# Università degli Studi di Napoli Federico II Scuola Politecnica e delle Scienze di Base

DIPARTIMENTO DI INGEGNERIA ELETTRICA E TECNOLOGIE DELL'INFORMAZIONE



Corso di Laurea Magistrale in Informatica Insegnamento di Parallel and Distributed Computing Anno accademico 2020/2021

Sviluppo di un algoritmo per il calcolo del prodotto matrice-matrice, su architettura MIMD a memoria distribuita, che utilizzi la libreria MPI con strategia di comunicazione BMR.

Autori: Docenti:

Salvatore Bazzicalupo, N97000345 Prof. Giuliano Laccetti Annarita Della Rocca, N97000341 Dott.sa Valeria Mele



# Indice

1	Def	Definizione ed analisi del problema							
2	Descrizione algoritmo								
	2.1	Job-Script PBS	6						
	2.2	Algoritmo in C	6						
	2.3	Creazione della griglia bidimensionale	7						
	2.4	Calcolo del prodotto matrice-matrice	8						
3	Inp	Input ed Output							
	3.1	Input/Output per valori casuali	11						
	3.2	Input/Output attraverso lo script PBS	12						
4	Ind	icatori di errore	14						
5	Sub	Subroutine							
	5.1	Subroutines personalizzate							
	5.2	Subroutine MPI							
6	Analisi dei tempi								
	6.1	Analisi sul numero di processori							
	6.2	Speed-up ed efficienza							
		6.2.1 Calcolo dello speed-up	26						
		6.2.2 Calcolo dell'efficienza	27						
7	Esempi d'uso								
	7.1	Uso diretto	29						

	7.2	Uso tramite script PBS	30
$\mathbf{A}$	Cod	lice	33
	A.1	main.c	33
	A.2	utils.h	45
	A.3	utils.c	47
	A.4	iob-script.pbs	49

# Definizione ed analisi del problema

Si vuole sviluppare un algoritmo per il calcolo del prodotto matrice-matrice, in ambiente di calcolo parallelo su architettura MIMD (Multiple Instruction stream Multiple Data) a memoria distribuita, utilizzando la libreria MPI.

L'algoritmo è composto da due parti principali: nella prima, formata da uno script PBS, vi è la raccolta del parametro in ingresso che è la grandezza della matrice da generare. Tale grandezza, ha il vincolo di essere un multiplo del numero dei processori utilizzati.

La seconda parte, performata mediante un algoritmo in C, prevede l'implementazione di una topologia e la generazione di una matrice di dimensione presa in input, infine l'applicazione della strategia *Broadcast Multiply Rolling - BMR* per il calcolo del prodotto matrice-matrice.

Una **topologia** è un'astrazione di tipo logico nella quale si immaginano i processori disposti secondo un determinato ordine, che può non coincidere con l'ordinamento fisico degli stessi.

In particolar modo la topologia adottata durante lo sviluppo di tale algoritmo è quella a  $griglia\ bidimensionale$  con dimensione pxp. Nel capitolo successivo verrà analizzata nel dettaglio la sua implementazione.

# Descrizione algoritmo

L'algoritmo riceve un solo parametro in input:

• il numero N che sarà la grandezza della matrice NxN. Tale dimensione deve necessariamente essere un multiplo del numero di processori utilizzati per l'esecuzione in ambiente parallelo.

## 2.1 Job-Script PBS

L'algoritmo utilizza uno script PBS per ricevere il parametro in input specificato nella sezione precedente, nello script è presente la seguente porzione di codice:

# 2.2 Algoritmo in C

L'algoritmo prevede, oltre alle operazioni standard della libreria MPI, una fase di controlli di consistenza sul parametro passato in input.

Nel dettaglio viene controllato che:

- il numero di processori con il quale viene lanciato lo script ha una radice quadrata intera. Questo permette la generazione di una topologia a griglia bidimensionale di dimensione pxp;
- il valore passato in ingresso sia un intero;
- il valore passato in ingresso matrixSize sia un multiplo del numero di processori numberOfProcessors utilizzati.

Dopo aver appurato che i valori in ingresso siano validi, viene inviato il valore gridSize a tutti i processori coinvolti, mediante la funzione MPI\_Bcast(...).

## 2.3 Creazione della griglia bidimensionale

Di seguito viene illustrata l'implementazione della griglia bidimensionale mediante le opportune funzioni messe a disposizione dalla libreria MPI.

#### Nel dettaglio:

- numberOfValues indica quanti valori dovranno essere partizionati per ogni processore;
- gridPeriod permette di impostare se la griglia termina con un valore periodico, in questo caso tale valore è settato a 0 poiché la grandezza della matrice è un multiplo della grandezza della griglia;
- MPI\_Cart\_create permette la creazione della griglia con i parametri specificati;
- MPI\_Comm\_rank restituisce l'id del processore nella griglia appena creata.

## 2.4 Calcolo del prodotto matrice-matrice

```
// ***** Calcolo prodotto matrice x matrice
  // Il processore con id MASTER ID invia le matrici generate
      casualmente
  if (processId == MASTER ID) {
       distributeMatrixes (matrixSize, gridSize, mpi comm grid);
  }
  // Effettuo il prodotto parziale della matrice
  double ** partial Result = getPartial Matrix Result (number Of Values,
      gridSize, &startTime, mpi comm grid);
12
  // Effettua la stampa del risultato finale
   printResult(matrixSize, gridSize, partialResult, mpi_comm_grid);
  // Salvo l'istante di tempo finale di esecuzione dalla somma
      parziale, faccio stampare al MASTER ID
  endTime = MPI Wtime();
  processorTime = endTime - startTime;
20 // Passa al masterId il tempo maggiore impiegato
```

#### Nel dettaglio:

- nella funzione distributeMatrixes, eseguita soltanto da un processore, vengono generate in maniera casuale le matrici di dimensione matrixSize, vengono poi distribuite porzioni di matrici ai processori coinvolti nel calcolo;
- nella funzione getPartialMatrixResult, ogni processore riceve la propria porzione di matrice ed esegue su di essa il calcolo parziale. La funzione ritorna il risultato di tale calcolo.

L'agoritmo prevede un ciclo for esterno che viene eseguito sulla grandezza gridSize della griglia.

Innanzitutto viene verificata la condizione in cui, se il processore si trova sulla diagonale, deve inviare agli altri processori della riga la propria matrice A altrimenti deve riceverla.

```
\begin{array}{ll} & \text{if} \, (\, \text{coordinates} \, [\, 0 \, ] \, = \, \text{mod} (\, \text{coordinates} \, [\, 1 \, ] \, - \, \text{iteration} \, \, , \, \, \, \text{gridSize} \, ) \, ) \end{array}
```

Si noti che la condizione di diagonalità viene "shiftata" a destra ad ogni iterazione per coprire tutta la matrice.

