

CIMAT

Gradiente conjugado con MPI

Miguel Vargas-Félix

miguelvargas@ciamat.mx
<http://www.cimat.mx/~miguelvargas>

Gradiente conjugado con memoria distribuida

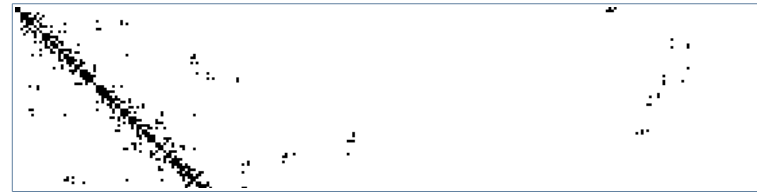
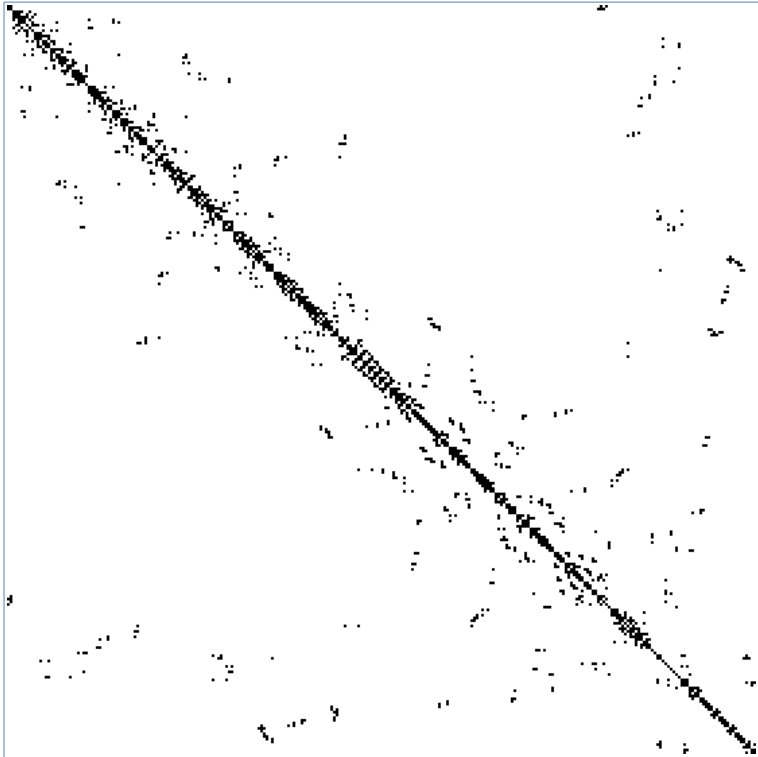
Vamos a partir del algoritmo serial de gradiente conjugado.

```
Input:  $\mathbf{A}$ ,  $\mathbf{x}_0$ ,  $\mathbf{b}$ ,  $\varepsilon$   
 $\mathbf{r}_0 \leftarrow \mathbf{A} \mathbf{x}_0 - \mathbf{b}$   
 $\mathbf{p}_0 \leftarrow -\mathbf{r}_0$   
 $k \leftarrow 0$   
mientras  $\|\mathbf{r}_k\| > \varepsilon$   
   $\mathbf{w} \leftarrow \mathbf{A} \mathbf{p}_k$   
   $\alpha_k \leftarrow \frac{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k}{\mathbf{p}_k^T \mathbf{w}}$   
   $\mathbf{x}_{k+1} \leftarrow \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{p}_k$   
   $\mathbf{r}_{k+1} \leftarrow \mathbf{r}_k + \alpha \mathbf{w}$   
   $\beta_k \leftarrow \frac{\mathbf{r}_{k+1}^T \mathbf{r}_{k+1}}{\mathbf{r}_k^T \mathbf{r}_k}$   
   $\mathbf{p}_{k+1} \leftarrow -\mathbf{r}_{k+1} + \beta_{k+1} \mathbf{p}_k$   
   $k \leftarrow k+1$ 
```

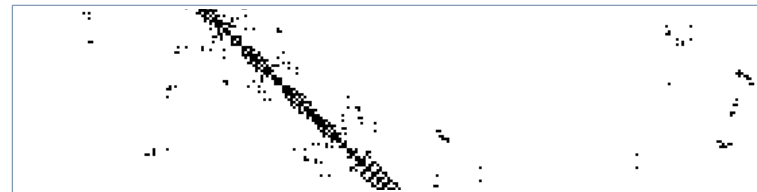
La parte computacionalmente más costosa es la multiplicación matriz-vector. Vamos a paralelizar con MPI esa operación.

Primer algoritmo

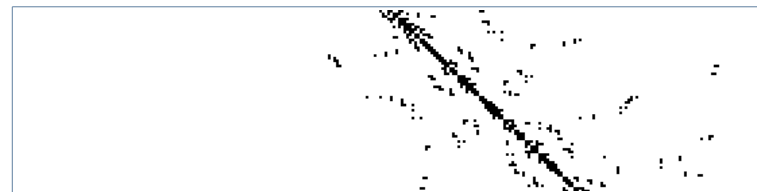
El algoritmo de gradiente conjugado con MPI será entonces un esquema maestro-esclavos, en la cual el maestro realiza el algoritmo y los esclavos se encargan de la multiplicación matriz-vector.



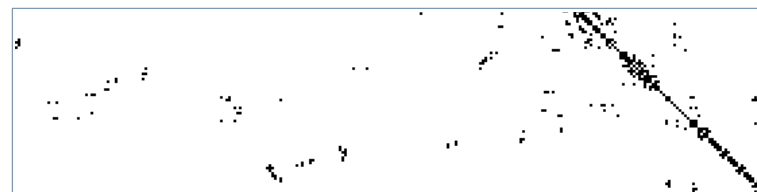
esclavo 1



esclavo 2



esclavo 3



esclavo 4

La multiplicación matriz vector será por partes.

Pseudocódigo

El pseudocódigo del programa en MPI sería:

<pre>MPI_Init(); MPI_Comm_size(size); MPI_Comm_rank(rank);</pre>	Inicializar MPI
<pre>if (rank == 0) { Load(A, b); // Leer matriz A, leer vector b n = size(b) // Sea n el número de incógnitas num_slaves = size - 1; // Sea num_slaves el número de esclavos</pre>	Inicia sección para maestro
<pre>for (s = 1; s <= num_slaves; ++s) { MPI_Send(n, 1, s); // Enviar el tamaño del sistema de ecuaciones MPI_Send(num_rows, 1, s); // Enviar el número de renglones para el esclavo s MPI_Send(rows, num_rows, s); // Enviar los índices de renglón for (r = 1; r <= num_rows; ++r) { MPI_Send(row_size[r], 1, s); MPI_Send(row_index[r], row_size[r], s); MPI_Send(row_values[r], row_size[r], s); } }</pre>	Enviar un grupo de renglones a cada esclavo
<pre>// Calcular $r = A \cdot x - b$ for (s = 1; s <= num_slaves; ++s) { MPI_Send(x, n, s); }</pre>	Calcular residual y dirección de descenso iniciales

```

r = -b;
for (s = 1; s <= num_slaves; ++s)
{
  MPI_Recv(y_s, n, s);
  r = r + y_s;
}
p = -r;

