# Sorting

### Fer Frassia

## 21 de julio de 2018

# Índice

1.	Sele	ction Sort	;
	1.1.	Código:	3
	1.2.	Invariante:	3
	1.3.	Peor caso: $\Theta(n^2)$ - indedependiente al orden inicial	3
	1.4.	Mejor caso: $\Theta(n^2)$ - independiente al orden inicial	3
	1.5.	Estable: No - se puede pero empeorando la constante	3
	1.6.	In place: Sí	
	1.7.	Swaps: $\Theta(n)$	
	1.8.	Si se corta, da un subarreglo ordenado: Sí, la parte baja	3
	1.9.	Insertar elementos en runtime: No	)
2.	Inse	ertion Sort 4	Ł
	2.1.	Código:	Į
	2.2.	Invariante:	Į
	2.3.	Peor caso: $\mathcal{O}(n^2)$ - orden inverso	Į
	2.4.	Mejor caso: $\mathcal{O}(n)$ - ordenado	Į
	2.5.	Estable: Sí	Į
	2.6.	In place: Sí	Į
	2.7.	Swaps: $\mathcal{O}(n^2)$ - peor caso	Į
	2.8.	Si se corta, da un subarreglo ordenado: No, pero da orden parcial	
		relativo	Į
	2.9.	Insertar elementos en runtime: Sí $\dots$ 4	Ę
3.	Bub	ble Sort 5	į
	3.1.	Código:	í
	3.2.	Invariante:	í
	3.3.	Peor caso: $\mathcal{O}(n^2)$	í
	3.4.	Mejor caso: $\mathcal{O}(n)$ - ordenado y con chequeo de swap	í
	3.5.	Estable: Sí	í
	3.6.	In place: Sí	í
	3.7.	Swaps: $\mathcal{O}(n^2)$ - peor caso	í
	3.8.	Si se corta, da un subarreglo ordenado: Sí, la parte alta 5	í
	3.0	Insertar elementos en runtime: Sí pero los insertás adelante	ί.

4.	Hea	pSort	6
	4.1.	Código:	6
	4.2.	Invariante:	6
	4.3.		6
	4.4.		6
	4.5.		6
	4.6.	In place: Sí	6
	4.7.		6
	4.8.	Insertar elementos en runtime: No	6
5	Qui	ckSort	7
•		Código:	7
	5.2.	Correctitud de QuickSort:	7
	5.3.		7
	5.4.	Peor caso: $\mathcal{O}(n^2)$ - orden, orden inverso, todos iguales	8
	5.5.	Mejor caso: $\mathcal{O}(n \log n)$	8
	5.6.		8
	5.7.	Estable: No $\dots$	8
	5.7. 5.8.		8
		Swaps: $\mathcal{O}(n^2)$ - peor caso	8
		Si se corta, da un subarreglo ordenado: No	8
		Insertar elementos en runtime: No	8
	5.11.	insertar elementos en runtime. No	0
6.			9
	6.1.	Código:	9
	6.2.	Correctitud de mergeSort:	9
	6.3.	Peor caso: $\mathcal{O}(n \log n)$	9
	6.4.	Mejor caso: $\mathcal{O}(n \log n)$	9
	6.5.	Promedio: $\mathcal{O}(n \log n)$	9
	6.6.	Estable: Sí	9
	6.7.	In place: Sí (aunque comúnmente no)	9
	6.8.	Si se corta, da un subarreglo ordenado: No	9
	6.9.	Insertar elementos en runtime: No	9
7.	Cou	nting Sort 1	0
	7.1.	Código:	0
	7.2.	Invariante:	0
	7.3.		0
	7.4.	Mejor caso:	0
	7.5.	v	0
	7.6.		0
	7.7.	-	0
	7.8.		0
	7.9.	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	0

### 1. Selection Sort

### 1.1. Código:

```
Algorithm 1 Selection Sort

1: procedure SELECTIONSORT(A)

2: for i \leftarrow 1 to length(A) do

3: min \leftarrow selectMin(A,i) \triangleright selects min index from A[i..n]

4: swapA[i] \leftrightarrow A[min]

5: end for

6: end procedure
```

- A[1..i-1] son los más chicos y están ordenados
- A[i..n] son los más grandes
- 1.3. Peor caso:  $\Theta(n^2)$  indedependiente al orden inicial
- 1.4. Mejor caso:  $\Theta(n^2)$  independiente al orden inicial
- 1.5. Estable: No se puede pero empeorando la constante
- 1.6. In place: Sí
- 1.7. Swaps:  $\Theta(n)$
- 1.8. Si se corta, da un subarreglo ordenado: Sí, la parte baja
- 1.9. Insertar elementos en runtime: No

### 2. Insertion Sort

### 2.1. Código:

### Algorithm 2 Insertion Sort

```
1: procedure INSERTIONSORT(A)
2: for i \leftarrow 1 to length(A) do
3: key \leftarrow A[i]
4: j \leftarrow i-1
5: while j > 0 \land A[j] > key do
6: A[j+1] \leftarrow A[j]
7: j--
8: end while
9: A[j+1] \leftarrow key
10: end for
11: end procedure
```

- A[1..i-1] son los originales y están relativamente ordenados
- 2.3. Peor caso:  $\mathcal{O}(n^2)$  orden inverso
- **2.4.** Mejor caso: O(n) ordenado
- 2.5. Estable: Sí
- 2.6. In place: Sí
- 2.7. Swaps:  $O(n^2)$  peor caso
- 2.8. Si se corta, da un subarreglo ordenado: No, pero da orden parcial relativo
- 2.9. Insertar elementos en runtime: Sí

