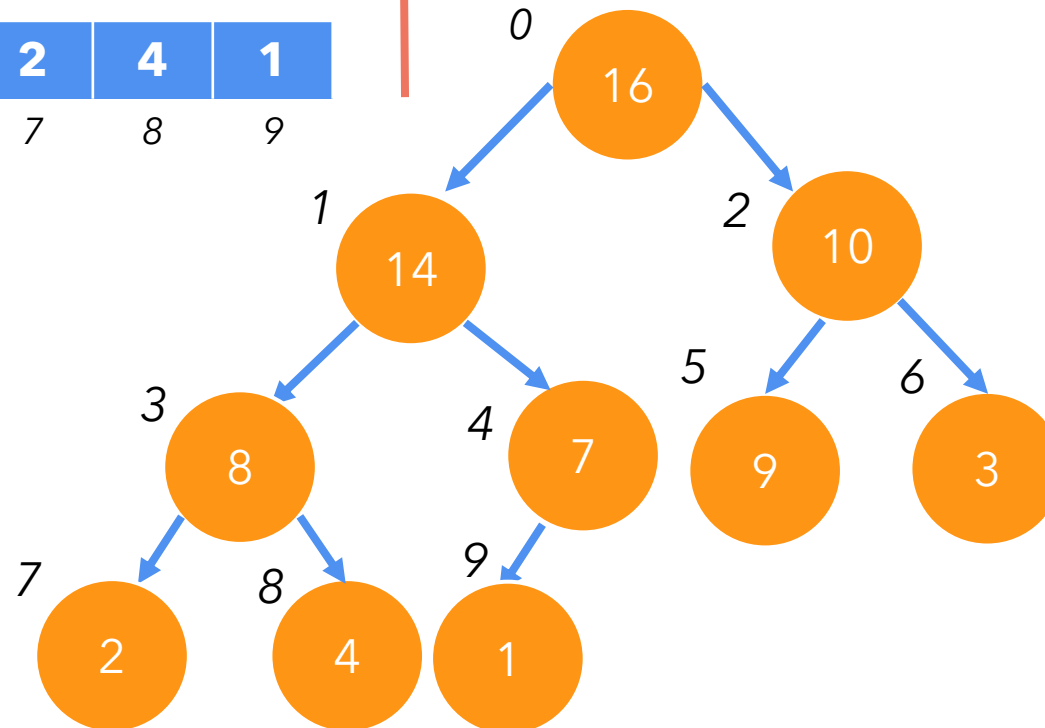
$A = [4 \ -1 \ -3 \ -2 \ -16 \ -9 \ -10 \ -14 \ -8 \ -7]$

vamos a construir un MAX-HEAP

16	14	10	8	7	9	3	2	4	1
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
2. MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)

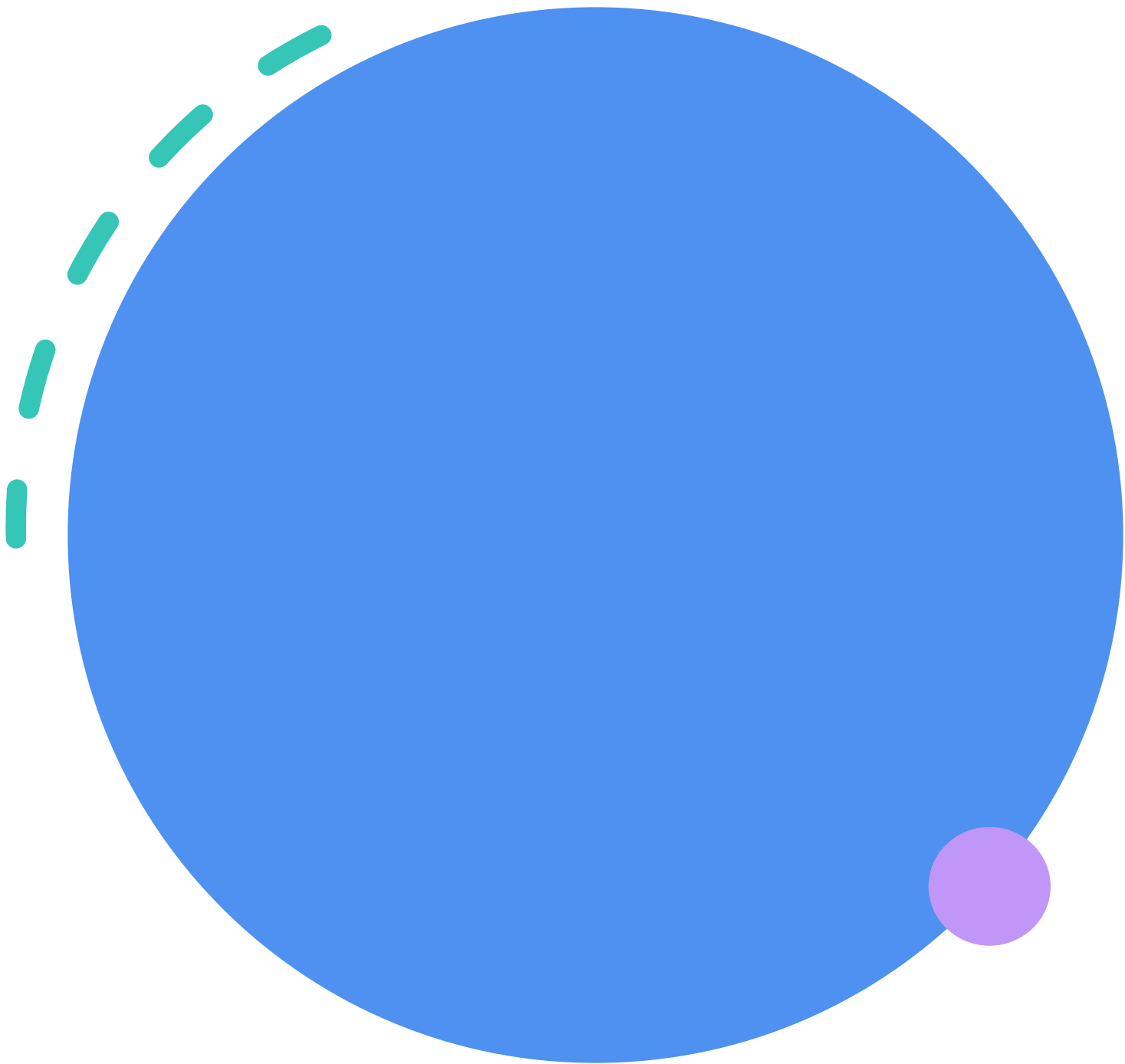


Para  $i = 0$

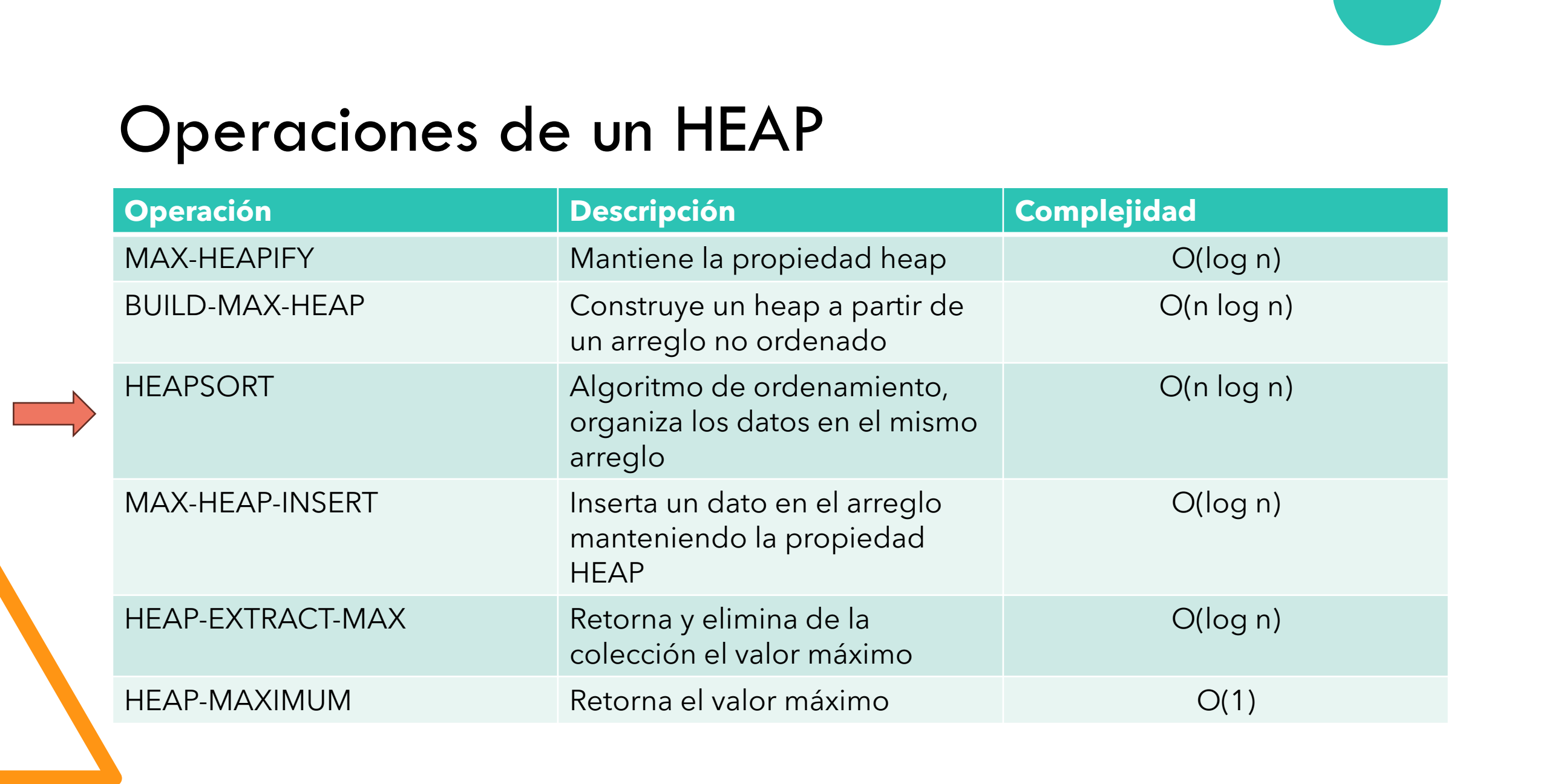
# Operaciones de un HEAP – BUILD-MAX-HEAP

## **BUILD-MAX-HEAP(A)**

1. FOR  $i = A.length/2 - 1$  TO 0
  2.     MAX-HEAPIFY(A, i, heap\_size)
- }  $O(\log n)$  }  $O(n \log n)$



# Operaciones de un HEAP



Operación	Descripción	Complejidad
MAX-HEAPIFY	Mantiene la propiedad heap	$O(\log n)$
BUILD-MAX-HEAP	Construye un heap a partir de un arreglo no ordenado	$O(n \log n)$
HEAPSORT	Algoritmo de ordenamiento, organiza los datos en el mismo arreglo	$O(n \log n)$
MAX-HEAP-INSERT	Inserta un dato en el arreglo manteniendo la propiedad HEAP	$O(\log n)$
HEAP-EXTRACT-MAX	Retorna y elimina de la colección el valor máximo	$O(\log n)$
HEAP-MAXIMUM	Retorna el valor máximo	$O(1)$



# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

- ❑ Algoritmo de ordenamiento
- ❑ Organiza los datos en el mismo arreglo
- ❑ Toma ventaja de la propiedad MAX\_HEAP

## Algoritmo

1. Construir un MAX-HEAP desde un arreglo
2. Iterativamente:
  - Intercambiar el ultimo nodo del HEAP con el nodo en 0 (valor máximo) y disminuir el tamaño del HEAP
  - Aplicar MAX-HEAPIFY al nodo en 0

# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

Algoritmo

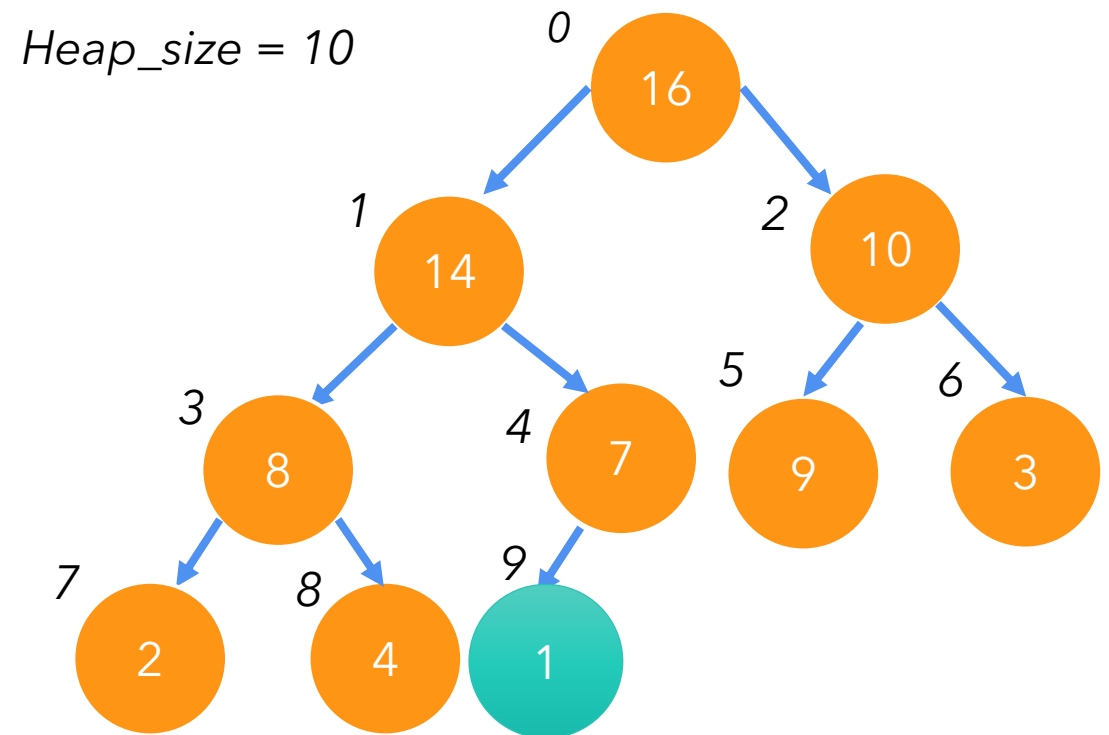
1. Construir un MAX-HEAP desde un arreglo
2. Iterativamente:
  - Intercambiar el ultimo nodo del HEAP con el nodo en 0 (valor máximo) y disminuir el tamaño del HEAP
  - Aplicar MAX-HEAPIFY al nodo en 0

# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2.  $heap\_size = A.length$
3. FOR  $i=A.length-1$  TO 1
4.      $temp = A[i]$
5.      $A[i] = A[0]$
6.      $A[0] = temp$
7.      $heap\_size--$
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

16	14	10	8	7	9	3	2	4	1
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

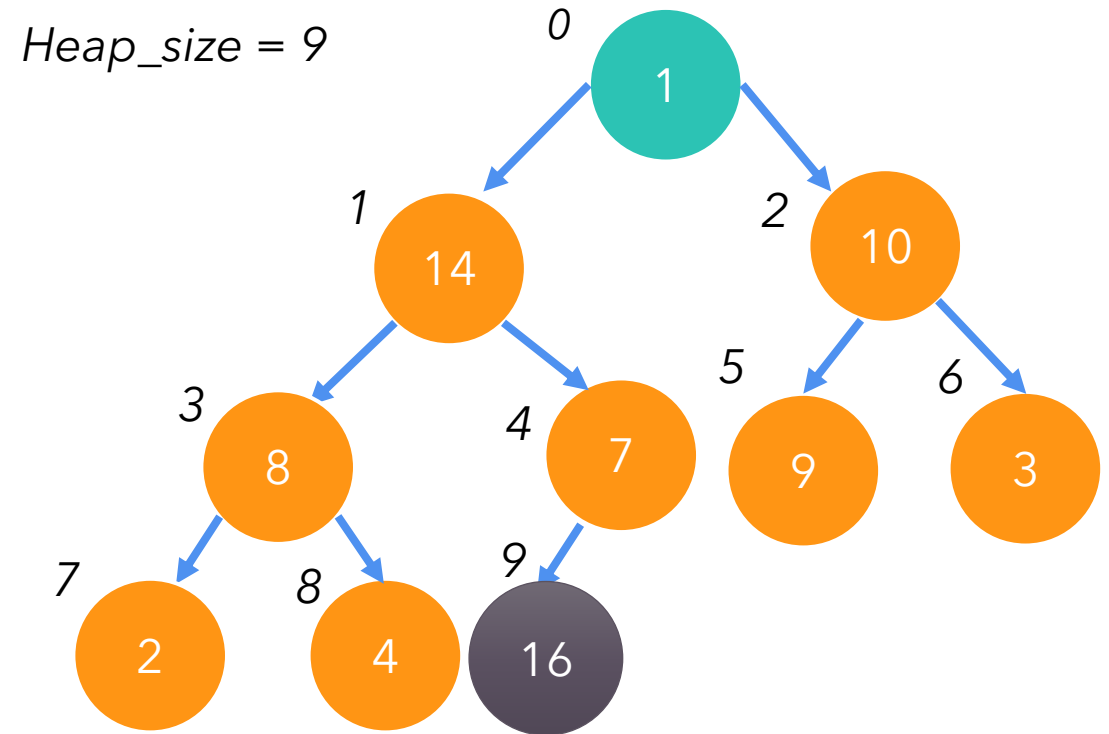


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

1	14	10	8	7	9	3	2	4	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

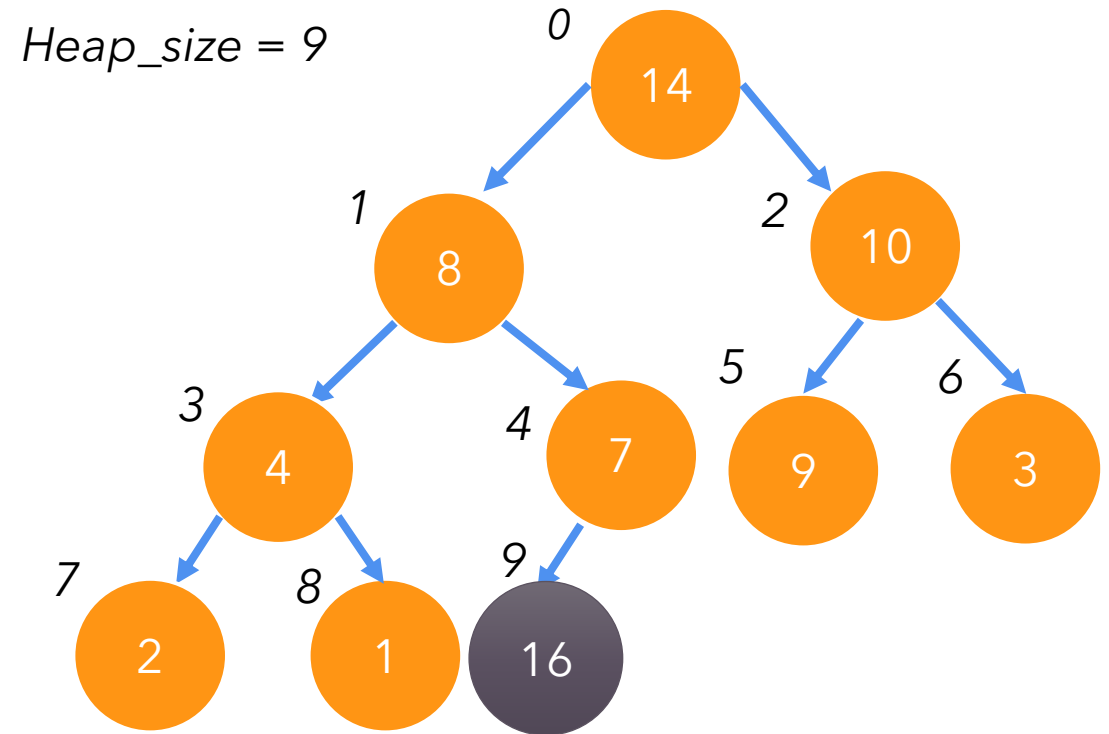


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

14	8	10	4	7	9	3	2	1	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

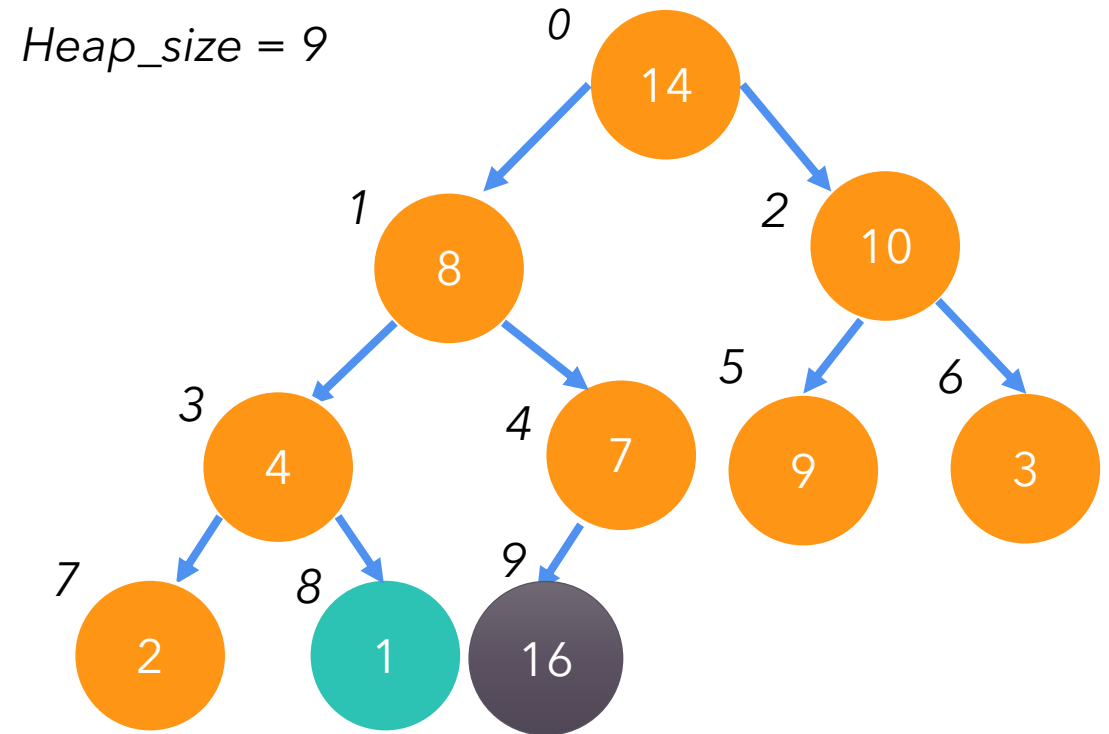


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

14	8	10	4	7	9	3	2	1	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

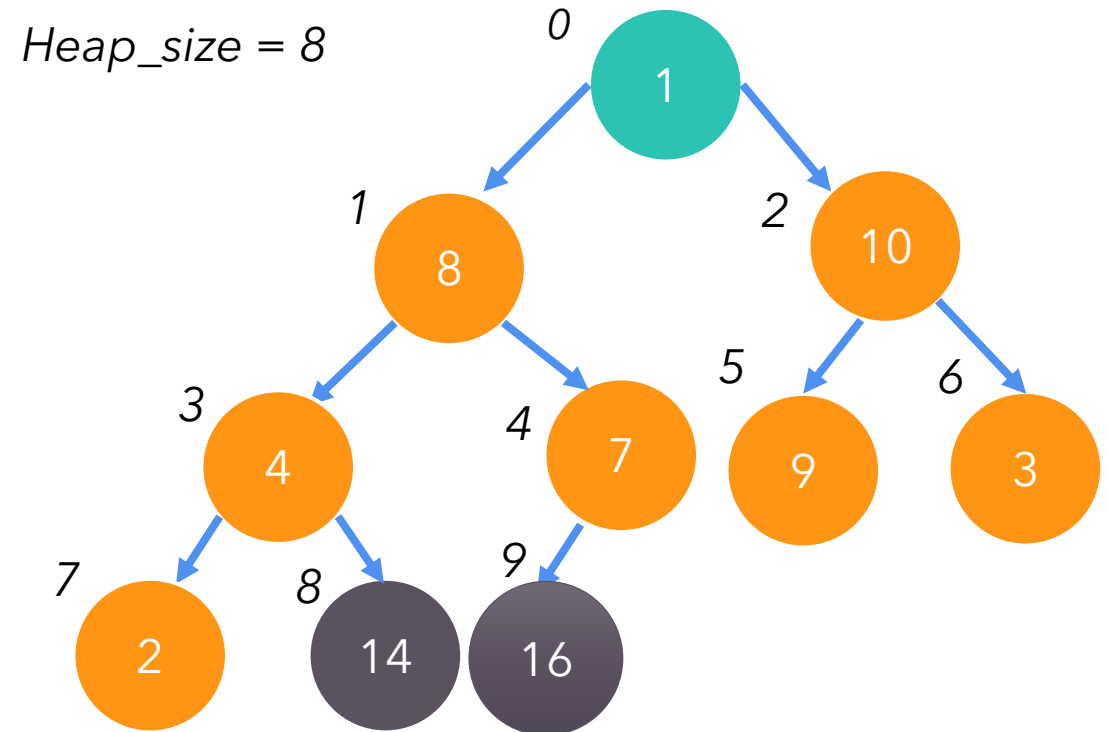


