# Algoritmos y Estructuras de Datos II

## Práctica 6 – Dividir y conquistar

**Notas preliminares**

- Los objetivos de esta práctica son:
  - Introducir la técnica de Dividir y conquistar.
  - Identificar los pasos requeridos para resolver problemas con dicha técnica.
  - Desarrollar optimizaciones para alcanzar una mayor eficiencia de los algoritmos.
  - Aprender a calcular la complejidad de algoritmos recursivos.
- Los ejercicios marcados con el símbolo ★ constituyen un subconjunto mínimo de ejercitación. Sin embargo, aconsejamos fuertemente hacer todos los ejercicios.

---

**Ejercicio 1 ★**

Escriba un algoritmo con dividir y conquistar que determine si un arreglo de tamaño potencia de 2 es *más a la izquierda*, donde "más a la izquierda" significa que:

- La suma de los elementos de la mitad izquierda superan los de la mitad derecha.
- Cada una de las mitades es a su vez "más a la izquierda".

Por ejemplo, el arreglo [8, 6, 7, 4, 5, 1, 3, 2] es "más a la izquierda", pero [8, 4, 7, 6, 5, 1, 3, 2] no lo es.

Intente que su solución aproveche la técnica de modo que complejidad del algoritmo sea estrictamente menor a $O(n^2)$.

**Ejercicio 2 ★**

Tenemos un arreglo $a = [a_1, a_2, \ldots, a_n]$ de $n$ enteros distintos (positivos y negativos) *en orden estrictamente creciente*. Queremos determinar si existe una posición $i$ tal que $a_i = i$. Por ejemplo, dado el arreglo $a = [-4, -1, 2, 4, 7]$, $i = 4$ es esa posición.

Diseñar un algoritmo dividir y conquistar eficiente (de complejidad de orden estrictamente menor que lineal) que resuelva el problema. Calcule y justifique la complejidad del algoritmo dado.

**Ejercicio 3 ★**

Encuentre un algoritmo para calcular $a^b$ en tiempo logarítmico en $b$. Piense cómo reutilizar los resultados ya calculados. Justifique la complejidad del algoritmo dado.

**Ejercicio 4 ★**

Calcule la complejidad de un algoritmo que utiliza $T(n)$ pasos para una entrada de tamaño $n$, donde $T$ cumple:

- $T(n) = T(n-2) + 5$
- $T(n) = T(n-1) + n$
- $T(n) = T(n-1) + \sqrt{n}$
- $T(n) = T(n-1) + n^2$
- $T(n) = 2T(n-1)$
- $T(n) = T(n/2) + n$
- $T(n) = T(n/2) + \sqrt{n}$
- $T(n) = T(n/2) + n^2$
- $T(n) = 2T(n-4)$
- $T(n) = 2T(n/2) + \log n$
- $T(n) = 3T(n/4)$
- $T(n) = 3T(n/4) + n$

Intentar estimar la complejidad para cada ítem directamente y luego calcularla utilizando el teorema maestro de ser posible. Para simplificar los cálculos se puede asumir que $n$ es potencia o múltiplo de 2 o de 4 según sea conveniente.

**Ejercicio 5 ★**

Suponga que se tiene un método *potencia* que, dada un matriz cuadrada $A$ de orden $4 \times 4$ y un número $n$, computa la matriz $A^n$. Dada una matriz cuadrada $A$ de orden $4 \times 4$ y un número natural $n$ que es potencia de

2 (i.e., $n = 2^k$ para algun $k \geq 1$), desarrollar, utilizando la técnica de dividir y conquistar y el método *potencia*, un algoritmo que permita calcular

$$A^1 + A^2 + \ldots + A^n.$$

Calcule el número de veces que el algoritmo propuesto aplica el método *potencia*. Si no es estrictamente menor que $O(n)$, resuelva el ejercicio nuevamente.

### Ejercicio 6 ★

Dado un árbol binario cualquiera, diseñar un algoritmo de dividir y conquistar que devuelva la máxima distancia entre dos nodos (es decir, máxima cantidad de ejes a atravesar). El algoritmo no debe hacer recorridos innecesarios sobre el árbol.

### Ejercicio 7 ★

La cantidad de parejas en desorden de un arreglo $A[1 \ldots n]$ es la cantidad de parejas de posiciones $1 \leq i < j \leq n$ tales que $A[i] > A[j]$. Dar un algoritmo que calcule la cantidad de parejas en desorden de un arreglo y cuya complejidad temporal sea estrictamente mejor que $O(n^2)$ en el peor caso. **Hint:** Considerar hacer una modificación de un algoritmo de sorting.

### Ejercicio 8 ★

Se tiene una matriz booleana $A$ de $n \times n$ y una operación *conjunciónSubmatriz* que toma $O(1)$ y que dados 4 enteros $i_0, i_1, j_0, j_1$ devuelve la conjunción de todos los elementos en la submatriz que toma las filas $i_0$ hasta $i_1$ y las columnas $j_0$ hasta $j_1$. Formalmente:

$$\text{conjunciónSubmatriz}(i_0, i_1, j_0, j_1) = \bigwedge_{i_0 \leq i \leq i_1, j_0 \leq j \leq j_1} A[i, j]$$

1. Dar un algoritmo que tome tiempo estrictamente menor que $O(n^2)$ que calcule la posición de algún false, asumiendo que hay al menos uno. Calcular y justificar la complejidad del algoritmo.
2. Modificar el algoritmo anterior para que cuente cuántos false hay en la matriz. Asumiendo que hay a lo sumo 5 elementos false en toda la matriz, calcular y justificar la complejidad del algoritmo.
3. Si obtuvo una complejidad $O(n^2)$ en el punto anterior, mejore el algoritmo y/o el cálculo para obtener una complejidad menor.