Una volta ottenuta la matrice A, se l'iterazione non è la prima, è necessario inviare la propria porzione di matrice B al processore nella riga precedente e ricevere quella del processore nella riga successiva. Questo viene fatto nel seguente modo:

```
5 // Invio la mia matrice B al processore (i - 1, j), nella riga
      precedente
  MPI Cart rank (mpi comm grid, sendCoordinate, &sendTo);
   for (i = 0; i < number Of Values; ++i) {
       for(j = 0; j < numberOfValues; ++j) {
           MPI\_Send(\&matrixTwo[i][j], 1, MPI\_DOUBLE, sendTo,
      coordinates[1], mpi_comm_grid);
       }
  }
11
12
   // Ricevo la matrice B dal processore (i + 1, j), nella riga
      successiva
   MPI Cart rank(mpi comm grid, receiveCoordinate, &receiveFrom);
   for (i = 0; i < number Of Values; ++i) {
       for(j = 0; j < numberOfValues; ++j) {
           MPI Recv(&matrixTwo[i][j], 1, MPI DOUBLE, receiveFrom,
      coordinates[1], mpi_comm_grid, &status);
18
19 }
```

Viene poi effettuato il calcolo parziale come segue:

# Input ed Output

L'algoritmo opera su numeri reali; richiede il seguente valore da riga di comando:

• il numero N che sarà la grandezza della matrice NxN. È un multiplo del numero di processori utilizzati per l'esecuzione in ambiente parallelo.

L'output dell'algoritmo, è della seguente forma:

```
First random matrix:

<valori-prima-matrice>

Second random matrix:

<valori-seconda-matrice>

RESULT:

<valori-matrice-risultato>

Time elapsed: <ammontare-secondi> seconds
```

# 3.1 Input/Output per valori casuali

Per poter eseguire il programma, va specificato il numero di processori da utilizzare e la grandezza della matrice come di seguito:

```
~/opt/usr/local/bin/mpiexec -np 4 ./main 4
```

Si riceverà il seguente ouput:

```
First random matrix:
5.318026 10.059348 2.462740 6.272614
```

```
3.818302 4.197258 13.321763 8.864349
3.115805 2.328532 0.645060 11.527440
1.686453 9.218279 11.622541 10.050312

Second random matrix:
0.588249 1.697868 6.072526 0.941970
6.687669 4.658447 9.521524 8.248315
14.431044 7.555654 12.874255 2.601360
11.063038 11.478053 11.631317 7.541606

RESULT:
82.906395 135.251682 165.713996 129.929276
64.797829 155.389166 231.429546 189.847596
192.234245 242.971428 306.317335 253.294458
84.024625 208.157127 258.118741 238.190332

Time elapsed: 7.510000e-04 seconds
```

Si noti che il tempo impiegato per il calcolo del prodotto, può differire in base a vari fattori, tra cui il numero di processori, la potenza di calcolo dei processori, e così via. Inoltre il calcolo della matrice risultante potrà differire in base ai valori generati casualmente.

## 3.2 Input/Output attraverso lo script PBS

È possibile personalizzare il valore in input attraverso lo script PBS.

Al suo interno è contenuta una variabile da modificare opportunamente, come descritto in precedenza.

Utilizzando la seguente configurazione:

Avviando l'algoritmo, utilizzando:

```
qsub job-script.pbs
```

Si otterrà il seguente output:

```
First random matrix:
5.482614 1.299033 7.842666 6.684888
2.913305 3.908947 12.670042 5.389345
8.719219 8.920134 10.693750 14.853745
1.887682 1.269764 10.920726 4.645378
Second random matrix:
14.859796 13.590724 14.303661 11.634225
11.417712 2.488588 5.700323 0.327799
4.320751 3.867846 11.895907 14.517137
14.529512 12.516254 0.678382 1.566380
RESULT:
107.025408 392.557190 301.643029 63.848998
84.301557 291.398773 216.753097 34.618462
77.582720 414.573277 305.803387 77.006668
87.578755 508.990848 363.514892 84.931393
Time elapsed: 8.910000e-04 seconds
```

Anche in questo caso, come i precedenti, il tempo impiegato potrà variare.

# Indicatori di errore

Tutti i messaggi di errore dell'applicativo seguono la seguente forma: "ERROR - <descrizione-errore>: <parametri>"

Con i valori tra parentesi angolari:

- <descrizione-errore>: una sintetica descrizione dell'errore verificatosi;
- <parametri>: una lista della forma chiave:valore dei parametri che hanno causato l'errore.

#### In main:

```
// Se il numero di processori non è una radice quadrata di interi
    allora non è rappresentabile in una griglia pxp
if(!isPerfectSquare(numberOfProcessors)) {
    if(processId == MASTER_ID) {
        fprintf(stderr, "ERROR - Number of processors provided
        cannot be distribuited in a NxN grid.\nnumber of processors: %d\n
        \n", numberOfProcessors);
}
MPI_Finalize();
return 1;
}

// Verifico la correttezza della dimensione della matrice passata in
    input
if(!parseInt(argv[1], &matrixSize)) {
    fprintf(stderr, "ERROR - Cannot parse the matrixSize with value
    provided.\nmatrixSize:%s\n\n", argv[1]);
```

```
MPI_Finalize();
return 1;

// MatrixSize dev'essere uguale a numberOfProcessors o un suo
multiplo

if(matrixSize < numberOfProcessors || matrixSize %
numberOfProcessors != 0) {
   fprintf(stderr, "ERROR - Matrix size must be >= of the grid and
    a multiple of number of processors.\nmatrixSize:%d\
    nnumberOfProcessors:%d\n", matrixSize, numberOfProcessors);

MPI_Finalize();
return 1;
}
```

# Subroutine

Nell'algoritmo sono presenti varie subroutine utilizzate, queste sono documentate a livello interno del codice tramite commenti che hanno la seguente forma:

- breve descrizione del metodo;
- lista dei parametri con descrizione dettagliata del loro utilizzo;
- se presente un output, a seconda delle diverse condizioni possibili, viene descritta la sua forma.

Sono quindi riportate le firme dei metodi, la loro documentazione interna ed eventualmente una descrizione aggiuntiva.

## 5.1 Subroutines personalizzate

Di seguito, verranno descritte alcune subroutine personalizzate utilizzate nel progetto.

```
// Allocazioni di matrici e vettori casuali con generatore casuale

/**

* Ritorna un numero casuale nel range definito

* @param min il numero minimo, incluso

* @param max il numero massimo, incluso

* @return float il numero casuale

*/

double getRandomDoubleNumberInRange(int min, int max);

/**
```

```
* Alloca una matrice di dimensione column*row con valori casuali
    * @param column il numero di colonne
    * @param row il numero di righe
    * @return la matrice allocata e riempita casualmente
  double ** getMatrixOfRandomNumbersOfSize(int column, int row, int min
      , int max);
18
   /**
19
    * Stampa la matrice in ingresso in standard output
    * @param matrix la matrice da stampare
   void printSquareMatrix(double** matrix, int dimension);
   // Funzioni per il parsing di argomenti ottenuti da riga di comando
   /**
27
    * Converte una stringa in input in int
    * @param str la stringa da convertire
    * @param val dove viene salvato il risultato della conversione
    * @return true se la conversione termina con successo, falso
      altrimenti
   bool parseInt(char* arg, int* output);
   // Funzioni matematiche
36
37
    * Ritorna se il numero in ingresso ha una radice quadrata intera
    * @param number il valore da verificare
    * @return true se ha radice intera, false altrimenti
   bool isPerfectSquare(int number);
43
   /**
44
    * Ritorna il modulo b di a
    * @param a il valore da cui ottenere il modulo b
    * @param b il modulo da utilizzare
   * @return a modulo b
```

```
*/
int mod(int a, int b);
```

Di seguito vediamo alcune subroutine che riguardano parti principali del programma.

```
1 /**
    * Distribuisce le matrici generate casualmente tra tutti i
      processori, compreso il chiamante
    * @param matrixSize la dimensione della matrice da generare
      casualmente
    * @param gridSize la dimensione della matrice di processori
    * @param mpi comm il Communicator, deve essere una griglia di
      dimensione gridSize
    */
  void distribute Matrixes (int matrix Size, int grid Size, MPI Comm
      mpi comm)
  /**
9
10
   * Riceve una matrice inviata con un determinato tag
    * @param matrixSize il numero M di righe e colonne della matrice
      MxM
    * @param tag il tag da cui ricevere
    * @param mpi comm il Communicator
    * @return la matrice ricevuta
    */
15
   double ** receive Matrix (int matrix Size, int tag, MPI Comm mpi comm)
17
18
    * Effettua un prodotto parziale matrice x matrice
    * @param numberOfValues la dimensione parziale della matrice
    * @param gridSize la dimensione della griglia dei processori
    * @param startTime il valore in output dell'istante di inizio dei
      calcoli
    * @param mpi comm grid il Communicator, deve essere una griglia di
      dimensione gridSize
    * @return il prodotto parziale, una matrice di dimensione
      numberOfValues x numberOfValues
  double ** getPartialMatrixResult(int numberOfValues, int gridSize,
```

```
double* startTime, MPI_Comm mpi_comm_grid)

/**

* Stampa il risultato del prodotto matrice per matrice

* @param matrixSize la dimensione originale della matrice

* @param gridSize la dimensione della griglia di processori

* @param partialResult il risultato parziale del chiamante

* @param mpi_comm il Communicator, deve essere una griglia di
dimensione gridSize

*/

void printResult(int matrixSize, int gridSize, double**
partialResult, MPI_Comm mpi_comm_grid)
```

### 5.2 Subroutine MPI

Seguono le subroutines MPI utilizzate nel progetto.

Esse sono documentate differentemente da quelle personalizzate in quanto la documentazione ufficiale è disponibile su open-mpi.org [1], viene però fornita una breve descrizione.

```
int MPI_Init(int *argc, char ***argv)
```

**Descrizione**: inizializza l'ambiente di esecuzione MPI.

#### Parametri in input:

- argc: un puntatore al numero di argomenti del programma.
- argv: l'array degli argomenti del programma.

```
int MPI_Comm_rank(MPI_Comm comm, int *rank)
```

**Descrizione**: assegna un identificativo (chiamato rank) al processo appartenente ad un communicator.

#### Parametri in input:

• comm: il communicator da cui si vuole ottenere il rank.

#### Parametri in output:

• rank (int): il rank del processo chiamante nel gruppo comm.

```
int MPI_Comm_size(MPI_Comm comm, int *size)
```

**Descrizione**: ritorna la dimensione del gruppo di processi appartenenti ad un communicator.

#### Parametri in input:

• comm: il communicator da cui si vuole ottenere la dimensione.

#### Parametri in output:

• size (int): il numero di processori del gruppo comm.

```
MPI_Bcast(void *buffer, int count, MPI_Datatype datatype, int root, MPI_Comm, comm);
```

**Descrizione**: permette al processore con identificativo root di spedire a tutti i processori del comunicator comm lo stesso dato memorizzato in \*buffer. Count, datatype, comm devono essere uguali per ogni processore di comm.

#### Parametri in output:

• buffer il valore che sarà condiviso tra i processori

```
double MPI_Wtime(void)
```

**Descrizione**: ritorna un valore temporale in secondi passato dall'avvio di un processo.

#### Parametri in output:

• time (double): tempo trascorso dall'ultima volta in cui la funzione è stata chiamata.

**Descrizione**: permette al processore root di ottenere il risultato dell'operazione op degli elementi memorizzati in \*sendbuf. Tale risultato viene memorizzato in recvbuf. **Parametri in input**:

- sendbuf: il valore su cui applicare l'operazione di reduce.
- count: il numero di valori.
- datatype: il tipo di dato del valore, tra MPI INT, MPI FLOAT, ...
- op: l'operazione da effettuare, tra MPI SUM, MPI PROD, ...
- root: l'identificativo del processo che riceverà il risultato.
- comm: il communicator

#### Parametri in output:

• recvbuf: il risultato dell'operazione.

```
int MPI_Send(const void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int dest, int tag, MPI_Comm comm)
```

Descrizione: effettua un invio di dati in modo sincrono (bloccante).

#### Parametri in input:

- buf: l'indirizzo del valore da inviare.
- count: il numero di valori.
- datatype: il tipo di dato del valore, tra MPI INT, MPI FLOAT, ...
- dest: l'identificativo del processo di destinazione.
- tag: un tag associato all'invio.
- comm: il communicator.

```
int MPI_Recv(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype,
int source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status)
```

**Descrizione**: effettua una ricezione di dati in modo sincrono (bloccante).

#### Parametri in input:

- count: il numero di valori.
- datatype: il tipo di dato del valore, tra MPI INT, MPI FLOAT, ...
- source: l'identificativo del processo mittente.
- tag: un tag associato all'invio.
- comm: il communicator

#### Parametri di output:

- **buf**: l'indirizzo dove verrà memorizzato il valore ricevuto
- status: informazioni aggiuntive sulla ricezione

```
int MPI_Barrier (MPI_Comm comm)
```

**Descrizione**: fornisce un meccanismo sincronizzante per tutti i processori del communicator comm.

#### Parametri in input:

• comm: il communicator

```
int MPI_Finalize()
```

Descrizione: Termina l'ambiente di esecuzione MPI.

```
int MPI_Cart_create(MPI_Comm old_comm, int dim, int* ndim, int*
periods, int reorder, MPI_Comm* comm_cart);
```

**Descrizione**: operazione collettiva che restituisce un nuovo communicator new\_comm in cui i processi sono organizzati in una griglia di dimensioni dim communicator comm.

#### Parametri in input:

- old comm: il communicator precedentemente utilizzato
- dim: numero di dimensioni della griglia;
- ndim:vettore di dimensione dim contenente le lunghezze di ciascuna dimensione;
- **periods**: vettore di dimensione dim contenente la periodicità di ciascuna dimensione;
- reorder: permesso di riordinare i menum (1=si; 0=no).

#### Parametri di output:

• comm cart: il communicator associato alla griglia.

Descrizione: operazione collettiva che restituisce a ciascun processo di comm\_grid con identificativo menum\_grid, le sue coordinate all'interno della griglia predefinita. coordinate è un vettore di dimensione dim, i cui elementi rappresentano le coordinate del processo all'interno della griglia.

#### Parametri in input:

- comm grid: il communicator precedentemente utilizzato
- menum: identificativo del processo;
- dim: dimensione del vettore coordinate.

#### Parametri di output:

• coordinate []: le coordinate del processo con identificativo menum.

```
int MPI_Cart_rank(MPI_Comm comm_grid, int* coords, int* menum);
```

**Descrizione**: funzione che, date delle coordinate, ritorna il menum associato a tali coordinate.

#### Parametri in input:

- comm grid: il communicator precedentemente utilizzato
- coords: coordinate del processo di cui si vuole conoscere il rank.

### Parametri di output:

• menum: identificativo del processo;

# Analisi dei tempi

Sono state effettuate alcune analisi dei tempi di esecuzione dell'algoritmo in base al numero di processori utilizzati e alla grandezza della matrice.

I tempi che seguono sono una media di 10 esecuzioni per ogni strategia.

Sono stati testati prodotti effettuati con matrici di dimensioni 4x4, 8x8, 16x16, 32x32, 64x64, 128x128, 256x256, 512x512 e 1024x1024, di questi prodotti è stata calcolata la media per avere risultati più coerenti.

Sono stati raccolti tempi con 1, e 4 processori.

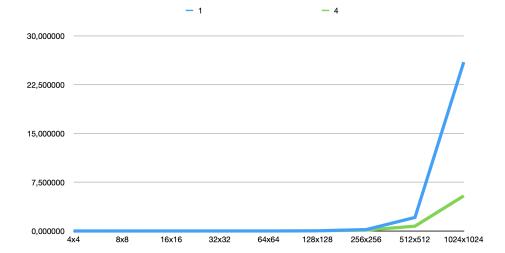
### 6.1 Analisi sul numero di processori

Seguono alcune analisi basate sul numero di processori.

I primi tempi sono stati raccolti utilizzando un solo processore, questo è essenziale anche per i calcoli successivi.

Tempi per processore

	4x4	8x8	16x16	32x32	64x64	128x128	256x256	512x512	1024x1024
1	0,000025	0,000046	0,000155	0,000747	0,005359	0,032438	0,220933	2,084789	25,966911
4	0,000381	0,000667	0,001044	0,002355	0,006112	0,025505	0,135436	0,744717	5,400459



Come si evince dal grafico, con la linea blu rappresentante l'esecuzione con un processore e quella verde con 4, fino a 256 non si nota nessuna differenza, mentre con 512x512 si inizia a notare e con 1024x1024 si impiega 3 volte il tempo necessario per calcolare il prodotto.

### 6.2 Speed-up ed efficienza

Conseguentemente alle precedenti analisi è possibile calcolare lo speed-up e l'efficienza del prodotto matriciale in rapporto al numero di processori.

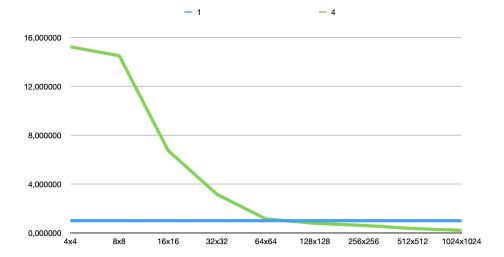
### 6.2.1 Calcolo dello speed-up

Lo speed-up misura la riduzione del tempo di esecuzione rispetto all'algoritmo su di un solo processore.

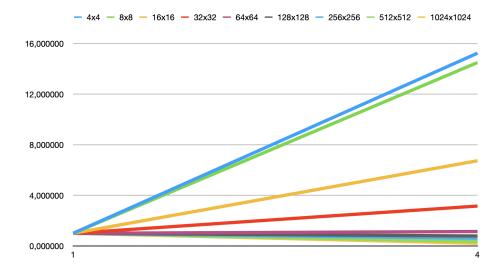
Definiamo lo speed-up come:  $S(p) = \frac{T(1)}{T(p)}$ , e cioè il rapporto tra il tempo impiegato dall'algoritmo per calcolare il risultato utilizzando un solo processore e il tempo impiegato per calcolare il risultato utilizzando p processori.

Segue la tabella contenente i valori relativi al calcolo dello speed-up:

	Speed-up									
	4x4	8x8	16x16	32x32	64x64	128x128	256x256	512x512	1024x1024	
1	1,000000	1,000000	1,000000	1,000000	1,000000	1,000000	1,000000	1,000000	1,000000	
4	15,240000	14,500000	6,735484	3,152610	1,140511	0,786269	0,613018	0,357215	0,207975	



Lo speed-up con 4 processori è inizialmente estremamente alto, ben 16 volte maggiore rispetto alla fase finale, per poi ridursi fino ad un quarto per una matrice 1024x1024.

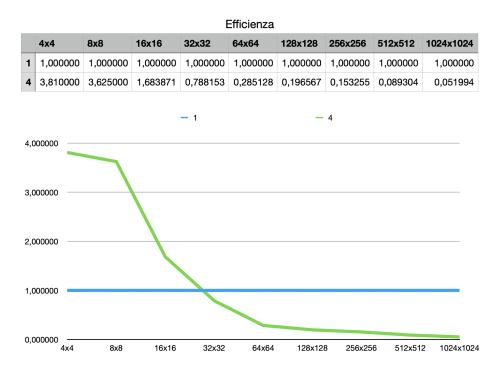


In questo grafico, avente il numero di processori sulle ascisse, si può notare come le varie dimensioni della matrice siano differenti, la 4x4 con 1 processore impiega molto meno rispetto alla stessa con 4 processori.

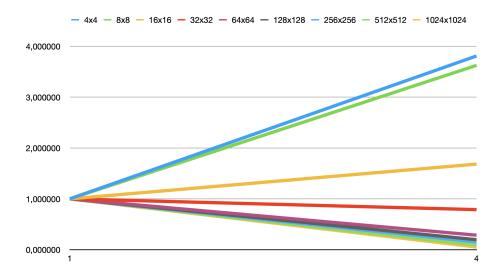
#### 6.2.2 Calcolo dell'efficienza

L'efficienza misura quanto l'algoritmo sfrutta il parallelismo del calcolatore. Definiamo l'efficienza come:  $E(p)=\frac{S(p)}{p}$ , e cioè il rapporto tra lo speed-up su p processori e il numero di processori

Segue la tabella contenente i valori relativi al calcolo dell'efficienza.



Si può notare che l'efficienza segue un andamento simile a quello dello speed-up precedentemente mostrato, qui però si raggiunge una migliore efficienza anche con una matrice 32x32.



Anche in questo caso, come per lo speed-up, si può notare come le matrici più piccole abbiano poca efficienza su matrici relativamente piccole.

# Esempi d'uso

L'utilizzo dell'algoritmo può avvenire tramite due modi, o utilizzandolo in maniera diretta, quindi invocando in locale le librerie MPI, oppure utilizzando uno script PBS. Seguono esempi d'uso per entrambi i casi.

#### 7.1 Uso diretto

Ipotizzando di avere open-mpi installato nel path /opt/usr/local/bin/, ed avere nella stessa cartella tutti i file richiesti in appendice, contenente il codice sorgente, è necessario compilarlo eseguendo:

```
~/opt/usr/local/bin/mpicc -o main main.c utils.c
```

Dopo aver compilato il file, ipotizzando di voler fare il prodotto tra due matrici 4x4 è possibile utilizzare 1 o 4 processori, si ipotizza di voler utilizzare 4 processori.

Sarà sufficiente digitare:

```
~/opt/usr/local/bin/mpiexec -np 4 ./main 4
```

Verrà stampato il seguente risultato:

```
First random matrix:
5.035924 8.779774 6.668902 4.228609
0.223229 1.813387 12.598571 4.185630
12.876856 1.323098 7.312677 9.164309
4.540553 8.066555 4.597906 12.006843

Second random matrix:
4.008700 9.216746 0.855394 6.613519
```

```
3.405720 14.936030 4.858432 10.664863
9.345476 4.407866 12.999767 12.092364
1.366220 12.063076 4.116982 14.113265

RESULT:
45.574074 96.454884 121.157952 106.747082
91.221965 253.119641 248.040722 251.698714
157.888397 350.247181 391.055858 375.804867
147.443275 228.733690 222.446591 261.829503

Time elapsed: 1.021000e-03 seconds
```

Si noti che il risultato può variare in quanto i numeri sono generati casualmente, così come il tempo di esecuzione può variare in base all'hardware del dispositivo.

## 7.2 Uso tramite script PBS

Utilizzando l'algoritmo su un cluster è necessario utilizzare uno script PBS, in appendice ne è fornito uno che verrà utilizzato in questo caso d'uso ed è chiamato job-script.pbs.

Si ipotizzi di voler effettuare il prodotto con le stesse condizioni precedenti, ovvero una matrice 4x4 con 4 processori.

È necessario modificare la seguente parte dello script PBS:

Ed invocare lo script come segue:

```
qsub job-script.pbs
```

Attendere il completamento e, supponendo che il risultato sia memorizzato nel file matrix.out (come scritto nel file pbs) digitare:

```
cat matrix.out
```

Verrà stampato il seguente risultato:

```
First random matrix:
5.075604 0.676360 12.587885 4.584777
1.353123 1.936462 11.114775 11.029744
6.909634 0.216081 1.668210 2.605315
2.534857 3.347156 5.648396 12.586823
Second random matrix:
1.736077 3.246550 9.772744 0.503663
5.059611 1.873682 5.970011 2.977891
9.411610 5.936768 14.261764 12.461503
10.482959 12.099390 14.443592 8.457326
RESULT:
74.849152 279.135959 269.671836 299.936826
20.509614 63.661169 75.562364 84.186047
79.539829 242.640834 369.539690 213.988676
60.103405 190.304897 239.449309 161.990164
Time elapsed: 9.300000e-04 seconds
```

Si noti che il risultato può variare in quanto i numeri sono generati casualmente, così come il tempo di esecuzione può variare in base all'hardware del dispositivo.

# Bibliografia

[1] Open MPI Documentation, https://www.open-mpi.org/doc/

# Capitolo A

# Codice

Segue il codice dell'algoritmo, quest'ultimo è composto dai seguenti file:

- main.c il file principale contenente la logica della griglia e del prodotto matrice per matrice;
- utils.c un file contenente varie funzioni accessorie;
- utils.h un file header contenente import, costanti, dichiarazioni e documentazione delle funzioni contenute in utils.c;
- job-script.pbs file necessario per il lancio dell'algoritmo su cluster.

### A.1 main.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <mpi.h>
#include <time.h>
#include "utils.h"

#define MIN_RANDOM_NUMBER 0
#define MAX_RANDOM_NUMBER 15
#define MASTER_ID 0

#define TAG_MATRIX_FIRST 1
#define TAG_MATRIX_SECOND 1
```

```
14 void distributeMatrixes(int matrixSize, int gridSize, MPI Comm
      mpi comm);
  double** receiveMatrix(int matrixSize, int tag, MPI Comm mpi comm);
   double ** getPartialMatrixResult(int numberOfValues, int gridSize,
      double* startTime, MPI Comm mpi comm grid);
  void printResult(int matrixSize, int gridSize, double**
      partialResult, MPI Comm mpi comm);
18
   /**
19
    * Gli argomenti vengono passati nella forma: matrixSize
    * @param matrixSize la dimensione della matrice MxM
   int main(int argc, char** argv) {
       int matrixSize, processId, numberOfProcessors;
       MPI Init(&argc, &argv);
26
       MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &processId);
       MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &numberOfProcessors);
       /* I tempi dei singoli processori, ottenuti tramite differenza,
30
      mentre il tempo totale come il
        * massimo valore tra i processori */
       double startTime, endTime, processorTime, totalTime = 0.0;
33
34
       // ***** Verifica input utente
35
       // **********
36
       // Se il numero di processori non è una radice quadrata di
      interi allora non è rappresentabile in una griglia pxp
       if (!isPerfectSquare(numberOfProcessors)) {
           if (processId == MASTER ID) {
               fprintf(stderr, "ERROR - Number of processors provided
      cannot be distribuited in a NxN grid.\n"
                               "number of processors: %d \n\n",
42
      numberOfProcessors);
43
           MPI_Finalize();
44
           return 1;
45
```