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

1	8	10	4	7	9	3	2	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

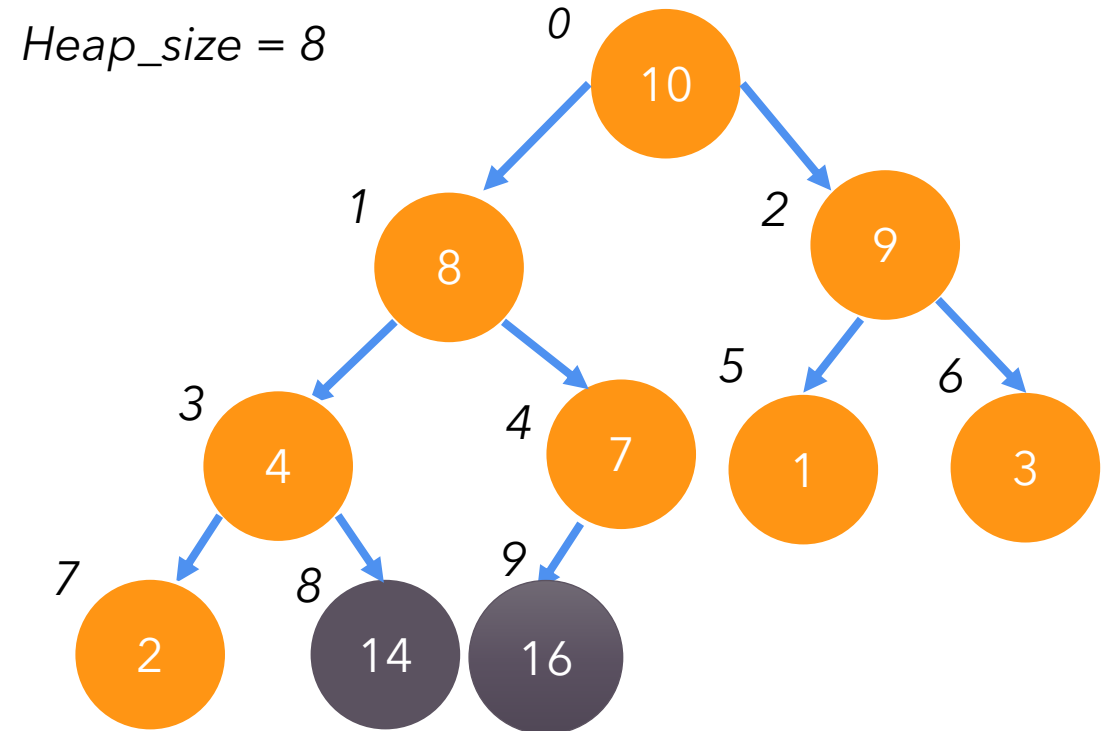


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

10	8	9	4	7	1	3	2	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



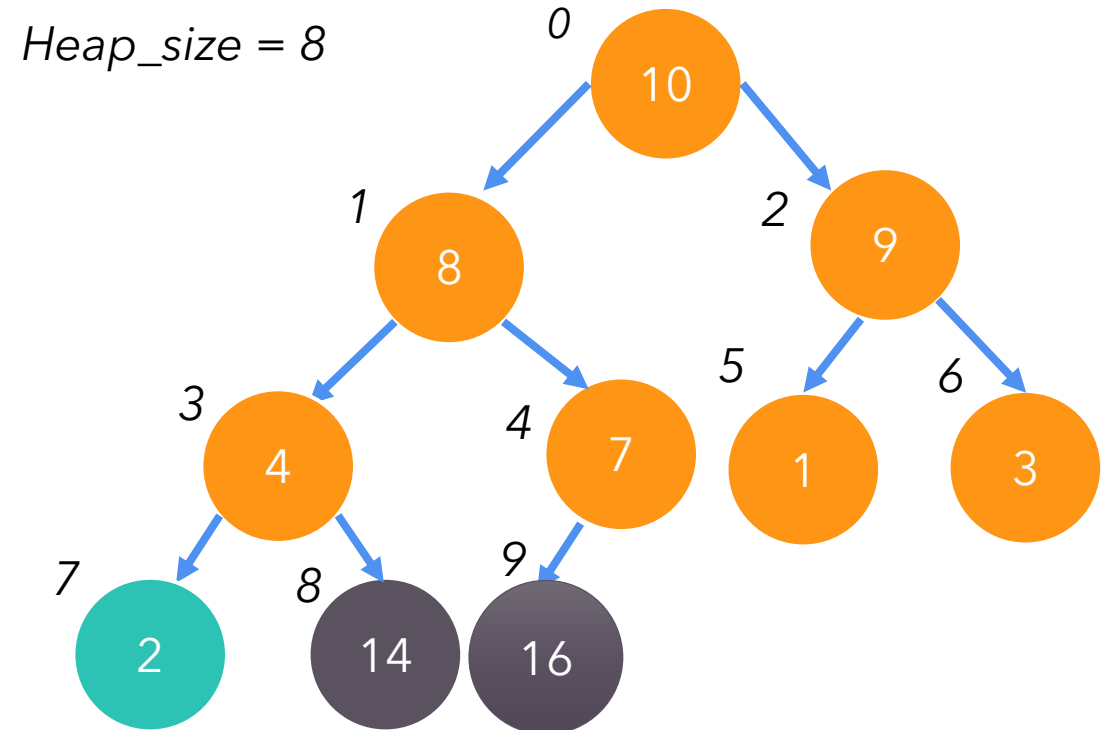


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

10	8	9	4	7	1	3	2	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

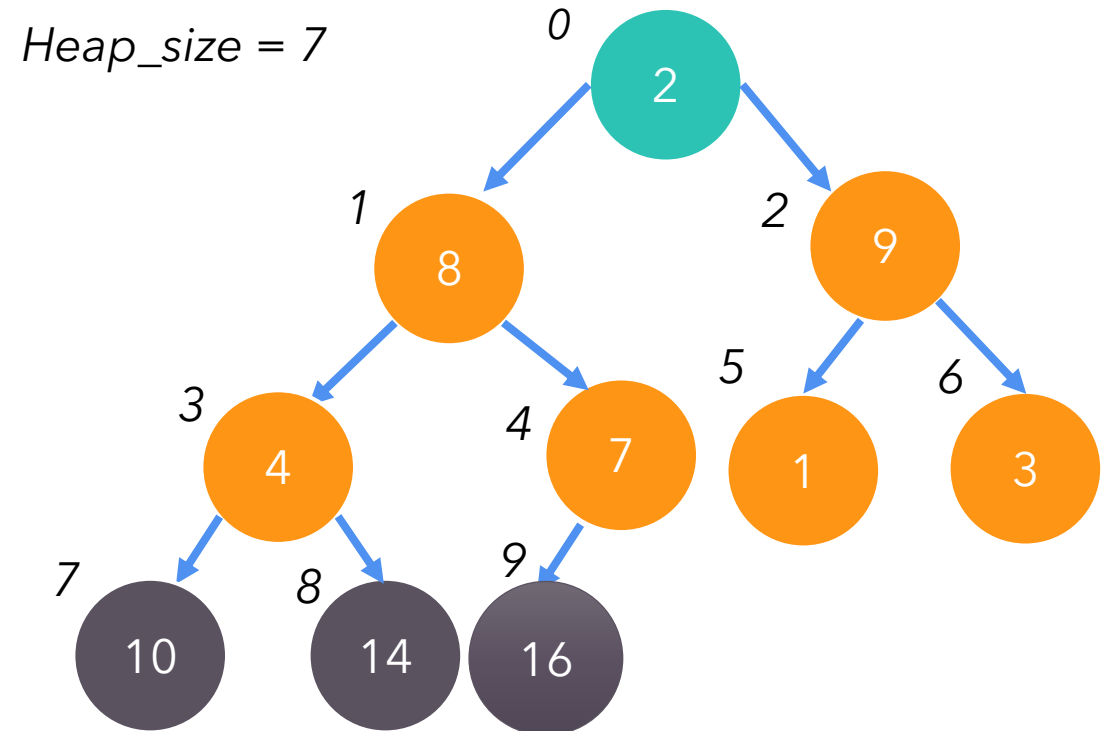


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

2	8	9	4	7	1	3	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

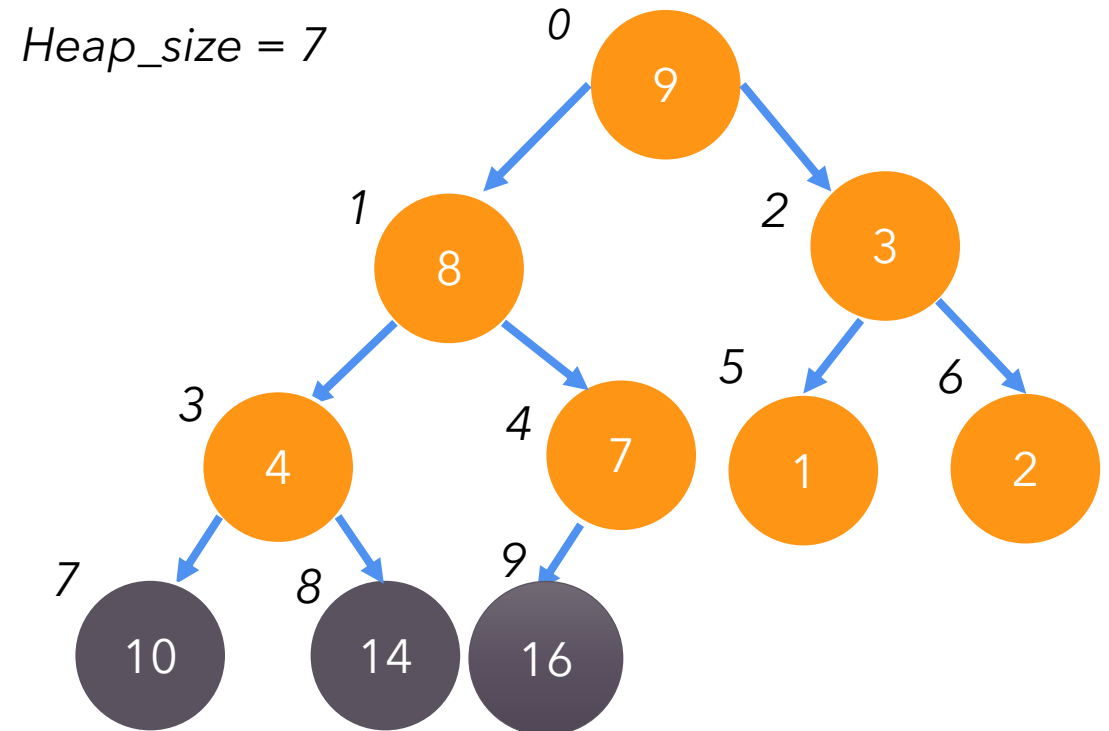


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

9	8	3	4	7	1	2	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



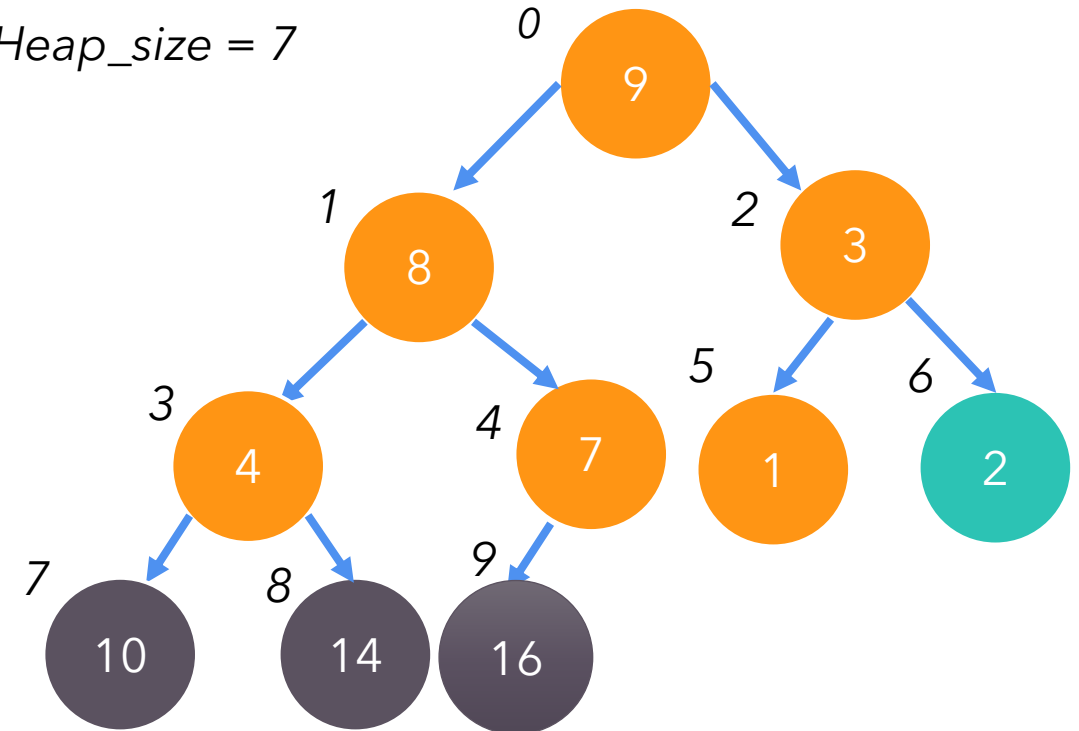
# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

