Università degli Studi di Napoli Federico II



Scuola Politecnica e delle Scienze di Base

Dipartimento di Ingegneria Elettrica e Tecnologie dell'Informazione

Corso di Parallel and Distributed Computing

Calcolo della somma di N numeri

Relatore Prof. Giuliano Laccetti Prof.ssa Valeria Mele Candidato Fabrizio Vitale N97/0449 Giovanni Falcone N97/0451 Luigi Mangiacapra N97/1945

Anno Accademico 2023-2024

Indice

1	Des	crizion	e del problema	3
2	Des	crizion	e algoritmo	4
	2.1	Struttı	ıra del programma	4
	2.2	Strates	gie	5
		2.2.1	Strategia I	5
		2.2.2	Strategia II	6
		2.2.3	Strategia III	7
3	Des	crizion	e routine	9
	3.1	Funzio	oni MPI utilizzate	9
		3.1.1	MPI_Init	9
		3.1.2	MPI_Comm_rank	9
		3.1.3	MPI_Comm_size	10
		3.1.4	MPI_Bcast	10
		3.1.5	MPI_send	11
		3.1.6	MPI_Recv	11
		3.1.7	<i>MPI_Wtime</i>	12
		3.1.8	MPI_Reduce	12
		3.1.9	MPI_Barrier	12
		3.1.10	MPI_Finalize	13
	3.2	Funzio	oni <i>ausiliare</i> utilizzate	13
		3.2.1	La funzione <i>first_strategy</i>	13
		3.2.2	La funzione <i>second_strategy</i>	13
		3.2.3	La funzione <i>third_strategy</i>	14
		3.2.4	La funzione <i>check_if_inputs_are_valid</i>	14
		3.2.5	La funzione <i>fill_array</i>	14
		3.2.6	La funzione strategy_2_OR_3_are_applicable	15
		3.2.7	La funzione <i>sequential_sum</i>	15
		3.2.8	La funzione <i>operand_distribution</i>	15
		3.2.9	La funzione <i>compute_power_of_two</i>	16
		3.2.10	La funzione <i>print_result</i>	16
4	Test	ing		17
5	Ana	lisi per	formance	18

6	Sou	rce code
	6.1	<i>Main.c</i>
	6.2	Strategy.c
	6.3	Strategy.h
	6.4	Utils.c
	6.5	<i>Utils.h</i>
	6.6	job-script.pbs

Capitolo 1

Descrizione del problema

Il goal del problema è calcolare la somma di N numeri in ambiente parallelo su architettura **MIMD** (**Multiple Instruction Multiple Data**) a memoria distribuita, utilizzando la libreria MPI. In particolare, verranno adoperate 3 strategie differenti per effettuare tale somma e tramite dei grafici verranno mostrate le differenze tra le 3 strategie in termini di **tempo di esecuzione**, **speed up** ed **efficienza**.

L'algoritmo prende in input (da terminale) gli *N* numeri da sommare:

- se $N \le 20$, allora verranno presi in input gli N valori forniti al momento del lancio del programma.
- se N > 20, gli elementi da sommare verranno generati randomicamente. Ovviamente se N > 20, i valori inseriti da terminali non verranno presi in considerazione.

Il linguaggio scelto per lo sviluppo dell'algoritmo è il C.

Capitolo 2

Descrizione algoritmo

In questo capitolo descriveremo la struttura del programma, ovvero come abbiamo organizzato i vari file .c, .h e .pbs, le strategie che questo applicherà e le relative problematiche.

2.1 Struttura del programma

Innanzitutto descriviamo come abbiamo suddiviso i vari file e cosa ciascuno di essi contiene. La struttura del programma è così suddivisa:

```
/ Main.c
 Strategy.c
 Strategy.h
 Utils.h
 Utils.c
 job-script.pbs
 sum.pbs
dove
```

- Main.c è file principale che contiene il main del programma: richiama le funzioni della libreria MPI per le inizializzazioni e le opportune funzioni dai file header per applicare le diverse strategie.
- Strategy.cèil file che contiene le funzioni relative alle strategie da usare.
- Strategy.h è il file che contiene i diversi prototipi.
- Utils.c è il file che contiene le funzioni necessarie al controllo dei parametri e altre funzioni di utilità come il riempimento dell'array, della distribuzioni degli operandi, ecc
- Utils.h è il file che contiene i prototipi.
- sum.pbs: ???
- job-script.pbs: il pbs utilizzato per il testing

2.2 Strategie

Definiamo, dunque, le strategie che vogliamo applicare.