### 3. Bubble Sort

### 3.1. Código:

### Algorithm 3 Bubble Sort

```
1: procedure BUBBLESORT(A)
2: for i \leftarrow 1 to length(A) do
3: for j \leftarrow 1 to length(A) - i do
4: if A[j] > A[j+1] then
5: swapA[j] \leftrightarrow A[j+1]
6: end if
7: end for
8: end for
9: end procedure
```

- A[n-i..n] están ordenados
- 3.3. Peor caso:  $\mathcal{O}(n^2)$
- 3.4. Mejor caso: O(n) ordenado y con chequeo de swap
- 3.5. Estable: Sí
- 3.6. In place: Sí
- 3.7. Swaps:  $\mathcal{O}(n^2)$  peor caso
- 3.8. Si se corta, da un subarreglo ordenado: Sí, la parte alta
- 3.9. Insertar elementos en runtime: Sí, pero los insertás adelante

### 4. HeapSort

### 4.1. Código:

#### Algorithm 4 Heap Sort

```
1: \mathbf{procedure} \ \text{HEAPSORT}(A)
2: buildMaxHeap(A)
3: \mathbf{for} \ i \leftarrow length(A) \ \mathbf{downTo} \ 2 \ \mathbf{do}
4: swapA[1] \leftrightarrow A[i]
5: heapSize(A) - -
6: maxHeapify(A, 1)
7: \mathbf{end} \ \mathbf{for}
8: \mathbf{end} \ \mathbf{procedure}
```

- A[1..i] es maxHeap y contiene los i elementos más chicos.
- $\bullet$  A[i+1..n] contiene los n-i elementos más grandes, ordenados (en su posición final).
- 4.3. Peor caso:  $\Theta(n \log n)$  independiente al orden inicial
- 4.4. Mejor caso:  $\Theta(n \log n)$  independiente al orden inicial
- 4.5. Estable: No
- 4.6. In place: Sí
- 4.7. Si se corta, da un subarreglo ordenado: Sí, la parte alta
- 4.8. Insertar elementos en runtime: No

## 5. QuickSort

### 5.1. Código:

```
Algorithm 5 Quick Sort

1: procedure QUICKSORT(A, p, r)

2: if p < r then

3: q \leftarrow partition(A, p, r)

4: quickSort(A, p, q - 1)

5: quickSort(A, q + 1, r)

6: end if

7: end procedure
```

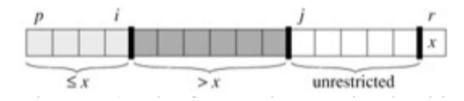
### Algorithm 6 Partition

```
1: procedure Partition(A, p, r)
 2:
        x \leftarrow A[r]
        i \leftarrow p-1
 3:
        for j \leftarrow p to r-1 do
 4:
            if A[j] \leq x then
 5:
                 i + +
 6:
                 swapA[i] \leftrightarrow A[j]
 7:
 8:
            end if
        end for
 9:
        swapA[i+1] \leftrightarrow A[r]
10:
11:
        return i+1
12: end procedure
```

### 5.2. Correctitud de QuickSort:

Inducción global sobre n

### 5.3. Invariante de Partition:



- 5.4. Peor caso:  $\mathcal{O}(n^2)$  orden, orden inverso, todos iguales
- 5.5. Mejor caso:  $\mathcal{O}(n \log n)$
- **5.6.** Promedio:  $O(n \log n)$
- 5.7. Estable: No
- 5.8. In place: Sí
- **5.9.** Swaps:  $\mathcal{O}(n^2)$  peor caso
- 5.10. Si se corta, da un subarreglo ordenado: No
- 5.11. Insertar elementos en runtime: No

## 6. MergeSort

### 6.1. Código:

```
Algorithm 7 Merge Sort

1: procedure MERGESORT(A, l, u)

2: if l < u then

3: m \leftarrow (l + u)/2)

4: mergeSort(A, l, m)

5: mergeSort(A, m + 1, u)

6: merge(A, l, m, u)

7: end if

8: end procedure
```

### 6.2. Correctitud de mergeSort:

Inducción global sobre n

- **6.3.** Peor caso:  $\mathcal{O}(n \log n)$
- **6.4.** Mejor caso:  $O(n \log n)$
- **6.5.** Promedio:  $O(n \log n)$
- 6.6. Estable: Sí
- 6.7. In place: Sí (aunque comúnmente no)
- 6.8. Si se corta, da un subarreglo ordenado: No
- 6.9. Insertar elementos en runtime: No

#### **Counting Sort** 7.

#### 7.1. Código:

```
Algorithm 8 Counting Sort
 1: procedure COUNTINGSORT(A, k)
         B \leftarrow [0, .., 0]
                                                       \triangleright arreglo de k+1 posiciones - \mathcal{O}(k)
         for i \leftarrow 1 to length(A) do
                                                                \triangleright cuento apariciones - \mathcal{O}(n)
 3:
 4:
             B[A[i]] + +
         end for
 5:
         indexA \leftarrow 1
 6:
         for i \leftarrow 1 to length(B) do \triangleright inserto cantidad de apariciones - \mathcal{O}(n+k)
 7:
             while B[i] > 0 do
 8:
                 A[indexA] \leftarrow i
 9:
                 B[i] - -
10:
                 indexA + +
11:
12:
             end while
         end for
```

7.2. **Invariante:** 

14: end procedure

13:

- 7.3. Peor caso:
- 7.4. Mejor caso:
- 7.5. Estable:
- 7.6. In place:
- 7.7. Swaps:
- 7.8. Si se corta, da un subarreglo ordenado:
- 7.9. Insertar elementos en runtime: