## Sistemas distribuidos y paralelos

# Primer Entrega

Russell Brandon (810/4)
18/05/12

### 1. Aspectos Generales

Para la realización del trabajo se tuvieron consideraciones generales a la hora de implementar el codigo en C. Dichas consideraciones son las siguientes:

- Utilización de macros: reemplazadas funciones llamadas recurrentemente como setValor() y getValor() evitando así la penalización que ocurre al llamar funciones y produciendo un impacto significante en el rendimiento del programa.
- Dimension y cantidad de threads por párametros: Para la ejecución de los programas se deben establecer la cantidad de núcleos a utilizar y el tamaño N\*N de la matriz.
- Matrices alocadas dinámicamente: Para evitar la limitación del tamaño del stack.
- Multiplicación de matrices optimizada para caché de CPU: Dado que la multiplicación de matrices se efectua recorriendo filas en la matriz derecha y columnas en la matriz izquierda, para aprovechar el principio de localidad espacial implementado por los procesadores a la hora de guardar datos en la cache, de esta forma reduciendose así los fallos de caché.
- Globalización de variables frecuentemente utilizadas: Para evitar desperdicio de RAM y establecimiento de las mismas multiples veces se hicieron globales ciertas variables necesarias para muchas funciones. Por ejemplo: N y T.

### 1.1. Hardware Utilizado

Para las mediciones de los tiempos de ejecución se utilizó la siguiente configuración de hardware:

• CPU: Intel core i5 6600, 3.30Ghz 6MB cache L3

• Hyper Threading: Desactivado

■ Turbo Frequency: Desactivado

■ RAM: 16 GB 2133Mhz DDR4 Dual Channel

Para una mejor aproximación de los tiempos de ejecución se corrieron cuatro veces los distintos programas con los mismos parámetros así luego promediandose.

### 2. Ejercicio 1

#### 2.1. Enunciado

Resolver con Pthreads y OpenMP la siguiente expresión: R = AA Donde A es una matriz de NxN. Analizar el producto AA y utilizar la estrategia que proporcione el mejor tiempo de ejecucion. Evaluar N=512, 1024 y 2048.

### 2.1.1. Openmp

Utilizando la API OpenMP se implementaron dos funciones claves para la solución del ejercicio mismo, estas son las siguientes:

- 1. void filasAColumnas(double \*A, double \*B): Pasa una matriz A ordenada en filas a una matriz B ordenada en columnas.
- 2. void mulMatrices(double \*A, double \*B, double \*C): Multiplica A\*B y almacena el resultado en C. Siendo A ordenada por filas, B por columnas y el resultado C por filas.

Para la paralelización de dichas funciones se escribe previo al loop for la sentencia # pragma omp parallel for.

A continuación se muestran los macros utilizados junto con la implementación de las funciones mencionadas recientemente:

```
// Acceso y asignacion por filas
  \#define obtenerValorMatrizFila(M, F, C, N) (M[(F) * (N) + (C)])
  #define asignarValorMatrizFila(M, F, C, N, VALOR) (M[(F) * (N
      \hookrightarrow ) + (C) ] = (VALOR))
   // Acceso y asignacion por columnas
 \#define obtenerValorMatrizColumna(M, F, C, N) (M[(F)+(N)*(C)
      \hookrightarrow )])
  #define asignarValorMatrizColumna(M, F, C, N, VALOR) (M[(F)
      \hookrightarrow +(N) *(C)] = (VALOR))
   //Funcion para multiplicar matrices
   void mulMatrices(double *A, double *B, double *C)
        double sum;
10
        int i, j, k;
        #pragma omp parallel for private(sum, j, k)
        for (i = 0; i < N; i++)
              for (j = 0; j < N; j++)
15
```

```
{
                sum = 0.0;
                for (k = 0; k < N; k++)
                     sum += obtenerValorMatrizFila(A, i, k,
                         → N) * obtenerValorMatrizColumna(B,
                         \hookrightarrow k, \dot{j}, N);
                asignarValorMatrizFila(C, i, j, N, sum);
          }
// Funcion para pasar de filas a columnas
void filasAColumnas(double *A, double *B)
     #pragma omp parallel for
     for (int i = 0; i < N; i++)
          for (int j = 0; j < N; j++)
                asignarValorMatrizColumna(B, i, j, N,
                   → obtenerValorMatrizFila(A, i, j, N));
```