```
}
46
       // Verifico la correttezza della dimensione della matrice
      passata in input
       if (!parseInt(argv[1], &matrixSize)) {
           fprintf(stderr, "ERROR - Cannot parse the matrixSize with
50
      value provided.\n"
                           "matrixSize:%s \n\n", argv[1]);
51
           MPI Finalize();
52
           return 1;
       }
       // MatrixSize dev'essere uguale a numberOfProcessors o un suo
      multiplo
       if (matrixSize < numberOfProcessors || matrixSize %
      numberOfProcessors != 0) {
           fprintf(stderr, "ERROR - Matrix size must be >= of the grid
      and a multiple of number of processors. \n"
                           "matrixSize:%d\nnumberOfProcessors:%d\n",
59
      matrixSize, numberOfProcessors);
           MPI Finalize();
60
           return 1;
       }
65
       // ***** Creazione della griglia di processori
66
       // ***********************
68
       int gridSize;
69
       MPI Bcast(&gridSize, 1, MPI DOUBLE, MASTER ID, MPI COMM WORLD);
       gridSize = (int) sqrt(numberOfProcessors);
       int numberOfValues = matrixSize/gridSize;
74
       // Siccome è una matrice quadrata le due dimensioni sono uguali
76
       int* sizesOfGrid = calloc(2, sizeof(int));
77
       sizesOfGrid[0] = sizesOfGrid[1] = gridSize;
78
```

```
79
       int* gridPeriod = calloc(2, sizeof(int));
80
       gridPeriod[0] = gridPeriod[1] = 0;
81
       MPI Comm mpi comm grid;
       MPI\_Cart\_create(MPI\_COMM\_WORLD,\ 2\,,\ sizesOfGrid\,,\ gridPeriod\,,\ 0\,,\ \&
      mpi comm grid);
       MPI Comm rank(mpi comm grid, &processId);
85
86
       free (sizesOfGrid);
       free(gridPeriod);
88
       // **************************
       // ***** Calcolo prodotto matrice x matrice
       // *************************
       // Il processore con id MASTER_ID invia le matrici generate
       casualmente
       if(processId = MASTER ID) {
            distribute Matrixes (matrix Size, grid Size, mpi comm grid);
       }
       // Effettuo il prodotto parziale della matrice
       double ** partial Result = getPartial Matrix Result (number Of Values,
100
       gridSize, &startTime, mpi comm grid);
       // Effettua la stampa del risultato finale
       printResult(matrixSize, gridSize, partialResult, mpi comm grid);
104
       // Salvo l'istante di tempo finale di esecuzione dalla somma
       parziale, faccio stampare al MASTER ID
       endTime = MPI Wtime();
       processorTime = endTime - startTime;
107
       // Passa al masterId il tempo maggiore impiegato
       MPI_Reduce(&processorTime, &totalTime, 1, MPI_DOUBLE, MPI_MAX,
      MASTER ID, MPI COMM WORLD);
111
       // Il MASTER ID fa la stampa del tempo impiegato
```

```
if (processId == MASTER ID) {
113
            printf("\nTime elapsed: %e seconds\n", totalTime);
114
       }
115
       // Libero la memoria dinamica utilizzata
        int i;
118
        for (i = 0; i < numberOfValues; ++i) {
119
            free (partialResult[i]);
120
121
        free (partialResult);
123
        MPI Finalize();
124
        return 0;
126
127
128
    * Distribuisce le matrici generate casualmente tra tutti i
       processori, compreso il chiamante
130
    * @param matrixSize la dimensione della matrice da generare
       casualmente
    * @param gridSize la dimensione della matrice di processori
131
     * @param mpi comm il Communicator, deve essere una griglia di
       dimensione gridSize
    */
133
   void distribute Matrixes (int matrix Size, int grid Size, MPI Comm
       mpi comm) {
       int i, j, k, l;
        int numberOfValues = matrixSize/gridSize;
136
137
       // Inizializzazione del seed dei valori casuali
138
        srand (time (NULL));
       // Generazione e stampa delle due matrici casuali
141
        printf("First random matrix:\n");
        double** firstMatrix = getMatrixOfRandomNumbersOfSize(matrixSize)
143
       , matrixSize, MIN_RANDOM_NUMBER, MAX_RANDOM_NUMBER);
        printSquareMatrix(firstMatrix, matrixSize);
144
145
        printf("\nSecond random matrix:\n");
```

```
double** secondMatrix = getMatrixOfRandomNumbersOfSize(
147
       matrixSize, matrixSize, MIN RANDOM NUMBER, MAX RANDOM NUMBER);
        printSquareMatrix(secondMatrix, matrixSize);
148
149
       // Distribuzione di porzioni delle due matrici firstMatrix e
       secondMatrix a tutti i processori
        for(i = 0; i < gridSize; ++i) {
151
            for(j = 0; j < gridSize; ++j) {
152
                int receiver Coordinate [2] = \{ i, j \};
153
                int receiverProcessor;
154
                MPI Cart rank (mpi comm, receiver Coordinate, &
       receiverProcessor);
                for (k = (i * numberOfValues); k < (i * numberOfValues) +
        numberOfValues; ++k) {
                     for(l = (j * numberOfValues); l < (j *</pre>
158
       numberOfValues) + numberOfValues; ++1) {
                         // Per l'invio vengono utilizzati due tag
       differenti per identificare i valori
                         MPI Send(&firstMatrix[k][1], 1, MPI DOUBLE,
160
       receiverProcessor, TAG MATRIX FIRST, mpi comm);
                         MPI Send(&secondMatrix[k][l], 1, MPI DOUBLE,
161
       receiverProcessor, TAG MATRIX SECOND, mpi comm);
                    }
162
                }
163
            }
164
        }
165
        free (first Matrix);
167
        free (secondMatrix);
168
169
171
    * Riceve una matrice inviata con un determinato tag
    * @param matrixSize il numero M di righe e colonne della matrice
173
    * @param tag il tag da cui ricevere
174
    * @param mpi comm il Communicator
175
    * @return la matrice ricevuta
```

```
*/
177
   double** receiveMatrix(int matrixSize, int tag, MPI Comm mpi comm) {
        int i, j;
179
       MPI Status status;
180
181
        double** matrix = malloc(sizeof(double*) * matrixSize);
        for(i = 0; i < matrixSize; ++i)
183
            matrix[i] = malloc(sizeof(double*) * matrixSize);
184
185
            for(j = 0; j < matrixSize; ++j) {
186
                MPI Recv(&matrix[i][j], 1, MPI DOUBLE, MASTER ID, tag,
187
       mpi comm, &status);
       }
        return matrix;
191
192
193
194
     * Effettua un prodotto parziale matrice x matrice
195
    * @param numberOfValues la dimensione parziale della matrice
196
    * @param gridSize la dimensione della griglia dei processori
    * @param startTime il valore in output dell'istante di inizio dei
       calcoli
    * @param mpi comm grid il Communicator, deve essere una griglia di
199
       dimensione gridSize
    * @return il prodotto parziale, una matrice di dimensione
200
       numberOfValues x numberOfValues
201
   double ** getPartialMatrixResult(int numberOfValues, int gridSize,
       double* startTime, MPI Comm mpi comm grid) {
        int i, j, k;
       MPI Status status;
204
205
       int processId;
206
       MPI Comm rank(mpi comm grid, &processId);
207
208
        int* coordinates = calloc(2, sizeof(int));
209
       MPI Cart coords (mpi comm grid, processId, 2, coordinates);
210
```