9	8	3	4	7	1	2	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

Heap\_size = 7

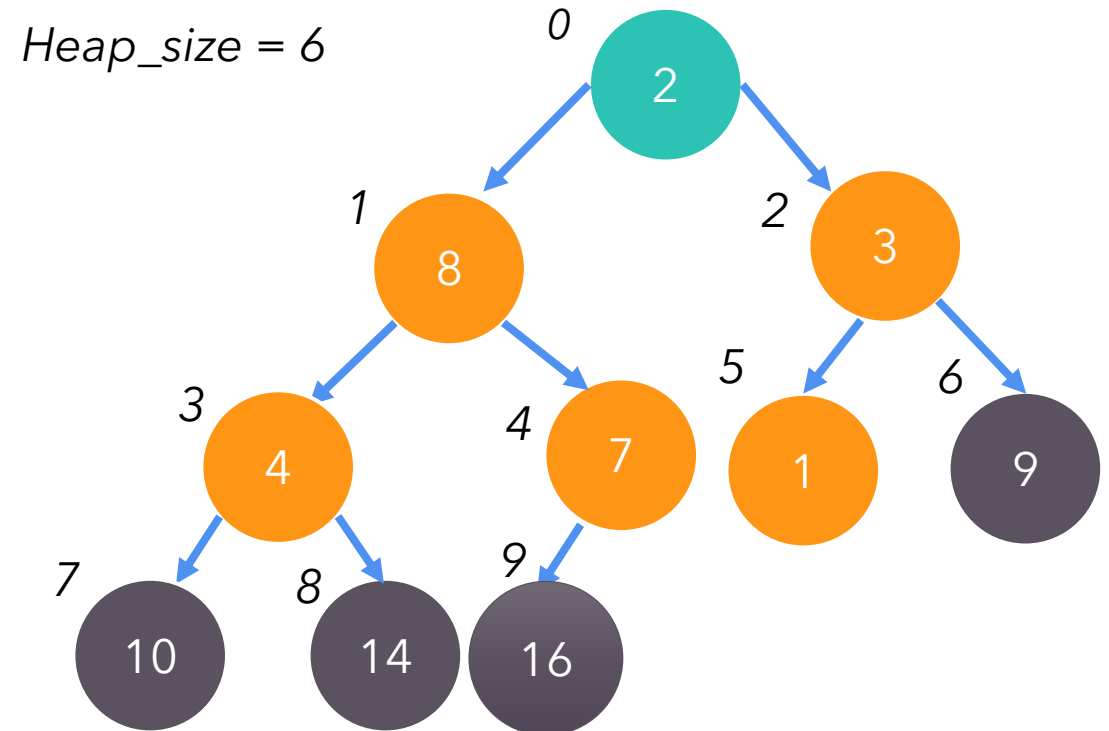


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

2	8	3	4	7	1	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

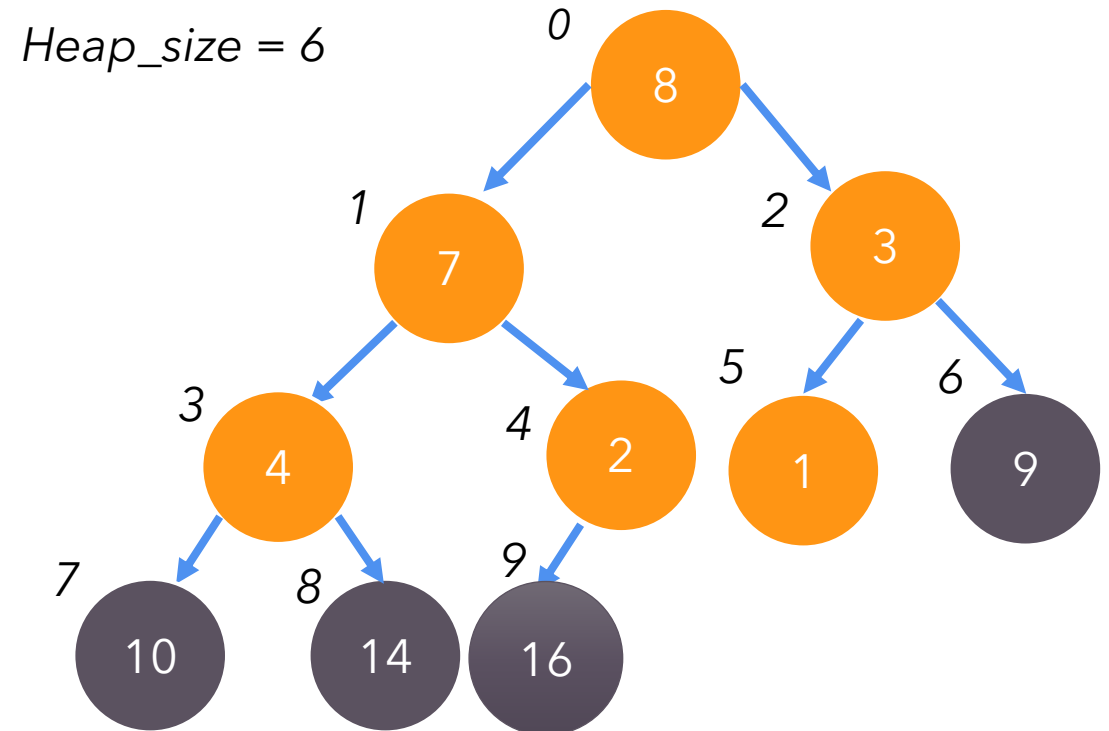


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

8	7	3	4	2	1	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

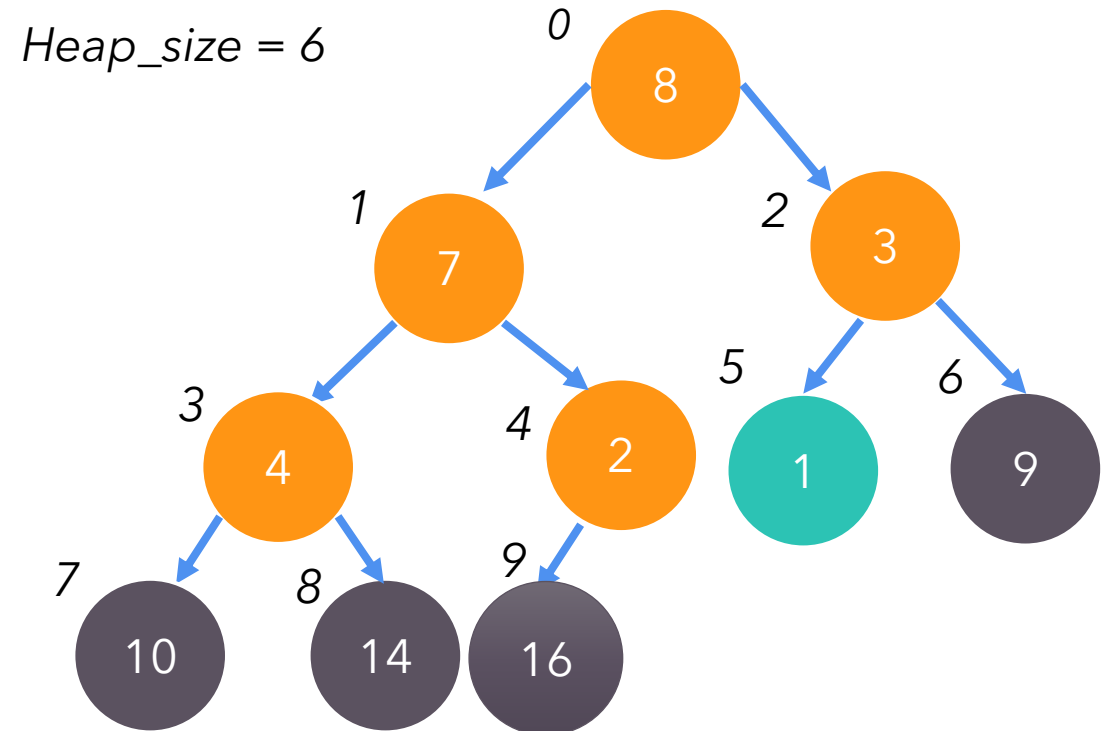


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

8	7	3	4	2	1	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

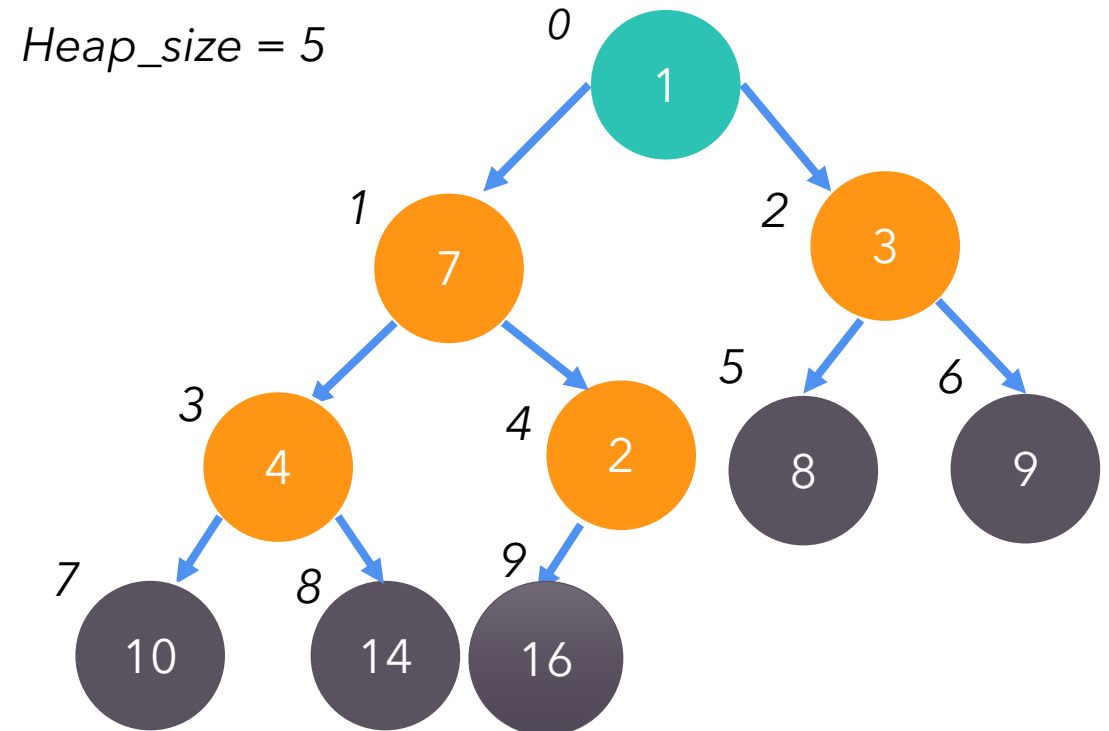


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

1	7	3	4	2	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



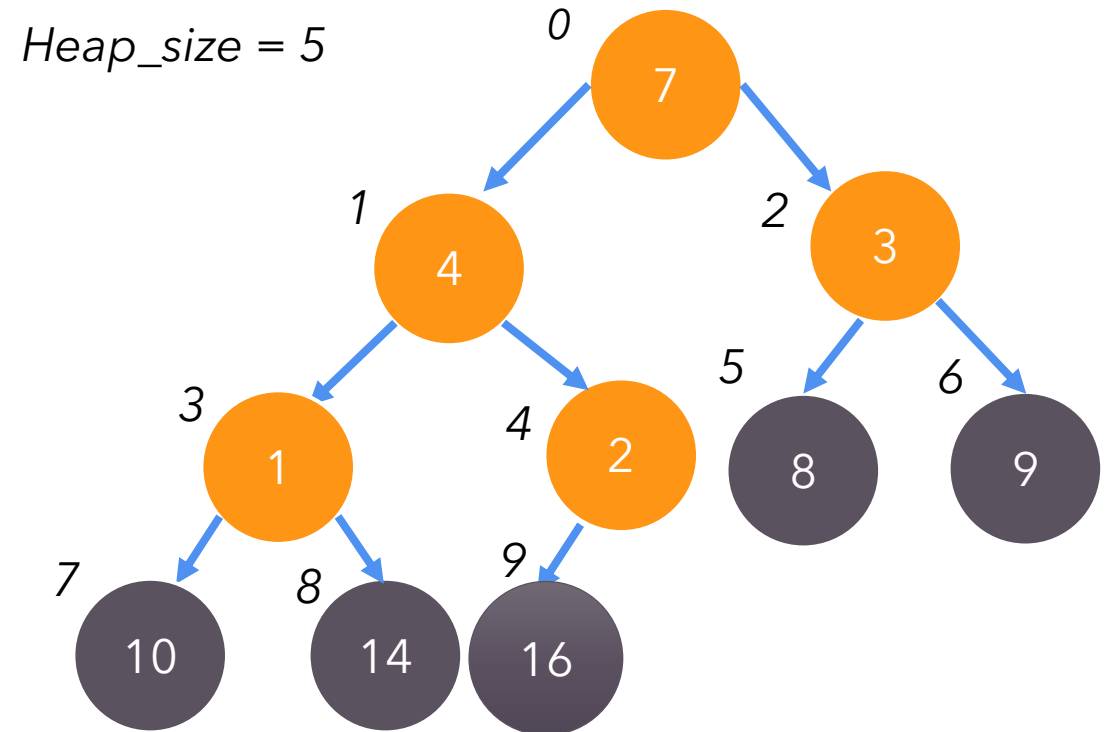


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

7	4	3	1	2	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

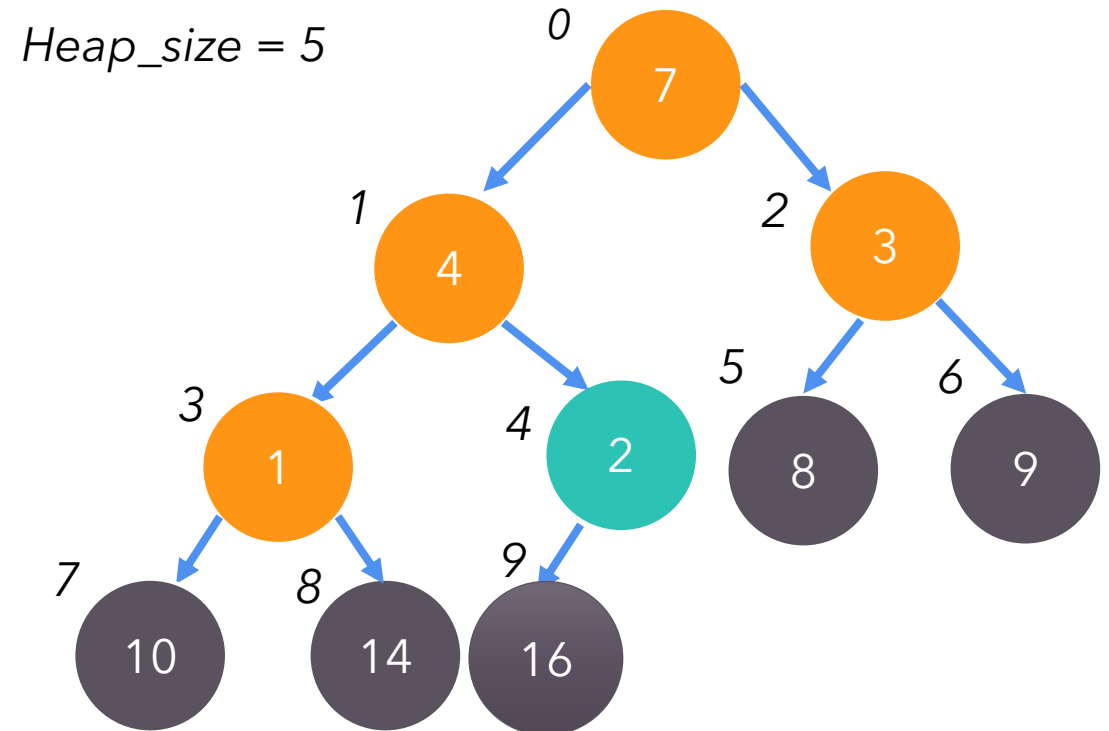


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

7	4	3	1	2	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

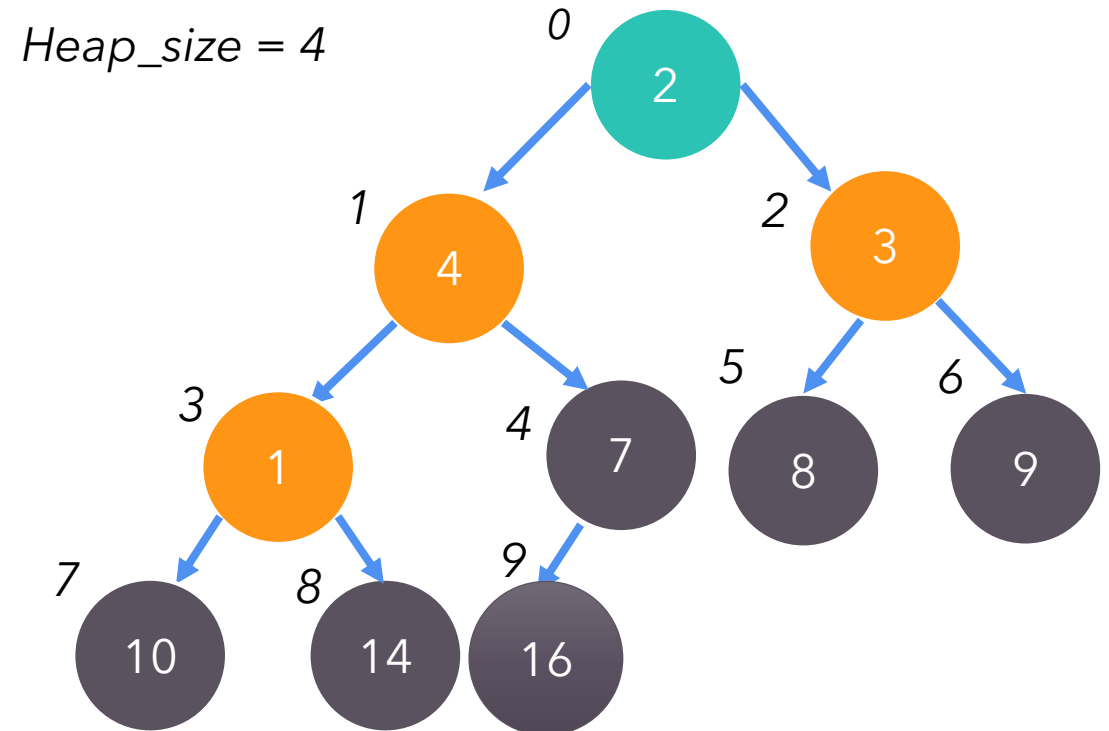


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

