

# Práctica 3

## Sesión 4

# Objetivo

Resolver sistemas de ecuaciones lineales mediante la descomposición LU (ver memoria).

Estudio del problema y de una implementación paralela basada en el reparto por bloques de filas (sistbf.c).

Transformación a una implementación paralela basada en el reparto cíclico de filas (sistcf.c).

# Descripción del problema

- Resolver sistemas de ecuaciones lineales  $Ax=b$ , donde  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ,  $b \in \mathbb{R}^{n \times 1}$  mediante la descomposición  $LU$ :
  - Obtener la descomposición  $A=LU$  (E. *Gaussiana*)
  - Resolver el sistema triangular inferior unidad  $Ly=b$  (elementos diagonales de  $L$  iguales a 1)
  - Resolver el sistema triangular superior  $Ux=y$

# Programa paralelo proporcionado

El programa (sistbf.c) genera un sistema lineal  $Ax=b$  y lo resuelve realizando una serie de pasos marcados con step (paso)  $x$ :

1. **Generar los datos.** El proceso 0 genera la matriz ( $A$ ), y el vector ( $b$ ) completos. Todos los procesos (incluido el 0), reservan memoria para su matriz local ( $A_{loc}$ ).
2. **Distribuir los datos.** La matriz se distribuye entre los procesos por bloques de  $mb$  filas consecutivas. El vector  $b$  se replica en todos los procesos.
3. **Descomposición LU.** En esta fase la matriz  $A$  se sobrescribe por  $L$  y por  $U$ . Los elementos de  $L$  quedan en la parte inferior de  $A$  y los de  $U$  en la superior.
4. **Resolver el sistema triangular inferior  $Ly=b$ .** El vector  $y$  se almacena sobre  $b$  sobrescribiéndolo.
5. **Resolver el sistema triangular superior  $Ux=y$ .** El vector  $y$  se encuentra almacenado en la variable  $b$ , y en esta fase se sobrescribe con el vector  $x$ .

# Programa paralelo proporcionado (II)

Ejercicio 1:

Compila y ejecuta el programa. Veamos una prueba corta en el frontend. Para 5 ecuaciones usando tres procesos:

$$\begin{bmatrix} 25 & 4 & 3 & 2 & 1 \\ 4 & 25 & 4 & 3 & 2 \\ 3 & 4 & 25 & 5 & 3 \\ 2 & 3 & 4 & 25 & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 25 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_0 \\ x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 35 \\ 38 \\ 39 \\ 38 \\ 35 \end{bmatrix}$$

```
$ mpiexec -n 3 sistbf 5
```

Al ejecutar el programa, aparecerán el contenido de la matriz  $A$  y el vector  $b$ , en distintos puntos del programa:

# Programa paralelo proporcionado (III)

Tras realizar el reparto inicial:

Matrix A:

```
---- proc. 0 ----
25.000 4.000 3.000 2.000 1.000
4.000 25.000 4.000 3.000 2.000
---- proc. 1 ----
3.000 4.000 25.000 4.000 3.000
2.000 3.000 4.000 25.000 4.000
---- proc. 2 ----
1.000 2.000 3.000 4.000 25.000
```

Vector b:

```
---- proc. 0 ----
35.000 38.000 39.000 38.000 35.000
---- proc. 1 ----
35.000 38.000 39.000 38.000 35.000
---- proc. 2 ----
35.000 38.000 39.000 38.000 35.000
```

# Fase de distribucion de datos (I).

- Hay que cambiar el tipo de distribucion de datos
- Ejercicio 2:

1-Bloques de filas consecutivas



2-Cíclica por filas

Variables **A** (Matriz global), y **Aloc** (Matriz local)

1-Se puede efectuar mediante un MPI\_Scatter

```
/* STEP 2: Distribute data (A, b) */
```

```
MPI_Bcast(b, n, MPI_DOUBLE, 0, MPI_COMM_WORLD);
```

```
MPI_Scatter(A[0], mb * n, MPI_DOUBLE,  
            Aloc[0], mb * n, MPI_DOUBLE, 0, MPI_COMM_WORLD);
```

# Fase de distribución de datos (I).

2- Se puede efectuar mediante varios `MPI_Scatter`:

Para la distribución cíclica de la matriz  $A$  en  $p$  procesos:

- Las primeras  $p$  filas de la matriz van cada una a un proceso. Esto sería una operación *scatter*.
- Lo mismo ocurre con las siguientes  $p$  filas. Y así sucesivamente. Se puede hacer mediante un bucle en el que en cada iteración corresponde a una operación *scatter*. Hay que prestar atención a:
  - La posición (sobre la matriz global  $A$ ) donde empiezan los datos a enviarse en cada *scatter*.
  - La posición (sobre la matriz local  $A_{loc}$ ) donde deben recibirse los datos en cada *scatter*



# Fase de distribución de datos(II)

```
mpiexec -n 3 sistcf 5
```

Matriz A:

```
---- proc. 0 ----  
 25.000  4.000  3.000  2.000  1.000  
  2.000  3.000  4.000 25.000  4.000  
---- proc. 1 ----  
  4.000 25.000  4.000  3.000  2.000  
  1.000  2.000  3.000  4.000 25.000  
---- proc. 2 ----  
  3.000  4.000 25.000  4.000  3.000
```

Vector b:

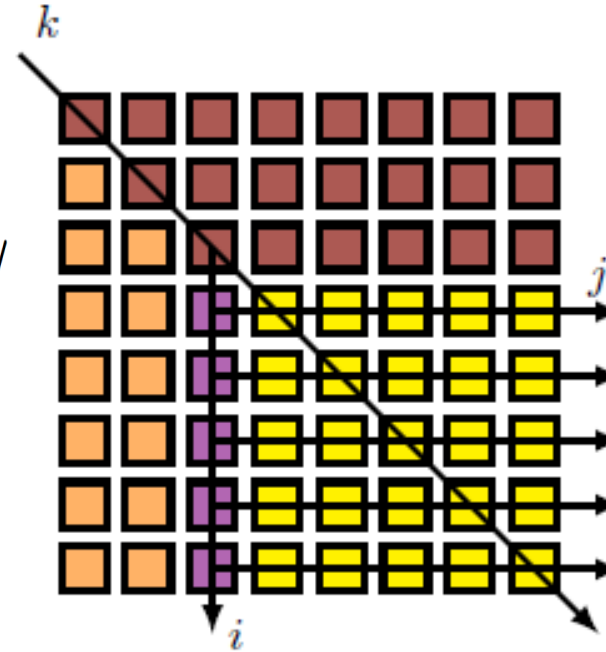
```
---- proc. 0 ----  
 35.000 38.000 39.000 38.000 35.000  
---- proc. 1 ----  
 35.000 38.000 39.000 38.000 35.000  
---- proc. 2 ----  
 35.000 38.000 39.000 38.000 35.000
```

El resto de datos son incorrectos ya que aún no hemos modificado los algoritmos de la descomposición LU, y de resolución de sistemas triangulares.

# Implementación paralela descomposición LU

```

Para k = 0, ..., n-2
  si A(k,k) = 0 entonces abandona
  Para i = k+1, ..., n-1
    /* Modificar fila i (elementos de la columna k a la n-1) */
    A(i,k) = A(i,k)/A(k,k)
    Para j = k+1, ..., n-1
      A(i,j) = A(i,j) - A(i,k)*A(k,j)
    Fin_para
  Fin_para
Fin_para
    
```



- Hay  $(n-1)$  etapas (bucle  $k$ )
- Cada etapa modifica el bloque  $i=k+1 \dots n-1$  (filas) y  $j=k+1 \dots n-1$  (columnas).

- Como las actualizaciones de filas (bucle  $i$ ) son independientes, repartiremos  $A$  por filas.
- Antes de cada actualización, la fila pivote en cada iteración (fila  $k$ ) deberá ser enviada a todos los procesos involucrados.

# Implementación paralela (III)

- Paralelizar el bucle  $i$  del algoritmo secuencial.
  - Cada iteración actualiza una fila (la fila  $i$ ).
  - La actualización de cada fila es independiente.
- Cada proceso actualiza las filas entre  $k-1$ , y  $n-1$ .
- Es necesario utilizar la fila pivote. Por tanto debe de ser enviada a todos los procesos (difusión), antes de empezar la actualización de las filas.
- Necesitamos usar dos funciones extra:
  - `propietario(i)`: proceso propietario de la fila  $i$ .
  - `iloc(i)`: índice local en  $A_{loc}$  de la fila  $i$  de  $A$ .

# Implementación paralela descomposición LU (II)

```
Para k = 0, ..., n-2
  Si propietario(k) = yo
    si A(iloc(k),k) = 0 entonces abandona
  Fin_si
  difundir fila k
  Para i = k+1, ..., n-1
    /* Modificar fila i (elementos de la columna k a la n-1) */
    Si propietario(i) = yo
      A(iloc(i),k) = A(iloc(i),k)/A(k,k)
      Para j = k+1, ..., n-1
        A(iloc(i),j) = A(iloc(i),j) - A(iloc(i),k)*A(k,j)
      Fin_para
    Fin_si
  Fin_para
Fin_para
```

# Implementación paralela de los sistemas triangulares(I)

Tras la factorización hay que resolver dos sistemas triangulares:

- Resolver el sistema triangular inferior unidad  $Ly=b$  (elementos diagonales de  $L$  iguales a 1)
- Resolver el sistema triangular superior  $Ux=y$ .
- En ambos casos el vector  $b$  se sobrescribe con la solución del sistema.
- Ambos algoritmos son muy similares.

