

Tarea 1

Algoritmos y Estructuras de Datos Avanzados / Magister en Cs. de la Computación

Respuestas:

1. Usando las ideas anteriores, generar al azar las matrices A y B (considere matrices de enteros) y completar la siguiente tabla con los tiempos de ejecución. DR1 usa la primera propiedad, y DR2 usa la segunda (programelos en el lenguaje que estime conveniente).

Para la resolución del punto 1, se utilizó el lenguaje de programación **Python**, con el cual se implementaron el algoritmo tradicional, y los algoritmos identificados como DR1 y DR2 dentro del enunciado.

Esta implementación se trata de un programa que permite al usuario definir un número entero " n ", con el cual genera, de manera automática, dos matrices cuadradas de $n \times n$ con valores aleatorios. Luego, estas dos matrices son multiplicadas a través de los tres algoritmos ya mencionados. Finalmente, el tiempo de ejecución de cada uno de ellos es mostrado por pantalla para poder compararlos en la tabla a continuación.

	Tiempos		
n	Algoritmo Tradicional	DR1	DR2
32	30 ms	0 ms	0 ms
64	242 ms	0 ms	0 ms
128	1925 ms	2 ms	1 ms
256	15347 ms	21 ms	18 ms
512	124653 ms	267 ms	165 ms
1024	1002550 ms	6928 ms	3002 ms
2048	N/A	N/A	N/A
4060	N/A	N/A	N/A

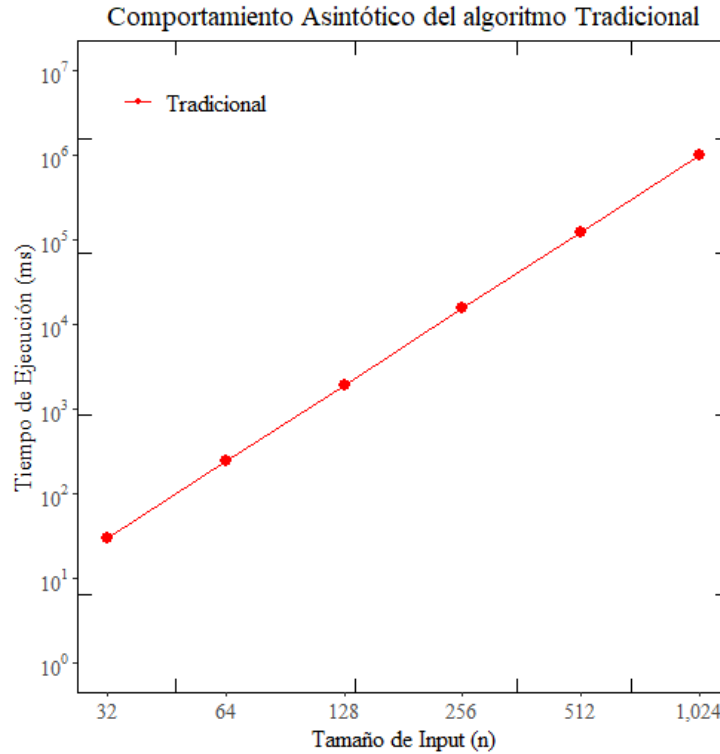
Para efectos de esta tarea, solo se han considerado valores para $n \leq 1024$, ya que los tiempos de espera son razonables dentro de ese rango.

2. Obtenga al menos dos conclusiones, respecto del rendimiento de los algoritmos.
 - **Conclusión 1:** A medida que el orden de las matrices (n) aumenta, el rendimiento del algoritmo tradicional se vuelve notablemente peor que el de los algoritmos DR1 y DR2.
 - **Conclusión 2:** Los algoritmos DR1 y DR2 escalan mucho mejor que el algoritmo tradicional, ya que sus tiempos de ejecución crecen mucho más lento a medida que aumenta el orden de las matrices (n). Gracias a esto, DR1 y DR2 son mucho mejores para trabajar con matrices de orden mayor.

3. Haga un estudio de comportamiento asintótico de los 2 algoritmos que creó.

En este punto se presentan una serie de gráficos que ilustran la relación entre el tamaño del input (n) y tiempo de ejecución para los algoritmos implementados, junto con una breve explicación de su implementación y características.

En primer lugar, tenemos el algoritmo tradicional, el cual posee una complejidad de $O(n^3)$.



En segundo lugar, tenemos el algoritmo DR1, el cual se trata del "Divide y Conquista", o "Divide and Conquer". Este algoritmo introduce el concepto de subdividir las matrices que se están multiplicando en matrices más pequeñas y multiplicar estas en lugar de aplicar una multiplicación bruta elemento por elemento, como lo hace el algoritmo tradicional. En el enunciado podemos ver lo siguiente, en donde A y B son las matrices que se están multiplicando, y C la matriz producto.

$$\begin{aligned}
 C_{11} &= A_{11} \cdot B_{11} + A_{12} \cdot B_{21} \\
 C_{12} &= A_{11} \cdot B_{12} + A_{12} \cdot B_{22} \\
 C_{21} &= A_{21} \cdot B_{11} + A_{22} \cdot B_{21} \\
 C_{22} &= A_{21} \cdot B_{12} + A_{22} \cdot B_{22}
 \end{aligned}$$

Si sabemos que la suma de las matrices es de complejidad $O(n^2)$, por lo que la complejidad temporal puede escribirse como:

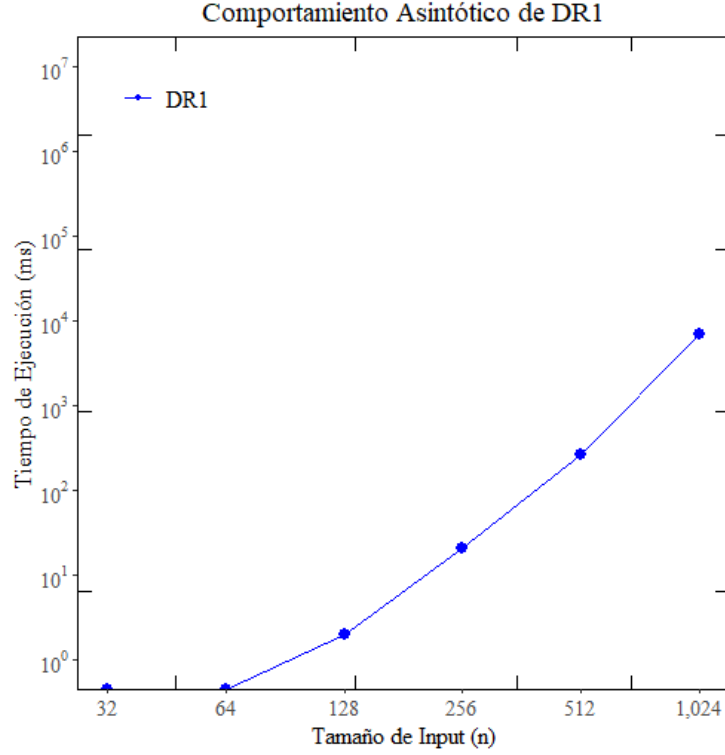
$$T(n) = 8T(n/2) + O(n^2)$$

Aplicando el Teorema Maestro Simple en su tercera opción, obtenemos que:

$$T(n) = O(n^{\log_2 8})$$

$$T(n) = O(n^3)$$

La complejidad de DR1 es parecida a la del algoritmo tradicional, pero se debe tener en cuenta que esta es la expresión más básica del algoritmo de divide y conquista para este propósito.



Por último, DR2 representa la implementación del algoritmo de Strassen, el cual lleva un paso más adelante la estrategia de divide y conquista de la siguiente manera:

$$M = (A_{11} + A_{22})(B_{11} + B_{22})$$

$$N = (A_{21} + A_{22})B_{11}$$

$$O = A_{11}(B_{12} - B_{22})$$

$$P = A_{22}(B_{21} - B_{11})$$

$$Q = (A_{11} + A_{12})B_{22}$$

$$R = (A_{21} - A_{11})(B_{11} + B_{12})$$

$$S = (A_{12} - A_{22})(B_{21} + B_{22})$$

$$C_{11} = M + P - Q + S$$

$$C_{12} = O + Q$$

$$C_{21} = N + P$$

$$C_{22} = M + O - N + R$$

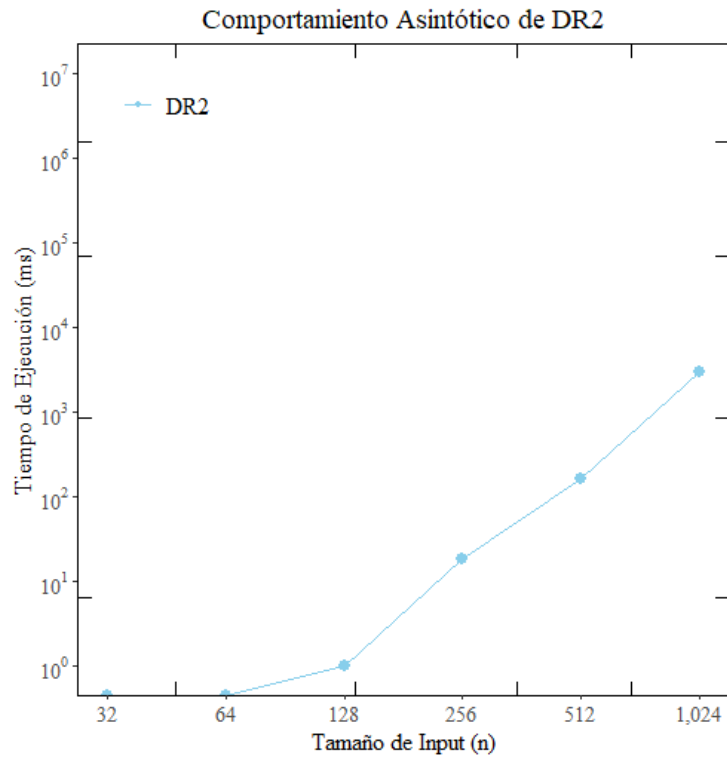
El algoritmo de Strassen también divide las matrices, pero éste elimina una de las llamadas recursivas, quedadon únicamente en 7.

La complejidad temporal de este algoritmo es entonces:

$$T(n) = 7T(n/2) + O(n^2)$$

Por Teorema Maestro Simple, opción 3:

$$O(n^{\log 7}) \approx O(n^{2.8074})$$



Para finalizar, se muestra una vista comparativa entre DR1 y DR2, y en segundo lugar una comparación general de esos dos con el algoritmo tradicional.