### Ejercicio 9

Dados dos arreglos de naturales, ambos ordenados de manera creciente, se desea buscar, dada una posición $i$, el $i$-ésimo elemento de la unión de ambos. Dicho de otra forma, el $i$-ésimo del resultado de hacer merge ordenado entre ambos arreglos. Notar que no es necesario hacer el merge completo. Se puede asumir que cada natural aparece a lo sumo en uno de los arreglos, y a lo sumo una vez.

a) Implementar la función

$$\text{iésimoMerge}(\textbf{in } A\text{: arreglo(nat), } \textbf{in } B\text{: arreglo(nat), } \textbf{in } i\text{: nat}) \rightarrow \text{nat}$$

que resuelve el problema planteado. La función debe ser de tiempo $O(\log^2 n)$, dónde $n = \text{tam}(A) = \text{tam}(B)$.

b) Calcular y justificar la complejidad del algoritmo propuesto.

c) Intente resolver el mismo problema en tiempo $O(\log n)$ (este ítem es bastante mas difícil, se incluye como desafío adicional).

### Ejercicio 10

Se tienen dos arreglos de $n$ naturales $A$ y $B$. $A$ está ordenado de manera creciente y $B$ está ordenado de manera decreciente. Ningún valor aparece mas de una vez en el mismo arreglo. Para cada posición $i$ consideramos la diferencia absoluta entre los valores de ambos arreglos $|A[i] - B[i]|$. Se desea buscar el mínimo valor posible de dicha cuenta. Por ejemplo, si los arreglos son $A = [1, 2, 3, 4]$ y $B = [6, 4, 2, 1]$ los valores de las diferencias son $5, 2, 1, 3$ y el resultado es 1.

a) Implementar la función

$$\text{minDif}(\textbf{in } A\text{: arreglo(nat)}, \textbf{ in } B\text{: arreglo(nat)}) \to \text{nat}$$

que resuelve el problema planteado. La función debe ser de tiempo $O(\log n)$, dónde $n = \text{tam}(A) = \text{tam}(B)$.

b) Calcular y justificar la complejidad del algoritmo propuesto.

**Ejercicio 11**

Se tiene un arreglo de números naturales $A$. Además se cuenta con estructuras adicionales sobre el arreglo que proveen la función

$$\text{aparece?}(\textbf{in } A\text{: arreglo(nat)}, \textbf{ in } i\text{:nat}, \textbf{ in } j\text{:nat}, \textbf{ in } e\text{: nat}) \to \text{bool}$$

que dado el arreglo $A$, índices $i, j$ y un natural $e$, devuelve *true* si y sólo si $e = A[k]$ para algún $k$ tal que $i \leq k \leq j$. Además se sabe que aparece? toma tiempo $O(\sqrt{j - i + 1})$, es decir, la raiz cuadrada del tamaño del intervalo de búsqueda.

Se desea encontrar un algoritmo sublineal que encuentra el índice de un elemento $e$ en el arreglo $A$, asumiendo que tal elemento existe en el arreglo. El resultado de la función es justamente el índice $i$ tal que $A[i] = e$.

a) Implementar la función

$$\text{ubicar?}(\textbf{in } A\text{: arreglo(nat)}, \textbf{ in } e\text{: nat}) \to \text{nat}$$

que resuelve el problema planteado. La función debe ser de tiempo estrictamente menor a $O(n)$, dónde $n = \text{tam}(A) = \text{tam}(B)$ (formalmente, la complejidad del algoritmo **no** debe pertenecer a $\Omega(n)$)

b) Calcular y justificar la complejidad del algoritmo propuesto.

**Ejercicio 12** *(Difícil)*

Se tiene un tablero rectangular de $n \times n$ posiciones, con $n$ potencia de 2, donde una de las posiciones se encuentra inicialmente ocupada. Diseñar un algoritmo con la técnica de dividir y conquistar para rellenar todas las posiciones del tablero con figuras que ocupan 3 posiciones y tienen forma de $L$. Formalmente, podemos definir el problema de la siguiente forma: dado un valor $n$ y un par de valores $i_0, j_0$ $(1 \leq i_0, j_0 \leq n)$, se quiere encontrar una matriz $B$ de tamaño $n \times n$ tal que:

- $B[i_0, j_0] = 0$,
- Todos los valores entre 1 y $(n^2 - 1)/3$ aparecen exactamente tres veces en $B$, y
- Para todo $1 \leq i, j \leq n$ tal que $(i, j) \neq (i_0, j_0)$, ocurre que el conjunto

  $$\{B[x, y] \mid 1 \leq x, y \leq n \text{ e } i - 1 \leq x \leq i + 1 \text{ y } j - 1 \leq y \leq j + 1\}$$

  contiene exactamente tres elementos con el valor $B[i, j]$ (uno de los cuales es $B[i, j]$).
- Ningun entero aparece más de dos veces en la misma fila o columna.

Por ejemplo, si $n = 4$, entonces la matriz $B$ podría ser

con $i_0 = 1$ y $j_0 = 1$
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & 2 \\ 1 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 4 & 4 & 5 \\ 3 & 3 & 5 & 5 \end{pmatrix}$$

con $i_0 = 3$ y $j_0 = 2$
$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & 2 \\ 1 & 5 & 5 & 2 \\ 3 & 0 & 5 & 4 \\ 3 & 3 & 4 & 4 \end{pmatrix}$$

con $i_0 = 4$ y $j_0 = 2$
$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & 2 \\ 1 & 4 & 4 & 2 \\ 3 & 3 & 4 & 5 \\ 3 & 0 & 5 & 5 \end{pmatrix}$$