# Laboratorio Nro. 1 Recursión

# Juan Sebastian Guerra Hernández

Universidad Eafit Medellín, Colombia jsguerrah@eafit.edu.co

#### Jacobo Rave Londoño

Universidad Eafit Medellín, Colombia jravel@eafit.edu.co

#### 3) Simulacro de preguntas de sustentación de Proyectos

3.1  $T(n, m) = c_3 + T(n, m-1) + T(n-1, m)$  p = n + m  $T(p) = c_3 + T(p-1) + T(p-1)$  $T(p) = c_3((2^p)-1) + c_1 2^{p-1}$ 

T(p) es  $O(c_3((2^p)-1) + c_1 2^{p-1})$  Reflexividad T(p) es  $O(((2^p)-1) + 2^{p-1})$  Producto

T(p) es  $O(2^p + 2^p)$  Suma(Aproximación)

T(p) es  $O(2^*(2^p))$  Algebra T(p) es  $O(2^p)$  Producto

P es la suma del tamaño de la primera cadena de caracteres (n) y el tamaño de la segunda cadena de caracteres (m).

PhD. Mauricio Toro Bermúdez

Docente | Escuela de Ingeniería | Informática y Sistemas Correo: mtorobe@eafit.edu.co | Oficina: Bloque 19 – 627

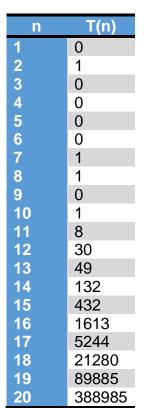
Tel: (+57) (4) 261 95 00 Ext. 9473

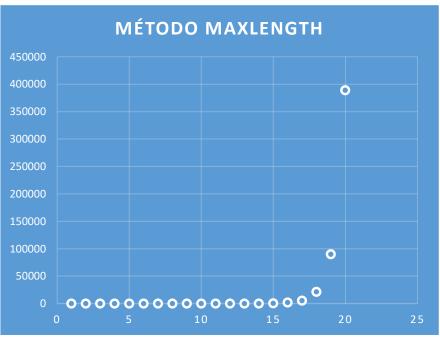






# 3.2 Grafica de Complejidad del Método MaxLength





Se estima que cuando se evalúa dos cadenas de T(300000) el tiempo aproximado es

9.9700926×10^90308 milisegundos ≈ 3.1610946×10^90295 milenios

#### 3.3

Este algoritmo es ineficiente a la hora de calcular un arreglo con 300 mil valores, porque es exponencial, ese tiempo va tender a infinito, para esta cantidad de valores no es recomendado.

#### 3.4

El método groupSum5 tiene como caso base el hecho de que start (el iterador) sea igual que el tamaño del arreglo: este es el caso base porque si se quiere iterar otro elemento del arreglo no se va a poder, ya se analizó en su totalidad. Ahora bien, en el caso de recursión podemos ver 3 caminos, estos se fundamentan con las condiciones del problema: El primer if

#### PhD. Mauricio Toro Bermúdez





representa el caso cuando el elemento sea múltiplo de 5, haciendo que devuelva el llamado del método con ese elemento restado de nuestro target; el segundo if representa el caso de que el elemento actual sea 1 y su anterior sea un múltiplo de 5, lo que significa que el elemento actual en el nuevo llamado del método no será restado de nuestro target (es decir, se excluye de un posible grupo); el último caso nos habla del resto de elementos que no cumplen las condiciones anteriores por lo que deben de ser evaluados por nuestro método recursivo tanto como si fueran restados en el target así como si no fueran restados, para evaluar las dos posibilidades. Dependiendo de cómo continúe dicha recursión, cuando llegue al caso baso nos irá dando la veracidad de cada posible agrupación de elementos.

## 3.5 y 3.6

#### Recursión 1

#### **Factorial:**

 $C_b = 3$  $C_r = 3$ 

 $T(n)=C_r+T(n-1)$ 

...

