Código ST0245

Laboratorio Nro. 1 Recursión

Laura Katterine Zapata Rendón

Universidad Eafit

Medellín, Colombia

lkzapatar@eafit.edu.co

Maria Alejandra Vélez Clavijo

Universidad Eafit

Medellín, Colombia

mavelezc1@eafit.edu.co

3) Simulacro de preguntas de sustentación de Proyectos

3.1 Tenemos que \mathbf{m} es el número de caracteres de la cadena 1 y \mathbf{n} es el número de caracteres de la cadena 2, luego p es la suma de estas dos longitudes, así: p = m + n.

La complejidad asintótica para el peor de los casos del ejercicio 1.1 es :

$$T(p) = c3 + T(p-1) + T(p-1)$$
, donde c3 = 4

$$T(p) = c3(2^{p} - 1) + c1 * 2^{p-1}$$

$$T(p) = (c3 + \frac{c1}{2}) * 2^{p} - c3$$

T(p) = **O**((c3 +
$$\frac{c1}{2}$$
) * 2^p - c3) (Simetría)

$$O((c3 + \frac{c1}{2}) * 2^p - c3) = O((c3 + \frac{c1}{2}) * 2^p)$$
 (regla de la suma)

$$O((c3 + \frac{c1}{2}) * 2^p) = O(2^p)$$
 (regla del producto)

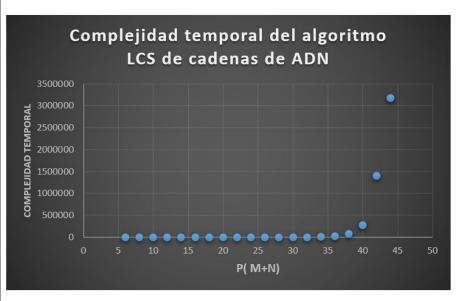
Código ST0245

T(n) es $O(2^p)$ es decir que la complejidad asintótica es exponencial.

3.2 La complejidad del algoritmo para encontrar la subsecuencia en común más larga entre dos cadenas de ADN mitocondrial con 300.000 caracteres cada una, es de 2^p donde p es la suma de los caracteres de ambas cadenas es decir p = m + n donde m = 300.000 y n = 300.000. Luego p = 600.000 y el tiempo que se tarda en encontrar dicha subsecuencia es $2^{600.000}$.

Analizando el tiempo que demora el algoritmo en ejecutarse para cuando cada cadena tiene 20 caracteres se deben hacer 1099511627776 operaciones y esto toma alrededor de 8.7 minutos. Ahora con cadenas de 300.000 caracteres como las de los datasets, sería una cantidad asintótica de operaciones y tomaría aproximadamente 3 meses en ejecutarse dependiendo de la capacidad del pc.

P(m+n)	O(2^p)
6	0
8	0
10	0
12	0
14	0
16	1
18	1
20	1
22	4
24	20
26	38
28	139
30	588
32	1796
34	4974
36	18149
38	70040
40	275072
42	1401184
44	3180947



Analizando la gráfica de la complejidad temporal para el peor de los casos del algoritmo LCS de cadenas de ADN, es importante resaltar que se inició con dos cadenas de 3

Código ST0245

caracteres y se finalizó con dos cadenas de 22 caracteres cada una, destacando que esta última se demoró 53 minutos en ejecutarse.

De esto puede concluir que la relación entre el tiempo y la cantidad de operaciones que se deben hacer para ejecutar el algoritmo con dos cadenas de m y n caracteres respectivamente, es exponencial.

Entre mayor sea el número de caracteres que tengan nuestras cadenas a analizar mucho más se va a demorar en ejecutarse, por ende, no es recomendable utilizar este algoritmo para cadenas con gran cantidad de caracteres.

3.3 ¿La complejidad del algoritmo del ejercicio 1.1 es apropiada para encontrar la subsecuencia común más larga entre ADNs mitocondriales como los de los datasets?