```
211
        // Tutti i processori ricevono una porzione di matrice
212
        double** matrixOne = receiveMatrix(numberOfValues,
213
       TAG MATRIX FIRST, mpi comm grid);
        double ** matrixTwo = receiveMatrix(numberOfValues,
214
       TAG_MATRIX_SECOND, mpi_comm_grid);
215
        // Alloco la matrice risultato parziale
216
        double** result = calloc(numberOfValues, sizeof(double*));
217
        for (i = 0; i < numberOfValues; ++i) {
218
            result[i] = calloc(numberOfValues, sizeof(double*));
219
        }
220
        // Mi sincronizzo con tutti i processori che hanno ricevuto le
       loro porzioni e salvo l'istante di tempo iniziale
        MPI Barrier (MPI COMM WORLD);
223
        *startTime = MPI_Wtime();
224
225
       // Se è sulla diagonale invia alle varie righe i suoi valori,
226
       altrimenti riceve dalla diagonale
        int iteration;
227
        for(iteration = 0; iteration < gridSize; ++iteration) {</pre>
            double** receivedMatrix = NULL;
230
            if(coordinates[0]) = mod(coordinates[1]) - iteration,
231
       gridSize)) {
                int rowProcessor;
233
                 for(rowProcessor = 0; rowProcessor < gridSize; ++</pre>
234
       rowProcessor) {
                     int receiver Coordinate [2] = \{ coordinates [0], \}
       rowProcessor \};
                     int receiverId;
236
                     MPI Cart rank (mpi comm grid, receiver Coordinate, &
237
       receiverId);
238
                     // Non invia a se stesso
239
                     if (processId != receiverId) {
240
```

```
//printf("Sono %d, devo inviare a %d che SULLA
241
       GRIGLIA sta a (%d, %d)\n\n", processId, receiverId, coordinates
       [0], rowProcessor);
                           for (i = 0; i < number Of Values; ++i) {
242
                               for (j = 0; j < numberOfValues; ++j) {
243
                                   \label{eq:matrixOne} MPI \ \ Send(\& matrixOne [\ i\ ][\ j\ ]\ ,\ \ 1\ ,\ MPI\_DOUBLE
244
        , receiverId , coordinates[0], mpi_comm_grid);
245
                          }
246
                      }
247
                 }
248
             } else {
249
                 // Calcolo da chi devo ricevere
                 int diagonalCoordinates [2] = {coordinates [0], mod(
        coordinates[0] + iteration , gridSize)};
                 int diagonalProcessor;
253
                 MPI_Cart_rank(mpi_comm_grid, diagonalCoordinates, &
254
        diagonalProcessor);
255
                 received Matrix = malloc(size of (double*) * number Of Values
256
       );
                 for (i = 0; i < numberOfValues; ++i) {
258
                      receivedMatrix[i] = malloc(sizeof(double*) *
259
       numberOfValues);
260
                      for (j = 0; j < numberOfValues; ++j) {
261
                          MPI Recv(&receivedMatrix[i][j], 1, MPI DOUBLE,
262
        diagonalProcessor, coordinates [0], mpi comm grid, &status);
                      }
                 }
             }
265
             // Non è necessario eseguirlo la prima volta
267
             if(iteration > 0) {
268
                 // Invio la mia matrice B al processore (i - 1, j),
269
        nella riga precedente
                 int sendTo;
270
```

```
int sendCoordinate[2] = \{ mod(coordinates[0] - 1,
271
       gridSize), coordinates[1] };
                MPI Cart rank (mpi comm grid, sendCoordinate, &sendTo);
272
273
                 for (i = 0; i < numberOfValues; ++i) {
274
                     for (j = 0; j < numberOfValues; ++j) {
                         MPI_Send(&matrixTwo[i][j], 1, MPI_DOUBLE, sendTo
       , coordinates [1], mpi comm grid);
                     }
277
                 }
278
279
                // Ricevo la matrice B dal processore (i + 1, j), nella
280
       riga successiva
                 int receiveFrom;
                 int receive Coordinate [2] = \{ \mod(\text{coordinates}[0] + 1, 
       gridSize), coordinates[1] };
                MPI_Cart_rank(mpi_comm_grid, receiveCoordinate, &
283
       receiveFrom);
284
                 for (i = 0; i < numberOfValues; ++i) {
285
                     for (j = 0; j < numberOfValues; ++j) {
286
                         MPI Recv(&matrixTwo[i][j], 1, MPI DOUBLE,
287
       receiveFrom, coordinates[1], mpi comm grid, &status);
288
                     }
                 }
289
            }
290
291
            // Creo un puntatore alla matrice che voglio usare, per i
292
       processori diagonali è MatrixOne altrimenti quella ricevuta
            double ** matrixToUse = (receivedMatrix == NULL) ? matrixOne
293
       : receivedMatrix;
            // Calcolo del prodotto parziale
295
            for (i = 0; i < number Of Values; ++i) {
                 for(j = 0; j < numberOfValues; ++j) {
297
                     for(k = 0; k < numberOfValues; ++k) {
298
                          result [i][j] += (matrixToUse[i][k] * matrixTwo[k
299
       ][j]);
300
```

```
}
301
            }
302
303
            // Pulisco le matrici che allo step successivo non servono
304
       più
             if (received Matrix != NULL) {
305
                 for (i = 0; i < numberOfValues; ++i) {
306
                      free (received Matrix [i]);
307
308
                 free (received Matrix);
309
            }
311
        for (i = 0; i < numberOfValues; ++i) {
             free (matrixOne[i]);
             free (matrixTwo[i]);
315
        }
316
        free (matrixOne);
317
        free (matrixTwo);
318
        free (coordinates);
319
320
        return result;
322
323
324
     * Stampa il risultato del prodotto matrice per matrice
325
     * @param matrixSize la dimensione originale della matrice
326
     * @param gridSize la dimensione della griglia di processori
327
     * @param partialResult il risultato parziale del chiamante
328
     * @param mpi comm il Communicator, deve essere una griglia di
329
       dimensione gridSize
    void printResult(int matrixSize, int gridSize, double **
331
       partialResult, MPI Comm mpi comm grid) {
        int i, j, k, l;
332
        MPI Status status;
333
        int numberOfValues = matrixSize/gridSize;
334
        int processId;
335
        MPI Comm rank(mpi comm grid, &processId);
336
```

