Computación y Estructuras Discretas I

Andrés A. Aristizábal P. aaaristizabal@icesi.edu.co

Departamento de Computación y Sistemas Inteligentes



2024-2

Agenda del día

- Heapsort
 - Montículos
 - Manteniendo la propiedad de montículo
 - Construyendo un montículo
 - Algoritmo HEAPSORT
 - Introducción
 - Operaciones y aplicaciones
 - Implementación de las operaciones
 - Ejercicios

Introducción

¿Qué es un montículo o heap?

Introducción

¿Qué es un montículo o heap?

- Es un arreglo que puede verse como un árbol binario casi completo.
- Cada nodo del árbol corresponde a un elemento del arreglo.
- El árbol se encuentra lleno en casi todos sus niveles
 - Con la excepción de posiblemente el nivel más bajo
 - Este se encuentra lleno desde la izquierda hasta cierto punto.

¿Qué nos dice esta última propiedad sobre la forma de un mónticulo?

¿Qué nos dice esta última propiedad sobre la forma de un mónticulo?

- El árbol está lleno en casi todos sus niveles con excepción de posiblemente el último.
 - La longitud de toda rama es h o h-1, donde h es la altura del árbol.
- El árbol está lleno en casi todos sus niveles con excepción de posiblemente el último, que se encuentra lleno desde la izquierda hasta cierto punto.
 - No puede existir una rama de longitud h a la derecha de una rama de longitud h-1.

¿Cuál es la altura de un nodo del montículo?

¿Cuál es la altura de un nodo del montículo?

El número de aristas en el camino simple más largo desde el nodo hasta la hoja.

¿Cuál es la altura de un nodo del montículo?

El número de aristas en el camino simple más largo desde el nodo hasta la hoja.

¿Cuál es la altura del montículo?

¿Cuál es la altura de un nodo del montículo?

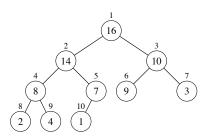
El número de aristas en el camino simple más largo desde el nodo hasta la hoja.

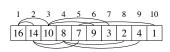
¿Cuál es la altura del montículo?

Al estar basado en un árbol binario completo, es $\Theta(\lg n)$

¿Cuál sería un ejemplo de montículo?

¿Cuál sería un ejemplo de montículo?





¿Cómo es ese arreglo \emph{A} que representa al montículo?

¿Cómo es ese arreglo A que representa al montículo?

- Es un arreglo con dos atributos
 - A.length, que es el número de elementos del arreglo
 - A.heap_size, que es el número de elementos del montículo que se encuentran en el arreglo.
 - A[1..A.length] puede contener números
 - Solamente los elementos A[1..A.heap_size], donde 0 ≤ A.heap_size ≤ A.length, son válidos.

¿Qué más se puede decir de ese arreglo A?

¿Qué más se puede decir de ese arreglo A?

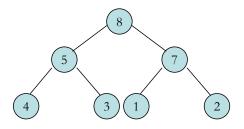
- La raíz del árbol es A[1]
- El padre de $A[i] = A[\lfloor i/2 \rfloor]$
- El hijo izquierdo de A[i] es A[2i]
- El hijo derecho de A[i] es A[2i + 1]
- El cómputo de las dos operaciones anteriores es rápido con una implementación de su representación binaria.

- max-heap
 - Para todos los nodos i, excluyendo la raíz, $A[Padre(i)] \ge A[i]$.

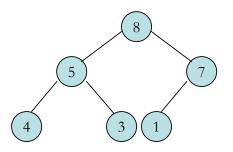
- max-heap
 - Para todos los nodos i, excluyendo la raíz, $A[Padre(i)] \ge A[i]$.
- min-heap

- max-heap
 - Para todos los nodos i, excluyendo la raíz, $A[Padre(i)] \ge A[i]$.
- min-heap
 - Para todos los nodos i, excluyendo la raíz, $A[Padre(i)] \leq A[i]$.