Dado que la complejidad del algoritmo del ejercicio 1.1 es exponencial 2^p , y teniendo en cuenta que p es la suma de las longitudes de las cadenas, afirmamos que no es apropiado utilizar este algoritmo con esta complejidad para encontrar la secuencia común más larga entre ADNs ya que teniendo en cuenta el tiempo que se demora en ejecutarse con menos de 20 caracteres cada cadena, podemos concluir que si lo ejecutamos con una cantidad de caracteres como los de los datasets tardaría una cantidad exagerada de tiempo.

- 3.5. Calculen la complejidad de los Ejercicios en Línea de los numerales 2.1 y 2.2 y
- **3.6** . Expliquen con sus palabras las variables (qué es 'n', qué es 'm', etc.) del cálculo de complejidad del ejercicio anterior.

Complejidad de ejercicios recursión 1

- countHi:

Código ST0245

complejidad: O(n) lineal

Donde n es el número de caracteres que tiene la cadena a analizar

- bunnyEars2:

Complejidad para el peor de los casos:

$$t(n) = c1 + t(n-1)$$
, donde c1 = 6

$$t(n) = c3*n + c1$$

$$O(c3*n + c1)$$
 (Simetría)

Donde n es el número de conejos

- triangle:

Complejidad para el peor de los casos:

$$t(n)=c1+t(n-1)$$
, donde c1= 4

$$t(n) = c3*n + c1$$

$$O(c3*n + c1)$$
 (Simetría)

O(n) (regla del producto)

Donde n es el número de filas del triángulo

- bunnyEars

Código ST0245

$$T(n) = c2 + T(n-1)$$
, donde c2=3

$$T(n) = c2 * n + c1$$

$$T(n) = O(c2 * n + c1)$$
 (Simetría)

$$O(c2 * n + c1) = O(c2 * n)$$
 (regla de la suma)

$$O(c2 * n) = O(n)$$
 (regla del producto)

T(n) es O(n) es decir que la complejidad asintótica es lineal.

Donde n es el número de conejos

- factorial

Complejidad para el peor de los casos:

$$T(n) = c2 + T(n-1)$$
, donde c2=3

$$T(n) = c2 * n + c1$$

$$T(n) = O(c2 * n + c1)$$
 (Simetría)

$$O(c2 * n + c1) = O(c2 * n)$$
 (regla de la suma)

$$O(c2 * n) = O(n)$$
 (regla del producto)

T(n) es O(n) es decir que la complejidad asintótica es lineal.

Donde n es el número del cual se busca hallar su factorial

- fibonacci

$$T(n) = c2 + T(n-1) + T(n-2)$$
, donde c2=4

Código ST0245

$$T(n) = c2 * 2^{n} + c1$$

 $T(n) = O(c2 * 2^{n} + c1)$ (Simetría)

$$O(c2 * 2^{n} + c1) = O(c2 * 2^{n})$$
 (regla de la suma)

$$O(c2 * 2^n) = O(2^n)$$
 (regla del producto)

T(n) es $O(2^n)$ es decir que la complejidad asintótica es exponencial.

Donde n es el enésimo número de la serie fibonacci

Complejidad de ejercicios recursión 2

groupSum6:

Complejidad para el peor de los casos:

$$t(n)= c1+t(n-1)+t(n-1), donde c1= 7$$

$$t(n) = c 1*(2^n - 1) + c 1*2^n - 1$$

$$O(c_1*(2^n - 1) + c_1*2^n - 1)$$
 (Simetría)

$$O((2^n - 1) + 2^n - 1)$$
 (regla del producto)

O(2ⁿ+ 2ⁿ) (regla de la suma)

O(2ⁿ) (regla del producto)

complejidad: O(2ⁿ) exponencial

Donde n es el tamaño de la matriz de enteros

- groupNoAdj:

$$t(n)= c1+ t(n-2)+t(n-1)$$
, donde c1= 7

Código ST0245

$$t(n) = 2^n$$

complejidad: O(2^n) exponencial

Donde n es el tamaño de la matriz de enteros

- split53:

Complejidad para el peor de los casos:

$$t(n) = c1 + t(n-1) + t(n-1)$$
 donde c1 = 9

$$t(n) = c_1*(2^n - 1) + c_1*2^n - 1$$

$$t(n)=(2^n - 1) + 2^n - 1)$$
 (regla del producto)

$$t(n) = 2*(2^n)$$

t(n)= 2ⁿ (regla del producto)

complejidad: O(2ⁿ) exponencial

Donde n es el tamaño de la matriz de enteros

- splitArray

$$T(n) = c2 + T(n-1) + T(n-1)$$
, donde $c2 = 8$

$$T(n) = c2*(2^n - 1) + c1*2^{n-1}$$

$$T(n) = O(c2*(2^{n} -1) + c1*2^{n-1})$$
 (Simetría)

$$\mathbf{O}(c2^* (2^n -1) + c1^* 2^{n-1}) = \mathbf{O}(c2^* (2^n -1))$$
 (regla de la suma)

$$O(c2^* (2^n -1)) = O(2^n -1)$$
 (regla del producto)

$$\mathbf{O}(2^n - 1) = \mathbf{O}(2^n)$$
 (regla de la suma)

Código ST0245

 $\mathbf{T}(n)$ es $\mathbf{O}(2^n)$ es decir que la complejidad asintótica es exponencial.

Donde n es el tamaño del arreglo de enteros

- splitOdd10

Complejidad para el peor de los casos:

$$T(n) = c2 + T(n-1) + T(n-1)$$
, donde $c2 = 8$

$$T(n) = c2* (2^{n} -1) + c1* 2^{n-1}$$

$$T(n) = O(c2*(2^{n} - 1) + c1*2^{n-1})$$
 (Simetría)

$$O(c2^* (2^n -1) + c1^* 2^{n-1}) = O(c2^* (2^n -1))$$
 (regla de la suma)

$$O(c2^* (2^n -1)) = O(2^n -1)$$
 (regla del producto)

$$\mathbf{O}(2^n - 1) = \mathbf{O}(2^n)$$
 (regla de la suma)

 $\mathbf{T}(\mathbf{n})$ es $\mathbf{O}(2^n)$ es decir que la complejidad asintótica es exponencial.

Donde n es el tamaño del arreglo de enteros

- groupSum5

$$T(n) = c4 + T(n-1) + T(n-1)$$
, donde c4 = 8

$$T(n) = c4* (2^{n} -1) + c4* 2^{n-1}$$

Código ST0245

$$T(n) = O(c4* (2^{n} -1) + c1* 2^{n-1}) (Simetría)$$

$$O(c4*(2^{n}-1)+c1*2^{n-1}) = O(c4*(2^{n}-1))$$
 (regla de la suma)

$$O(c4*(2^{n}-1)) = O(2^{n}-1)$$
 (regla del producto)

$$\mathbf{O}(2^n - 1) = \mathbf{O}(2^n)$$
 (regla de la suma)

T(n) es $O(2^n)$ es decir que la complejidad asintótica es exponencial.

Donde n es el tamaño del arreglo de enteros

4) Simulacro de Parcial

4.1

- 4.1.1. Completa la línea 6
- a. s.substring(0, i)
- 4.1.2. Completa la línea 9
- c. true
- 4.1.3. Completa la línea 11
- a. solve(t, s.substring(i), n i)
- **4.3** La complejidad de la función mistery es
- b. $T(n,m) = C \times n \times m^2$

Código ST0245

4.4 Sucesión Lucas

1 int lucas(int n){
2 if(n == 0) return 2;
3 if(n == 1) return 1;
4 return lucas(n-1) + lucas(n-2);
5 }

4.4.1 La complejidad asintótica del algoritmo anterior, para el peor de los casos, en términos de n, es:

c.
$$T(n)=T(n-1)+T(n-2)+c$$
, que es $O(2^n)$

- 4.5
- 4.5.1. Completa la línea 3
- a. true
- 4.5.2. Completa la línea 4
- b. s.charAt(0) == (s.charAt(s.length()-1))
- 6) Trabajo en Equipo y Progreso Gradual

