

# Análisis de algoritmos usando MPI

Fredy Álvarez Béjar  
Algoritmos Paralelos,  
Ciencia de la computación - Universidad Católica San Pablo

1

## 1. Introducción

En este trabajo se analizará el rendimiento de dos algoritmos, multiplicación de una matriz por un vector y *odd even sort*, usando MPI [1] (*Message Passing Interface*) para la implementación de estos.

## 2. Multiplicación de una matriz por un vector

La idea de este algoritmo usando MPI, es dividir a la matriz en partes más pequeñas, específicamente enviar  $N$  filas ( $N = total\_filas/num\_procesadores$ ) de la matriz a cada proceso, para que cada uno puede realizar la multiplicación de estas y el vector, finalizado esto, se envían los resultados al proceso principal para procesar el resultado general.

**Cuadro 1. Comparación de tiempos (en milisegundos) del algoritmo de multiplicación de una matriz por un vector**

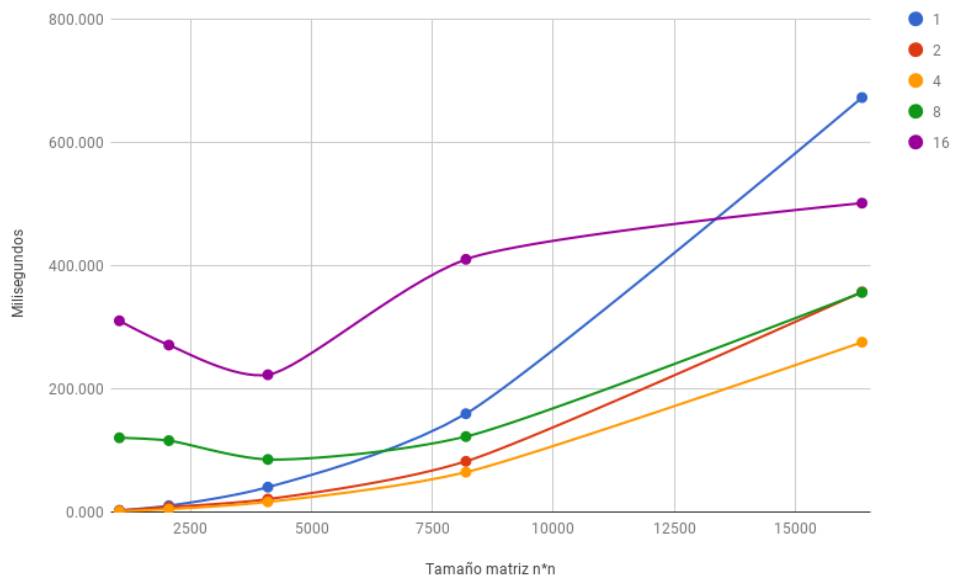
Procesos	Dimensión de la matriz						
	1024	2048	4096	8192	16384	32768	65536
1	0.160	0.316	1.084	2.144	4.473	7.266	13.143
2	0.160	0.305	0.590	1.287	2.337	4.899	10.447
4	0.098	0.171	0.367	0.863	1.246	2.532	5.510
8	69.998	139.992	129.999	59.982	79.994	106.834	140.022
16	385.620	369.991	399.990	339.993	379.998	340.905	369.094

En el cuadro 1 y el gráfico 1 se aprecia que el tiempo de ejecución de un único proceso no es siempre el más lento. En este caso, cuando se ejecutan 16 procesos y 8 proces, el tiempo de ejecución resulta ser mayor al tiempo de ejecución de un solo proceso, esto puede ser debido a que la máquina en la que fueron tomados estos tiempos solo cuenta con 4 procesadores, y al tener más procesos ejecutándose al mismo tiempo, hay un *overhead* al cambiar de un proceso a otro. También se puede ver la clara diferencia que hay al ejecutar el programa con 2 y 4 procesos, comparado con la ejecución de este en un solo proceso.

## 3. Odd even sort

Este algoritmo es una variación de el *bubble sort* tradicional, la diferencia es que en lugar de comparar los elementos contiguos en la lista, se comparan los elementos con índices pares/impares en momentos distintos.

Otra vez se puede apreciar el *overhead* de tener más procesos que la cantidad de procesadores del computador, en este caso la diferencia es muy notable, por esta razón en la gráfica 3 solo se consideran los tiempos de ejecución del algoritmo en 1, 2 y 4 procesos.