 $T(n) = C_r * n + C_b$ T(n) es O(n)

n = es el número que quiero de factorial

#### **BunnieEars:**

 $C_b = 3$ 

 $C_r=3$ 

 $T(n)=C_r+T(n-1)$ 

 $T(n)=C_r*n+C_b$ T(n) es O(n)

n = es el número de conejos

#### Fibonacci:

$$C_b = 3$$

#### PhD. Mauricio Toro Bermúdez







$$C_r = 4$$

$$T(n) = C_r + T(n-1) + T(n-2)$$

$$T(n) = -C_r + C_b F_n + C_r L_n$$

T(n) es O(2<sup>n</sup>)

n = la posición a la que se le quiere saber el valor

F<sub>n</sub> = valor en enésima posición de Fibonacci

L<sub>n</sub> = valor en enésima posición de Lucas

#### **BunnieEars2:**

$$C_b = 3$$

$$C_r = 3$$

$$T(n)=C_r+T(n-1)$$

$$T(n)=C_r*n+C_b$$

n = es el número de conejos

# **Triangle:**

$$C_b = 3$$

$$C_r = 3$$

$$T(n)=C_r+T(n-1)$$

$$T(n) = C_r n + C_b$$

n = es el número de filas que tiene el triangulo

## Recursión 2

#### **GroupSum5:**

$$C_b = 4$$

$$C_r = 5$$

$$T(n) = C_r + T(n-1) + T(n-1)$$

$$T(n) = C_r(2^n-1) + C_b 2^{n-1}$$

#### PhD. Mauricio Toro Bermúdez

Docente | Escuela de Ingeniería | Informática y Sistemas Correo: mtorobe@eafit.edu.co | Oficina: Bloque 19 - 627

Tel: (+57) (4) 261 95 00 Ext. 9473





n = es la cantidad de elementos en el arreglo de entrada

# **GroupSum6:**

$$C_b = 4$$

$$C_r = 5$$

$$T(n) = C_r + T(n-1) + T(n-1)$$

$$T(n) = C_r(2^n-1) + C_b 2^{n-1}$$

n = es la cantidad de elementos en el arreglo de entrada

# GroupNoAdj:

$$C_b = 4$$

$$C_r = 5$$

$$T(n) = C_r + T(n-2) + T(n-1)$$

$$T(n) = -C_r + C_b * F_n + C_r * L_n$$

$$T(n)$$
 es  $O(2^n)$ 

n = es la cantidad de elementos en el arreglo de entrada

# splitOdd10:

$$C_b = 11$$

$$C_r = 6$$

$$T(n) = C_r + T(n-1) + T(n-1)$$

$$T(n)=C_r(2^n-1)+C_b 2^{n-1}$$

n = es la cantidad de elementos en el arreglo de entrada

## split53:

$$C_b = 4$$

$$C_r = 6$$

$$T(n) = C_r + T(n-1) + T(n-1)$$

$$T(n) = C_r(2^n-1) + C_b 2^{n-1}$$

# PhD. Mauricio Toro Bermúdez

Docente | Escuela de Ingeniería | Informática y Sistemas Correo: mtorobe@eafit.edu.co | Oficina: Bloque 19 – 627

Tel: (+57) (4) 261 95 00 Ext. 9473





n = es la cantidad de elementos en el arreglo de entrada

## 4) Simulacro de Parcial

```
4.1.1 C
```

4.1.2 C

4.1.3 A

4.2 No se hace

**4.3** B

4.4 Primer espacio: n-1

Segundo espacio: lucas(n-2)

4.4.1 C

4.5.1 A

**4.5.2** B

4.6 OPCIONAL C

4.7 OPCIONAL E

4.8 OPCIONAL

Línea 3: if(T==0) Línea 4: return 1;

Línea 8: f1+f2+f3;

4.5.1 OPCIONAL A

**4.6.1** Primer espacio: sumaAux(n, i+1);

4.6.2 Segundo espacio: sumaAux(n, i+1);

**4.7.1** Primer espacio: s,i+1,t-s[i]

**4.7.2** Segundo espacio: s,i+1,t

4.8 OPCIONAL C

4.9 OPCIONAL B

#### PhD. Mauricio Toro Bermúdez







4.10 OPCIONAL Solución en 4.4 y 4.4.1

5) Lectura recomendada (opcional)

Mapa conceptual

- 6) Trabajo en Equipo y Progreso Gradual (Opcional)
  - 6.1 Actas de reunión
  - 6.2 El reporte de cambios en el código
  - 6.3 El reporte de cambios del informe de laboratorio