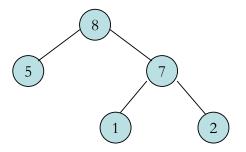
Ejemplo



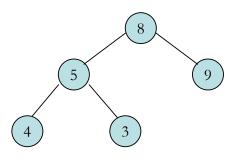
Ejemplo



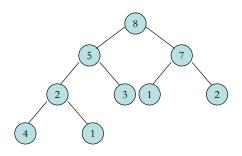
Ejemplo



Ejemplo

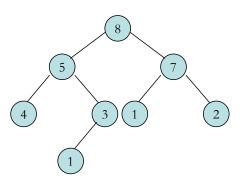


Ejemplo



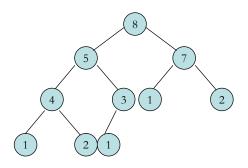
Ejercicio

Indique si se cumplen las propiedades de orden y de forma para este montículo



Ejercicio

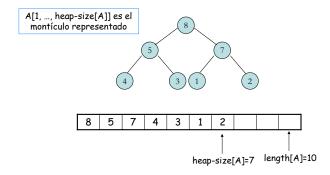
Indique si se cumplen las propiedades de orden y de forma para este montículo



¿Cómo se almacenan los elementos de un montículo en el arreglo?

¿Cómo se almacenan los elementos de un montículo en el arreglo?

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

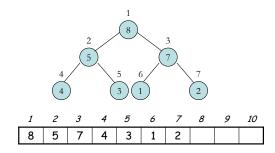


Ejercicio

Indique si se cumplen las propiedades de orden y de forma para

- \bullet $A = \{20, 10, 5, 4, 3, 1\}$ donde heap-size[A]=6 y length[A]=6
- 2 $A = \{8, 4, 2, 1, 7, 9\}$ donde heap-size[A]=4 y length[A]=6

Ejercicio



Evalue Li/2 para i=2 y 3

Evalue Li/2] para i=4 y 5

Evalue Li/2 para i=6 y 7



Padre(i): Li/2

¿Cuáles son las operaciones más importantes que se realizan con montículos?

¿Cuáles son las operaciones más importantes que se realizan con montículos?

- HEAPIFY: O(lg n)
- BUILD-HEAP: O(n)
- HEAPSORT: $O(n \lg n)$

Agenda del día

- Heapsort
 - Montículos
 - Manteniendo la propiedad de montículo
 - Construyendo un montículo
 - Algoritmo HEAPSORT
 - Introducción
 - Operaciones y aplicaciones
 - Implementación de las operaciones
 - Ejercicios

Manteniendo la propiedad de montículo

¿Qué hace la operación HEAPIFY?

Manteniendo la propiedad de montículo

¿Qué hace la operación HEAPIFY?

- Esta es importante para manipular montículos
- Se usa para garantizar la propiedad de orden del montículo.

¿Qué hace la operación MAX-HEAPIFY?

¿Qué hace la operación MAX-HEAPIFY?

- Se usa para garantizar la propiedad de orden del max-heap.
- Antes de aplicar el MAX-HEAPIFY, A[i] puede ser menor que sus hijos.
- Se asume que los subárboles izquierdos y derechos son max-heaps.
- Luego de MAX-HEAPIFY, el subárbol con raíz i es un max-heap.

¿Cuál es el algoritmo para el MAX-HEAPIFY?

¿Cuál es el algoritmo para el MAX-HEAPIFY?

```
MAX-HEAPIFY (A, i)

1  l = \text{LEFT}(i)

2  r = \text{RIGHT}(i)

3  if l \le A.heap-size and A[l] > A[i]

4  largest = l

5  else largest = i

6  if r \le A.heap-size and A[r] > A[largest]

7  largest = r

8  if largest \ne i

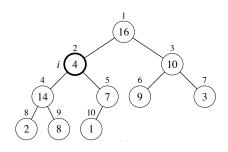
9  exchange A[i] with A[largest]

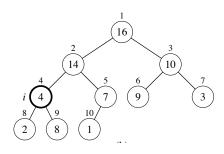
10  MAX-HEAPIFY (A, largest)
```

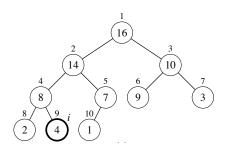
¿Cómo funciona el MAX-HEAPIFY?

¿Cómo funciona el MAX-HEAPIFY?

- Compara A[i], A[LEFT(i)] y A[RIGHT(i)]
- Si es necesario intercambia A[i] con el mayor de sus hijos para preservar la propiedad del max-heap.
- Continua con el proceso comparando y cambiando, bajando sobre el montículo, hasta que el subárbol con la raíz *i* sea un max-heap.
 - Si se llega a una hoja el subárbol con la hoja como raíz es un max-heap de manera trivial.

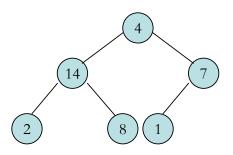






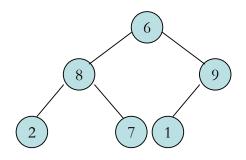
Ejercicio

Aplique el algoritmo MAX-HEAPIFY(A, 1)



Ejercicio

Aplique el algoritmo MAX-HEAPIFY(A, 1)



Agenda del día

- Heapsort
 - Montículos
 - Manteniendo la propiedad de montículo
 - Construyendo un montículo
 - Algoritmo HEAPSORT
 - Introducción
 - Operaciones y aplicaciones
 - Implementación de las operaciones
 - Ejercicios

¿Qué hace la operación BUILD-MAX-HEAP?

¿Qué hace la operación BUILD-MAX-HEAP?

 Haciendo uso del MAX-HEAPIFY convierte un arreglo A[1..n] donde n = A.length en un max-heap.

¿Cuál es el algoritmo para el BUILD-MAX-HEAP?

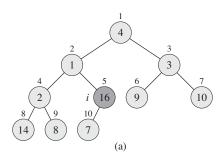
¿Cuál es el algoritmo para el BUILD-MAX-HEAP?

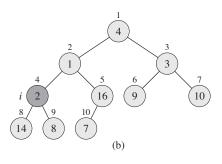
```
Build-Max-Heap(A)

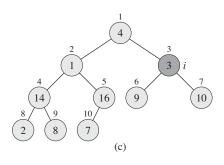
1 A.heap-size = A.length
```

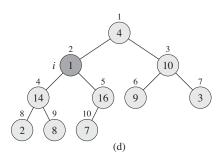
2 **for** $i = \lfloor A.length/2 \rfloor$ **downto** 1

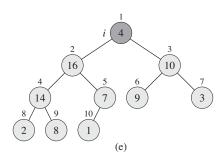
3 MAX-HEAPIFY(A, i)

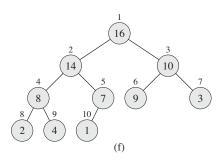












Ejercicio

Aplique el algoritmo BUILD-HEAP(A), para $A = \{5, 7, 10, 1, 4, 6, 8, 2, 9, 12\}$ y heap-size(A)=10

Agenda del día

- Heapsort
 - Montículos
 - Manteniendo la propiedad de montículo
 - Construyendo un montículo
 - Algoritmo HEAPSORT
 - Introducción
 - Operaciones y aplicaciones
 - Implementación de las operaciones
 - Ejercicios

¿Qué hace el HEAPSORT?

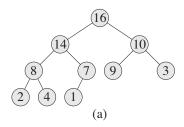
¿Qué hace el HEAPSORT?

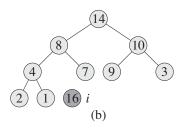
- Comienza utilizando el BUILD-MAX-HEAP para construir un max-heap a partir de un arreglo de entrada A, donde n = A.length
- Como el máximo elemento del montículo se guarda en la raíz A[1], lo ponemos en su posición adecuada A[n] intercambiando valores.
- Descartamos el nodo A[n] del montículo decrementando A.heap-size.
- Como la nueva raíz puede incumplir la propiedad del max-heap llamamos a MAX-HEAPIFY(A,1).
- Este deja el arreglo A[1..n-1] como un max-heap.
- El HEAPSORT repite este algoritmo desde el max-heap de n-1 hasta 2.

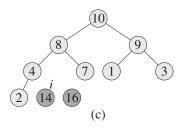
¿Cuál es el algoritmo para el HEAPSORT?

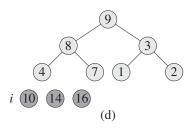
¿Cuál es el algoritmo para el HEAPSORT?

