Medición experimental de tiempos de ejecución en programas

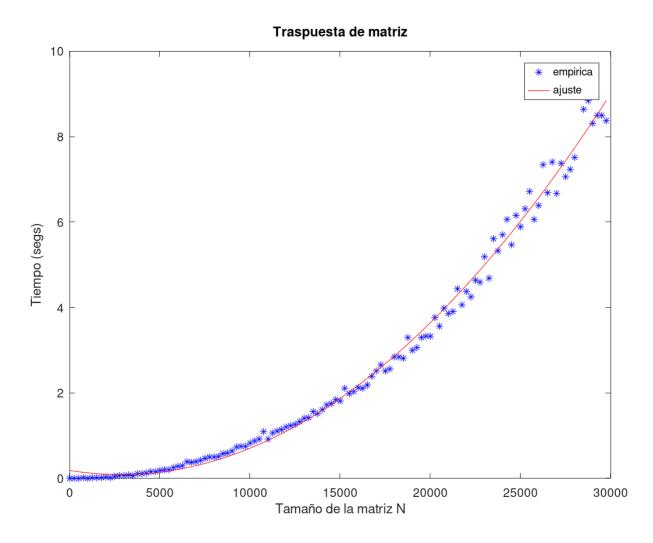
Aldán Creo Mariño <aldan.creo@rai.usc.es>

Introducción

Este informe tratará el contenido de la práctica 3. En ella, se hace una introducción a los tiempos de ejecución de código, midiendo el de dos funciones (trasp y mult). Analizaremos sus complejidades dependiendo del tamaño de matriz y extraeremos conclusiones en base a ello.

Antes de crear las funciones, pese a todo, fue necesario realizar un cambio en la función crear, cambiando el tipo de dato de i de short a long, ya que posteriormente se hace un bucle for que sobrepasa el rango posible de un short (ya que estamos operando con matrices de orden hasta 30.000).

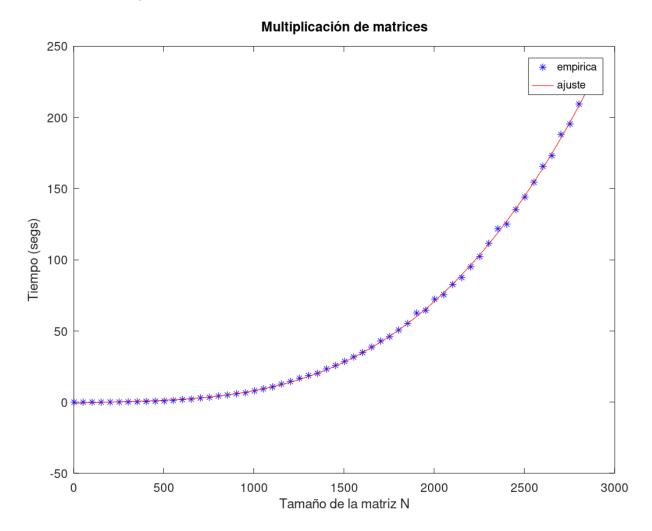
Función de trasposición



En la función trasp, el rango de la gráfica es de 0 a 30.000, ya que el TAD matrizP está diseñado para albergar tamaños de matriz de hasta 30.000 filas y columnas. La imagen, por su parte, va de 0 a aproximadamente 9 segundos. Este crecimiento es claramente más lento con respecto al de la función mult, que se recoge en el siguiente apartado.

El hecho de que esta función tenga complejidad cuadrática se explica por el uso de bucles for anidados. Dentro de un primer bucle que recorre todas las filas, tenemos otro bucle que recorre todas las columnas (en este caso, $\frac{1}{2}$ del número de filas). Es decir, se harán ($n_fi-las*\frac{1}{2}n_filas=\frac{1}{2}*n_filas^2$) iteraciones (ya que el tamaño de la matriz es de $n*\frac{1}{2}n$). Y, como el coeficiente no se tiene en cuenta para calcular la complejidad, se cumple que $tiempo_trasp=O(n_filas^2)$. Por tanto, el tiempo de ejecución sigue una tendencia cuadrática.

Función de multiplicación



La gráfica de la función mult, va desde n=0 hasta n=3.000, aunque podría llegar a 30.000. El motivo es que los tiempos de ejecución se incrementan enormemente, mucho más rápidamente que en el caso anterior, lo cual hace inviable llegar a iterar con matrices de tamaños tan grandes como antes. En este caso, tenemos tres bucles for anidados, lo cual implica hacer el producto de dos elementos de m1 y m2, respectivamente, $\frac{1}{2}n_filas_m1^3$ veces ($n_filas_m1^*n_columnas_m2^*n_columnas_m1$). De nuevo, podemos inferir que $mult = O(x^3)$.

Conclusiones

Venimos de ver que ambas funciones presentan una alta complejidad temporal, pero que la de la función de multiplicación es mucho peor. Este informe, pese a todo, no analiza las complejidades espaciales de ninguna de ellas, ya que no es el enfoque de la práctica, pero es fácilmente deducible, a priori, que la segunda también sería mucho peor.

Con respecto a los tiempos de ejecución asumibles, si tomamos un tiempo "asumible" como un máximo de 10 segundos, la función de trasposición nunca llegaría a exceder (en este modelo de computadora) ese máximo. Pese a todo, dado que la función de multiplicación es mucho más compleja, excede los 10 segundos que habíamos marcado de máximo a tamaños considerablemente más pequeños: en torno a n = 1.100.