

Universidad Simón Bolívar  
Departamento de Computación y Tecnologías de la Información  
CI2692 - Laboratorio de Algoritmos y Estructuras II  
Enero - Marzo 2017

## CI2692 - LABORATORIO 3

---

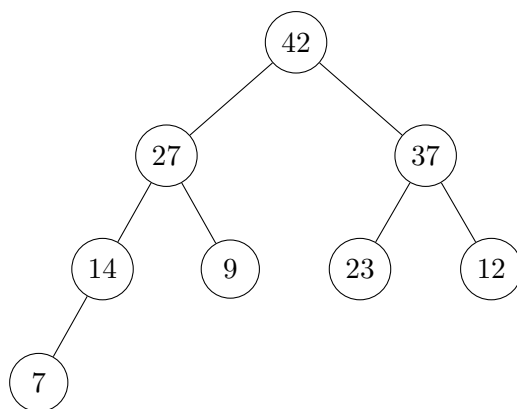
### HEAP. HEAPSORT. COLA DE PRIORIDAD

## Introducción

El objetivo de este laboratorio representar un *heap* a través de un arreglo. Específicamente el arreglo *ArrayT* previamente usado en los laboratorios. Esto es un requerimiento y estará prohibido usar las listas de *Python*; las mismas no serán necesarias. Después de haber construido una representación de *heap*, usted deberá implementar el algoritmo de ordenamiento *heapsort* para ordenar una serie de objetos comparables bajo cierto criterio y por último habrá un ejercicio conceptual para visualizar la equivalencia entre un *heap* y una cola de prioridad.

## Representación del *heap*

En primer lugar hay que definir como será la estructura abstracta que contendrá los valores a manipular. Para éste laboratorio nuestro *heap* será un árbol binario, en el cual se mantendrá la condición de que cada nodo padre será mayor que sus hijos, en lo que respecta a la comparación del valor almacenado en los nodos. Nuestro *heap* binario estará representado por un arreglo *ArrayT*, tomando como referencia las clases de teoría. A continuación se muestra lo que sería un *heap* binario que almacena enteros.



Donde su representación en un arreglo sería de la siguiente manera, tomando en cuenta que la raíz del *heap* se encuentra en la posición 0 del arreglo.

42	27	37	14	9	23	12	7
----	----	----	----	---	----	----	---

Ahora, si se desea obtener el índice del hijo izquierdo, hijo derecho o del padre, se deben usar las siguientes funciones; las mismas están definidas en el código base adjunto a este enunciado.

```
1  def parent(i):
2      return (i + 1) // 2 - 1
3
4  def left(i):
5      return (2*(i+1)-1)
6
7  def right(i):
8      return (2*(i+1))
```

## Alcanzar la condición de *heap*

La función clave para lograr realizar este laboratorio se llama *heapify*, la cual mantiene la condición antes mencionada donde todo nodo padre es mayor a sus hijos. Esta función recibe un arreglo al cual se le aplican una serie de intercambios entre sus nodos en caso de ser necesario. Partiendo de un nodo *i* y suponiendo que sus hijos, siendo ellos subárboles, cumplen la condición de *heap*, aunque él puede que no la cumpla la condición. A continuación se describe lo que hace la función.

```
1  def heapify(array, i, length):
2      hijo_izquierdo ← left(i)
3      hijo_derecho ← right(i)
4
5      el_mayor ← i
6
7      if hijo_izquierdo < length and array[hijo_izquierdo] > array[i]
8          el_mayor ← hijo_izquierdo
9
10     if hijo_derecho < length and array[hijo_derecho] > array[el_mayor]
11         el_mayor ← hijo_derecho
12
13     if el_mayor ≠ i
14         swap(array, el_mayor, i)
15         heapify(array, el_mayor, length)
```

Las funciones *left* y *right* son las que están especificadas en la sección anterior. La función *swap* intercambia dos elementos del arreglo que es pasado como primer parámetro, los otros parámetros son las posiciones de los elementos a intercambiar. Cabe destacar que esta será la única función recursiva del laboratorio.

