

# Laboratorio 1

## Estructuras de datos y algoritmos 1

Tomas Marin Aristizábal  
Colombia  
Eafit  
[tmarina@eafit.edu.co](mailto:tmarina@eafit.edu.co)

Juan Andrés Vera  
Colombia  
Eafit  
[javeraa@eafit.edu.co](mailto:javeraa@eafit.edu.co)

3.

**3.1 Para el punto 1.1 tenemos el siguiente código:**

```
if (m==0 || n==0){  
    return 0;  
}  
  
if(string1.charAt(m-1) == string2.charAt(n-1)){  
    return 1 + lcsDNAAux(string1, string2, m-1, n-1);  
}  
else{  
    return Math.max(lcsDNAAux(string1, string2, m, n-1), lcsDNAAux(string1, string2, m-1, n));  
}
```

**De donde podemos sacar 2 formulas las cuales serían:**

$$l = n + m$$

$$T(l) = C_1 + 2T(l-2) \text{ que sería } T(l) = 2^{(l/2)} (c_2 (-1)^{l/2} + c_1) - C_1 \text{ y}$$

$$T(l) = C_2 + 2T(l-1) \text{ que sería } T(l) = C^2 (2^{l-1} - 1) + c_1 2^{(l-1)}$$

**La ecuación más compleja sería  $T(l)$  seria:**

$$T(l) = C^2 (2^{l-1} - 1) + c_1 2^{(l-1)}$$

Que sería una ecuación  $O(2^n)$

**3.2** Tomando 20 valores de cadenas de varios tamaños podemos ver que sus tiempos de ejecución (en segundos) fueron los siguientes:

El tiempo para n = 1 fue de 0,614s  
El tiempo para n = 2 fue de 0,658 s  
El tiempo para n = 4 fue de 0,98s  
El tiempo para n = 5 fue de 0,663s  
El tiempo para n = 6 fue de 0,886s  
El tiempo para n = 7 fue de 0,631s  
El tiempo para n = 8 fue de 0,94s  
El tiempo para n = 10 fue de 0,773s  
El tiempo para n = 11 fue de 0,687s  
El tiempo para n = 12 fue de 0,915s  
El tiempo para n = 13 fue de 0,918s  
El tiempo para n = 14 fue de 0,846s  
El tiempo para n = 15 fue de 0,993s  
El tiempo para n = 16 fue de 1,369s  
El tiempo para n = 18 fue de 5,992s  
El tiempo para n = 19 fue de 21,562s  
El tiempo para n = 20 fue de 84,608s  
El tiempo para n = 21 fue de 478,228s  
El tiempo para n = 22 fue de 1250,794s  
El tiempo para n = 23 fue de 1504,392s



**3.3** No es adecuado para realizar la secuencia de los ADN mitocondriales ya que estas presentan más de 300.000 caracteres cada cadena, por ende, la cantidad de operaciones que debe realizar es demasiado grande ya que es una ecuación O ( $2^n$ ) con lo cual es una función que duplica su complejidad a medida que aumentan sus caracteres, con lo cual podría llegar a tardar días o más.

**3.4** opcional

**3.5**

### **Recursión 1.**

En wólfram alfa

1.  $T(n) = T(n) = c_2 n + c_1$
2.  $T(n) = c_2 + n^2 + c_1$
3.  $T(n) = -c_4 + c_1 F_n + c_2 L_n$
4.  $T(n) = c_3 n + c_1$
5.  $T(n) = c_2 * n + c_1$

### **Recursión 2.**

1.  $T(n) = (c_2 + c_1/2)2^n - c_2$
2.  $T(n) = -c_2 + c_1 * F_n + c_2 * L_n$
3.  $T(n) = c_4 * n + c_1$
4.  $T(n) = c_4 * n + c_1$
5.  $T(n) = c_2((2^n) - 1) + c_1 * 2^{n-1}$

## **3.6**

1.1 la m y n significan el tamaño del arreglo (.length) que sale de los Strings string1 y string2

### **Codingbat**

**Factorial:** n representa el a que valor a aplicarle la factorial.

**bunnyEars:** n representa la cantidad de conejos.

**Fibonacci:** n es el n-esimo numero de Fibonacci.

**bunnyEars2:** n representa la cantidad de conejos.

**Triangle:** n representa las filas del triángulo

**groupSum:** n representa el tamaño del arreglo

**groupNoAdj:** n representa el tamaño del arreglo.

**groupSum5:** n representa el tamaño del arreglo.

**groupSumClump:** n representa el tamaño del arreglo.

**splitArray:** n representa el tamaño del arreglo.

## **4. Preparación Parcial**

### **4.1.1. A**

### **4.1.2. C**

### **4.1.3. A**

### **4.2.1 B**

### **4.2.2 a. Verdadera**

**b. falsa**

- c. falsa
- d. verdadera

**4.3.1 B**

**4.4.1 Línea 4: return Lucas(n-1) + Lucas(n-2);**

**Respuesta es C**

**4.5.1 A**

**4.5.2 B**

**4.6.1 linea 10 : sumaAux(n,i+2);**

**4.6.2 linea 12 : sumaAux(n,i+1);**