Luego de realizar la operación

$$R = AA$$

e imprimir el tiempo que demoró en realizarse, se verifica que el resultado sea el correcto.

#### 2.2. Pthreads

Para el caso de las librerías POSIX Threads la principal diferencia en la implementación es que no se debe de usar la clausula # pragma omp parallel for sino que se han de calcular los limites de las iteraciones y asignarles dichos límites a los threads, es decir en otras palabras, redistribuir la carga/componentes de la matriz a ser procesados por cada thread. También a diferencia de la API Openmp, se implementó una función llamada \*ejercicioUno(void \*args) la cual es la que será

ejecutada por cada thread individualmente, ésta misma contiene el código a ejecutar para realizar la operación requerida por el ejercicio.

Los límites de cada thread son calculados previamente a asignarles su función y estos mismos son pasados cómo parametro a la función void ejercicioUno(void args). Agregando así dos nuevos argumentos en las funciones:

- mulMatrices(double \*A, double \*B, double \*C, int start, int end)
- filasAColumnas(double \*A, double \*B, int start, int end)

Para la sincronización al momento de cambiar de función a otra (de **void fila-sAColumnas** a **void mulMatrices**) se implementó una barrera de tipo **pth-read\_baerrir\_t** threadBarrier.

Tanto la creación cómo el cerrado de los threads se realiza en el main mediante las funciones **pthread\_create()** y **pthread\_join()**.

A continuación se detalla el tipo de dato de los argumentos que recibe cada threads y la función que ejecutan:

```
typedef struct threads_args
{
    int start;
    int end;

}

void *ejercicioUno(void *args)
{
    threads_args *arg = (threads_args*) args;

// Copia A en B pero ordenado por columnas
    filasAColumnas(A, B, arg->start, arg->end);

pthread_barrier_wait(&barrier);

// Realiza la multiplicacion
    mulMatrices(A, B, C, arg->start, arg->end);
}
```

### 2.3. Secuencial

Se compila el código de OpenMP pero sin sus librerías haciendo así de esta forma que la clausula # pragma parallel no tenga efecto alguno.

### 3. Ejercicio 2

### 3.1. Enunciado

Realizar un algoritmo Pthreads y otro OpenMP que resuelva la expresión:

$$M = \overline{u.l}AAC + \overline{b}LBE + \overline{b}DUF$$

Donde A, B, C, D, E y F son matrices de NxN. L y U son matrices triangulares de N\*N inferior y superior, respectivamente.  $\bar{b}$  es el promedio de los valores de los elementos de la matriz B y  $\overline{u.l}$  es el producto de los promedios de los valores de los elementos de las matrices U y L, respectivamente. Evaluar N=512, 1024 y 2048.

### 3.2. Openmp

Se reutilizan las dos funciones mencionadas del ejercicio uno y además se agregan las siguientes:

- 1. escalarPorMatriz(double \*A, double \*C, double escalar, int length):
  Multiplica una matriz A por un escalar y la almacena en una matriz C.
- 2. void sumarMatrices(double \*A, double \*B, double \*C, int length): Suma dos matrices que estén ordenadas de la misma forma ya que internamete realiza la suma vectorialmente.
- 3. double sumarMatriz(double \*A, int length): Suma todos los elementos de la matriz A y devuelve el resultado en formato double.
- 4. void triangularInferiorPorCuadrada(double \*L, double \*A, double \*C): Multiplica una matriz triangular inferior L ordenada por filas por una matriz A ordenada por columnas y deja el resultado en una matriz C.
- 5. void triangularSuperiorPorCuadrada(double \*U, double \*B, double \*C): Multiplica una matriz triangular superior U ordenada por filas por una matriz A ordenada por columnas y deja el resultado en una matriz C.

