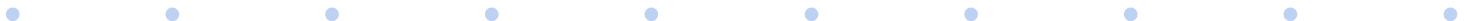


Cálculo del Tiempo de Ejecución - Algoritmos Recursivos



Temario

- Repaso del concepto de recursion.
-
- Introducción del concepto de función de recurrencia.
-
- Cálculo del $T(n)$ para algoritmos recursivos.
-



Repaso: Recursion



Conceptos

- La recursión es una técnica de programación muy poderosa, en la cual una función realiza llamadas a misma en pos de resolver un problema.
-
- Razones para su uso:
 - Problemas “casi” irresolubles con las estructuras iterativas.
 - Soluciones elegantes.
 - Soluciones más simples.

•

•

•

•

•

•

•

•

•

•

•

Identificación de casos

- En las funciones recursivas bien definidas se puede identificar dos elementos:
 - **Caso Base:** Se da cuando el calculo es tan simple que se puede resolver directamente sin necesidad de hacer una llamada recursiva.
 - **Caso Recursivo:** aquí la función realiza algunas operaciones con las que se reduce la complejidad del problema y luego realiza un llamado a si misma.



Ejemplo de Recursión

#Calcula el Factorial.

factorial (n)

if (n < 2)

return 1

else

*return n * factorial(n*

- 1)

Caso Base: Cuando el parámetro es 1 o menor, la función retorna 1 y termina.

Caso Recursivo: Cuando el parámetro es distinto de 1, la función multiplica el parámetro con el resultado de volver a invocar a la función con el parámetro disminuido en 1.

Función de Recurrencia.



Cálculo del Tiempo de Ejecución - Algoritmos Recursivos

#Calcula el Factorial.

factorial (n)

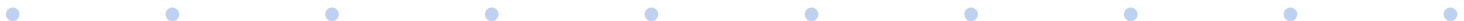
if (n < 2)

return 1

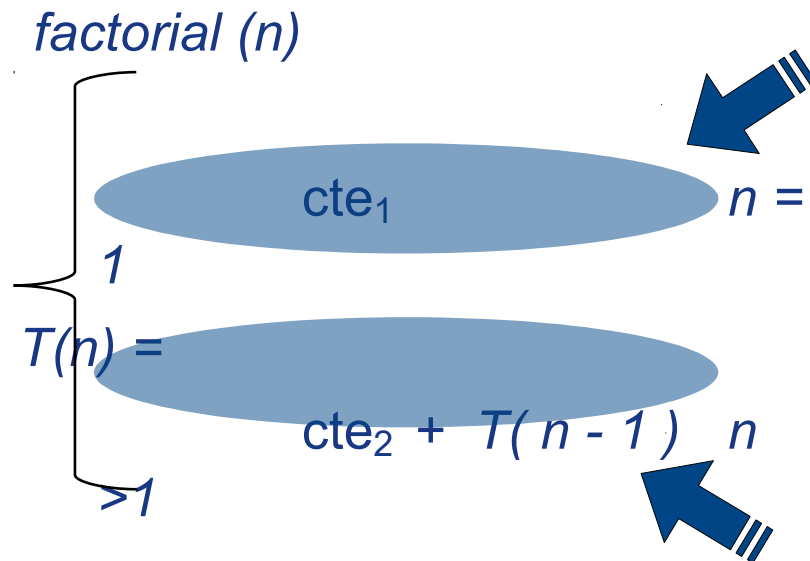
else

*return n * factorial(n*

- 1)



Cálculo del Tiempo de Ejecución - Función de recurrencia



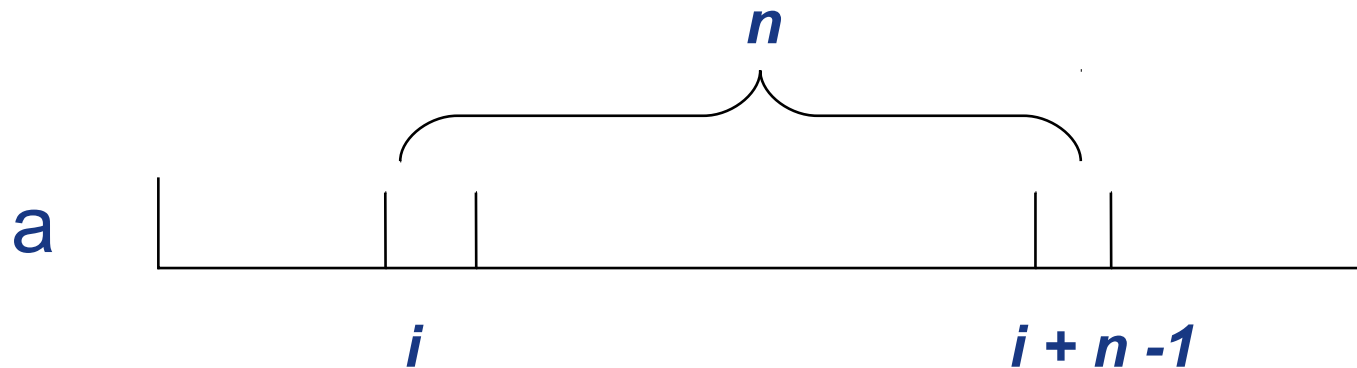
Para el caso base: La función de recurrencia consume un tiempo constante.

Para el caso recurrente: La función de recurrencia consume un tiempo constante más el tiempo de invocar a la función con el parámetro disminuido en uno.

Cálculo del Tiempo de Ejecución - Algoritmos Recursivos

Ejemplo :

Encontrar el máximo elemento en un arreglo de enteros tomando n posiciones a partir de la posición i .



Cálculo del Tiempo de Ejecución - Algoritmos Recursivos

#Calcula el Máximo en un arreglo.

max(a, i, n)

if (n == 1)

return a[i]

else

m1 = max (a, i, n/2)

m2 = max (a, i + (n/2), n/2)

if (m1 < m2)

return m2

else

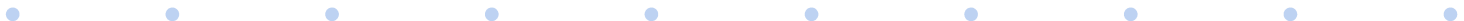
return m1

• • • • • • • • • •

Cálculo del Tiempo de Ejecución - Función de recurrencia

Máximo en un arreglo

$$T(n) = \begin{cases} \text{cte}_1 & n = 1 \\ 2T(n/2) + \text{cte}_2 & n > 1 \end{cases}$$



Cálculo del $T(n)$ para algoritmos recursivos.



Cálculo del Tiempo de Ejecución - Función de recurrencia

Sea la siguiente función de recurrencia:

$$T(n) = \begin{cases} 1 & n = 1 \\ 8T(n/2) + n^3 & n > 1 \end{cases}$$



Cálculo del Tiempo de Ejecución – Resolución

$$T(n) = \begin{cases} 1, n = 1 \\ 8T\left(\frac{n}{2}\right) + n^3, n \geq 2 \end{cases}$$

$$T(n) = 8T\left(\frac{n}{2}\right) + n^3, n \geq 2$$

$$T(n) = 8 \left[8T\left(\frac{\frac{n}{2}}{2}\right) + \left(\frac{n}{2}\right)^3 \right] + n^3, n \geq 4$$

Cada $T(n)$ se debe reemplazar por la expresión en la definición

Cada ocurrencia de n se debe reemplazar por el nuevo valor

• • • •

Cálculo del Tiempo de Ejecución – Resolución

$$T(n) = \begin{cases} 1, n = 1 \\ 8T\left(\frac{n}{2}\right) + n^3, n \geq 2 \end{cases}$$

$$T(n) = 8T\left(\frac{n}{2}\right) + n^3, n \geq 2$$

$$T(n) = 8 \left[8T\left(\frac{n}{2}\right) + \left(\frac{n}{2}\right)^3 \right] + n^3, n \geq 4$$

$$T(n) = 8 \left[8T\left(\frac{n}{4}\right) + \frac{n^3}{2^3} \right] + n^3, n \geq 4$$



Cálculo del Tiempo de Ejecución – Resolución

$$T(n) = 8^2 T\left(\frac{n}{4}\right) + 8 \frac{n^3}{2^3} + n^3, n \geq 4$$

$$T(n) = 8^2 T\left(\frac{n}{2^2}\right) + n^3 + n^3, n \geq 4$$

$$T(n) = 8^2 T\left(\frac{n}{2^2}\right) + 2n^3, n \geq 2^2$$

$$T(n) = 8^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + in^3, n \geq 2^i$$

• • •

Cálculo del Tiempo de Ejecución – Resolución

$$T(n) = 8^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + in^3, n \geq 2^i$$

$$\frac{n}{2^i} = 1$$

$$n = 2^i$$

$$i = \text{Log}_2(n)$$

Cálculo del Tiempo de Ejecución – Resolución

$$T(n) = 8^{\log_2(n)} T\left(\frac{n}{2^{\log_2(n)}}\right) + \log_2(n)n^3$$

$$T(n) = n^{\log_2(8)} T\left(\frac{n}{n}\right) + \log_2(n)n^3$$

$$T(n) = n^3 T(1) + \log_2(n)n^3$$

$$T(n) = n^3 + \log_2(n)n^3$$