2.2.1 Strategia I

Tramite questa strategia ciascun processore calcola la propria somma parziale e invia tale somma ad un processore prestabilito (nel nostro caso il processore P_0), il quale alla fine conterrà la somma totale.

Al passo 0 ciascun processore P_i effettua la propria somma locale S_i . Al passo 1 il processore P_1 invia la propria somma parziale al processore P_0 che provvede a fare la somma tra la propria somma parziale e quella inviata da P_1 . E così via.

In generale all'i—esimo passo, il processore P_i invia la propria somma parziale al processore P_0 che provvede a fare la somma:

$$S_{0,i-1} = S_{0,i-1} + S_i$$

Uno schema di questa strategia viene mostrato in Figura 2.1 con i = 4.

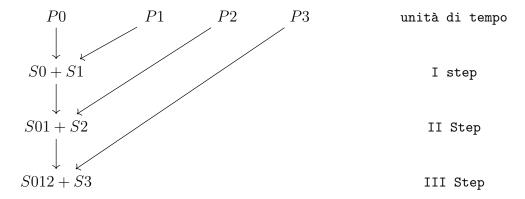


Figura 2.1: Schema funzionamento I strategia

L'algoritmo viene mostrato nel Listing 2.1. Il suo prototipo è descritto nella Sezione 3.2.1.

```
int first_strategy(int menum, int nproc, int sum){
   int sum_parz = 0;
   int tag;
   MPI_Status status;

   if(menum == 0){
       for(int i = 1; i < nproc; i++){
            tag = 80 + i;
            MPI_Recv(&sum_parz, 1, MPI_INT, i, tag, MPI_COMM_WORLD, & status);
            sum += sum_parz;
            }
            sum += sum_parz;
            }
            }else{</pre>
```

Listing 2.1: Algoritmo strategia I

2.2.2 Strategia II

Con questa strategie ciascuna coppia di processori comunica tra loro la propria somma parziale. Anche in questo caso, la somma totale si trova in unico processore prestabilito (che nel nostro caso è sempre P_0). Inoltre, poichè le comunicazioni avvengono a coppie è necessario che il numero di processori sia una potenza di 2.

Uno schema di questa strategia viene mostrato in Figura 2.2 con i = 4.

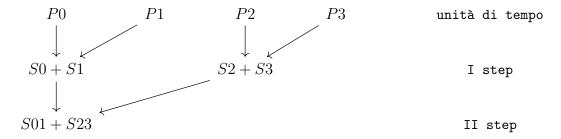


Figura 2.2: Schema funzionamento II strategia

L'algoritmo viene mostrato nel Listing 2.2. Il suo prototipo è descritto nella Sezione 3.2.2.

```
int second_strategy(int menum, int logNproc, int *array, int sum){
      int sum_parz = 0;
      int tag;
      int partner;
      int power_for_partecipation;
6
      int does_processor_partecipate;
      int power_for_communication;
      int does_processor_receive;
      MPI_Status status;
      for(int i = 0; i < logNproc; i++){</pre>
14
          power_for_partecipation = array[i];
16
          does\_processor\_partecipate = (menum % power\_for\_partecipation) \leftarrow
      == 0;
          if(does_processor_partecipate){
```

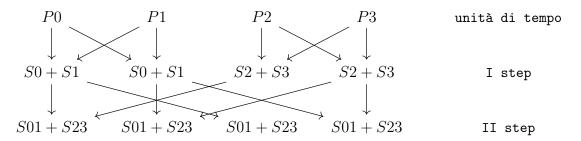


Figura 2.3: Schema funzionamento III strategia

```
power_for_communication = array[i + 1];
19
                does\_processor\_receive = (menum \% power\_for\_communication) \leftarrow
20
       == 0;
                if (does_processor_receive){
                    partner = menum + power_for_partecipation;
                    tag = 60 + i;
24
                    MPI_Recv(&sum_parz, 1, MPI_INT, partner, tag, \leftarrow
      MPI_COMM_WORLD, &status);
                    sum += sum_parz;
                }
                else{
28
                    partner = menum - power_for_partecipation;
                    tag = 60 + i;
                    MPI_Send(&sum, 1, MPI_INT, partner, tag, MPI_COMM_WORLD \hookleftarrow
31
      );
                }
32
33
           }
       }
34
35
       return sum;
37
38 }
```

Listing 2.2: Algoritmo strategia II

2.2.3 Strategia III

La strategia III è identica alla II eccetto che tutte le coppie inviano e ricevano la propria somma parziale in modo che alla fine tutti i processori abbiano la somma totale.

Uno schema di questa strategia viene mostrato in Figura 2.3 con i=4. L'algoritmo viene mostrato nel Listing 2.3. Il suo prototipo è descritto nella Sezione 3.2.3.

```
int third_strategy(int menum, int logNproc, int *array, int sum){
  int partner;
  int send_tag;
  int recv_tag;
  int sum_parz;
}
```

```
MPI_Status status;
      sum_parz = 0;
8
      for(int i = 0; i < logNproc; i++){</pre>
9
          if ((menum % array[i + 1]) < array[i]) {</pre>
               partner = menum + array[i];
11
               send_tag = 40 + i;
              recv_tag = 40 + i;
14
               // Invia la somma locale al processo partner
15
               MPI_Send(&sum, 1, MPI_INT, partner, send_tag, \hookleftarrow
16
      MPI_COMM_WORLD);
               // Ricevi la somma del processo partner
18
               MPI_Recv(&sum_parz, 1, MPI_INT, partner, recv_tag, 
19
      MPI_COMM_WORLD, &status);
20
               // Aggiorna la variabile 'sum' con la somma ricevuta
21
               sum += sum_parz;
22
          } else {
               partner = menum - array[i];
               send_tag = 40 + i;
25
              recv_tag = 40 + i;
26
27
               // Ricevi la somma dal processo partner
28
              MPI_Recv(&sum_parz, 1, MPI_INT, partner, recv_tag, 
29
      MPI_COMM_WORLD, &status);
30
               // Invia la somma locale al processo partner
31
              MPI_Send(&sum, 1, MPI_INT, partner, send_tag, ←
32
      MPI_COMM_WORLD);
               sum += sum_parz;
33
          }
34
      }
35
36
37
      return sum;
38 }
```

Listing 2.3: Algoritmo strategia III

Capitolo 3

Descrizione routine

In questo capitolo vengono trattate le funzioni utilizzate per lo scopo del problema: nella sezione 3.1 discuteremo delle funzioni della libreria MPI utilizzate, mentre nella sezione 3.2 discuteremo delle funzioni di supporto utilizzate per risolvere il nostro problema.

3.1 Funzioni *MPI* utilizzate

3.1.1 MPI Init

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

Descrizione: Inizializza l'ambiente di esecuzione MPI.

Parametri di input:

- argc: puntatore al numero di parametri
- argv: vettore di argomenti

Errors: Restituisce il codice MPI_SUCCESS in caso di successo, MPI_ERR_OTHER altrimenti.

3.1.2 MPI_Comm_rank

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

Descrizione: Determina l'identificativo del processo chiamante nel comunicatore.

Parametri di input:

• comm: comunicatore

Parametri di output:

• rank: id del processo chiamante nel gruppo comm

Errors: Restituisce MPI_SUCCESS se la routine termina con successo, MPI_ERR_COMM altrimenti (comunicatiore invalido, e.g comunicatore NULL).

3.1.3 MPI_Comm_size

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

Descrizione: Restituisce la dimensione del gruppo associato al comunicatore.

Parametri di input:

• comm: comunicatore

Parametri di output:

• size: numero di processori nel gruppo comm.

Errors: Restituisce MPI_SUCCESS se la routine termina con successo, MPI_ERR_COMM in caso di comunicatore non valido o MPI_ERR_ARG se un argomento non è valido e non è identificato da una classe di errore specificata.

3.1.4 MPI_Bcast

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

Descrizione: Invia un messaggio in broadcast dal processo con id root a tutti gli altri processi del gruppo.

Parametri di input:

- buffer: puntatore al buffer
- count: numero di elementi del buffer
- datatype: tipo di dato del buffer
- root: id del processo da cui ricevere
- comm: communicator

Errors: Restituisce MPI_SUCCESS se la routine termina con successo o un codice di errore altrimenti (MPI_ERR_COMM, MPI_ERR_COUNT, MPI_ERR_TYPE, MPI_ERR_BUFFER, MPI_ERR_ROOT).

3.1.5 MPI send

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

Descrizione: Invia un messaggio in modalità standard e bloccante.

Parametri di input:

- buf: puntatore al buffer
- count: numero di elementi del buffer
- datatype: tipo di dato del buffer
- dest: identificativo del processo destinatario
- tag: identificativo del messaggio
- comm: comunicatore

Errors: Restituisce MPI_SUCCESS se la routine termina con successo o un codice di errore altrimenti (MPI_ERR_COMM, MPI_ERR_COUNT, MPI_ERR_TYPE, MPI_ERR_BUFFER, MPI_ERR_RANK).

3.1.6 MPI_Recv

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

Descrizione: Funzione di ricezione, bloccante: ritorna solo dopo che il buffer di ricezione contiene il nuovo messaggio ricevuto.

Parametri di input:

- count: numero di elementi del buffer
- datatype: tipo di dato del buffer
- source: identificativo del processo mittente
- tag: identificativo del messaggio
- comm: comunicatore

Parametri di output:

- buf: puntatore al buffer di ricezione
- status: racchiude informazioni sulla ricezione del messaggio

Errors: Restituisce MPI_SUCCESS se la routine termina con successo o un codice di errore altrimenti (MPI_ERR_COMM, MPI_ERR_COUNT, MPI_ERR_TYPE, MPI_ERR_BUFFER, MPI_ERR_RANK).

3.1.7 MPI_Wtime

```
double MPI_Wtime()
```

Descrizione: Restituisce un tempo in secondi.

Output: tempo in secondi (double).

3.1.8 MPI_Reduce

Descrizione: esegue un'operazione di riduzione globale (come somma, massimo, AND logico, ecc.) su tutti i membri di un gruppo.

Parametri di input:

- sendbuf: puntatore al buffer
- count: numero di elementi del buffer
- datatype: tipo di dato del buffer
- op: operazione di riduzione (MPI_MAX, MPI_MIN, MPI_SUM, ...)
- root: identificativo del processo che visualizzerà il risultato
- comm: comunicatore

Parametri di output:

• recvbuff: puntatore al buffer di ricezione

Errors: Restituisce MPI_SUCCESS se la routine termina con successo o un codice di errore altrimenti (MPI_ERR_COMM, MPI_ERR_COUNT, MPI_ERR_TYPE, MPI_ERR_BUFFER).

3.1.9 MPI_Barrier

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

Descrizione: Fornisce un meccanismo sincronizzare per tutti i processi del gruppo: ogni processo si blocca finchè tutti gli altri processi del gruppo non hanno eseguito anch'essi tale routine.

Parametri di input:

• comm: communicator

Errors: Restituisce MPI_SUCCESS se la routine termina con successo, MPI_ERR_COMM altrimenti.

3.1.10 MPI Finalize

```
int MPI_Finalize()
```

Descrizione: Termina l'ambiente di esecuzione MPI. Tutti i processi devono chiamare questa routine prima di uscire. Il numero di processi in esecuzione dopo la chiamata di questa routine non è definito.

Errors: Restituisce solo MPI_SUCCESS

3.2 Funzioni *ausiliare* utilizzate

3.2.1 La funzione first_strategy

```
int first_strategy(int menum, int nproc, int sum)
```

Descrizione: Esegue la somma applicando la prima strategia.