2	4	3	1	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

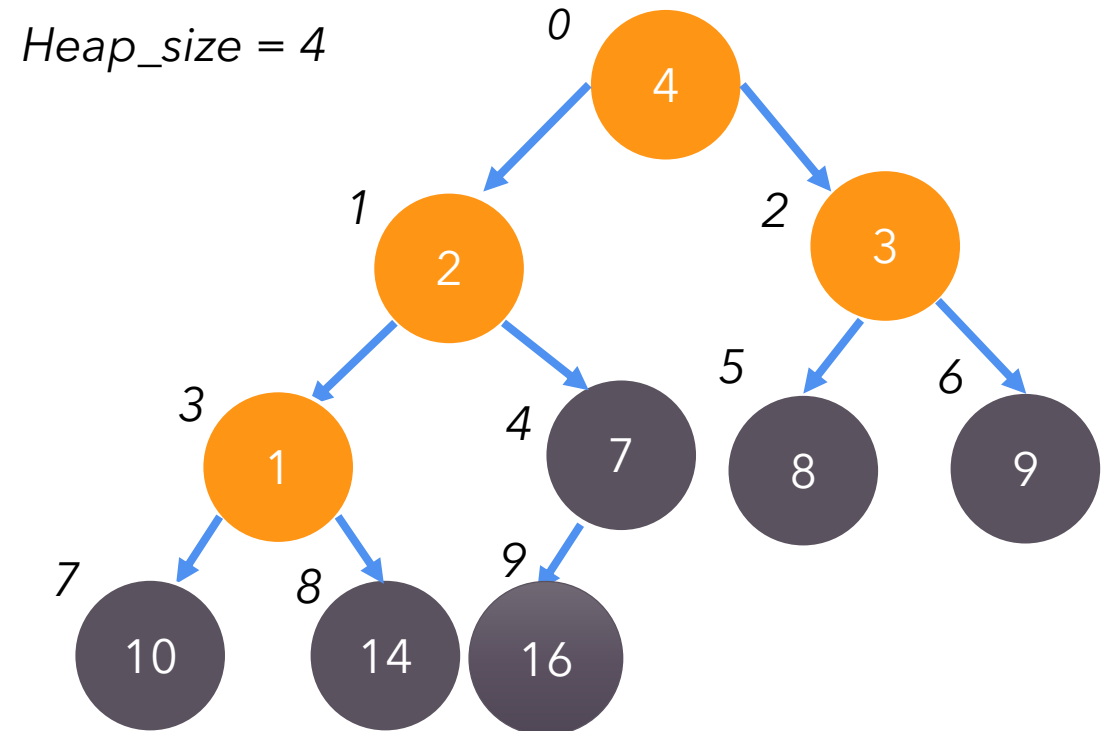


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2.  $\text{heap\_size} = A.\text{length}$
3. FOR  $i=A.\text{length}-1$  TO 1
4.      $\text{temp} = A[i]$
5.      $A[i] = A[0]$
6.      $A[0] = \text{temp}$
7.      $\text{heap\_size}--$
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

4	2	3	1	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

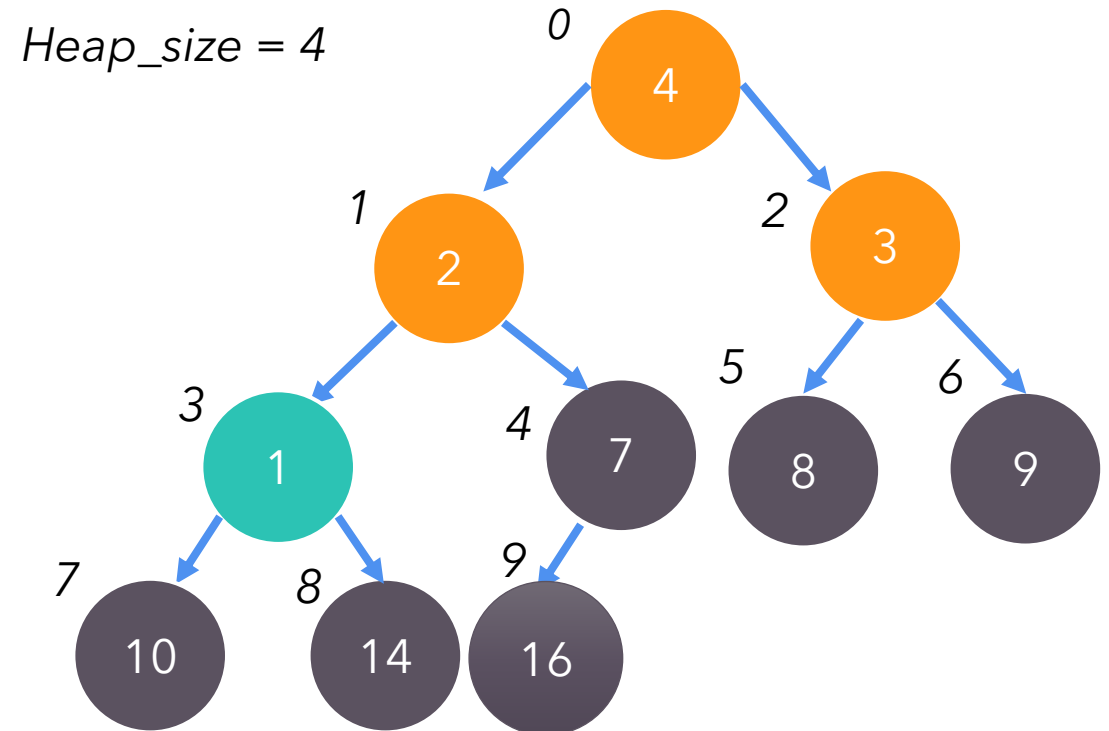


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

4	2	3	1	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

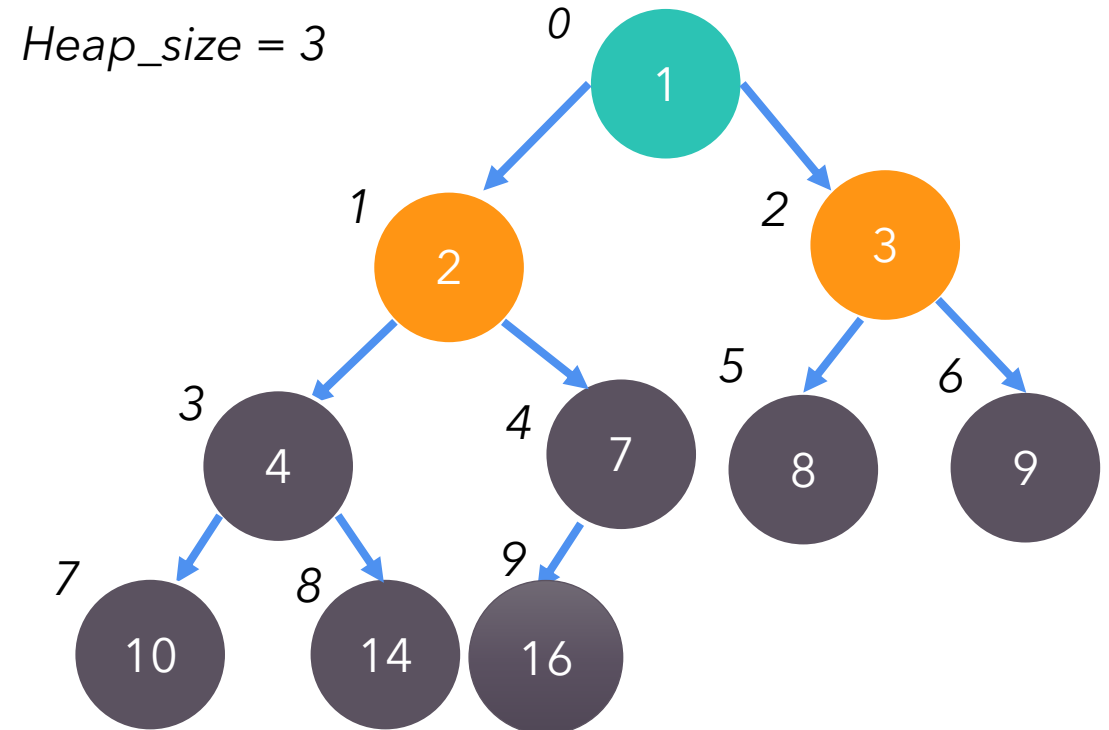


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

1	2	3	4	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

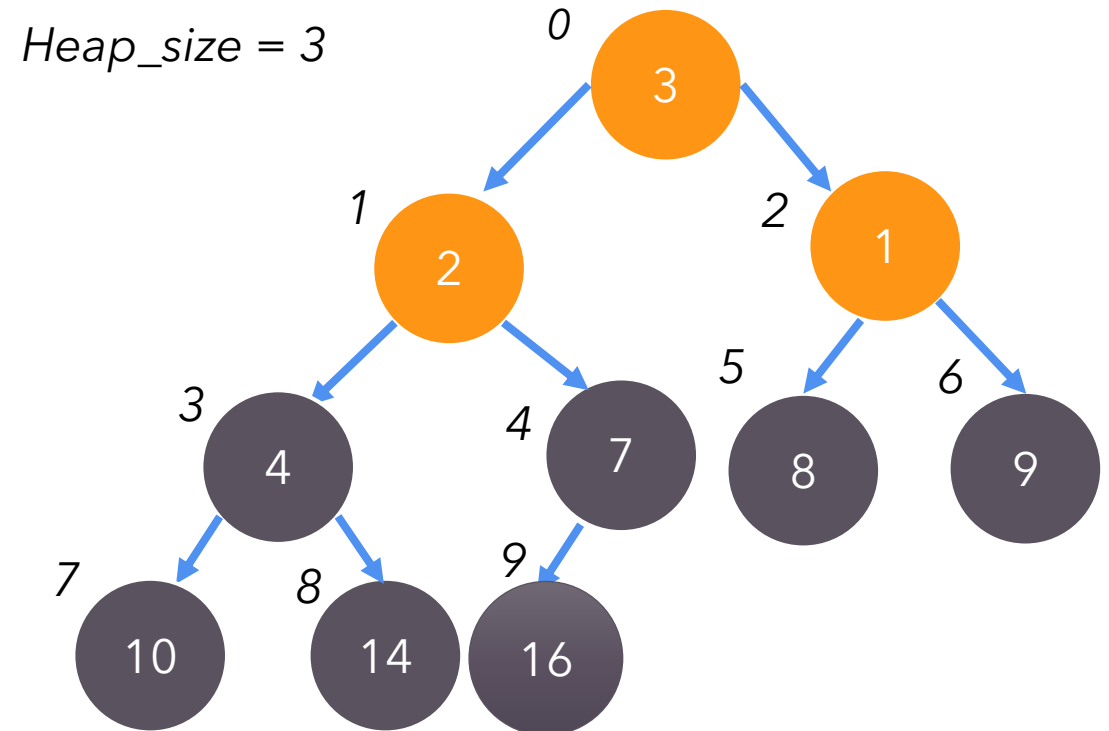


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2.  $\text{heap\_size} = \text{A.length}$
3. FOR  $i = \text{A.length} - 1$  TO 1
4.      $\text{temp} = \text{A}[i]$
5.      $\text{A}[i] = \text{A}[0]$
6.      $\text{A}[0] = \text{temp}$
7.      $\text{heap\_size}--$
8.     MAX-HEAPIFY(A, 0,  $\text{heap\_size}$ )

