MEMORIA CACHÉ

PRUEBAS CON LA MEMORIA CACHÉ

Selene Barrios Cornejo

1 EJERCICIO 1

Implementar y comparar los 2-bucles anidados FOR presentados en el cap. 2 del libro, pag 22.

```
for (auto MAX : v) {
   cin >> MAX ;
   t01 = clock();
   for(int i = 0; i < MAX; i++) {
     for(int j = 0; j < MAX; j++) {
       y[i] += A[i][j]*x[j];
     }
   }
   t11 = clock();
   double timeBUCLE1 = (double(t11-t01) /
       CLOCKS_PER_SEC);
}</pre>
```

Ambos algoritmos se ejecutan utilizando las herramientas *valgrind* y *kcachegrind* para obtener una evaluación mas precisa de su desempeño en términos de cache misses.

 Barrios Cornejo Selene sbarrios@unsa.edu.pe, Universidad Nacional de San Agustín.

Figure 1. Resultados de pruebas con matrices cuadradas de 100, 200, 400, 500 y 800 con el primer par de bucles

```
for (auto MAX : v) {
    cin >> MAX;
    t02 = clock();
    for(int j = 0; j < MAX; j++) {
        for(int i = 0; i < MAX; i++) {
            y[i] += A[i][j]*x[j];
        }
    }
    t12 = clock();
    double timeBUCLE2 = (double(t12-t02) /
            CLOCKS_PER_SEC);
    }
}</pre>
```

2 MEMORIA CACHÉ

```
elagarta@pejelagarta-FX503VD:~/Desktop/PARALELA/LAB01$ g++
pejetagarta@pejetagarta-FX503VD:~/Desktop/PARALELA/LAB01$ g++ -g
pejelagarta@pejelagarta-FX503VD:~/Desktop/PARALELA/LAB01$ valgrir
==13060== Cachegrind, a cache and branch-prediction profiler
==13060== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Nicholas Net
==13060== Using Valgrind-3.18.1 and LibVEX; rerun with -h for cop
==13060== Command: /prueba02
==13060== Command: ./prueba02
 -- 13060-- warning: L3 cache found, using its data for the LL simu
Tiempo de ejecucion BUCLE2: 0.001068
Tiempo de ejecucion BUCLE2: 1.8e-05
Tiempo de ejecucion BUCLE2: 1.6e-05
Tiempo de ejecucion BUCLE2: 1.6e-05
Tiempo de ejecucion BUCLE2: 1.7e-05
==13060== I
                                  2,422,882
==13060== I1 misses:
                                       2,982
2,364
==13060== LLi misses:
0.10%
==13060==
 =13060== D
                                     812,589
                                                                     + 210,166 wr)
==13060== D1 misses:
                                       16,327
                                                                          2,495 wr)
1,594 wr)
==13060== LLd misses:
                                        9,341
                                                     7,747 rd
==13060== D1 miss rate:
                                                                             1.2%
  =13060== LLd miss rate:
==13060== LL refs:
==13060== LL misses:
                                       11,705
                                                    10,111 rd
                                                                          1,594 wr
  =13060== LL miss rate:
                                          0.4%
  ejelagarta@pejelagarta-FX503VD:~/Desktop/PARALELA/LAB01$
```

Figure 2. Resultados de pruebas con matrices cuadradas de 100, 200, 400, 500 y 800 con el segundo par de bucles

Para una mejor interpretación de los resultados se realizo la siguiente gráfica en Python:

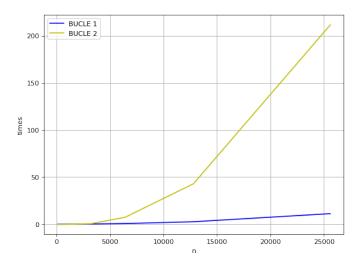


Figure 3. Se observa conforme se incrementa la matriz, la ineficiencia del segundo bucle respecto al primero se hace más patente.