Código ST0245

6.1 Actas de reunión

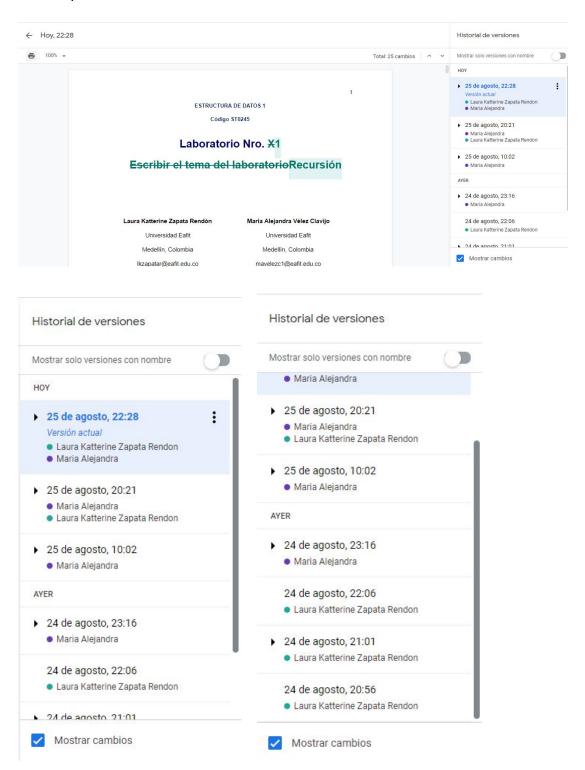
Acta	Fecha	Integrante	Hecho
1 21/0		Laura Katterien Zapata Rendón	Leer guía y laboratorio 1
	21/08/2020	Maria Alejandra Velez Clavijo	Leer guía y laboratorio 1
		Laura Katterien Zapata Rendón	Conectar Netbeans con gitHub
			Implementar ejercicio 1.1
2	22/08/2020		Conectar Netbeans con gitHub
		Maria Alejandra Velez Clavijo	Implementar ejercicio 1.2
			impremental ejercicio 1.2
		Laura Katterien Zapata Rendón	Documentar ejercicio 1.1
			Hacer 3 ejercicios recursión 2
3	23/08/2020		Documentar ejercicio 1.2
		Maria Alejandra Velez Clavijo	
			Hacer 3 ejercicios recursión 2
	24/08/2020	Laura Katterien Zapata Rendón	3.5 Calcular la complejidad de los ejercicios en
			linea
			3.1 Calcular complejidad asintótica 1.1
4		Maria Alejandra Velez Clavijo	3.5 Calcular la complejidad de los ejercicios en linea
			3.2 Tomar tiempo para 20 tamaños diferentes
			en el ejercicio 1.1
			2.6 Evolicar variables
	25/08/2020	Laura Katterien Zapata Rendón	3.6 Explicar variables Simulacro parcial impares (4.1, 4.3 4.5)
			3.2 Generar gráfica y analizar resultados
5		Maria Alejandra Velez Clavijo	3.6 Explicar variables
			Simulacro parcial pares (4.2, 4.4, 4.6)
			3.2 Estimar tiempo 300.000 caracteres en el
			ejercicio 1.1

Código ST0245

Acta	Haciendo	Por hacer
	Conectar Netbeans con gitHub	Implementar ejercicio 1.1
		Hacer 3 ejercicios recursión 1
1		
-	Conectar Netbeans con gitHub	Implementar ejercicio 1.2
		Hacer 3 ejercicios recursión 1
	Hacer 3 ejercicios recursión 1	Documentar ejercicio 1.1
		Hacer 3 ejercicios recursión 2
2		
1100	Hacer 3 ejercicios recursión 1	Documentar ejercicio 1.2
		Hacer 3 ejercicios recursión 2
i.	228	
	3.3 Responder si la complejidad del 1.1 es apropiada	3.1 Calcular complejidad asintótica 1.1
		3.2 Generar gráfica y analizar resultados
		3.5 Calcular la complejidad de los ejercicios en linea
3	3.3 Responder si la complejidad del 1.1 es	3.2 Tomar tiempo para 20 tamaños diferentes en el
	apropiada	ejercicio 1.1
		3.2 Estimar tiempo 300.000 caracteres en el ejercicio
0.3		1.1
		3.5 Calcular la complejidad de los ejercicios en linea
	3.2 Generar gráfica y analizar resultados	3.6 Explicar variables
		Simulacro parcial impares (4.1, 4.3 4.5)
	7	
4	3.2 Estimar tiempo 300.000 caracteres en el	3.6 Explicar variables
	ejercicio 1.1	3.0 Expired Variables
		Simulacro parcial pares (4.2, 4.4, 4.6)
		omalasio paraiai pares (112) irri, irei
5		

