EJERCICIOS TEMA 1

Algoritmia y Complejidad

Realizado por:

Gabriel López Cuenca Miguel Ángel Losada Fernández Sergio Sanz Sacristán Álvaro Zamorano Ortega

Ejercicio 3

$$\int_{n} | = 1 + 4 + \sum_{n=K}^{V} (4) + A + \max(4, 4 + 4 + \sum_{n=K}^{V} (4 + \sum_{j=3k}^{3} (4))) + d + T(\frac{n}{3}) + 1$$

$$T(\frac{n}{2}) \Rightarrow x + \frac{y - x}{2} \Rightarrow \frac{2x + y - x}{2} = \frac{x + (y)}{2} \Rightarrow \text{ constants}$$

$$T(n) = 2 + n + A + (4 + T(\frac{n}{2}) + n + 3n^{2}) = 7 + 2n + 3n^{2} + T(\frac{n}{2})$$

$$T(2^{K}) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K} + T(2^{K-1})$$

$$T(2^{K}) = x^{K} \Rightarrow x^{K} = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K} + x^{K-1}$$

$$x^{K} - x^{K-1} = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K} + 3 \cdot 4^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7 + 2 \cdot 2^{K}$$

$$x^{K-1} (x - 1) = 7$$

Ejercicio 5

Realiza una función que determine si un número recibido como parámetro es primo. Realiza un análisis de eficiencia y de complejidad.

```
public class Tema1 EJ5 {
    * @param args the command line arguments
   public static void main(String[] args) {
       System.out.println("Introduzca un número: ");
        Scanner s = new Scanner (System.in);
       int n = s.nextInt();
       boolean primo = numeroPrimo(n);
        if (primo) {
           System.out.println(n + " es " + " primo\n");
        } else {
           System.out.println(n + " no es " + " primo\n");
    * Ejercicio 5
    * @param num
    * @return
    public static boolean numeroPrimo(int num) {
       boolean primo = true;
       int i=2;
       //Mientras el numero no sea divisible por i, e i sea menor que el
        //numero se hace el bucle
        while ((primo) && (i<num)) {
            if (num%i==0) {
               //Si la división por i es exacta, el numero no es primo
               primo = false;
           //La i avanza hasta llegar al número
       //Devolver si el número es primo o no
       return primo;
                ______ ↑ ___ ↑
                 instrucción del while Condición while
```

$$T(n) = 1 + 1 + 1 + \max(1,0) + 1 + 1 + \sum (1 + \max(1,0) + 1 + 1)$$
instruction to the state of a mails

$$T(n) = 6 + \sum_{i=1}^{n} (4) = 6 + 4n = O(n)$$

Ejercicio 9

Realizar una función recursiva que calcule el siguiente sumatorio: S= 1+2+3+4+....+n-1+n. Realiza un análisis de eficiencia y de complejidad.

```
public class Tema1 EJ9 {
    * @param args the command line arguments
    public static void main(String[] args) {
        System.out.println("Introduzca un número:");
        Scanner s = new Scanner (System.in);
        int n = s.nextInt();
        int suma = sumatorio(n);
        System.out.println("La suma de 1 a " + n + " es: " + suma + "\n");
    * Ejercicio 9
     * @param num
     * @return
    public static int sumatorio(int num) {
        //Caso base: numero=1
        if (num==1) {
            //Su suma es 1
        }else{
            //Suma del anterior + llamada recursiva del siguiente valor
            return num+sumatorio(num-1);
   T(n) = 1 + \max(1, 4 + T(n-1)) = 4 + 4 + T(n-4)
            T(n) = 2 + T(n-1)
            t(n) - t(n-1) = 2
 T(n) = \chi^n \Rightarrow \chi^n - \chi^{n-4} = 2
                    x^{n-1}(x-1)=2
   Homogenea: x^{n-1}(x-1)=0 -> RD12: x=1 -) x^{(H)} = A \cdot 1^{+} = A
   Particular: X(P) = B >> Al tener d'mismo grado que la raiz de la homogenea,
                             se multiplica por n
  X = X^{(H)} + X^{(P)} \rightarrow X = A + Bn = T(n) \rightarrow D(n)
```