

Laboratorio #3

Victor Farfan

August 16, 2018

1 Problema #1

Input: array N, array V

Output: array V ordenado descendientemente con los valores de N

```
def HeapSortAlternate():  
    while len(N) > 0 do  
        | v.append(ExtractMax(N));  
    end  
    return V
```

El tiempo de ejecución de este algoritmo sigue siendo $O(n * \log(n))$ porque recorremos todo el arreglo N para hacer el ExtractMax(), de ahí la "n" en nuestro tiempo de ejecución. Y como con ExtractMax() llamamos a la función Heapify() para borrar el elemento extraído y estamos recorriendo un árbol, tenemos que esta parte del algoritmo corre en $O(\log(n))$. Este algoritmo usa más memoria debido a que no ordena el arreglo in-place, pero el tamaño del arreglo N cada vez es menor gracias a ExtractMax().

2 Problema #2

1. $O(n * \log(n))$
- 2.
3. Porque se toma en cuenta el tiempo promedio de ejecución, que es el que más probablemente encontremos en la práctica, en ese caso el tiempo de ejecución es $O(n * \log(n))$ y ordena los elementos de manera in-place por lo que utiliza una menor cantidad de memoria.

3 Problema #3

```
1 class Quiock:
2     def __init__(self):
3         self.A = [5,10,15,32,55,21,40,2,3,76,89,28,9,7]
4
5     def quicksort(self, p, r):
6         if p < r:
7             q = self.partition(p, r)
8             self.quicksort(p, q)
9             self.quicksort(q + 1, r)
10
11    def partition(self, p, r):
12        pivot = self.A[p]
13        while True:
14            while self.A[p] < pivot:
15                p += 1
16            while self.A[r] > pivot:
17                r -= 1
18            if p >= r:
19                return r
20            self.A[p], self.A[r] = self.A[r], self.A[p]
21            p += 1
22            r -= 1
23
24    def solve(self):
25        self.quicksort(0, len(self.A)-1)
26        print(self.A)
27
28 quick = Quiock()
29 quick.solve()
```