# Implementación paralela de los sistemas triangulares(II)

TRIANGULAR INFERIOR	TRIANGULAR SUPERIOR
<pre>Para i = 0, 1, ..., n-1   Para j = i+1, ..., n-1     b(j) = b(j) - L(j,i)*b(i)   Fin_para Fin_para</pre>	<pre>Para i = n-1, ..., 0   b(i) = b(i)/U(i,i)   Para j = i-1, ..., 0     b(j) = b(j) - U(j,i)*b(i)   Fin_para Fin_para</pre>

- En cada iteración del bucle  $i$  se actualizan mediante el bucle  $j$  los elementos del vector  $b$  que hay por debajo del elemento  $i$  (s. triangular inferior) o por encima (s. triangular superior).
- Esta actualización requiere usar el elemento de  $b(i)$ .

# Implementación paralela de los sistemas triangulares(III)

TRIANGULAR INFERIOR	TRIANGULAR SUPERIOR
<pre>Para i = 0, 1, ..., n-1   difundir b(i)   Para j = i+1, ..., n-1     Si propietario(j) = yo       <math>b(j) = b(j) - L(iloc(j), i) * b(i)</math>     Fin_si   Fin_para Fin_para</pre>	<pre>Para i = n-1, ..., 0   Si propietario(i) = yo     <math>b(i) = b(i) / U(iloc(i), i)</math>   Fin_si   difundir b(i)   Para j = i-1, ..., 0     Si propietario(j) = yo       <math>b(j) = b(j) - U(iloc(j), i) * b(i)</math>     Fin_si   Fin_para Fin_para</pre>

La paralelización se basa en:

- Paralelizar el bucle  $j$ , de forma que cada proceso actualice los elementos de las filas que posee.
- Para ello el valor de  $b(i)$  deberá ser propagado previamente a todos los procesos.
- Al final, todos los procesos acaban con una copia del vector de incógnitas completo.

# Modificaciones a realizar (I)

Los algoritmos paralelos descritos son válidos para cualquiera de las dos formas de distribución estudiadas (usando las funciones `propietario` e `iloc`):

Ejercicio 3: Modificar `propietario` e `iloc` (`owner` y `localindex` en el código) para trabajar con una distribución cíclica for filas. El comportamiento de estas funciones debe ser:

- Dado un índice de fila  $i$  de la matriz global  $A$ , la función `owner` debe devolver el índice del proceso que tiene esa fila en su matriz local  $A_{loc}$ .
- Dado un índice de fila  $i$  de la matriz global  $A$ , la función `localIndex` debe devolver el índice de dicha fila en la matriz local  $A_{loc}$  del proceso propietario de la fila.
- También es necesario modificar la función `numLocalRows`, que devuelve el número de filas locales de la matriz en un proceso (ese un número puede ser distinto de `mb`, puesto que el un número de filas puede no ser divisible entre el un número de procesos).

En este caso se facilita el cambio a realizar, de manera que solo hay que descomentar la parte de código que corresponde a la distribución cíclica, y comentar o eliminar la otra parte.



# Modificaciones a realizar (II)

Una vez hechos los cambios, hay que comprobar que todo funciona correctamente:

Matrix LU:

```
---- proc. 0 ----
25.000 4.000 3.000 2.000 1.000
 0.080 0.110 0.140 24.074 3.352
---- proc. 1 ----
0.160 24.360 3.520 2.680 1.840
0.040 0.076 0.108 0.139 24.071
---- proc. 2 ----
0.120 0.144 24.131 3.373 2.614
```

Vector b after triInf:

```
---- proc. 0 ----
35.000 32.400 30.118 27.426 24.071
---- proc. 1 ----
35.000 32.400 30.118 27.426 24.071
---- proc. 2 ----
35.000 32.400 30.118 27.426 24.071
```

Vector b after triSup (system solution)

```
---- proc. 0 ----
1.000 1.000 1.000 1.000
---- proc. 1 ----
1.000 1.000 1.000 1.000
---- proc. 2 ----
1.000 1.000 1.000 1.000
```

Total accumulated error: 0.000000

# Pruebas gran dimensión

- Efectuar pruebas con un tamaño suficientemente grande (entre *1000* y *2000*).
- Comentar la linea : `#define verbose`  
Evita la impresión de datos intermedios.
- Analizar cual de las dos versiones es mas eficiente y razonar a que puede deberse.