```

```

while (norm(r) > tolerance)
{
  // Calcular  $w = A * p$ 
  for (s = 1; s <= num_slaves; ++s)
  {
    multiplicar = 1;
    MPI_Send(multiplicar, 1, s); // Avisar al esclavo s que sigue una multiplicación
    MPI_Send(p, n, s); // Enviar p al esclavo s
  }
  w = 0
  for (s = 1; s <= num_slaves; ++s)
  {
    MPI_Recv(y_s, n, s);
    w = w + y_s;
  }

  // Calcular tamaño de paso y nueva dirección de descenso
  alpha = dot(r, r)/dot(p, w);
  x1 = x + alpha*p;
  r1 = r + alpha*w;
  beta = dot(r1, r1)/dot(r, r);
  p1 = -r1 + beta*p;
  x = x1;

```

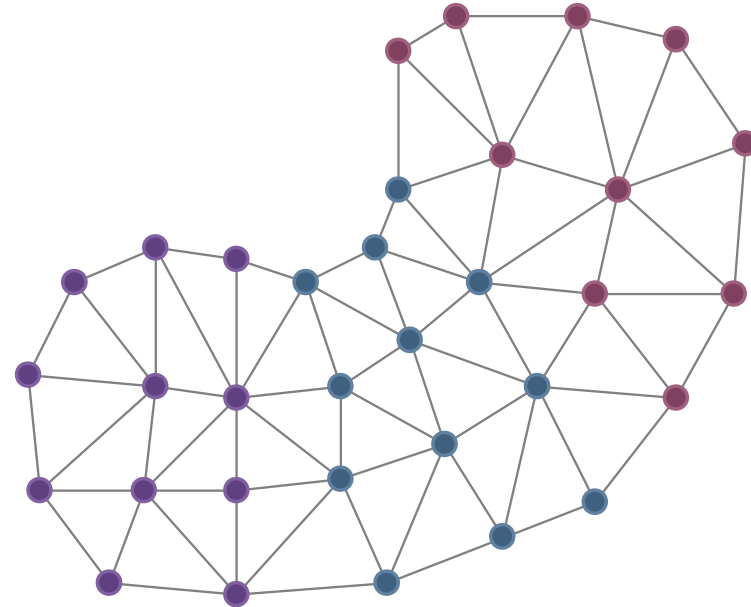
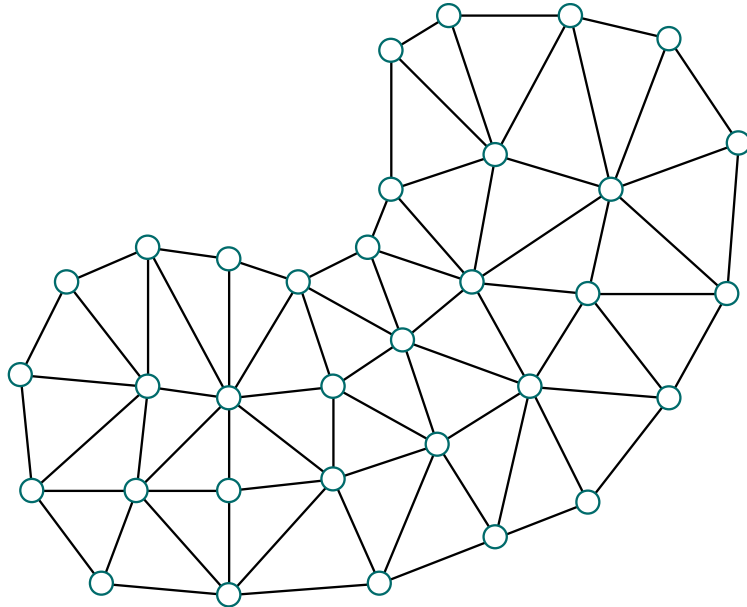
Ciclo de gradiente
conjugado en el maestro

<pre> r = r1; p = p1; } </pre>	
<pre> for (s = 1; s <= num_slaves; ++s) { multiply = 0; // Avisar al esclavo s que terminaron las multiplicaciones MPI_Send(multiply, 1, s); } Save(x); // Guardar la solución } </pre>	<p>Avisarle a los esclavos que no hay más multiplicaciones pendientes</p>
<pre> else { </pre>	<p>Inicia sección para esclavos</p>
<pre> MPI_Recv(n, 1, 0); // Recibe el tamaño del sistema de ecuaciones MPI_Recv(num_rows, 1, 0); // Recibe el número de renglones MPI_Recv(rows, num_rows, 0); // Recibir los índices de renglón for (r = 1; r <= num_rows; ++r) { MPI_Recv(row_size[r], 1, 0); MPI_Recv(row_index[r], row_size[r], 0); MPI_Recv(row_values[r], row_size[r], 0); } </pre>	<p>Recibir el numero e indice de los renglones</p> <p>Recibir las los renglones comprimidos</p>
<pre> MPI_Recv(x, n, 0); // Recibir vector x y = 0; for (r = 1; r <= num_rows; ++r) { i = rows[r]; y_i = 0; for (k = 1; k <= row_size[r]; ++k) { </pre>	<p>Hacer el la multiplicación de los renglones comprimidos por el vector x</p>

<pre> y_i += row_values[r][k]*x[row_index[r][k]]; } } MPI_Send(y, n, 0); // Enviar vector y </pre>	
<pre> for (; ;) { </pre>	Ciclo de multiplicaciones
<pre> MPI_Recv(multiply, 1, 0); if (multiply == 0) break; </pre>	Condicion de salida del ciclo
<pre> MPI_Recv(p, n, 0); // Recibir vector p for (r = 1; r <= num_rows; ++r) { i = rows[r]; y_i = 0; for (k = 1; k <= row_size[r]; ++k) { y_i += row_values[r][k]*p[row_index[r][k]]; } } MPI_Send(y, n, 0); // Enviar vector y } } </pre>	Hacer el la multiplicación de los renglones comprimidos por el vector p
<pre> MPI_Finalize(); </pre>	Finalizar MPI