```
337
        // Tutti i processori inviano al MASTER ID il proprio prodotto
338
       parziale
        for (i = 0; i < numberOfValues; i++) {
            for(j = 0; j < numberOfValues; j++) {
                MPI_Send(&partialResult[i][j], 1, MPI_DOUBLE, MASTER_ID,
341
        MASTER ID, mpi comm grid);
            }
342
        }
343
344
        // Il MASTER ID riceve tutta la matrice e la stampa ordinata
345
        if (processId == MASTER ID) {
346
            double** resultMatrix = malloc(sizeof(double*) * matrixSize)
            for (i = 0; i < matrixSize; ++i) {
349
                resultMatrix[i] = malloc(sizeof(double*) * matrixSize);
350
            }
351
352
            for (i = 0; i < gridSize; ++i) {
353
                for (j = 0; j < gridSize; ++j) {
354
                     int receiverCoordinate[2] = {i, j};
                     int receiverProcessor;
                     MPI_Cart_rank(mpi_comm_grid, receiverCoordinate, &
357
       receiverProcessor);
358
                     for (k = (i * numberOfValues); k < (i *
359
       numberOfValues) + numberOfValues; ++k) {
                         for (1 = (j * numberOfValues); 1 < (j *
360
       numberOfValues) + numberOfValues; ++1) {
                             MPI Recv(&resultMatrix[k][l], 1, MPI DOUBLE,
        receiverProcessor, MASTER ID, mpi comm grid, &status);
362
                     }
                }
364
            }
365
366
            printf("\nRESULT: \n");
367
            printSquareMatrix(resultMatrix, matrixSize);
368
```

```
for (i = 0; i < matrixSize; ++i) {
    free(resultMatrix[i]);
}

free(resultMatrix);
}

free(resultMatrix);
}</pre>
```

## A.2 utils.h

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include <errno.h>
4 #include <stdbool.h>
5 #include <limits.h>
6 #include <math.h>
  #ifndef PDC 4 JANUARY2 UTILS H
  #define PDC_4_JANUARY2_UTILS_H
    * Allocazioni di matrici e vettori casuali con generatore casuale
    * ************************************
14
15
   * Ritorna un numero casuale nel range definito
16
    * @param min il numero minimo, incluso
17
    * @param max il numero massimo, incluso
18
    * @return float il numero casuale
   double getRandomDoubleNumberInRange(int min, int max);
23 /**
* Alloca una matrice di dimensione column*row con valori casuali
```

```
* @param column il numero di colonne
   * @param row il numero di righe
   * @return la matrice allocata e riempita casualmente
  double ** getMatrixOfRandomNumbersOfSize(int column, int row, int min
      , int max);
30
31
   * Stampa la matrice in ingresso in standard output
   * @param matrix la matrice da stampare
34
  void printSquareMatrix(double** matrix, int dimension);
35
   * Funzioni per il parsing di argomenti ottenuti da riga di comando
     */
42
   * Converte una stringa in input in int
   * @param str la stringa da convertire
   * @param val dove viene salvato il risultato della conversione
   * @return true se la conversione termina con successo, falso
      altrimenti
48
  bool parseInt(char* arg, int* output);
   * Funzioni matematiche
```

```
56
57
    * Ritorna se il numero in ingresso ha una radice quadrata intera
    * @param number il valore da verificare
    * @return true se ha radice intera, false altrimenti
    */
   bool isPerfectSquare(int number);
   /**
64
    * Ritorna il modulo b di a
65
    * @param a il valore da cui ottenere il modulo b
    * @param b il modulo da utilizzare
    * @return a modulo b
   int mod(int a, int b);
  #endif //PDC_4_JANUARY2_UTILS_H
```

## A.3 utils.c

```
#include "utils.h"
   bool parseInt(char* str, int* val) {
       char *temp;
       bool result = true;
       errno = 0;
       long ret = strtol(str, &temp, 0);
       if (temp == str || *temp != '\0' || ((ret == LONG_MIN || ret ==
      LONG MAX) && errno == ERANGE))
           result = false;
10
       *val = (int) ret;
       return result;
13
  }
14
15
double getRandomDoubleNumberInRange(int min, int max) {
```

```
return (double) min + rand() / (double) RAND_MAX * max - min;
18
  }
19
   bool isPerfectSquare(int number) {
       int s = sqrt(number);
       return (s * s) = number;
  }
23
24
   int mod(int a, int b) {
       int r = a \% b;
26
       27
28
   double ** getMatrixOfRandomNumbersOfSize(int column, int row, int min
      , int max) {
       int i, j;
       double** matrix = malloc(sizeof(double*) * column);
32
       for (i = 0; i < column; ++i) {
           matrix[i] = malloc(sizeof(double*) * row);
           for (j = 0; j < row; ++j) {
               matrix[i][j] = getRandomDoubleNumberInRange(min, max);
36
           }
       return matrix;
39
40
41
   void printSquareMatrix(double** matrix, int size) {
42
       int i, j;
43
44
       for(i = 0; i < size; ++i) {
45
           for(j = 0; j < size; ++j)  {
               printf("%f ", matrix[i][j]);
           printf("\n");
       }
50
  }
51
```

## A.4 job-script.pbs

```
\#!/ bin/bash
   # Imposta le direttive per l'ambiente PBS
   #PBS -q studenti
   \#PBS - 1 \quad nodes = 4:ppn = 4
   #PBS -N matrix
   #PBS -o matrix.out
   #PBS −e matrix.err
   sort -u $PBS NODEFILE > hostlist
11
   NCPU=\$(wc -l < hostlist)
   echo "[Job-Script] Starting with "$NCPU" CPUs..."
13
14
   echo "[Job-Script] Compiling..."
   PBS O WORKDIR=$PBS O HOME/4-january
16
   /usr/lib64/openmpi/1.4-gcc/bin/mpicc -o $PBS_O_WORKDIR/matrix
      $PBS O WORKDIR/matrix.c $PBS O WORKDIR/utils.c
   echo "[Job-Script] Checking input the values..."
19
   20
   ## CUSTOM VALUES ##
21
   # La dimensione della matrice, deve essere uguale o un multiplo del
      numero di processori
   MATRIX SIZE=8
24
   echo "[Job-Script] Running the process..."
27
   /usr/lib64/openmpi/1.4-gcc/bin/mpiexec -machinefile hostlist --np
      $NCPU $PBS O WORKDIR/matrix $MATRIX SIZE
```