2 EJERCICIO 2

Implementar en C/C++ la multiplicación de matrices clásica, la versión de tres bucles anida-

dos y evaluar su desempeño considerando diferentes tamaños de matriz.

```
void multiplication (double A[500][500],
    int rowsA, int columnsA, double B
    [500][500], int rowsB, int columnsB,
    double C[500][500] ){
     if (columnsA==rowsB) {
         for (int i=0; i < rowsA; i++) {</pre>
              for (int j=0; j<columnsB; j++) {</pre>
                   C[i][j]=0;
                   for (int k=0; k < columnsA; k</pre>
                       ++) {
                        C[i][j]=C[i][j]+A[i][
                            k] *B[k][j];
                   }
              }
         }
    }
}
```

El producto de matrices se obtiene desarrollando el algoritmo con ciclos for y almacenamos el resultado en una nueva matriz, validando las filas y columnas.

```
• pejelagarta@pejelagarta-FX503VD:-/Desktop/PARALELA/LABO1$ g++ -g Ejercicio2.cpp -o Ejercicio2
• pejelagarta@pejelagarta-FX503VD:-/Desktop/PARALELA/LABO1$ valgrind --toolecachegrind ./Ejercicio2
= 17939= Cachegrind, a cache and branch-prediction profiler
= 17939= Cachegrind, a cache and branch-prediction profiler
= 17939= Using Valgrind-3.18.1 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
= 17939= ...
-17939- warning: L3 cache found, using its data for the LL simulation.
A:
Ingrese FILAS de la Matriz A: 100
Ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 100
tiempo: 0.160208
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 200
tiempo: 0.150206
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 300
tiempo: 0.437085
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 400
tiempo: 0.437085
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 500
tiempo: 0.780204
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 500
tiempo: 0.780204
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 500
tiempo: 0.780204
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 600
tiempo: 0.780204
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 600
tiempo: 0.780204
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 600
tiempo: 0.7902
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 800
tiempo: 1.37106
ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 800
tiempo: 1.37306
Ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 900
tiempo: 3.37306
Ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 900
tiempo: 3.37306
Ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 1000
tiempo: 3.37305
Ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 1000
tiempo: 3.37305
Ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 1000
tiempo: 3.37305
Ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 1000
tiempo: 3.37305
Ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 1000
tiempo: 3.37305
Ingrese COLUMNAS de la Matriz B: 1000
tiempo: 3.37305
```

Figure 4. Resultados de pruebas con matrices cuadradas de 100 a 1100 elementos

BARRIOS 3

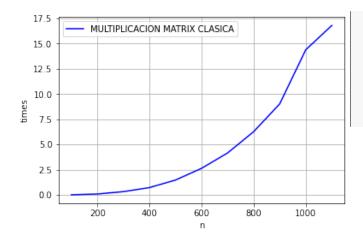


Figure 5. Desempeño del algoritmo considerando diferentes tamaños de matriz

Se observa que conforme los tamaños de matriz aumenta, su tiempo de ejecución incrementa.

En el orden *i,j* y *k*, se accede a los elementos de las matrices a y c en filas y a los elementos de la matriz b en columnas. Debido a que los elementos de la misma fila son adyacentes en el almacenamiento, y los elementos de la misma columna están separados en el almacenamiento, cuando la matriz es tan grande que no se pueden almacenar tres matrices en la caché L2 al mismo tiempo, el acceso a la matriz b puede causar muchos incidentes de fallas de caché secundario.

3 EJERCICIO 3

Implementar la versión por bloques (investigar en internet), seis bloques anidados, evaluar su desempeño y compararlo con la multiplicación de matrices clásica.

```
void blockMultiplication(double A
      [500][500], double B[500][500], double C
      [500][500], int MAX ) {
int N = MAX/10;
for(int i1=0; i1<MAX; i1+=N) {
    for(int i2=0; i2<MAX; i2+=N) {
      for(int i3=0; i3<MAX; i3+=N) {
        int I1 = min(i1 + N, MAX);
        for (int i = i1; i < I1; ++i) {
        int I2 = min(i2 + N, MAX);
        for (int j = i2; j < I2; ++j) {
        int I3 = min(i3 + N, MAX);
        for (int k = i3; k < I3; ++k) {
            C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];
        }
}</pre>
```

```
}
}

}

}

}
```

Figure 6. Resultados de pruebas con matrices cuadradas de 100 a 300 elementos



Figure 7. Desempeño de ambos algoritmos considerando diferentes tamaños de matriz

4 EJERCICIO 4

Ejecutar ambos algoritmos paso a paso, y analizar el movimiento de datos entre la memoria principal y la memoria cache. Hacer una evaluación de acuerdo a la complejidad algorítmica.

5 REPOSITORIO

El código se encuentra disponible en el siguiente repositorio de Github.