Segundo algoritmo

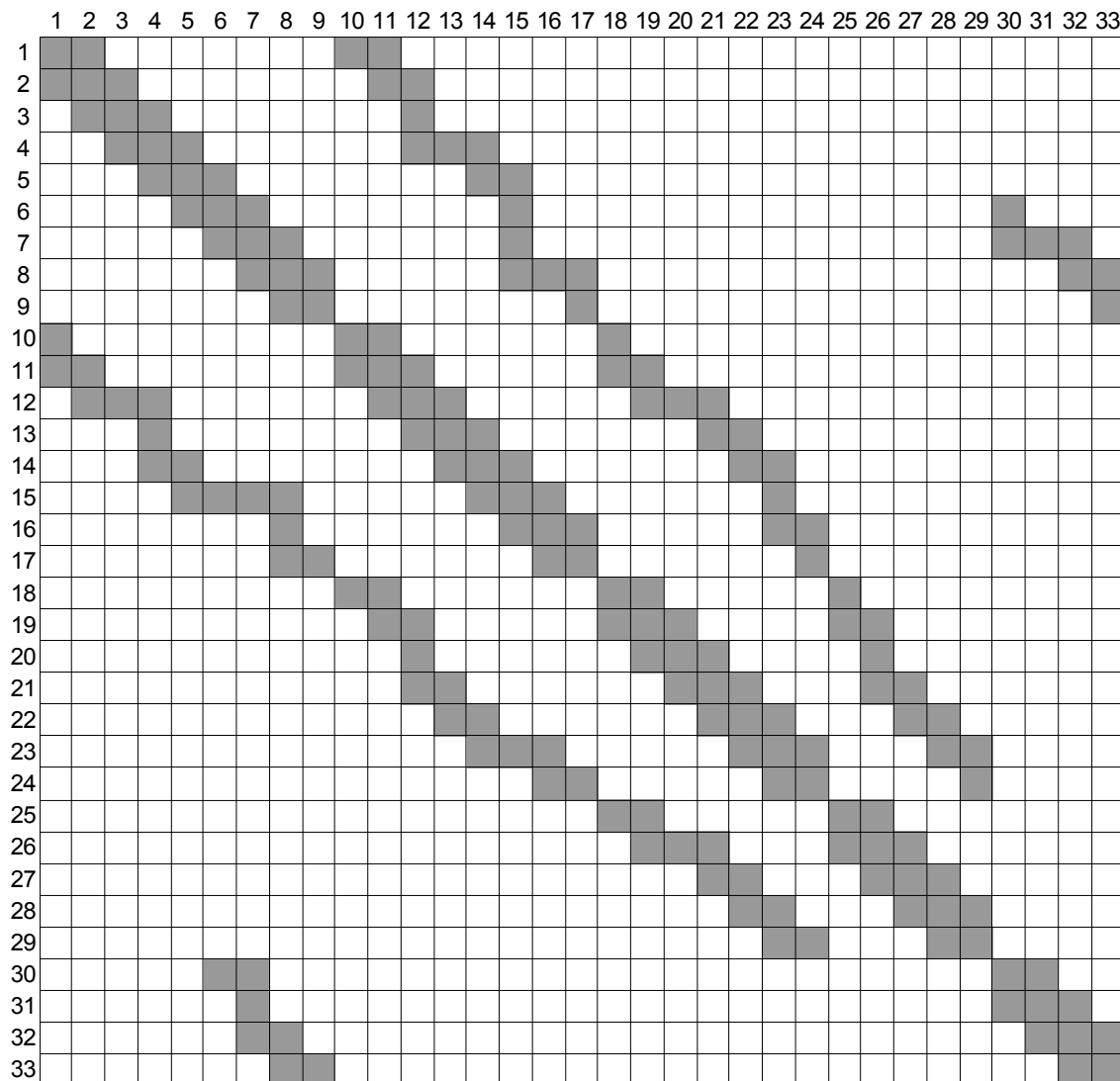
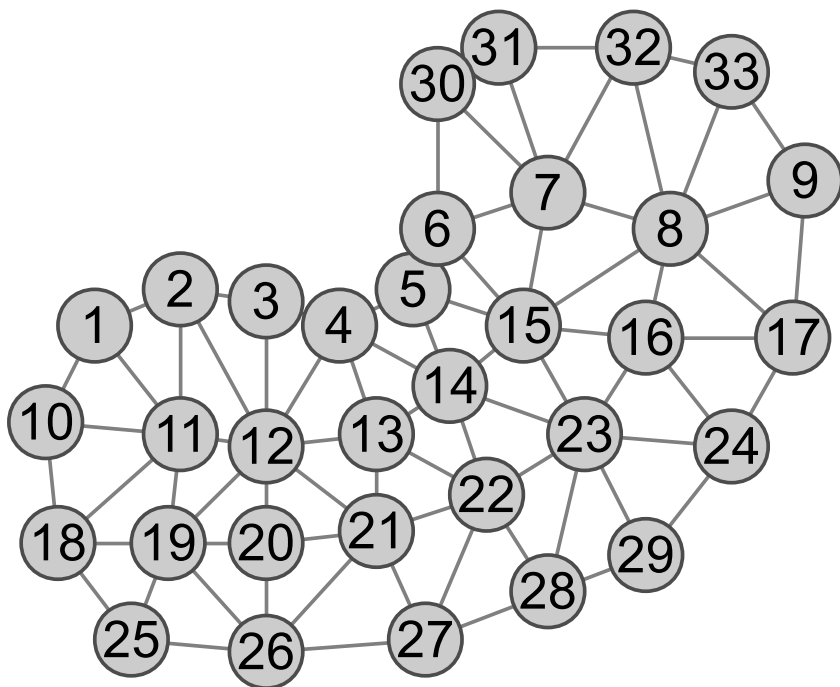
La forma en que dividiremos la matriz del sistema será particionando el grafo de ésta.



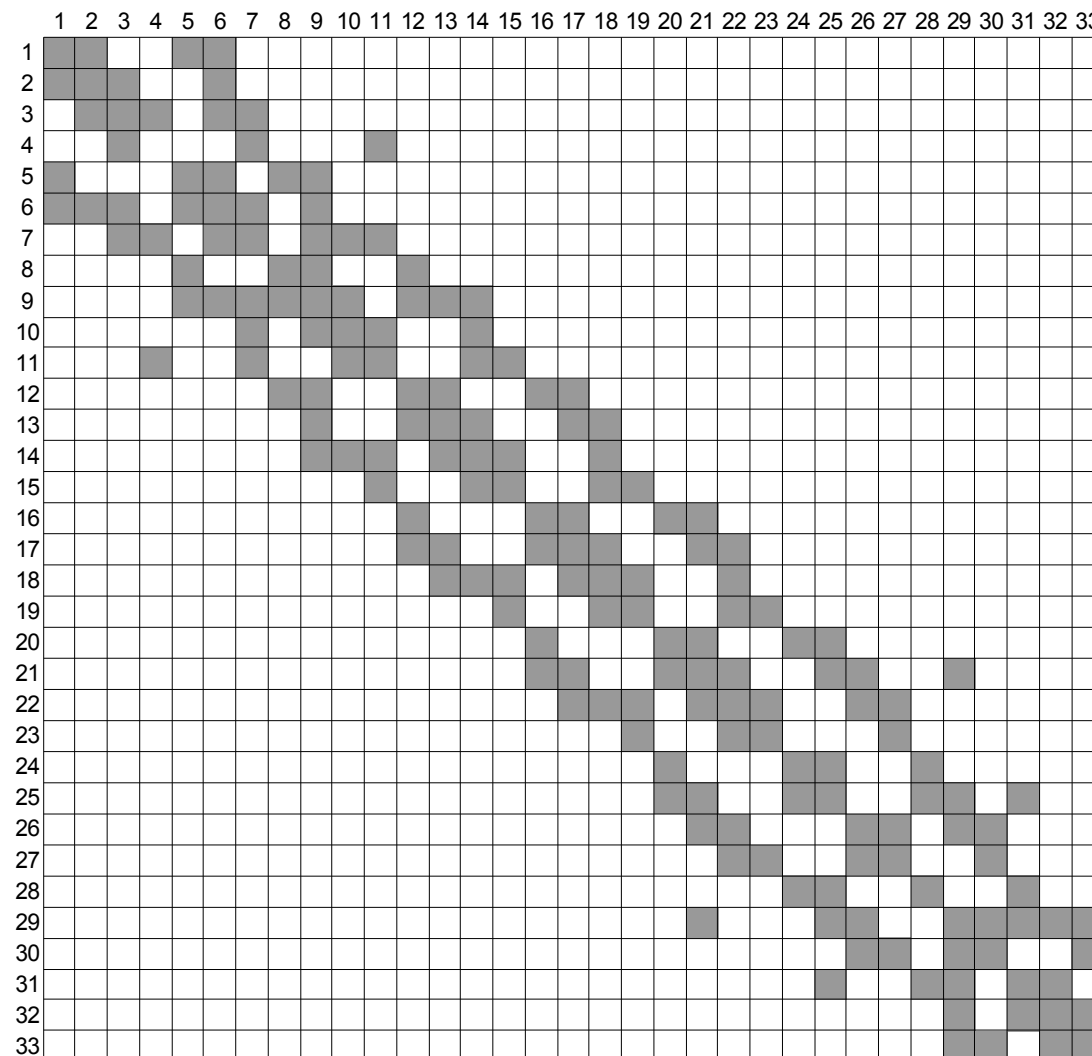
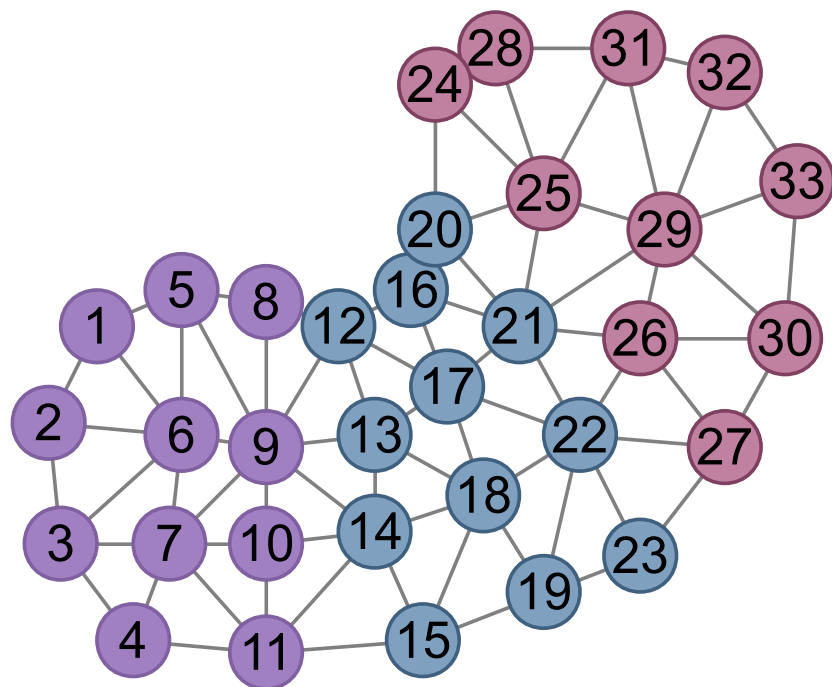
- El particionamiento se hace agrupando nodos.
- Las particiones comparten aristas.
- El particionamiento se hace tratando de poner un igual número de nodos en cada partición.