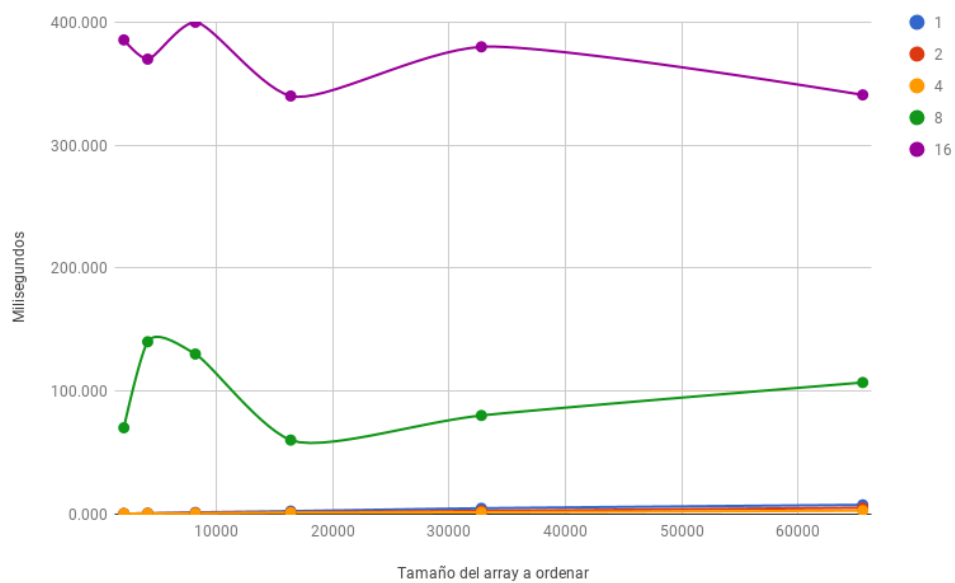
**Figura 1. Gráfica del cuadro 1**

**Cuadro 2. Comparación de tiempos (en milisegundos) del algoritmo odd even sort**

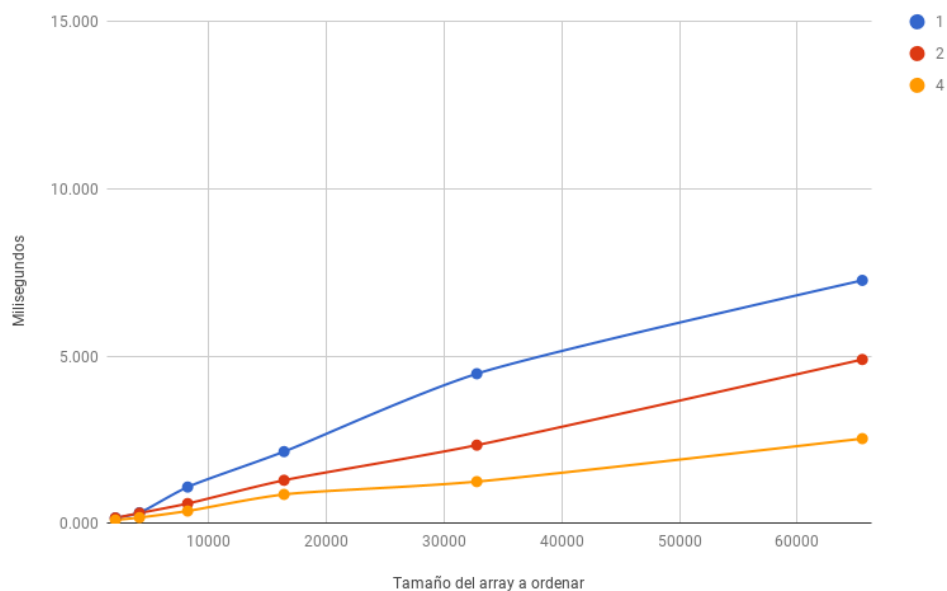
Procesadores	Cantidad de elementos del array						
	1024	2048	4096	8192	16384	32768	65536
1	0.160	0.316	1.084	2.144	4.473	7.266	13.143
2	0.160	0.305	0.590	1.287	2.337	4.899	10.447
4	0.098	0.171	0.367	0.863	1.246	2.532	5.510
8	69.998	139.992	129.999	59.982	79.994	106.834	140.022
16	385.620	369.991	399.990	339.993	379.998	340.905	369.094

## Referencias

- [1] (). MPICH — High-Performance Portable MPI, dirección: <https://www.mpi.org/> (visitado 19-04-2018).



**Figura 2. Gráfica del cuadro 2**



**Figura 3. Gráfica del cuadro 2, considerando solo los tiempos de 1, 2 y 4 procesadores**