3	2	1	4	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

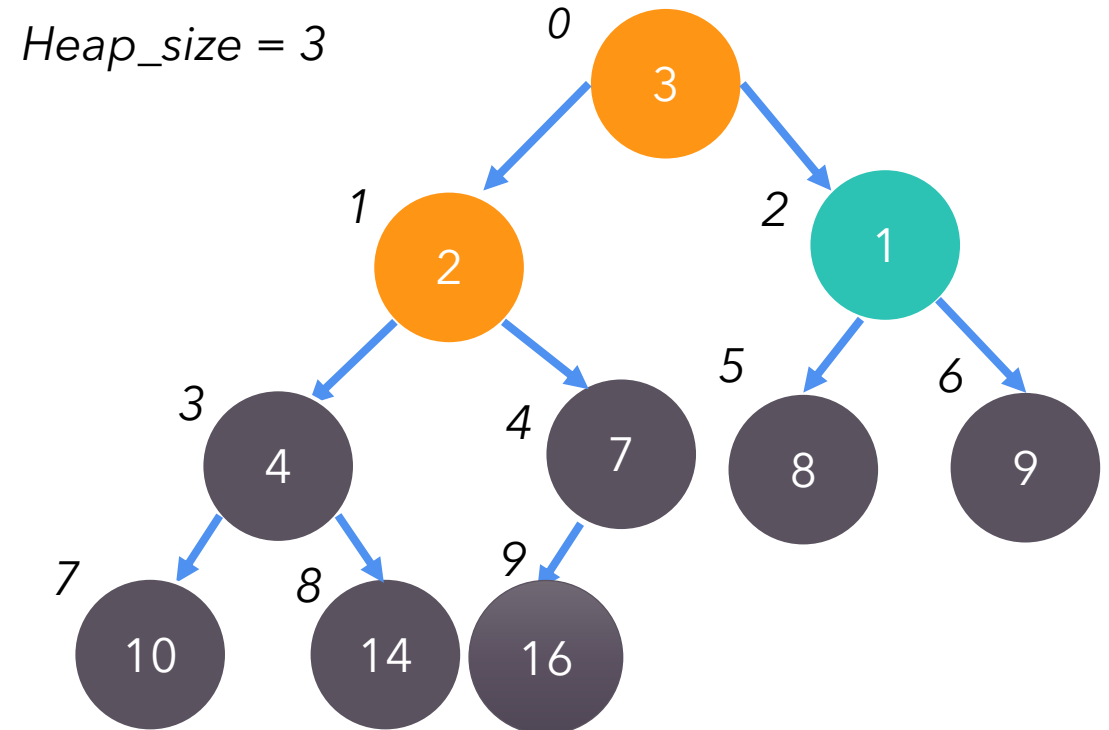


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

3	2	1	4	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



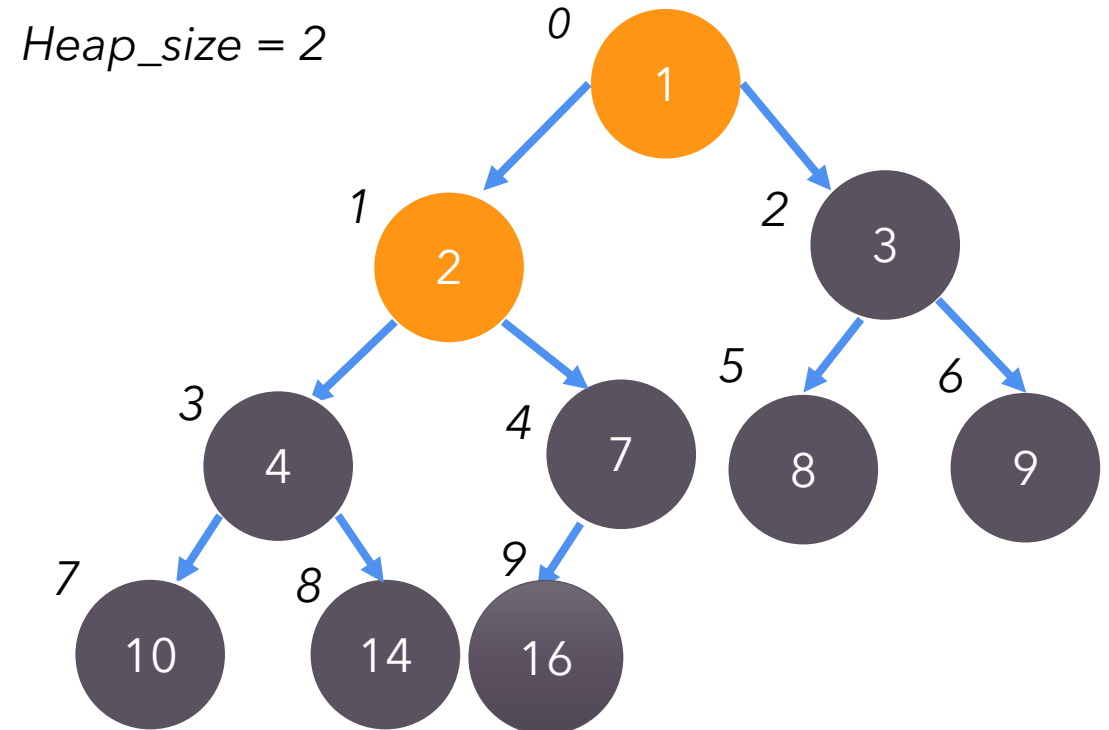


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

1	2	3	4	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

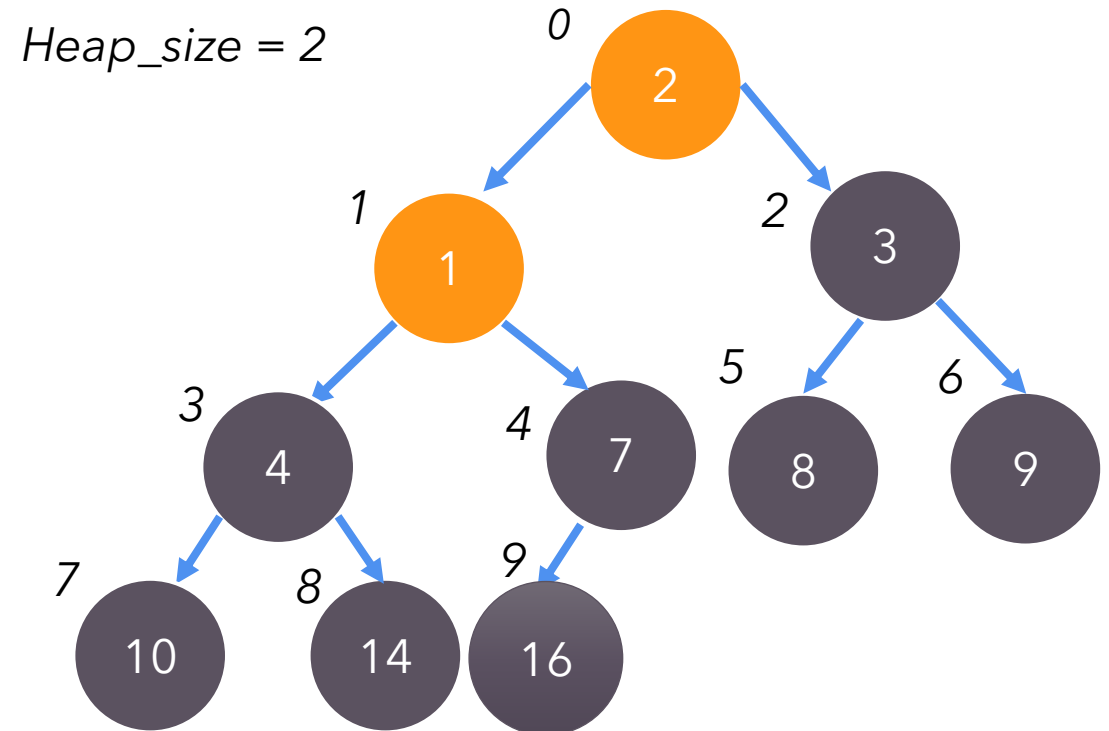


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2.  $\text{heap\_size} = A.\text{length}$
3. FOR  $i = A.\text{length} - 1$  TO 1
4.      $\text{temp} = A[i]$
5.      $A[i] = A[0]$
6.      $A[0] = \text{temp}$
7.      $\text{heap\_size}--$
8.     MAX-HEAPIFY(A, 0,  $\text{heap\_size}$ )

2	1	3	4	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

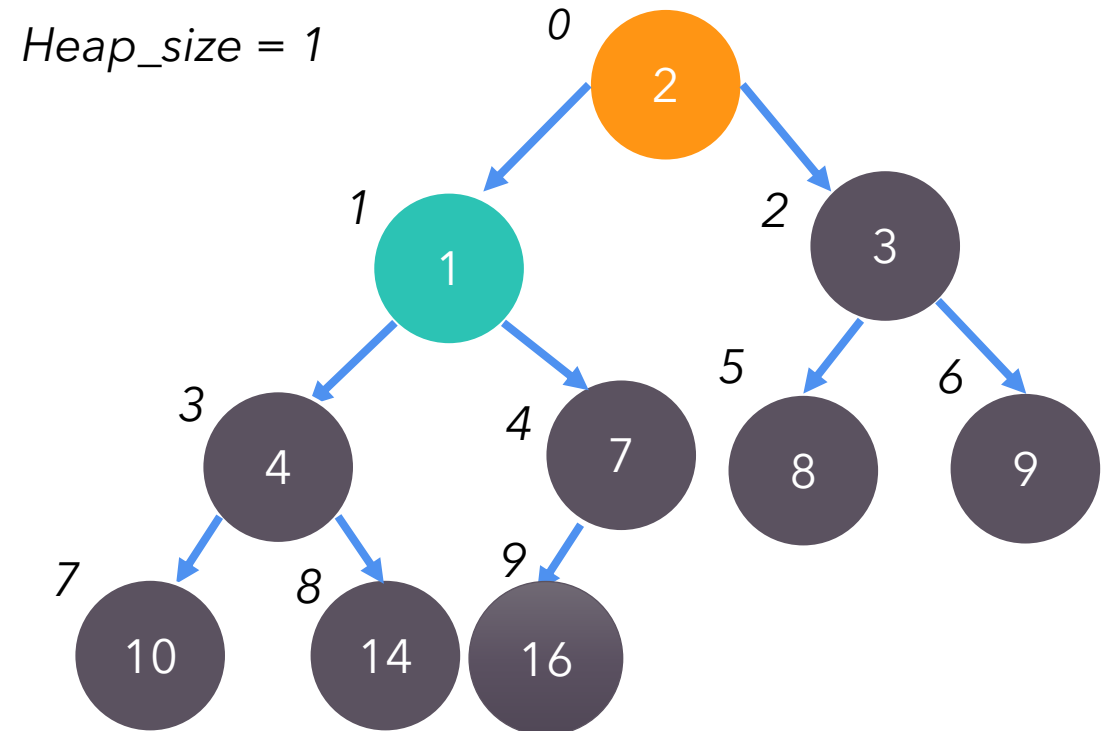


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

2	1	3	4	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

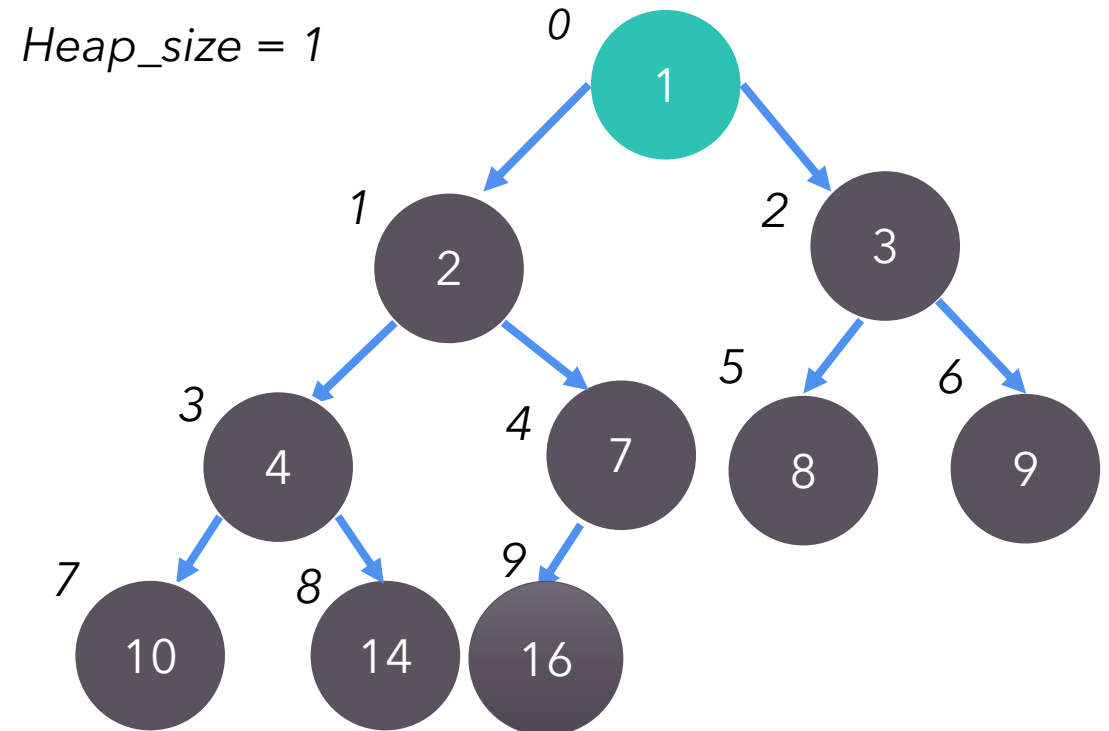


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2. heap\_size = A.length
3. FOR i=A.length-1 TO 1
4.     temp = A[i]
5.     A[i] = A[0]
6.     A[0] = temp
7.     heap\_size--
8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

1	2	3	4	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

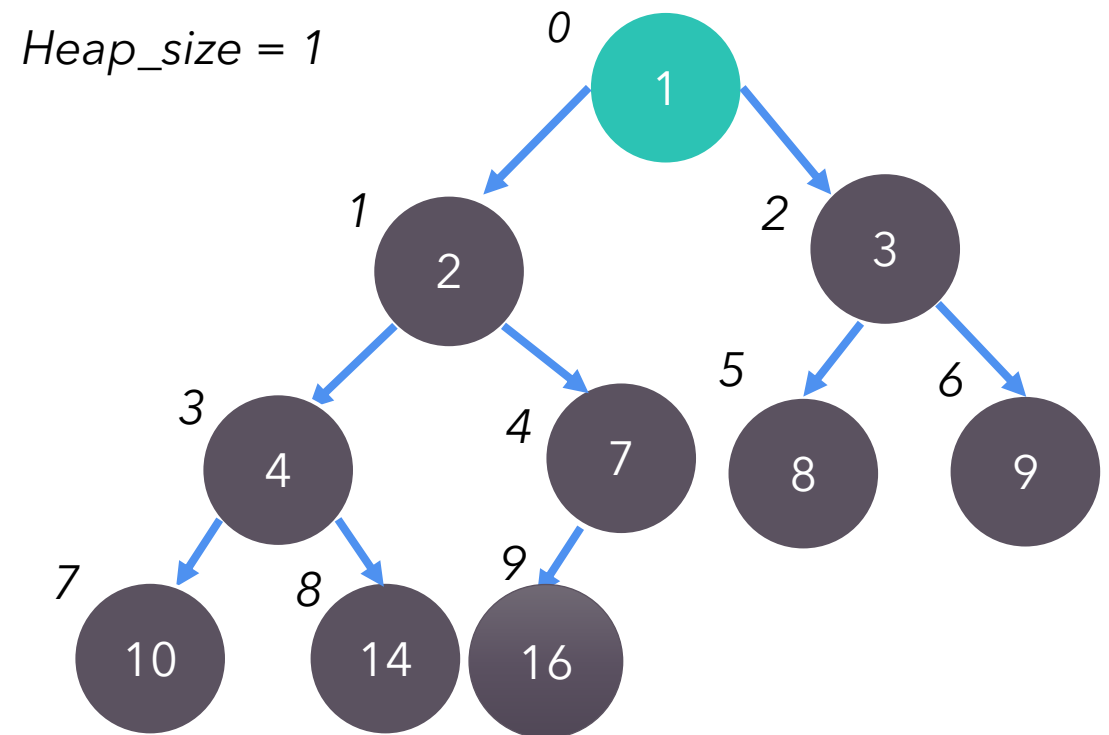


# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)
2.  $\text{heap\_size} = A.\text{length}$
3. FOR  $i = A.\text{length} - 1$  TO 1
4.      $\text{temp} = A[i]$
5.      $A[i] = A[0]$
6.      $A[0] = \text{temp}$
7.      $\text{heap\_size}--$
8.     MAX-HEAPIFY(A, 0,  $\text{heap\_size}$ )