Reenumeración de los nodos

La siguiente figura muestra el grafo de un problema y su matriz dispersa.

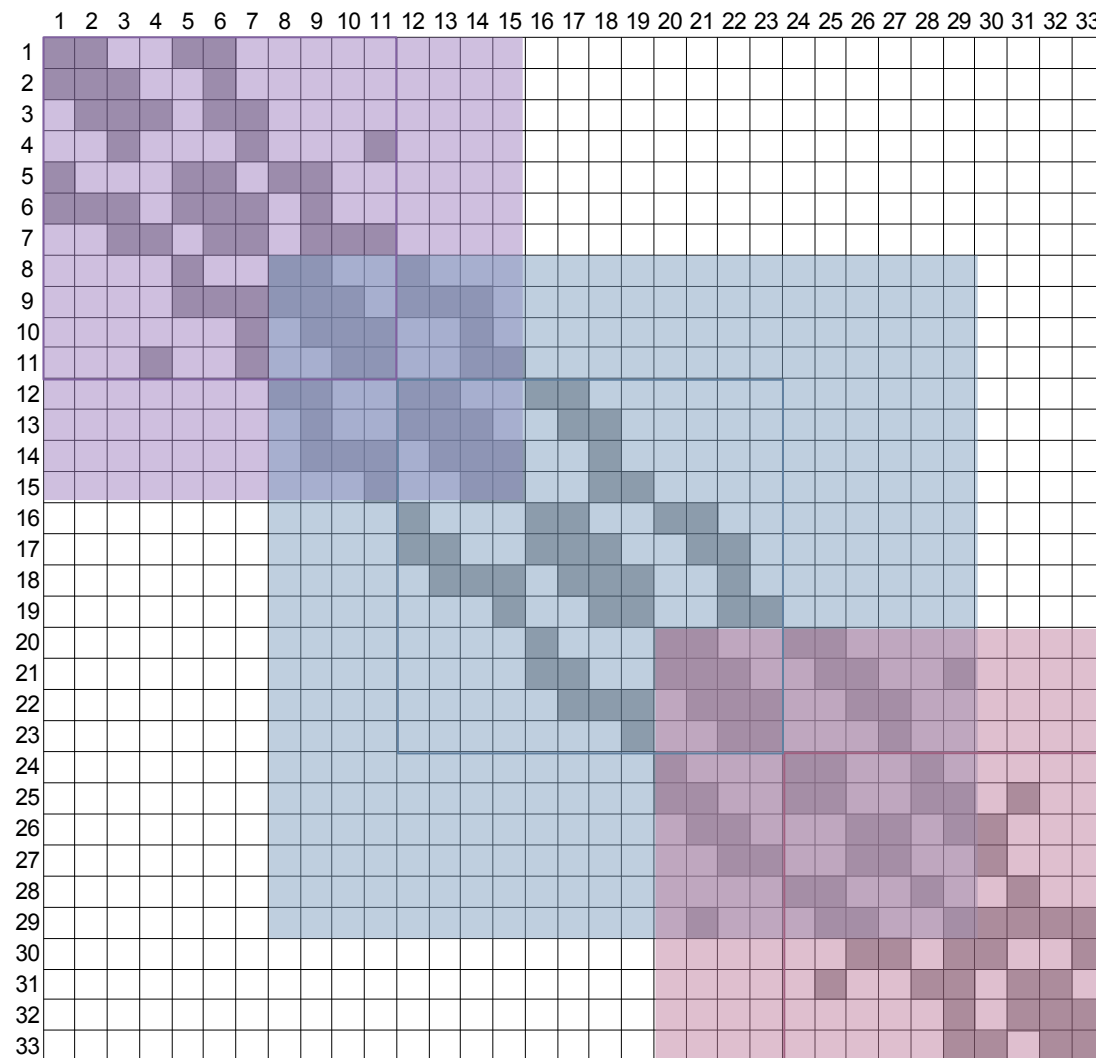
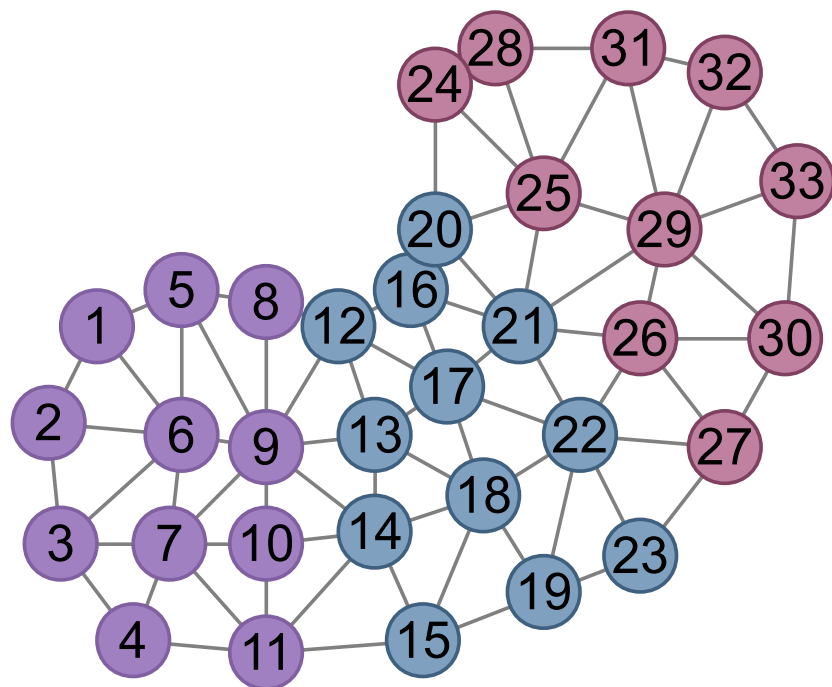


Vamos a particionar el grafo y a re-enumerar los nodos, de tal forma que los nodos de la primer partición tengan los primeros nodos, la segunda partición los siguientes, etc.