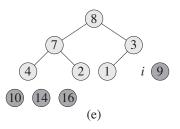
```
\begin{array}{ll} \operatorname{HEAPSORT}(A) \\ 1 & \operatorname{BUILD-MAX-HEAP}(A) \\ 2 & \textbf{for } i = A.length \ \textbf{downto} \ 2 \\ 3 & \operatorname{exchange} \ A[1] \ \text{with} \ A[i] \\ 4 & A.heap\text{-}size = A.heap\text{-}size - 1 \\ 5 & \operatorname{MAX-HEAPIFY}(A, 1) \end{array}
```

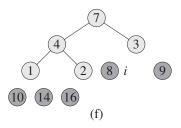


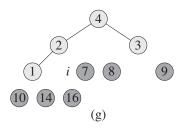


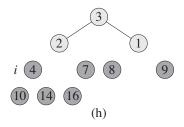




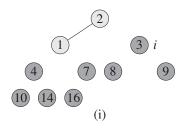




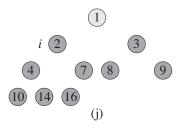




¿Cómo funciona el HEAPSORT sobre este ejemplo?



¿Cómo funciona el HEAPSORT sobre este ejemplo?



¿Cómo funciona el HEAPSORT sobre este ejemplo?

(k)

Ejercicio

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

Ejercicio

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

Ejercicio

Construya la estructura montículo genérica y posteriormente utilice dicha estructura para implementar el heapsort.

Agenda del día

- Heapsort
 - Montículos
 - Manteniendo la propiedad de montículo
 - Construyendo un montículo
 - Algoritmo HEAPSORT
 - Introducción
 - Operaciones y aplicaciones
 - Implementación de las operaciones
 - Ejercicios

¿Qué es una cola de prioridad?

 Es una estructura de datos utilizada para mantener un conjunto de elementos S, cada uno con una clave como valor asociado.

- Es una estructura de datos utilizada para mantener un conjunto de elementos S, cada uno con una clave como valor asociado.
- Similar a una cola, pero los elementos tienen adicionalmente, una prioridad asignada (clave).

- Es una estructura de datos utilizada para mantener un conjunto de elementos S, cada uno con una clave como valor asociado.
- Similar a una cola, pero los elementos tienen adicionalmente, una prioridad asignada (clave).
- En una cola de prioridades un elemento con mayor prioridad será desencolado antes que un elemento de menor prioridad.

- Es una estructura de datos utilizada para mantener un conjunto de elementos S, cada uno con una clave como valor asociado.
- Similar a una cola, pero los elementos tienen adicionalmente, una prioridad asignada (clave).
- En una cola de prioridades un elemento con mayor prioridad será desencolado antes que un elemento de menor prioridad.
- Si dos elementos tienen la misma prioridad, se desencolarán siguiendo el orden de cola.

- Es una estructura de datos utilizada para mantener un conjunto de elementos S, cada uno con una clave como valor asociado.
- Similar a una cola, pero los elementos tienen adicionalmente, una prioridad asignada (clave).
- En una cola de prioridades un elemento con mayor prioridad será desencolado antes que un elemento de menor prioridad.
- Si dos elementos tienen la misma prioridad, se desencolarán siguiendo el orden de cola.
- Al igual que con los montículos existen dos tipos de colas de prioridad:

- Es una estructura de datos utilizada para mantener un conjunto de elementos S, cada uno con una clave como valor asociado.
- Similar a una cola, pero los elementos tienen adicionalmente, una prioridad asignada (clave).
- En una cola de prioridades un elemento con mayor prioridad será desencolado antes que un elemento de menor prioridad.
- Si dos elementos tienen la misma prioridad, se desencolarán siguiendo el orden de cola.
- Al igual que con los montículos existen dos tipos de colas de prioridad:
 - Las colas de prioridad máximas (max-priority queues) basadas en max-heaps

