#### **INFORME - TRABAJO DE LABORATORIO 1**

#### **ALGORITMOS PARALELOS**

Alumno: Sebastian Wilde Alarcón Arenas

**Algoritmos** 

## Three nested loop

# Blocked versión with six nested loops

## Resultados al ejecutar el programa:

Utilizando la librería time de C++ se obtuvo los siguientes resultados:

Elementos	Three_nested_loop	Blocked_version_with_six_nested_loo ps	
100	196.12.16g milisegundos	135.93.16g milisegundos	
1000	383850.16g milisegundos	251590.16g milisegundos	

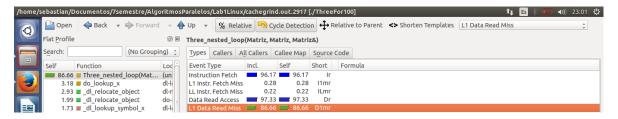
Siendo el segundo método más rápido a que en el segundo no sobreescribir tantas veces la caché

#### **Usando Valgrind:**

	I refs:	I1 misses	LLi misses
Three_nested_loop	53,102,555	1,421	1,384
100 elementos			
Blocked_version_ with_six_nested_lo ops	57,585,744	1,424	1,386
100 elementos			
Three_nested_loop 1000 elementos	51,063,082,530	1,441	1,425
Blocked_version_ with_six_nested_lo ops	54,197,489,402	1,442	1,426
1000 elementos			

### **Usando kcachegrind:**

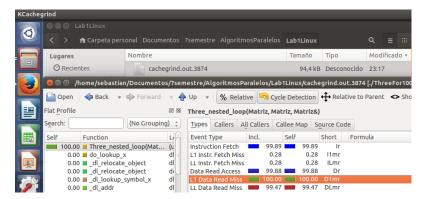
Multiplicación de matrices con el método normal con 100 elementos por matriz



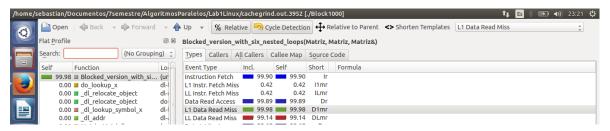
Multiplicación de matrices con el método de bloques con 100 elementos por matriz



# Multiplicación de matrices con el método normal con 1000 elementos por matriz



### Multiplicación de matrices con el método de bloques con 1000 elementos por matriz



El caché miss se refiere a un estado en el que los datos solicitados para su procesamiento por un componente o aplicación no se encuentra en la memoria caché. Esto causa demoras en la ejecución al requerir que el programa. Y como se puede apreciar en las imágenes, que son la captura de **kcachegrind** para visualizar mejor los datos obtenidos del **valgrind** (que se encuentra en la hoja anterior) podemos comprobar que el método por bloques es más rápido que el método de 3 fors, debido a los accesos a caché que como se muestra hay menos errores en la cache (donde no encuentra el elemento) en el método de 3 fors, lo cual lo hace más lento.