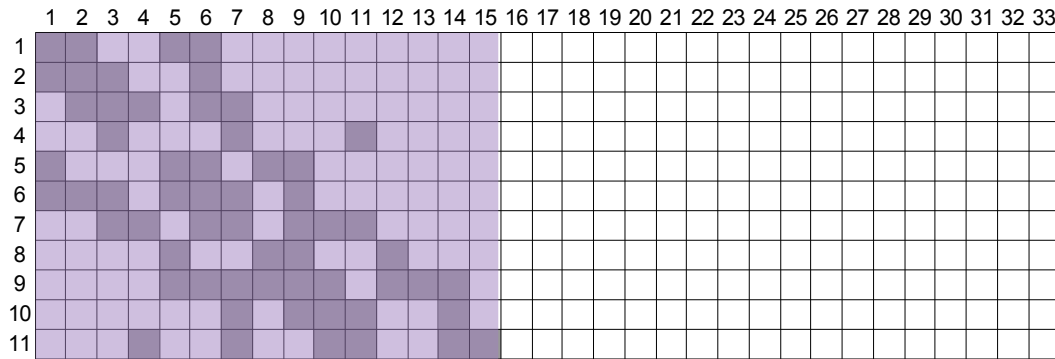
En la matriz dispersa se puede ver como se agrupan las entradas en bloques que se traslapan entre particiones.

Vamos a particionar el grafo y a re-enumerar los nodos, de tal forma que los nodos de la primer partición tengan los primeros nodos, la segunda partición los siguientes, etc.



En la matriz dispersa se puede ver como se agrupan las entradas en bloques que se traslapan entre particiones.

La separación de la matriz entre los distintos esclavos sería:

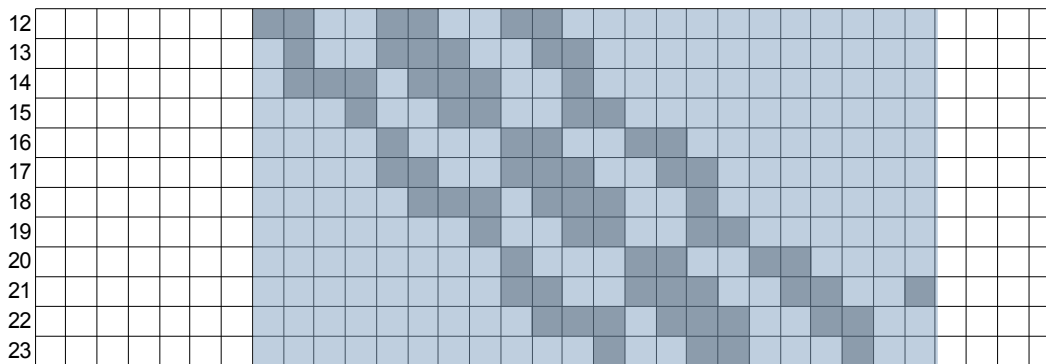


$$\mathbf{y}_1 \leftarrow \mathbf{A}_1^r \mathbf{p}_1$$

\mathbf{A}_1^r tiene 11 renglones

\mathbf{p}_1 tiene 15 renglones

\mathbf{y}_1 tiene 11 renglones

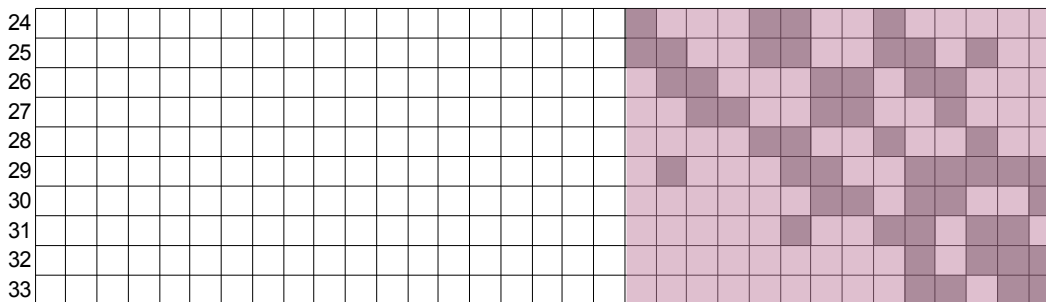


$$\mathbf{y}_2 \leftarrow \mathbf{A}_2^r \mathbf{p}_2$$

\mathbf{A}_2^r tiene 12 renglones

\mathbf{p}_2 tiene 22 renglones

\mathbf{y}_2 tiene 12 renglones



$$\mathbf{y}_3 \leftarrow \mathbf{A}_3^r \mathbf{p}_3$$

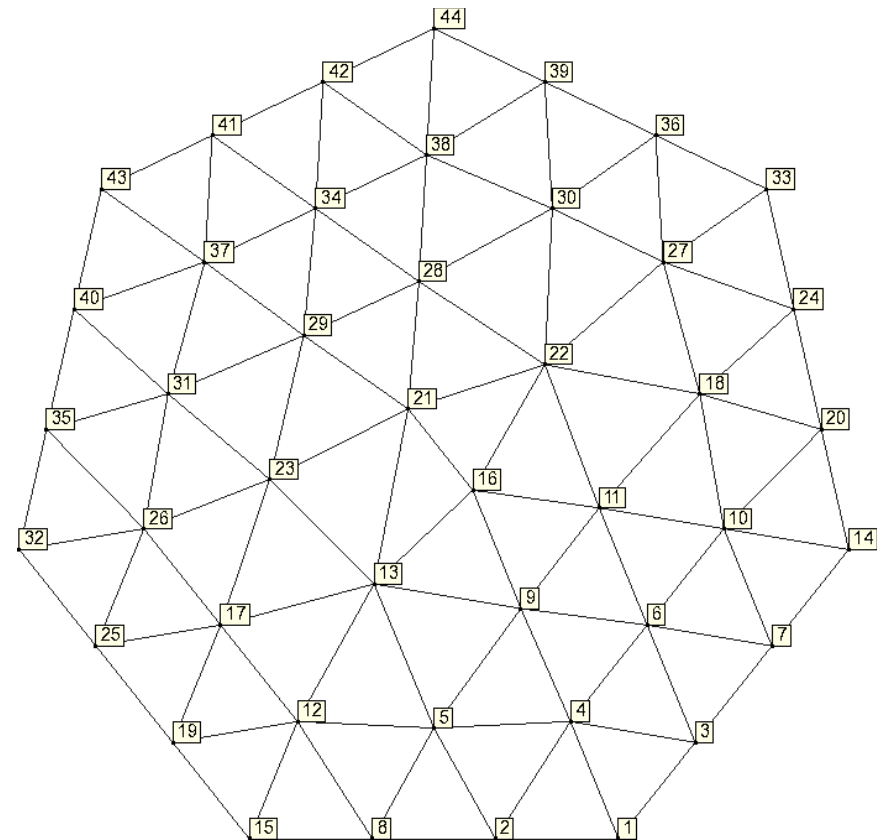
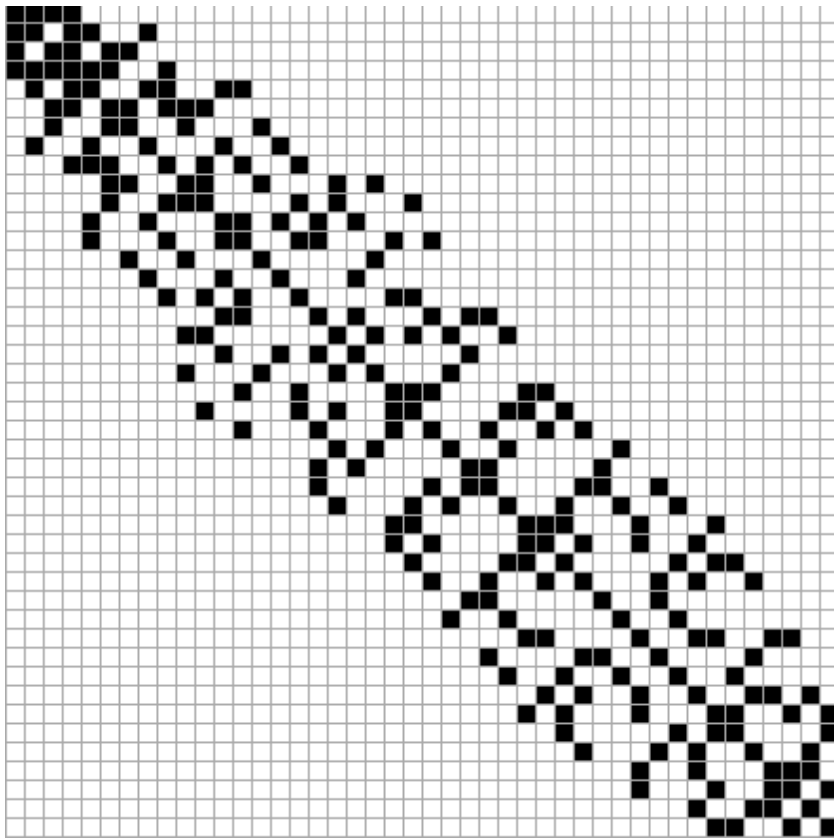
\mathbf{A}_3^r tiene 10 renglones

\mathbf{p}_3 tiene 14 entradas

\mathbf{y}_3 tiene 10 entradas

La ventaja de esta formulación es que para hacer cada multiplicación matriz-vector no tenemos que enviar todo el vector a multiplicar. Ya que el tamaño máximo del vector está dado por el número de columnas de la partición.

Particionamiento con METIS



```
int xadj[n + 1] = {1, 4, 8, 12, 18, 24, 30, 34, 38, 44, 50, 56, 62, 69, 72, 75, 80, 86, 92, 96, 100, ...
```

```
int adjncy[EDGES] = {2, 3, 4, 1, 4, 5, 8, 1, 4, 6, 7, 1, 2, 3, 5, 6, 9, 2, 4, 8, 9, 12, 13, 3, 4, 7, 9, ...
```

```
int wgflag = 0; // Sin pesos
```

```
int numflag = 1;
```

```
int nparts = 3; // Numero de particiones
```

```
int options[8] = {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0};
```

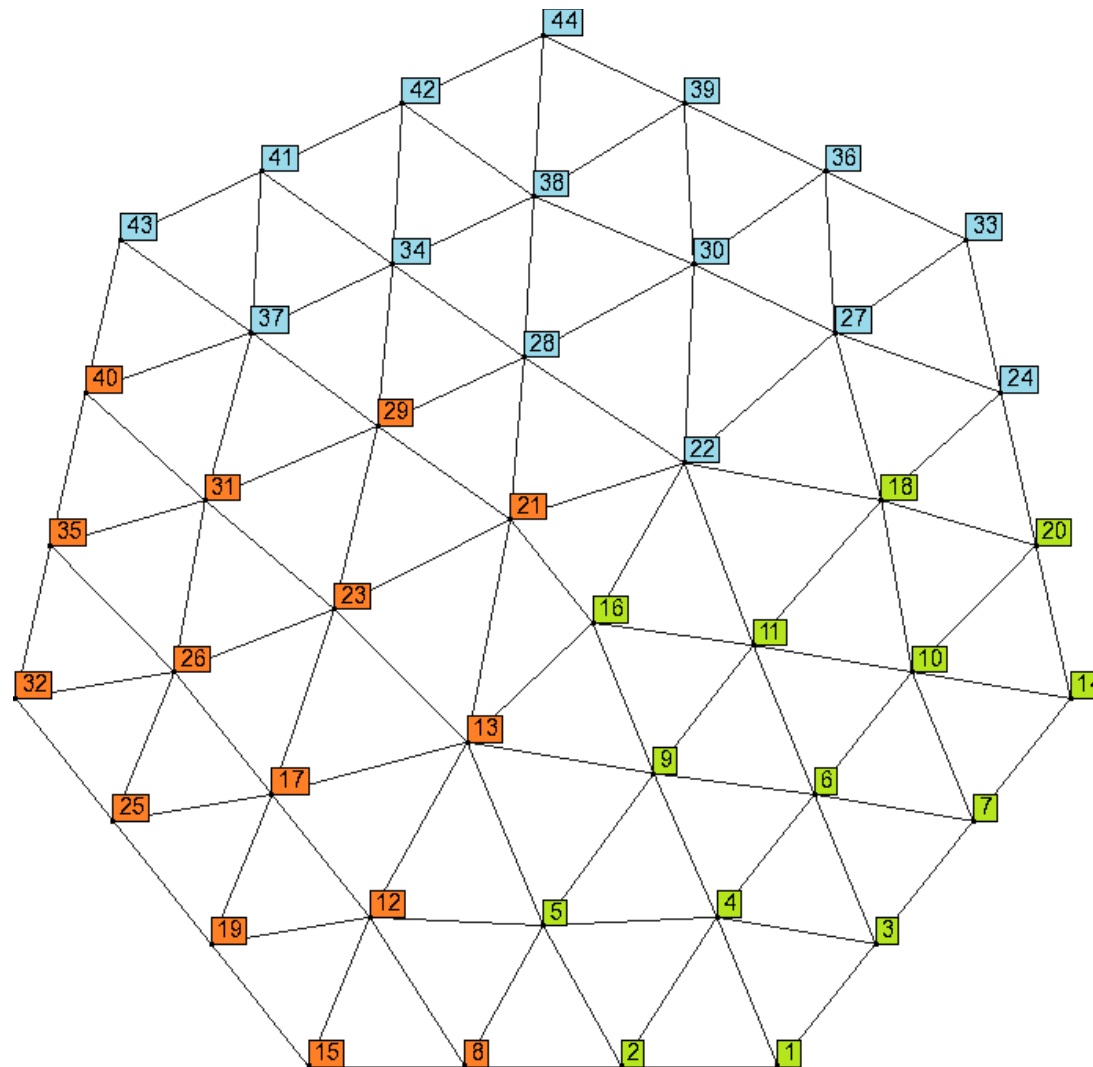
```
int edgecut;
```

```
int part[44];
```

```
METIS_PartGraphKway(&n, xadj, adjncy, NULL, NULL, &wgflag, &numflag, &nparts, options, &edgecut, part);
```