- Es una estructura de datos utilizada para mantener un conjunto de elementos S, cada uno con una clave como valor asociado.
- Similar a una cola, pero los elementos tienen adicionalmente, una prioridad asignada (clave).
- En una cola de prioridades un elemento con mayor prioridad será desencolado antes que un elemento de menor prioridad.
- Si dos elementos tienen la misma prioridad, se desencolarán siguiendo el orden de cola.
- Al igual que con los montículos existen dos tipos de colas de prioridad:
 - Las colas de prioridad máximas (max-priority queues) basadas en max-heaps
 - Las colas de prioridad mínimas (min-priority queues) basadas en min-heaps

Agenda del día

- Heapsort
 - Montículos
 - Manteniendo la propiedad de montículo
 - Construyendo un montículo
 - Algoritmo HEAPSORT
 - Introducción
 - Operaciones y aplicaciones
 - Implementación de las operaciones
 - Ejercicios

¿Qué operaciones soportan las max-priority queues?

• Insert (S, x) inserta el elemento en el conjunto S, lo cual es equivalente a la operación $S \cup \{x\}$.

- Insert (S, x) inserta el elemento en el conjunto S, lo cual es equivalente a la operación $S \cup \{x\}$.
- Maximum (S) retorna el elemento de S con la mayor clave.

- Insert (S, x) inserta el elemento en el conjunto S, lo cual es equivalente a la operación $S \cup \{x\}$.
- Maximum (S) retorna el elemento de S con la mayor clave.
- Extract-Max(S) elimina y retorna el elemento de S con la mayor clave.

- Insert (S, x) inserta el elemento en el conjunto S, lo cual es equivalente a la operación $S \cup \{x\}$.
- Maximum(S) retorna el elemento de S con la mayor clave.
- Extract-Max(S) elimina y retorna el elemento de *S* con la mayor clave.
- Increase-Key (S, x, K) incrementa el valor de la clave del elemento x a un nuevo valor K, que se asume debe ser tan o más grande que el valor actual de la clave de x.

¿Cuáles serían algunas de las aplicaciones de estas colas de prioridad máximas?

Programar tareas en un computador compartido.

- Programar tareas en un computador compartido.
 - La cola de prioridad mantendrá un registro de dichas tareas y sus prioridades

- Programar tareas en un computador compartido.
 - La cola de prioridad mantendrá un registro de dichas tareas y sus prioridades
 - Cuando una tarea finaliza o se interrumpe, el scheduler selecciona a través del Extract-Max la tarea con mayor prioridad de aquellas que se encuentran pendientes por ejecutarse.

- Programar tareas en un computador compartido.
 - La cola de prioridad mantendrá un registro de dichas tareas y sus prioridades
 - Cuando una tarea finaliza o se interrumpe, el scheduler selecciona a través del Extract-Max la tarea con mayor prioridad de aquellas que se encuentran pendientes por ejecutarse.
 - El scheduler puede añadir otra tarea mediante el Insert

¿Qué operaciones soportan las min-priority queues?

• Insert (S, x) inserta el elemento en el conjunto S

- Insert (S, x) inserta el elemento en el conjunto S
- Minimum (S) retorna el elemento de S con la menor clave.

- Insert (S, x) inserta el elemento en el conjunto S
- Minimum (S) retorna el elemento de S con la menor clave.
- Extract-Min(S) elimina y retorna el elemento de S con la menor clave.

- Insert (S, x) inserta el elemento en el conjunto S
- Minimum (S) retorna el elemento de S con la menor clave.
- Extract-Min(S) elimina y retorna el elemento de S con la menor clave.
- Decrease-Key (S, x, K) decrementa el valor de la clave del elemento x a un nuevo valor K, que se asume debe ser igual o menor que el valor actual de la clave de x.

¿Cuáles serían algunas de las aplicaciones de estas colas de prioridad mínimas?

Simulador de eventos.

- Simulador de eventos.
 - Los elementos en la cola son eventos a ser simulados, cada uno con una clave que representa el tiempo en el que deben simularse u ocurrir

- Simulador de eventos.
 - Los elementos en la cola son eventos a ser simulados, cada uno con una clave que representa el tiempo en el que deben simularse u ocurrir
 - Los eventos deben simularse en el orden de su tiempo de ocurrencia, ya que la simulación de un evento puede causar que otros eventos sean simulados en el futuro.