Parametri di input:

- menum: l'identificativo del processo
- nproc: il numero di processori da utilizzare
- sum: la somma parziale fatta precedentemente da ciascun processore

Output: La somma totale.

3.2.2 La funzione second_strategy

```
int second_strategy(int menum, int nproc, int *array, int sum)
```

Descrizione: Esegue la somma applicando la seconda strategia.

Parametri di input:

- menum: l'identificativo del processo
- nproc: il numero di processori da utilizzare
- array: il vettore contenente le potenze di due per verificare chi deve partecipare alla comunicazione, e chi deve inviare/ricevere.
- sum: la somma parziale fatta precedentemente da ciascun processore

Output: La somma totale.

3.2.3 La funzione *third_strategy*

```
int second_strategy(int menum, int nproc, int *array, int sum)
```

Descrizione: Esegue la somma applicando la terza strategia.

Parametri di input:

- menum: l'identificativo del processo
- nproc: il numero di processori da utilizzare
- array: il vettore contenente le potenze di due per verificare chi deve partecipare alla comunicazione, e chi deve inviare/ricevere.
- sum: la somma parziale fatta precedentemente da ciascun processore

Output: La somma totale.

3.2.4 La funzione check_if_inputs_are_valid

```
int check_if_inputs_are_valid(int argc, int N, int strategy)
```

Descrizione: Verifica se i parametri passati in ingresso al programma sono quelli corretti. Più precisamente è richiesto che N, ossia il numero di valori nel caso in cui $N \leq 20$, sia uguale a argc-3 (cioè solo i valori da sommare, in quanto vanno esclusi il nome del programma, N stesso e la strategia), che la strategia sia un numero compreso fra 1 e 3 e, infine, che N non sia minore o uguale a 0.

Parametri di input:

- argc: il numero di parametri passati in ingresso
- N: il numero di valori da sommare
- strategy: la strategia da applicare

Output: Restituisce 0 se i parametri sono corretti, EXIT_FAILURE altrimenti.

3.2.5 La funzione fill_array

```
void fill_array(int *elements, int N, char *argv[])
```

Descrizione: Riempe l'array in modo randomico nel caso in cui N > 20, altrimenti viene riempito utilizzando i valori di argv (quelli dal terzo in poi).

Parametri di input:

- N: il numero di valori che si vogliono sommare
- argv: il vettore di argomenti

Parametri di Output:

• elements il vettore di interi contenente i valori da sommare

3.2.6 La funzione strategy_2_OR_3_are_applicable

```
int strategy_2_OR_3_are_applicable(int strategy, int nproc)
```

Descrizione: Verifica se le strategie 2 o 3 sono applicabili, ovvero se numero di processori è una potenza di 2.

Parametri di input:

- strategy: la strategia da applicare
- nproc: il numero di processori che si vuole utilizzare

Output: Restituisce 0 se il numero dei processori è potenza di 2, 1 altrimenti.

3.2.7 La funzione sequential_sum

```
int sequential_sum(int *array, int n)
```

Descrizione: Esegue la somma degli elementi del vettore. Usata da ciascun processore per eseguire la propria somma locale (parziale) prima di applicare la strategia desiderata.

Parametri di input:

- array: l'array di interi
- nproc: la dimensione dell'array

Output: La somma degli elementi dell'array.

3.2.8 La funzione operand_distribution

```
void operand_distribution(int menum, int *elements, int *elements_loc, ←
   int nloc, int nproc, int rest)
```

Descrizione: Il processo con identificativo 0 distribuisce i diversi operandi da sommare a ciascun processo.

Parametri di input:

- element: il vettore di interi da distribuire
- menum: l'identificativo del processo
- nloc: il numero di elementi che ciascun processore dovrebbe fornire "di partenza"
- nproc: il numero di processi
- rest: il resto della divisione tra N e nloc. In base a questo intero capiamo se altri processi devono sommare elementi in più (evitando che quelli "extra" vengano sommati solo dal processo con ID 0).

Parametri di output:

• elements_loc: l'array di interi che ciascun processo dovrà sommare inizialmente

3.2.9 La funzione compute_power_of_two

```
void compute_power_of_two(int logNproc, int *array)
```

Descrizione: Calcola le potenze di due in base al numero di step da fare per le strategie 2 e 3.

Parametri di input:

• logNproc: il numero di step

Parametri di output:

• array: l'array di potenze di due

3.2.10 La funzione print_result

```
void print_result(int menum, int strategy, int sum, double timetot)
```

Descrizione: Stampa l'ouput: la somma parziale di ciascun processore per le strategie 2 e 3 e i rispettivi tempi, la somma totale e il tempo impiegato altrimenti (strategia 1).

Parametri di input:

- menum: l'identificativo del processo
- strategy: la strategia applicata
- sum: la somma totale o parziale a seconda della strategia
- timetot: il tempo impiegato

Capitolo 4

Testing

Capitolo 5 Analisi performance

Capitolo 6

Source code

6.1 Main.c

```
* @author Fabrizio Vitale
3 * @author Giovanni Falcone
* @author Luigi Mangiacapra
7 #include <stdio.h>
8 #include <stdlib.h>
9 #include <math.h>
11 #include "mpi.h"
12 #include "Strategy.h"
13 #include "Utils.h"
15 # define STRATEGY_1 1
16 # define STRATEGY_2 2
17 # define STRATEGY_3 3
int main(int argc, char *argv[]){
                                     // id del processore
    int menum;
    int nproc;
                                     // numero processori
21
    int N;
                                     // numero di elementi da sommare
    int sum;
                                     // somma totale da stampare
    int logNproc;
                                     // numero di passi da effettuare \hookleftarrow
    per la II, III strategia
  int strategy;
                                     // strategia con cui sommare
    int nloc;
                                     // numero di elementi che ciascun \leftarrow
    processore deve sommare
    int rest;
                                     // resto della divisione
    int *elements;
                                     // array completo
    int *elements_loc;
                                     // vettore di elementi locale
                                     // vettore di potenze di 2
    int *array_of_powers_of_two;
30
    double end_time;
31
32 double start_time;
double timetot = 0;
```

6.1. *MAIN.C*

```
if(argc < 3){
35
          fprintf(stderr, "Utilizzo: <numeri da sommare> <tipo di ←
36
      strategia> <numeri da sommare se N>\n");
          return EXIT_FAILURE;
37
      }
38
      // MPI initialization
40
      MPI_Init(&argc, &argv);
41
      MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &menum);
42
      MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &nproc);
43
44
      if(menum == 0){
45
          // convert to integer the number to sum and strategy to apply
          N = atoi(argv[1]);
          strategy = atoi(argv[2]);
48
49
          if(check_if_inputs_are_valid(argc, N, strategy) != 0){
51
              MPI_Finalize();
              return EXIT_FAILURE;
52
          }
53
          // array malloc
55
          elements = (int *)malloc(sizeof(int) * N);
56
          if(elements == NULL){
57
              fprintf(stderr, "Errore nell'allocazione della memoria per ←
58
      l'array 'elements'!\n");
              return EXIT_FAILURE;
59
          }
61
          // fill array with N elements
62
          fill_array(elements, N, argv);
63
64
          // Verifica se la strategia 2 (o 3) e' applicabile: se il \leftarrow
65
      numero dei processori non e' potenza di 2 applica la strategia 1
          if(!strategy_2_OR_3_are_applicable(strategy, nproc)){
               strategy = STRATEGY_1;
              printf("Applico la prima strategia.\n");
68
          }
69
      }
70
71
      // send data to all other processors
72
      MPI_Bcast(&N, 1, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD);
      MPI_Bcast(&strategy, 1, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD);
      // compute the logarithm and powers of two for second and third \leftarrow
76
      strategy
      if(strategy == STRATEGY_2 || strategy == STRATEGY_3) {
77
          // get number of steps
78
          logNproc = log2(nproc);
79
          // allocation of array of powers of 2
80
          array_of_powers_of_two = (int *)malloc(sizeof(int) * logNproc);
81
          if(array_of_powers_of_two == NULL){
82
               fprintf(stderr, "Errore nell'allocazione della memoria per \leftarrow
83
      l'array 'array_of_powers_of_two'!\n");
```