El resultado es:

part = {1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 2, 1, 1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 1, 2, 1, 2, 3, 2, 3, 2, 2, 3, 3, 2, 3, 2, 2, 3, 3, 2, 3, 3, 3, 3, 2, 3, 3, 3, 3}



La página web de METIS es:

<http://glaros.dtc.umn.edu/gkhome/metis/metis/overview>

La función que estamos utilizando es:

```
void METIS_PartGraphKway(int* n, idxtype* xadj, idxtype* adjncy, idxtype* vwgt, idxtype* adjwgt,  
int* wgtflag, int* numflag, int* nparts, int* options, int* edgecut, idxtype* part)
```

Los parámetros son:

<i>n</i>	Número de vértices en el grafo
<i>xadj</i>	Arreglo de posición de inicio de las adyacencias
<i>adjncy</i>	Arreglo con las adyacencias
<i>vwgt</i>	Parámetro para los pesos (NULL)
<i>adjwgt</i>	Parámetro para los pesos (NULL)
<i>wgtflag</i>	Indicador de uso de pesos (0)
<i>numflag</i>	Indica si los vértices están numerados iniciando en 0 o 1
<i>nparts</i>	Número de particiones
<i>options</i>	Arreglo de 5 enteros con parámetros para el algoritmo ({0, 0, 0, 0, 0})
<i>edgecut</i>	Regresa el número de aristas cortadas en el particionamiento.
<i>part</i>	Arreglo con la asignación de partición para cada vértice. La numeración comienza en 0 o 1 dependiendo de numflag.

Código de ejemplo completo

```
extern "C"
{
  #include <metis.h>
}
#include <stdio.h>

#define N 44
#define NPARTS 3
#define EDGES 216

int main()
{
  int n = N;

  int xadj[N + 1] = {1, 4, 8, 12, 18, 24, 30, 34, 38, 44, 50, 56, 62, 69, 72, 75, 80, 86, 92, 96, 100, 106, 113, 119, 123, 127, 133, 139, 145, 151, 157, 163, 166, 169, 175, 179, 183, 189, 195, 199, 203, 207, 211, 214, 217};
  int adjncy[EDGES] = {2, 3, 4, 1, 4, 5, 8, 1, 4, 6, 7, 1, 2, 3, 5, 6, 9, 2, 4, 8, 9, 12, 13, 3, 4, 7, 9, 10, 11, 3, 6, 10, 14, 2, 5, 12, 15, 4, 5, 6, 11, 13, 16, 6, 7, 11, 14, 18, 20, 6, 9, 10, 16, 18, 22, 5, 8, 13, 15, 17, 19, 5, 9, 12, 16, 17, 21, 23, 7, 10, 20, 8, 12, 19, 9, 11, 13, 21, 22, 12, 13, 19, 23, 25, 26, 10, 11, 20, 22, 24, 27, 12, 15, 17, 25, 10, 14, 18, 24, 13, 16, 22, 23, 28, 29, 11, 16, 18, 21, 27, 28, 30, 13, 17, 21, 26, 29, 31, 18, 20, 27, 33, 17, 19, 26, 32, 17, 23, 25, 31, 32, 35, 18, 22, 24, 30, 33, 36, 21, 22, 29, 30, 34, 38, 21, 23, 28, 31, 34, 37, 22, 27, 28, 36, 38, 39, 23, 26, 29, 35, 37, 40, 25, 26, 35, 24, 27, 36, 28, 29, 37, 38, 41, 42, 26, 31, 32, 40, 27, 30, 33, 39, 29, 31, 34, 40, 41, 43, 28, 30, 34, 39, 42, 44, 30, 36, 38, 44, 31, 35, 37, 43, 34, 37, 42, 43, 34, 38, 41, 44, 37, 40, 41, 38, 39, 42};
  int wgtflag = 0; // Sin pesos
  int numflag = 1;
  int nparts = NPARTS; // Numero de particiones
  int options[8] = {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0};
  int edgecut;
  int part[N];
  METIS_PartGraphKway(&n, xadj, adjncy, NULL, NULL, &wgtflag, &numflag, &nparts, options, &edgecut, part);
  for (int p = 1; p <= NPARTS; ++p)
  {
    printf("\nPartition %i:\n", p);
    for (int i = 0; i < N; ++i)
    {
      if (part[i] == p)
        printf("%i,", i + 1);
    }
    printf("\n");
  }
  return 0;
}
```


Como instalar METIS desde el código fuente

Bajar el código fuente de METIS de:

<http://glaros.dtc.umn.edu/gkhome/fetch/sw/metis/OLD/metis-4.0.3.tar.gz>

Ir al directorio donde se bajó METIS y ejecutar:

```
tar xzf metis-4.0.3.tar.gz
cd metis-4.0.3
make
mkdir -p ~/metis
cp Lib/*.h ~/metis/
cp libmetis.a ~/metis/
```

Esto compila e instala el METIS en su directorio *home*.

Para compilar el ejemplo anterior hay que usar:

```
g++ -o test -I ~/metis test.cpp -L ~/metis -lmetis
```

Los parámetros extra son:

-I ~/metis	Dónde buscar los headers de metis
-L ~/metis	Dónde buscar la librería de metis
-lmetis	Enlazar la librería metis con el código

Permutación del sistema de ecuaciones

Para reordenar \mathbf{A} y \mathbf{b} , hay que crear los vectores $perm$ e $iperm$.

El algoritmo para llenar $perm$ es:

```
 $c \leftarrow 0$   
para  $p \leftarrow 1, 2, \dots, nparts$   
  para  $i \leftarrow 1, 2, \dots, n$   
    si  $part_i = p$   
       $perm_c \leftarrow i$   
       $c \leftarrow c + 1$   
    fin_si  
  fin_para  
fin_para
```

Para $iperm$ el algoritmo es:

```
para  $i \leftarrow 1, 2, \dots, n$   
   $k \leftarrow perm_i$   
   $iperm_k \leftarrow i$   
fin_para
```

A partir de $perm$ e $iperm$ podemos obtener $\mathbf{A}^r = \mathbf{P} \mathbf{A} \mathbf{P}^T$ con el siguiente algoritmo:

```
para  $i \leftarrow 1, 2, \dots, n$   
   $j \leftarrow perm_i$   
  Reservar espacio en  $\mathbf{J}_i(\mathbf{A}^r)$ , tal que  $|\mathbf{J}_i(\mathbf{A}^r)| = |\mathbf{J}_j(\mathbf{A})|$   
  para  $k \leftarrow 1, 2, \dots, |\mathbf{J}_j(\mathbf{A})|$   
     $l \leftarrow \mathbf{J}_j^k(\mathbf{A})$   
     $m \leftarrow iperm_l$   
     $\mathbf{J}_i^k(\mathbf{A}^r) \leftarrow m$   
     $\mathbf{V}_i^k(\mathbf{A}^r) \leftarrow \mathbf{V}_j^k(\mathbf{A})$   
  fin_para  
  Los índices de  $\mathbf{J}_i(\mathbf{A}^r)$  no estarán en orden ascendente, reordenar  $\mathbf{J}_i(\mathbf{A}^r)$  y  $\mathbf{V}_i(\mathbf{A}^r)$ .  
fin_para
```