1	2	3	4	7	8	9	10	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



# Operaciones de un HEAP – HEAPSORT

HEAPSORT(A)

1. BUILD-MAX-HEAP(A)

2. heap\_size = A.length

3. FOR i=A.length-1 TO 1

4.     temp = A[i]

5.     A[i] = A[0]

6.     A[0] = temp

7.     heap\_size--

8.     MAX-HEAPIFY(A,0,heap\_size)

}  $O(n \log n)$

}  $O(n \log n)$

# Operaciones de un HEAP

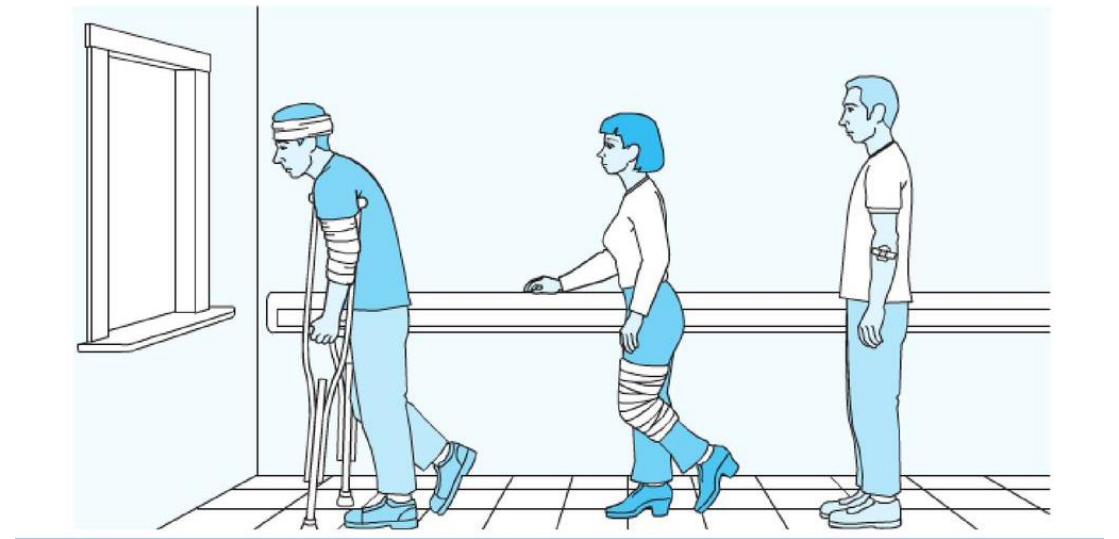
Operación	Descripción	Complejidad
MAX-HEAPIFY	Mantiene la propiedad heap	$O(\log n)$
BUILD-MAX-HEAP	Construye un heap a partir de un arreglo no ordenado	$O(n \log n)$
HEAPSORT	Algoritmo de ordenamiento, organiza los datos en el mismo arreglo	$O(n \log n)$
MAX-HEAP-INSERT	Inserta un dato en el arreglo manteniendo la propiedad HEAP	$O(\log n)$
HEAP-EXTRACT-MAX	Retorna y elimina de la colección el valor máximo	$O(\log n)$
HEAP-MAXIMUM	Retorna el valor máximo	$O(1)$

# Operaciones de un HEAP

Una de las principales aplicaciones de HEAP son las colas de prioridad, la cual soporta las siguientes operaciones:

- ❑ MAX-HEAP-INSERT: inserta un dato en el arreglo manteniendo la propiedad HEAP- equivalente a la operación ENQUEUE
- ❑ HEAP-EXTRACT-MAX: retorna y elimina de la colección el valor máximo - equivalente a la operación DEQUEUE
- ❑ HEAP-MAXIMUM: retorna el valor máximo - equivalente a la operación FIRST

A diferencia de la QUEUE, una cola de prioridad se organiza de acuerdo con la clave





# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAP-INSERT

MAX-HEAP-INSERT: inserta un dato en el arreglo manteniendo la propiedad HEAP- equivalente a la operación ENQUEUE

## Algoritmo:

1. Insertar el dato en la última posición
2. Recorrer la rama hacia arriba hasta encontrar la posición correcta del dato

```
MAX-HEAP-INSERT(A, k)
1. heap_size = heap_size+1
2. i = heap_size
3. A[i] = k
4. WHILE i>0 & A[Parent(i)] < A[i]
5.     temp = A[Parent(i)]
6.     Parent[i] = A[i]
7.     A[i] = temp
8.     i = Parent(i)
```

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAP-INSERT

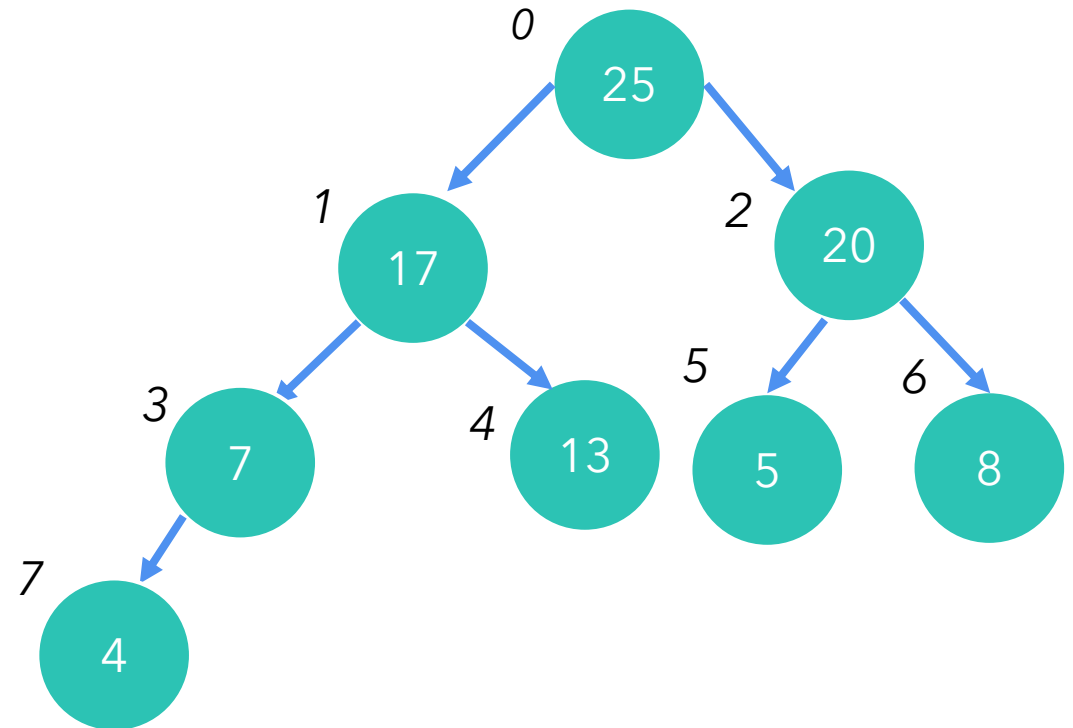
MAX-HEAP-INSERT(A, k)

1. `heap_size = heap_size+1`
2. `i = heap_size`
3. `A[i] = k`
4. WHILE `i > 0 & A[Parent(i)] < A[i]`
5.     `temp = A[Parent(i)]`
6.     `Parent[i] = A[i]`
7.     `A[i] = temp`
8.     `i = Parent(i)`

MAX-HEAP-INSERT(A, 19)

`heap_size = 8`

25	17	20	7	13	5	8	4		
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAP-INSERT

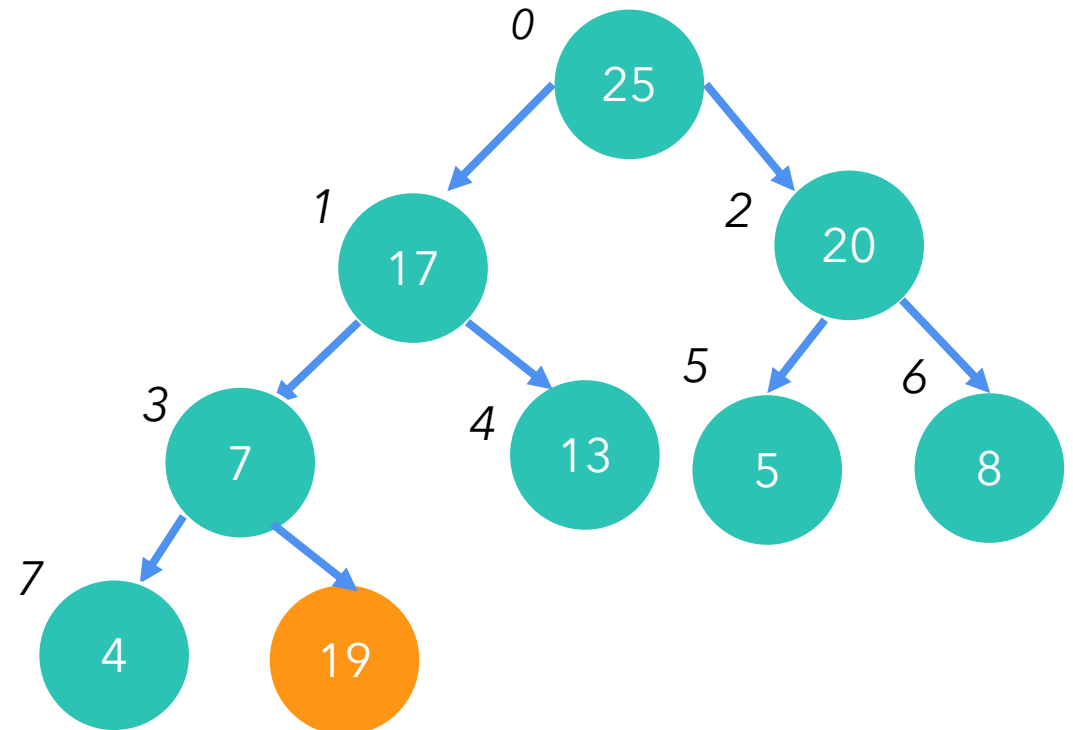
MAX-HEAP-INSERT(A, k)

1. heap\_size = heap\_size+1
2. i = heap\_size
3. A[i] = k
4. WHILE i>0 & A[Parent(i)] < A[i]
5.     temp = A[Parent(i)]
6.     Parent[i] = A[i]
7.     A[i] = temp
8.     i = Parent(i)

MAX-HEAP-INSERT(A, 19)

heap\_size = 8

25	17	20	7	13	5	8	4	19	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAP-INSERT

MAX-HEAP-INSERT(A, k)

1. heap\_size = heap\_size+1

2. i = heap\_size

3. A[i] = k

4. WHILE i>0 & A[Parent(i)] < A[i]

5.     temp = A[Parent(i)]

6.     A[i] = temp

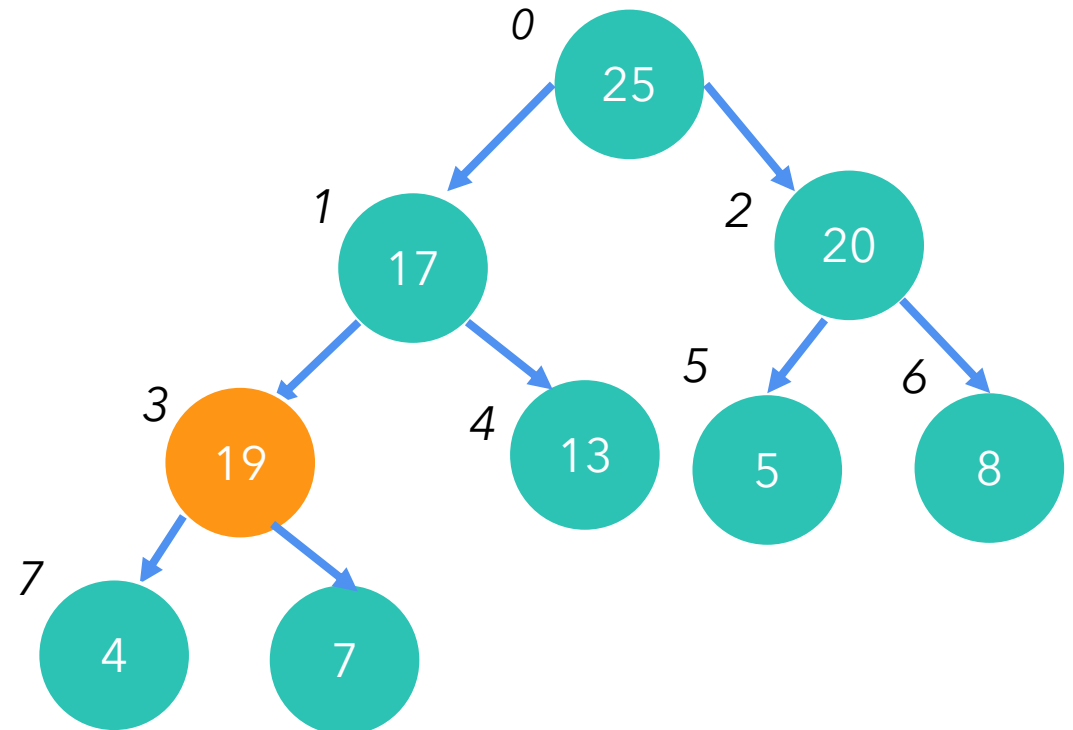
7.     i = Parent(i)

8.     i = Parent(i)

MAX-HEAP-INSERT(A, 19)

heap\_size = 8

25	17	20	19	13	5	8	4	7	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAP-INSERT