Para lograr distribuir correctamente la carga en las matrices triangulares (ya que si se divide la carga por columnas o filas dada la naturaleza de estas matrices quedaría desbalanceada la carga) se utiliza una carga dinamica con la clausula schedule dynamic como se muestra en las dos siguientes funciones:

```
int i, j, k;
         #pragma omp parallel for private(sum, j, k) schedule(
            \hookrightarrow dynamic, 64)
         for (i = 0; i < N; i++)
              for (j = 0; j < N; j++)
                    sum = 0.0;
10
                    for(k = i; k < N; k++)
                    {
                          sum += obtenerValorMatrizTriaSupFila(U,
                              \hookrightarrow i, k, N) *
                             → obtenerValorMatrizColumna(B, k, j
                             \hookrightarrow , N);
                    asignarValorMatrizFila(C, i, j, N, sum);
15
              }
         }
   }
   void triangularInferiorPorCuadrada(double *L, double *A,

→ double *C)

        double sum;
         int i, j, k;
         #pragma omp parallel for private(sum, j, k) schedule(
            \hookrightarrow dynamic, 64)
         for (i = 0; i < N; i++)
              for (j = 0; j < N; j++)
              {
                    sum = 0.0;
                    for (k = 0; k < i + 1; k++)
30
                          sum += obtenerValorMatrizTriaInfFila(L,
                              \hookrightarrow i, k) *
                              → obtenerValorMatrizColumna(A, k, j
                              \hookrightarrow , N);
                    }
                    asignarValorMatrizFila(C, i, j, N, sum);
              }
35
```

```
}
```

La secuencia en la que se resolvió la ecuación es la siguiente: Primero se calcula el primer termino:

AC AAC  $\overline{u.l}AAC$ 

Luego el segundo y tercer termino se realiza se la siguiente manera:

BE LBE UF DUF  $\bar{b}(LBE + DUF) = M$ 

Y por ultimo:

$$M = M + \overline{u.l}AAC$$

### 3.3. Pthreads

Nuevamente a diferencia de Openmp se utiliza el recurso de las barreras para sincronizar a cada thread luego de realizar cada función de cálculo. Y así tambien se incorporan nuevos argumentos los cuales son pasados a los threads (limites de las matrices cuadradasy limites de las matrices triangulares tratadas como vectores) como se muestra a continuación :

```
typedef struct threads_args
{
    int start;
    int end;
    int vectStart;
    int vectEnd;
    int triaStart;
    int triaEnd;
}threads_args;
```

A la hora de calcular el promedio la función sumaMatriz pasa a ser una función de tipo *void* en la cual cada thread va actualizando una variable llamada *sumaPromedio* a travez de un mutex de tipo **pthread\_mutext\_t** el cual les garantiza exxclusión mutua a la hora de modificar su valor. La función es mostrada a continuación:

También como sucede con el ejercicio anterior, dado que hay que calcular los límites de los threads para que luego pasen como paremetros sus límites a las funciones, se deben agregar los argumentos (*int start, int end*) a todas las funciones mencionadas previamente. Resultando así la función que ejecutará cada thread:

```
sumarMatriz(L, arg->triaStart, arg->triaEnd, &sumMutex);
if (pthread_barrier_wait(&threadBarrier) ==
   → PTHREAD_BARRIER_SERIAL_THREAD)
     lAvg = sumaPromedio / (N*N);
     sumaPromedio = 0;
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
ulAvg = uAvg * lAvg;
sumarMatriz(B, arg->vectStart, arg->vectEnd, &sumMutex);
if (pthread_barrier_wait(&threadBarrier) ==
   → PTHREAD_BARRIER_SERIAL_THREAD)
     bAvg = sumaPromedio / (N*N);
     sumaPromedio = 0;
// Fin de calcular promedios
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
// Paso matriz C a columnas para hacer A*C
filasAColumnas(C, tC, arg->start, arg->end);
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
// Multiplicar AtC y guardar en TAC
mulMatrices(A, tC, TAC, arg->start, arg->end);
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
// Paso a columna nuevamente
filasAColumnas(TAC, tTAC, arg->start, arg->end);
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
// Multiplicar A por tTAC y guardar en TAAC
mulMatrices(A, tTAC, TAAC, arg->start, arg->end);
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
```

```
// Multiplicar ulAvg por TAAC y almacenar en ulTAAC
escalarPorMatriz(TAAC, ulTAAC, ulAvg, arg->vectStart,
   → arg->vectEnd);
// ulTAAC ahora contiene el primer termino ordenado
   → por filas
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
// Ordeno a E por columnas
filasAColumnas(E, tE, arg->start, arg->end);
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
// Multiplicar B por tE y almacenar en TBE
mulMatrices(B, tE, TBE, arg->start, arg->end);
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
filasAColumnas(TBE, tTBE, arg->start, arg->end);
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
// Multiplicar L por tTBE (BE) y almacenar en TLBE
triangularInferiorPorCuadrada(L, tTBE, TLBE, arg->
   → start, arg->end);
/// TLBE ahora contiene el segundo termino sin el
   → escalar multiplicado
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
// Preparo F para ser multiplicada pasandola a
   \hookrightarrow columnas
filasAColumnas(F,tF, arg->start, arg->end);
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
// Multiplicar U por tF y almacenar en TUF
triangularSuperiorPorCuadrada(U, tF, TUF, arg->start,
   \hookrightarrow arg->end);
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
filasAColumnas(TUF, tTUF, arg->start, arg->end);
```

```
pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
       // Multiplicar D por tTUF y almacenar en TDUF (ordenado
          → por filas)
        mulMatrices(D, tTUF, TDUF, arg->start, arg->end);
        pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
        // Dado que TLBE y TDUF estan ordenadas por filas se
           → puede sumar como un vector
        sumarMatrices(TLBE, TDUF, TLBEDUF, arg->vectStart, arg->
           → vectEnd);
        pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
100
        // Multiplico el escalar (promedio de B, bAvg) a la
           → matriz resultante de la suma (TLBEDUF)
        escalarPorMatriz(TLBEDUF, M, bAvg, arg->vectStart, arg
           \hookrightarrow ->vectEnd);
        // M ahora contiene el segundo y ultimo termino
        pthread_barrier_wait(&threadBarrier);
105
        // Sumar el primer termino haciendo asi que M tenga el

→ resultado final
        sumarMatrices(M, ulTAAC, M, arg->vectStart, arg->
           → vectEnd);
        //M ahora contiene el resutlado
110
```

#### 3.3.1. Secuencial

Al igual que el ejercicio 1, se compila el código de Openmp pero sin las librerías OpenMP.

### 4. Ejercicio 3

### 4.1. Inciso

Paralelizar con OpenMP un algoritmo que cuente la cantidad de número pares en un vector de N elementos. Al finalizar, el total debe quedar en una variable llamada

pares. Evaluar con valores de N donde el algoritmo paralelo represente una mejora respecto al algoritmo secuencial.

### 4.1.1. Openmp

Se utiliza nuevamente la clausula de los ejercicios previos (reduction(+:pares)) solo que ésta vez se introduce un condicional dentro del bucle.

```
int64_t pares = 0;
#pragma omp parallel for reduction(+:pares)
for (int64_t i = 0; i < N; i++)
{
    if(A[i] & 1 == 0)
    {
        pares += 1;
    }
}</pre>
```

Se utiliza la máscara en vez del operador módulo para optimizar el tiempo de ejecución del programa.