## Crear un *heap*

Teniendo definida la función *heapify* no basta para crear un *heap* a partir de un arreglo arbitrario, dado que esta parte de un nodo y desciende por sus hijos. A pesar de ello, gracias a *heapify*, es posible crear un *heap* aplicando la función sobre todos aquellos nodos que tengan al menos un hijo y buscando el padre con al menos un hijo que se encuentre en el nivel más bajo del árbol. Esto se consigue con el siguiente pseudocódigo.

```
1  def build_max_heap(array):  
2      for i from (len(array) // 2) downto 0  
3          heapify(array, i, len(array))
```

## Ordenamiento por *heapsort*

Después de haber creado el *heap*, ya están las condiciones ideales para aplicar el algoritmo de ordenamiento *heapsort*. Ya sabemos que el valor más grande se encuentra en la raíz del árbol, o mejor dicho, en la posición 0 del arreglo. Partiendo de ese hecho, se define el siguiente pseudocódigo.

```
1  def heap_sort(array):  
2      build_max_heap(array)  
3      for i from (len(array)-1) downto 1  
4          swap(array, 0, i)  
5          heapify(array, 0, i)
```

En la próxima página se puede visualizar una pequeña corrida del algoritmo.

42	27	37	14	9
----	----	----	----	---

9	27	37	14	42
---	----	----	----	----

37	27	9	14	42
----	----	---	----	----

14	27	9	37	42
----	----	---	----	----

27	14	9	37	42
----	----	---	----	----

9	14	27	37	42
---	----	----	----	----

14	9	27	37	42
----	---	----	----	----

9	14	27	37	42
---	----	----	----	----

## Obtener el primero en una cola de prioridad

Finalmente, dejando a un lado el algoritmo de ordenamiento *heapsort*, pero manteniendo la estructura del *heap*, es posible representar una cola de prioridad usando en esencia lo mismo que se tiene hasta el momento. La condición no sería quien es mayor, sino quien tiene mayor prioridad pero a fines prácticos es esencialmente lo mismo. La idea es similar a *heapsort* aunque en este caso se devuelve el nodo con mayor valor pero antes de llamar a la función se debe construir el *heap* a partir del arreglo.

```

1  def dequeue(array):
2      if len(array) < 1
3          error "El arreglo debe tener más de un elemento"
4
5      aux_array = array[1..len(array)-1]
6
7      heapify(aux_array, 0, len(aux_array))
8      return (array[0], aux_array)

```

## Requerimientos específicos

Todos los archivos base para el desarrollo del laboratorio se encuentran adjuntos a este enunciado. Usted tendrá que modificar el archivo "**heap\_functions.py**", donde implementará las funciones *swap*, *heapify*, *build\_max\_heap*, *heap\_sort* y *dequeue*. En el archivo "**ordenamiento.py**" importará solamente la función *heap\_sort* del módulo "**heap\_functions.py**". Así podrá correr el cliente de ordenamiento con *heap\_sort*, y adicionalmente deberá estar su implementación de *merge\_sort* para comparar ambos algoritmos. Deberá generar una gráfica comparativa entre los algoritmos con al menos 5 tamaños de arreglos diferentes. Cualquier otro algoritmo de ordenamiento deberá estar comentado. Específicamente se pide:

- Implementar *swap(ArrayT array, Int i, Int j)*
- Implementar *heapify(ArrayT array, Int i, Int length)*.
- Implementar *build\_max\_heap(ArrayT array)*.
- Implementar *heap\_sort(ArrayT array)*.
- Implementar *dequeue(ArrayT array)*.

Esta última función, *dequeue*, se usará sólo en el cliente para la cola de prioridad proporcionado junto a este enunciado, un archivo llamado "**cliente cola.py**". Donde se simulará la ejecución de ciertas actividades previamente definidas de manera secuencial, usando la función *dequeue\_max*, cuya salida se puede ver a continuación.

```
1      Secuencia de actividades a realizar:
2
3      Realicé la actividad: Recargar teléfono
4      Faltan: 4
5      Realicé la actividad: Hacer currículum
6      Faltan: 3
7      Realicé la actividad: Lavar la ropa
8      Faltan: 2
9      Realicé la actividad: Ir al odontólogo
10     Faltan: 1
11     Realicé la actividad: Comprar comida
12     Terminé
```

## Entrega del laboratorio

Al finalizar el desarrollo del laboratorio, deberá comprimir el código fuente y la gráfica en un archivo llamado *lab\_3\_X\_Y.tar.gz* donde X y Y corresponden al carné de cada integrante del grupo. En caso de no tener pareja llame el comprimido *lab\_3\_X.tar.gz* donde X es su número de carné. La entrega será hasta las 4:30pm del jueves 2 de febrero de 2017.