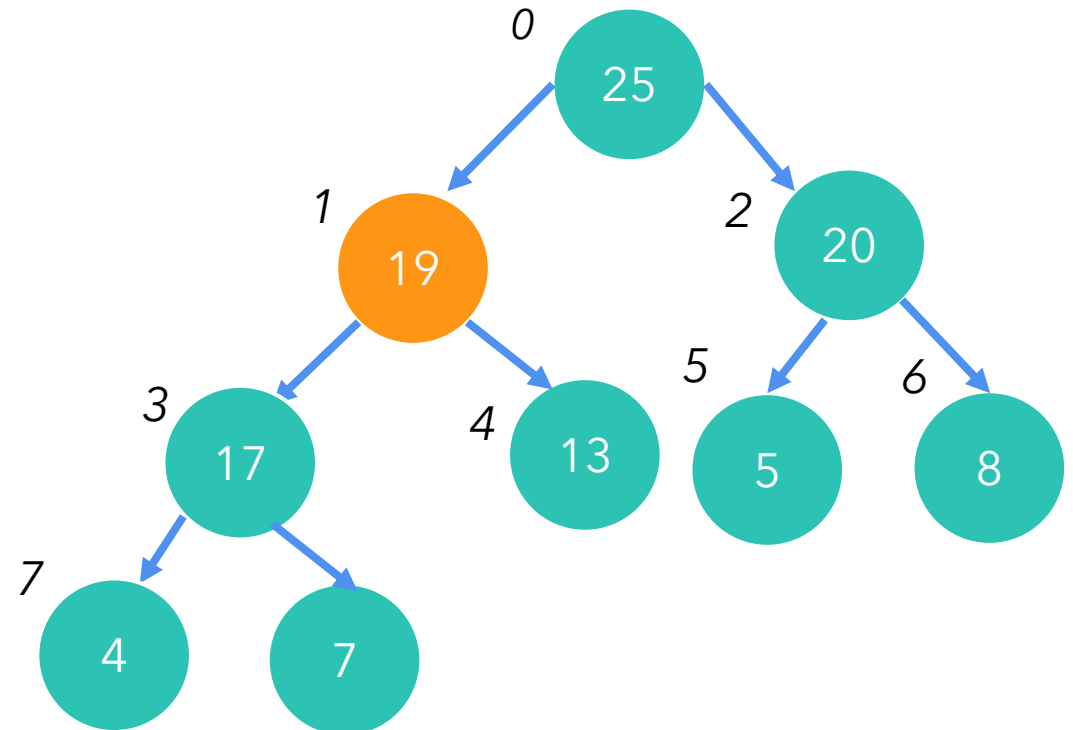
MAX-HEAP-INSERT(A, k)

1. heap\_size = heap\_size+1
2. i = heap\_size
3. A[i] = k
4. WHILE i>0 & A[Parent(i)] < A[i]
5.     temp = A[Parent(i)]
6.     A[i] = temp
7.     Parent[i] = A[i]
8.     i = Parent(i)

MAX-HEAP-INSERT(A, 19)

heap\_size = 8

25	19	20	17	13	5	8	4	7	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAP-INSERT

*MAX-HEAP-INSERT(A, 19)*

*heap\_size = 8*

MAX-HEAP-INSERT(A, k)

1. heap\_size = heap\_size+1

2. i = heap\_size

3. A[i] = k

4. WHILE i>0 & A[Parent(i)] < A[i]

5.     temp = A[Parent(i)]

6.     Parent[i] = A[i]

7.     A[i] = temp

8.     i = Parent(i)

# Operaciones de un HEAP – MAX-HEAP-INSERT

MAX-HEAP-INSERT(A, k)

1. heap\_size = heap\_size+1
2. i = heap\_size
3. A[i] = k
4. WHILE i>0 & A[Parent(i)] < A[i]
5.     temp = A[Parent(i)]
6.     Parent[i] = A[i]
7.     A[i] = temp
8.     i = Parent(i)

O(1)

O(log n)

# Operaciones de un HEAP

Operación	Descripción	Complejidad
MAX-HEAPIFY	Mantiene la propiedad heap	$O(\log n)$
BUILD-MAX-HEAP	Construye un heap a partir de un arreglo no ordenado	$O(n \log n)$
HEAPSORT	Algoritmo de ordenamiento, organiza los datos en el mismo arreglo	$O(n \log n)$
MAX-HEAP-INSERT	Inserta un dato en el arreglo manteniendo la propiedad HEAP	$O(\log n)$
HEAP-EXTRACT-MAX	Retorna y elimina de la colección el valor máximo	$O(\log n)$
HEAP-MAXIMUM	Retorna el valor máximo	$O(1)$



# Operaciones de un HEAP – MAX-EXTRACT-MAX

HEAP-EXTRACT-MAX: retorna y elimina de la colección el valor máximo - equivalente a la operación DEQUEUE

## Algoritmo:

1. Intercambia la posición 0 con la ultima posición del HEAP
2. Decrece el tamaño del HEAP en 1
3. Aplica el método HEAPIFY
4. Retorna el valor intercambiado

## HEAP-EXTRACT-MAX

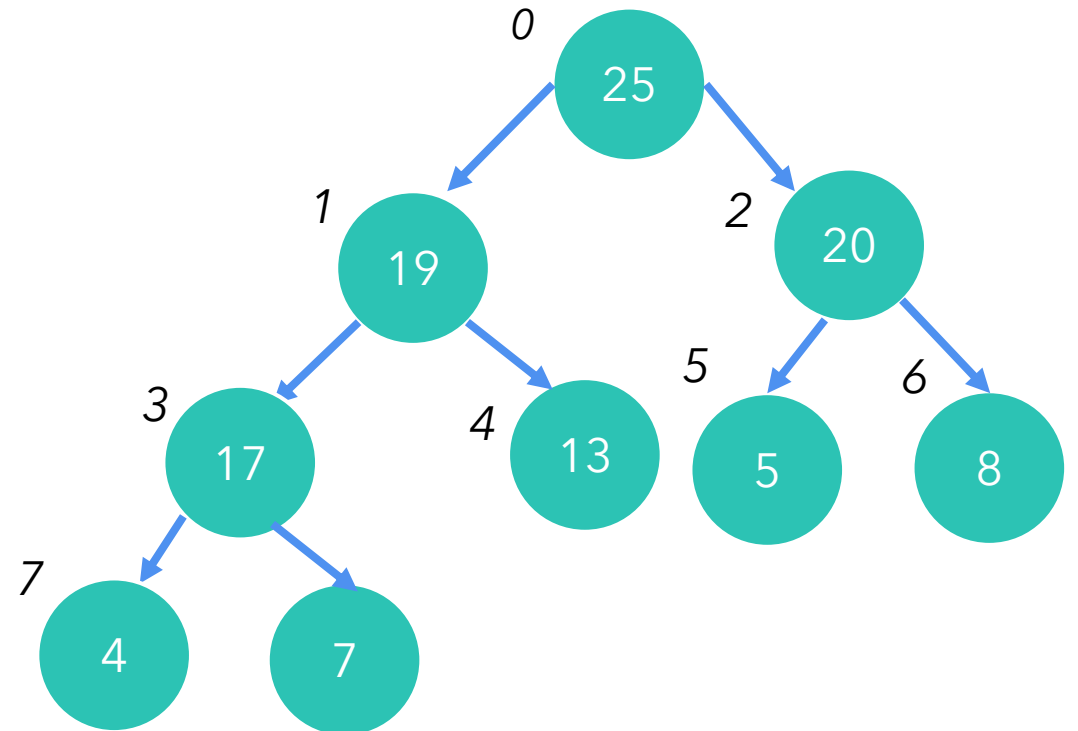
1. `max = A[0]`
2. `A[0] = A[heap_size]`
3. `heap_size - -`
4. `MAX-HEAPIFY(A,0)`
5. `return max`

# Operaciones de un HEAP – MAX-EXTRACT-MAX

HEAP-EXTRACT-MAX

1.  $\text{max} = A[0]$
2.  $A[0] = A[\text{heap\_size}]$
3.  $\text{heap\_size} - -$
4.  $\text{MAX-HEAPIFY}(A, 0)$
5. return max

25	19	20	17	13	5	8	4	7	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

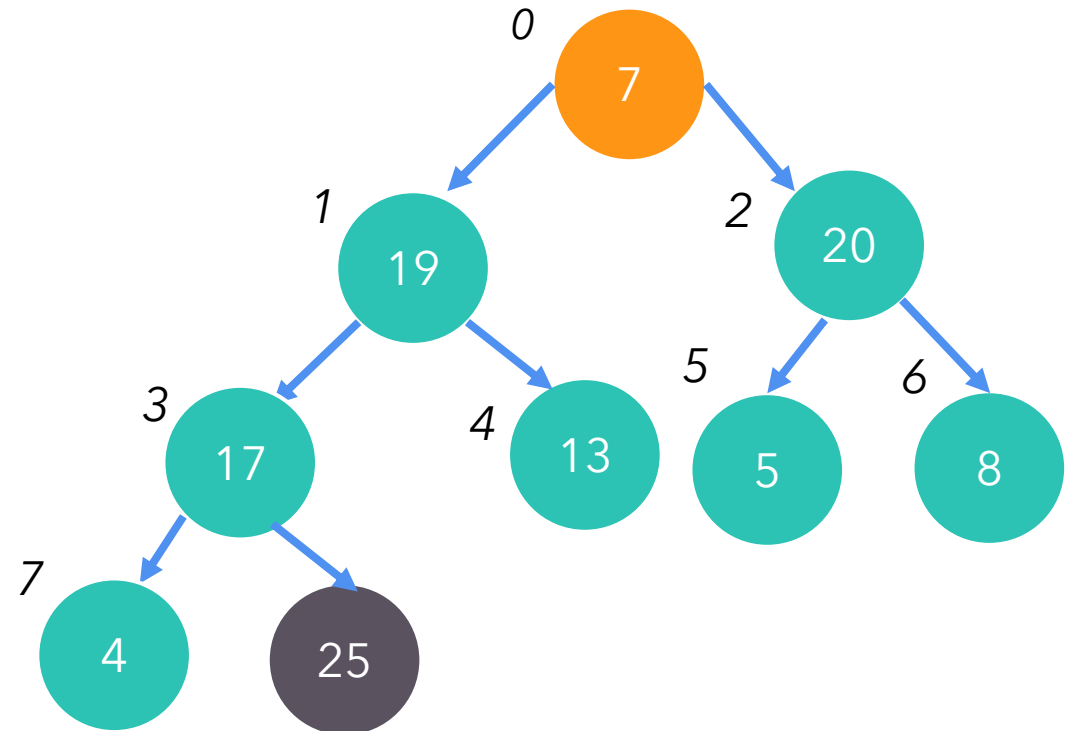


# Operaciones de un HEAP – MAX-EXTRACT-MAX

## HEAP-EXTRACT-MAX

1.  $\text{max} = A[0]$
2.  $A[0] = A[\text{heap\_size}]$
3.  $\text{heap\_size} - -$
4.  $\text{MAX-HEAPIFY}(A, 0)$
5. return max

7	19	20	17	13	5	8	4	25	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

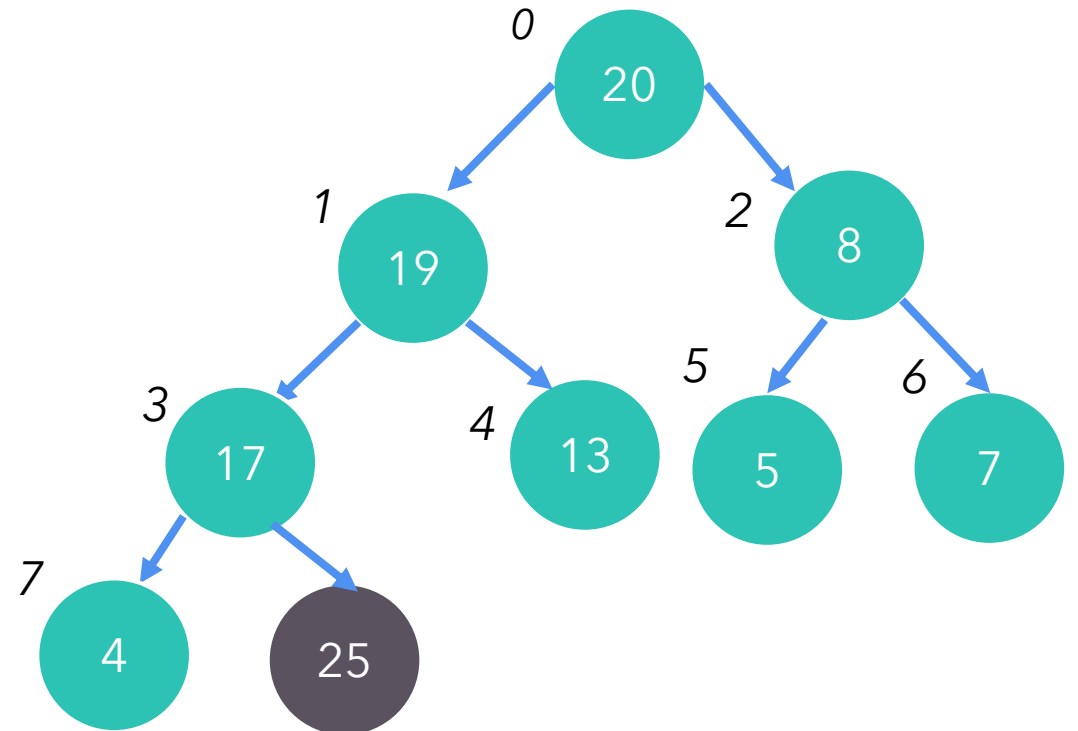


# Operaciones de un HEAP – MAX-EXTRACT-MAX

HEAP-EXTRACT-MAX

1.  $\text{max} = A[0]$
2.  $A[0] = A[\text{heap\_size}]$
3.  $\text{heap\_size} - -$
4. MAX-HEAPIFY(A,0)
5. return max

20	19	8	17	13	5	7	4	25	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9



# Operaciones de un HEAP – MAX-EXTRACT-MAX

HEAP-EXTRACT-MAX

1.  $\text{max} = A[0]$
2.  $A[0] = A[\text{heap\_size}]$
3.  $\text{heap\_size} - -$
4.  $\text{MAX-HEAPIFY}(A, 0)$
5. return max

$O(1)$

$O(\log n)$

# Operaciones de un HEAP

Operación	Descripción	Complejidad
MAX-HEAPIFY	Mantiene la propiedad heap	$O(\log n)$
BUILD-MAX-HEAP	Construye un heap a partir de un arreglo no ordenado	$O(n \log n)$
HEAPSORT	Algoritmo de ordenamiento, organiza los datos en el mismo arreglo	$O(n \log n)$
MAX-HEAP-INSERT	Inserta un dato en el arreglo manteniendo la propiedad HEAP	$O(\log n)$
HEAP-EXTRACT-MAX	Retorna y elimina de la colección el valor máximo	$O(\log n)$
HEAP-MAXIMUM	Retorna el valor máximo	$O(1)$

# Operaciones de un HEAP – MAXIMUM

HEAP-MAXIMUM: retorna el valor máximo – equivalente a la operación FIRST

- ❑ El valor máximo siempre esta en la posición 0

HEAP-MAXIMUM

1. return  $A[0]$