- Simulador de eventos.
 - Los elementos en la cola son eventos a ser simulados, cada uno con una clave que representa el tiempo en el que deben simularse u ocurrir
 - Los eventos deben simularse en el orden de su tiempo de ocurrencia, ya que la simulación de un evento puede causar que otros eventos sean simulados en el futuro.
 - El programa de simulación llama a Extract-Min a cada paso, de tal manera que se elija el siguiente evento a simularse.

¿Cuáles serían algunas de las aplicaciones de estas colas de prioridad mínimas?

- Simulador de eventos.
 - Los elementos en la cola son eventos a ser simulados, cada uno con una clave que representa el tiempo en el que deben simularse u ocurrir
 - Los eventos deben simularse en el orden de su tiempo de ocurrencia, ya que la simulación de un evento puede causar que otros eventos sean simulados en el futuro.
 - El programa de simulación llama a Extract-Min a cada paso, de tal manera que se elija el siguiente evento a simularse.
 - A medida que se producen nuevos eventos se van insertando en la cola de prioridad a través del Insert.

¿Cómo asociar elementos de aplicaciones como programadores de tareas o simuladores de eventos con colas de prioridad?

 Debemos determinar qué elementos de la cola de prioridad corresponden a los objetos de la aplicación.

- Debemos determinar qué elementos de la cola de prioridad corresponden a los objetos de la aplicación.
- Cuando se utilizan montículos para implementar las colas de prioridad necesitamos guardar un handle al objeto correspondiente en la aplicación, en cada elemento del montículo.

- Debemos determinar qué elementos de la cola de prioridad corresponden a los objetos de la aplicación.
- Cuando se utilizan montículos para implementar las colas de prioridad necesitamos guardar un handle al objeto correspondiente en la aplicación, en cada elemento del montículo.
- Este depende de la aplicación, ya sea un puntero o un entero.

- Debemos determinar qué elementos de la cola de prioridad corresponden a los objetos de la aplicación.
- Cuando se utilizan montículos para implementar las colas de prioridad necesitamos guardar un handle al objeto correspondiente en la aplicación, en cada elemento del montículo.
- Este depende de la aplicación, ya sea un puntero o un entero.
- Asimismo debemos guardar en el objeto de la aplicación un handle al elemento del montículo. En este caso, típicamente sería un índice del arreglo.

- Debemos determinar qué elementos de la cola de prioridad corresponden a los objetos de la aplicación.
- Cuando se utilizan montículos para implementar las colas de prioridad necesitamos guardar un handle al objeto correspondiente en la aplicación, en cada elemento del montículo.
- Este depende de la aplicación, ya sea un puntero o un entero.
- Asimismo debemos guardar en el objeto de la aplicación un handle al elemento del montículo. En este caso, típicamente sería un índice del arreglo.
- Como los elementos de los montículos cambian de posiciones durante las operaciones, en una implementación si se reubica el elemento del montículo, se debe actualizar el índice del arreglo en el objeto de la aplicación.

Agenda del día

- Heapsort
 - Montículos
 - Manteniendo la propiedad de montículo
 - Construyendo un montículo
 - Algoritmo HEAPSORT
 - Introducción
 - Operaciones y aplicaciones
 - Implementación de las operaciones
 - Ejercicios

¿Cómo es el HEAP-MAXIMUM (A)?

¿Cómo es el HEAP-MAXIMUM (A)?

 $\mathsf{HEAP} ext{-}\mathsf{MAXIMUM}(A)$

return A[1]

¿Cómo es el HEAP-MAXIMUM (A)?

 $\mathsf{HEAP} ext{-}\mathsf{MAXIMUM}(A)$

1 return A[1]

¿Y la complejidad?

¿Cómo es el HEAP-MAXIMUM (A)?

HEAP-MAXIMUM(A)

1 return A[1]

¿Y la complejidad?