Código ST0245

6.3 El reporte de cambios del informe de laboratorio

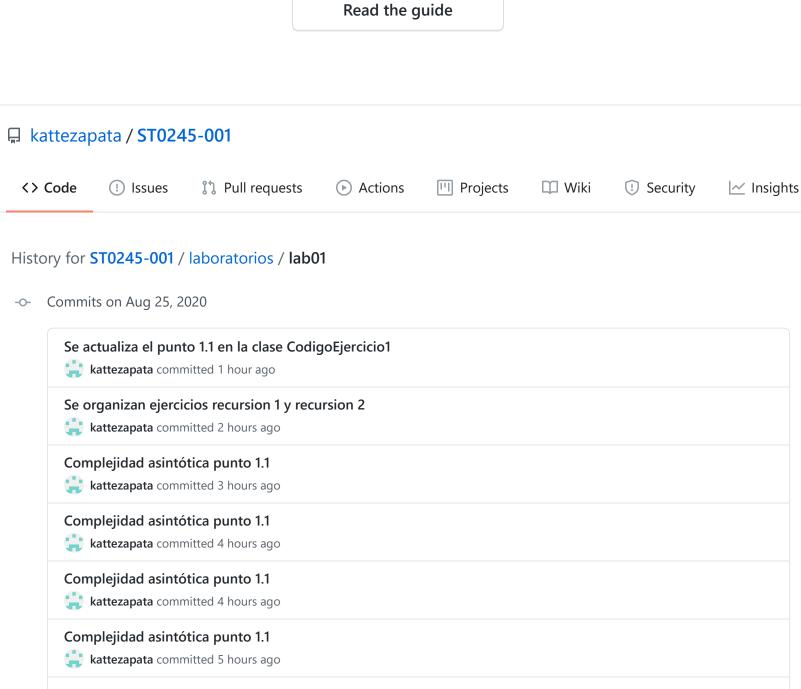


6.2 El reporte de cambios en el código



Learn Git and GitHub without any code!

Using the Hello World guide, you'll start a branch, write comments, and open a pull request.