Hay que reordenar \mathbf{b} para obtener un vector $\mathbf{b}^r = \mathbf{P} \mathbf{b}$.

```
para  $i \leftarrow 1, 2, \dots, n$   
   $j \leftarrow perm_i$   
   $b_i^r \leftarrow b_j$   
fin_para
```

Podemos entonces resolver el sistema

$$\mathbf{A}^r \mathbf{x}^r = \mathbf{b}^r.$$

Finalmente hay que reordenar \mathbf{x}^r con la permutación inversa para obtener $\mathbf{x} = \mathbf{P}^T \mathbf{x}^r$.

```
para  $i \leftarrow 1, 2 \dots n$   
   $j \leftarrow \text{iper}m_i$   
   $x_i \leftarrow x_j^r$   
fin_para
```

Pseudocódigo

El pseudocódigo del programa en MPI sería:

<pre>MPI_Init(); MPI_Comm_size(size); MPI_Comm_rank(rank);</pre>	Inicializar MPI
<pre>if (rank == 0) { Load(A, b); // Leer matriz A, leer vector b n = size(b) // Sea n el número de incógnitas num_slaves = size - 1; // Sea num_slaves el número de esclavos</pre>	Inicia sección para maestro
<pre>part = METIS_PartGraphKway // Generar <i>perm</i> e <i>iperm</i> (ver algoritmo)</pre>	Particionar el grafo de la matriz A y generar los vectores perm e iperm
<pre>A^r = P A P^t // Utilizando el algoritmo con <i>perm</i> e <i>iperm</i> b^r = P b // Utilizando el algoritmo con <i>perm</i></pre>	Crear A ^r y b ^r
<pre>for (s = 1; s <= num_slaves; ++s) { MPI_Send(n, 1, s); // Enviar el tamaño del sistema de ecuaciones MPI_Send(row_min, 1, s); // Enviar los rangos de índices de renglón MPI_Send(row_max, 1, s); // Enviar los rangos de índices de renglón MPI_Send(col_min, 1, s); // Enviar los rangos de índices de columna MPI_Send(col_max, 1, s); // Enviar los rangos de índices de columna num_rows = row_max - row_min + 1; for (r = 1; r <= num_rows; ++r) { MPI_Send(row_size[r], 1, s); MPI_Send(row_index[r], row_size[r], s);</pre>	Enviar un grupo de renglones a cada esclavo

```
MPI_Send(row_values[r], row_size[r], s);  
}  
}
```

```
// Calcular  $r = A^r x - b^r$   
for (s = 1; s <= num_slaves; ++s)  
{  
    // Formar  $x_s$  a partir de  $x^r$  con las entradas que le corresponden  
     $x_s = \text{extract}(x^r)$ ;  
    MPI_Send( $x_s$ , n, s);  
}  
 $r = -b^r$ ;  
for (s = 1; s <= num_slaves; ++s)  
{  
    MPI_Recv( $y_s$ , n, s);  
     $r = r + y_s$ ; // Recordar que  $y_s$  es de tamaño reducido  
}  
 $p = -r$ ;
```

Calcular residual y
dirección de descenso
iniciales

```
while (norm(r) > tolerance)  
{  
    // Calcular  $w = A^r p$   
    for (s = 1; s <= num_slaves; ++s)  
    {  
        multiplicar = 1;  
        MPI_Send(multiplicar, 1, s); // Avisar al esclavo s que sigue una multiplicación  
        // Formar  $p_s$  a partir de  $p$  con las entradas que le corresponden  
         $p_s = \text{extract}(p)$ ;  
        MPI_Send( $p_s$ , n, s); // Enviar p al esclavo s  
    }  
     $w = 0$   
    for (s = 1; s <= num_slaves; ++s)
```

Ciclo de gradiente
conjugado en el maestro

```

{
  MPI_Recv(ys, n, s);
  w = w + ys; // Recordar que ys es de tamaño reducido
}

```

```

// Calcular tamaño de paso y nueva dirección de descenso
alpha = dot(r, r)/dot(p, w);
x1 = xr + alpha*p;
r1 = r + alpha*w;
beta = dot(r1, r1)/dot(r, r);
p1 = -r1 + beta*p;
xr = x1;
r = r1;
p = p1;
}

```

```

for (s = 1; s <= num_slaves; ++s)
{
  multiply = 0; // Avisar al esclavo s que terminaron las multiplicaciones
  MPI_Send(multiply, 1, s);
}

```

Avisarle a los esclavos que no hay más multiplicaciones pendientes

```

x = PT xr; // Utilizar el algoritmo con iperm
Save(x); // Guardar la solución
}

```

Obtener la **x** sin reordenamiento

```

else
{

```

Inicia sección para esclavos

```

MPI_Recv(n, 1, 0); // Recibe el tamaño del sistema de ecuaciones
MPI_Recv(row_min, 1, 0); // Recibir los rangos de índices de renglón
MPI_Recv(row_max, 1, 0); // Recibir los rangos de índices de renglón
num_rows = row_max - row_min + 1;

```

Recibir el numero e indice de los renglones

Recibir las los renglones

```

MPI_Recv(col_min, 1, 0); // Recibir los rangos de índices de columna
MPI_Recv(col_max, 1, 0); // Recibir los rangos de índices de columna
num_cols = col_max - col_min + 1;
for (i = 1; i <= num_rows; ++i)
{
  MPI_Recv(row_size[i], 1, 0);
  MPI_Recv(row_index[i], row_size[i], 0);
  MPI_Recv(row_values[i], row_size[i], 0);
}

```

comprimidos

```

MPI_Recv(x, n, 0); // Recibir vector x, que es de tamaño num_cols
y = 0; // Es de tamaño num_rows
for (i = 1; i <= num_rows; ++i)
{
  y_i = 0;
  for (k = 1; k <= row_size[i]; ++k)
  {
    y_i += row_values[i][k]*x[row_index[i][k] - row_min];
  }
}
MPI_Send(y, n, 0); // Enviar vector y

```

Hacer el la multiplicación de los renglones comprimidos por el vector **x**

```

for ( ; ; )
{

```

Ciclo de multiplicaciones

```

  MPI_Recv(multiply, 1, 0);
  if ( multiply == 0)
    break;

```

Condicion de salida del ciclo

```

  MPI_Recv(p, n, 0); // Recibir vector p, que es de tamaño num_cols
  for (i = 1; i <= num_rows; ++i)
  {
    y_i = 0;

```

Hacer el la multiplicación de los renglones comprimidos por el vector **p**


```
for (k = 1; k <= row_size[i]; ++k)
{
    y_i += row_values[i][k]*p[row_index[i][k] - row_min];
}
}
MPI_Send(y, n, 0); // Enviar vector y
}
}
MPI_Finalize();
```

Finalizar MPI

¿Preguntas?

migueltvargas@cimat.mx

Referencias

[Noce06] J. Nocedal, S. J. Wright. *Numerical Optimization*. Springer, 2006.

[MPIF08] Message Passing Interface Forum. *MPI: A Message-Passing Interface Standard, Version 2.1*. University of Tennessee, 2008.