Θ(1)

¿Cómo es el HEAP-EXTRACT-MAX (A)?

```
¿Cómo es el HEAP-EXTRACT-MAX (A)?
```

```
HEAP-EXTRACT-MAX(A)

1 if A.heap-size < 1

2 error "heap underflow"

3 max = A[1]

4 A[1] = A[A.heap-size]

5 A.heap-size = A.heap-size - 1

6 MAX-HEAPIFY(A, 1)

7 return max
```

¿Cómo es el HEAP-EXTRACT-MAX (A)?

```
HEAP-EXTRACT-MAX(A)

1 if A.heap-size < 1

2 error "heap underflow"

3 max = A[1]

4 A[1] = A[A.heap-size]

5 A.heap-size = A.heap-size - 1

6 MAX-HEAPIFY(A, 1)

7 return max
```

¿Y la complejidad?

¿Cómo es el HEAP-EXTRACT-MAX (A)?

```
HEAP-EXTRACT-MAX(A)

1 if A.heap-size < 1

2 error "heap underflow"

3 max = A[1]

4 A[1] = A[A.heap-size]

5 A.heap-size = A.heap-size - 1

6 MAX-HEAPIFY(A, 1)

7 return max
```

¿Y la complejidad?

O(lg n)

¿Cómo es el HEAP-INCREASE-KEY (A, i, key)?

```
¿Cómo es el HEAP-INCREASE-KEY (A, i, key)?

HEAP-INCREASE-KEY (A, i, key)

1 if key < A[i]

2 error "new key is smaller than current key"

3 A[i] = key

4 while i > 1 and A[PARENT(i)] < A[i]

5 exchange A[i] with A[PARENT(i)]

6 i = PARENT(i)
```

```
¿Cómo es el HEAP-INCREASE-KEY (A, i, key)?

HEAP-INCREASE-KEY (A, i, key)

1 if key < A[i]

2 error "new key is smaller than current key"

3 A[i] = key

4 while i > 1 and A[PARENT(i)] < A[i]

5 exchange A[i] with A[PARENT(i)]

6 i = PARENT(i)
```

¿Y la complejidad?

```
¿Cómo es el HEAP-INCREASE-KEY (A, i, key)?

HEAP-INCREASE-KEY (A, i, key)

1 if key < A[i]

2 error "new key is smaller than current key"

3 A[i] = key

4 while i > 1 and A[PARENT(i)] < A[i]

5 exchange A[i] with A[PARENT(i)]

6 i = PARENT(i)
```

¿Y la complejidad?

 $O(\lg n)$

¿Cómo es el MAX-HEAP-INSERT (A, key)?

¿Cómo es el MAX-HEAP-INSERT (A, key)?

MAX-HEAP-INSERT (A, key)

- 1 A.heap-size = A.heap-size + 1
- 2 $A[A.heap\text{-size}] = -\infty$
- 3 HEAP-INCREASE-KEY (A, A. heap-size, key)

¿Cómo es el MAX-HEAP-INSERT (A, key)?

Max-Heap-Insert (A, key)

- 1 A.heap-size = A.heap-size + 1
- $2 \quad A[A.heap\text{-size}] = -\infty$
- 3 HEAP-INCREASE-KEY (A, A. heap-size, key)

¿Y la complejidad?

¿Cómo es el MAX-HEAP-INSERT (A, key)?

Max-Heap-Insert (A, key)

- 1 A.heap-size = A.heap-size + 1
- $2 \quad A[A.heap\text{-size}] = -\infty$
- 3 HEAP-INCREASE-KEY (A, A. heap-size, key)

¿Y la complejidad?

 $O(\lg n)$

Agenda del día

- Heapsort
 - Montículos
 - Manteniendo la propiedad de montículo
 - Construyendo un montículo
 - Algoritmo HEAPSORT
 - Introducción
 - Operaciones y aplicaciones
 - Implementación de las operaciones
 - Ejercicios

Ejercicios

Ejercicio

Ilustre la operación HEAP-EXTRACT-MAX en el montículo $A = \langle 15, 13, 9, 5, 12, 8, 7, 4, 0, 6, 2, 1 \rangle$.

Ejercicios

Ejercicio

Ilustre la operación MAX-HEAP-INSERT(A,10) en el montículo $A = \langle 15, 13, 9, 5, 12, 8, 7, 4, 0, 6, 2, 1 \rangle$.

Ejercicios

Ejercicio

Ilustre la operación HEAP-INCREASE-KEY(A,8,15) en el montículo $A=\langle 16,14,10,8,7,9,3,2,4,1\rangle$.