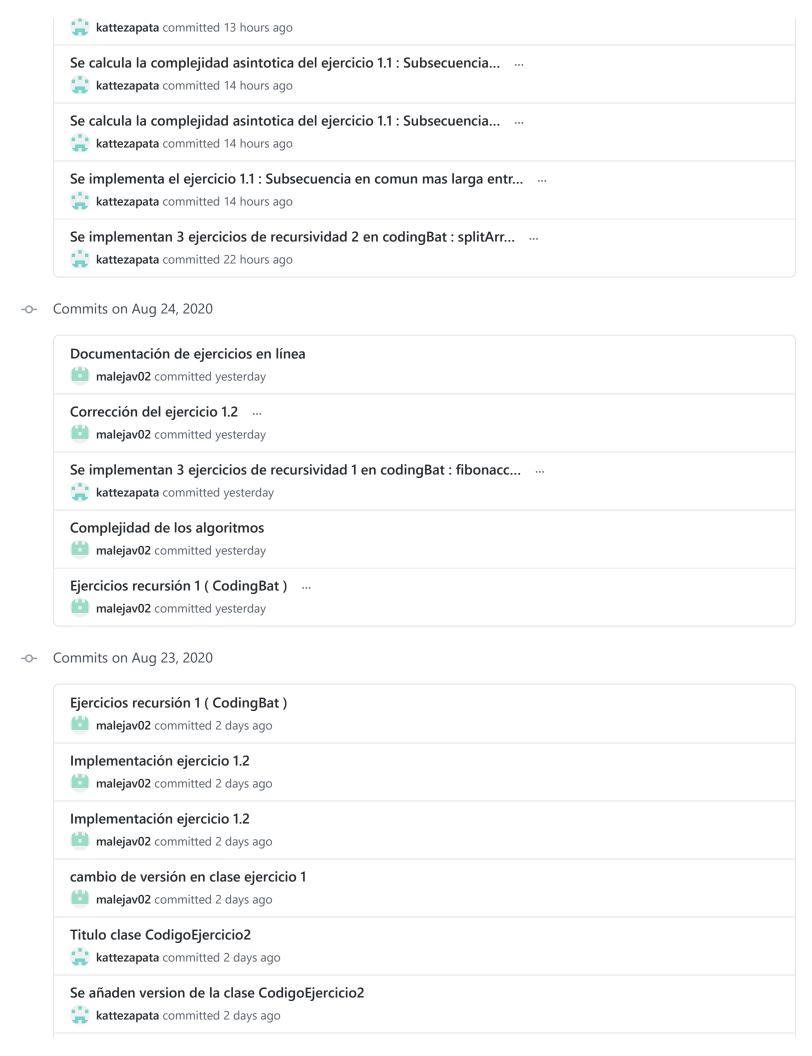
Complejidad asintotica ejercicios de recursividad 1 y 2 de codingBat

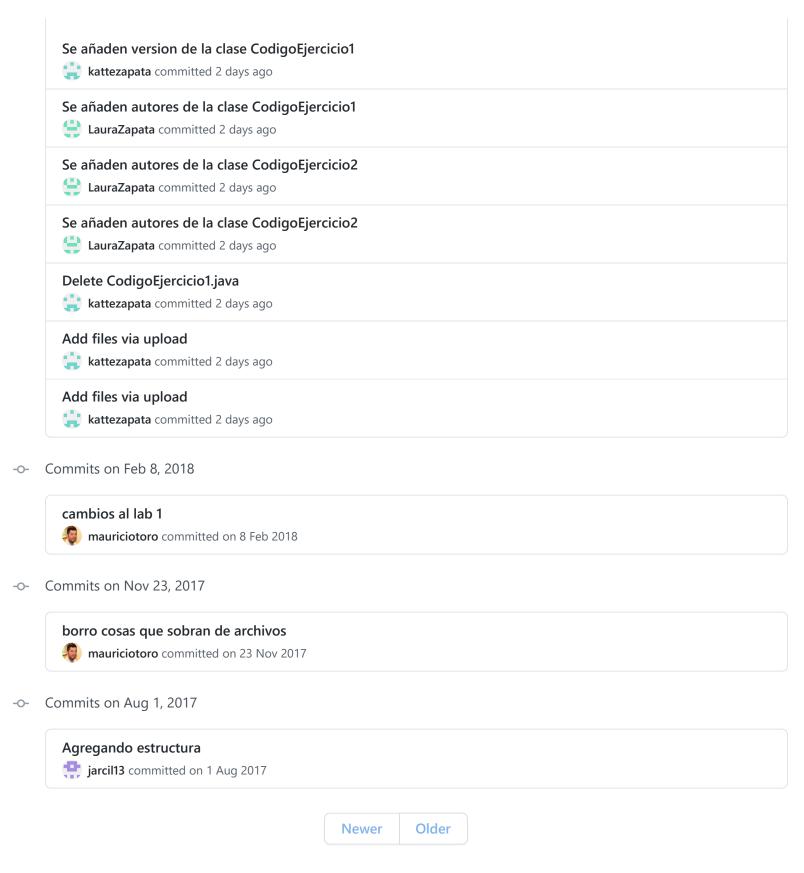
kattezapata committed 8 hours ago

Complejidad asintotica ejercicios de recursividad 1 y 2 de codingBat

🙀 kattezapata committed 8 hours ago

Documentacion de los ejercicios de recursividad 1 y 2 de codingBat





,