6.1. *MAIN.C* 21

```
return EXIT_FAILURE;
84
           }
85
           // fill the array with powers of 2
86
           compute_power_of_two(logNproc, array_of_powers_of_two);
87
       }
90
       // in order to check how many elements each processor must sum
91
       nloc = N / nproc;
92
       rest = N % nproc;
93
94
       if(menum < rest){</pre>
           nloc = nloc + 1;
98
       // allocation of local array for each processor
99
       elements_loc = (int *)malloc(sizeof(int) * nloc);
100
       if(elements_loc == NULL){
           fprintf(stderr, "Errore nell'allocazione della memoria per 1' \leftarrow
       array 'elements'!\n");
           return EXIT_FAILURE;
104
       // invia elementi da sommare agli altri processori
106
       operand_distribution(menum, elements, elements_loc, nloc, nproc, ←
      rest);
108
       // attendiamo che i processi si sincronizzino
       MPI_Barrier(MPI_COMM_WORLD);
       start_time = MPI_Wtime();
       sum = 0;
       // first step: each processor performs the first partial sum
114
       sum = sequential_sum(elements_loc, nloc);
116
       // check the strategy to apply
       if(strategy == STRATEGY_1){
118
           sum = first_strategy(menum, nproc, sum);
119
       }else if(strategy == STRATEGY_2){
120
           sum = second_strategy(menum, logNproc, array_of_powers_of_two, ←
       } else{ // third_strategy
           sum = third_strategy(menum, logNproc, array_of_powers_of_two, ←
       sum);
124
125
       end_time = MPI_Wtime();
126
       double timeP = end_time - start_time;
128
       printf("Il tempo impiegato da %d e' di %e s\n", menum, timeP);
129
130
       // compute total time
       MPI_Reduce(&timeP, &timetot, 1, MPI_DOUBLE, MPI_MAX, 0, \hookleftarrow
      MPI_COMM_WORLD);
```

6.2. STRATEGY.C 22

```
// print sum total and partial sum of each processor and the time
134
       print_result(menum, strategy, sum, timetot);
135
136
       // freeing memory before program termination
       if(menum == 0){
138
           free(elements);
139
           free(elements_loc);
140
           free(array_of_powers_of_two);
       }else{
           free(elements_loc);
143
           free(array_of_powers_of_two);
144
145
146
       MPI_Finalize();
147
       return 0;
148
149 }
```

6.2 Strategy.c

```
2 * @author Fabrizio Vitale
  * @author Giovanni Falcone
  * @author Luigi Mangiacapra
7 #include <stdio.h>
8 #include <stdlib.h>
9 #include <time.h>
10 #include <math.h>
12 #include "mpi.h"
13
int first_strategy(int menum, int nproc, int sum){
      int sum_parz = 0;
      int tag;
      MPI_Status status;
18
19
      if(menum == 0){
20
           for(int i = 1; i < nproc; i++){</pre>
               tag = 80 + i;
22
               MPI_Recv(&sum_parz, 1, MPI_INT, i, tag, MPI_COMM_WORLD, & \hookleftarrow
23
      status);
               sum += sum_parz;
25
      }else{
26
           tag = menum + 80;
27
           MPI_Send(&sum, 1, MPI_INT, 0, tag, MPI_COMM_WORLD);
28
29
30
      return sum;
```

6.2. STRATEGY.C 23

```
32 }
34 int second_strategy(int menum, int logNproc, int *array, int sum){
      int sum_parz = 0;
35
      int tag;
      int partner;
37
38
      int power_for_partecipation;
39
40
      int does_processor_partecipate;
41
42
      int power_for_communication;
      int does_processor_receive;
43
44
45
      MPI_Status status;
46
      for(int i = 0; i < logNproc; i++){</pre>
47
           power_for_partecipation = array[i];
48
           does_processor_partecipate = (menum % power_for_partecipation) ←
49
      == 0;
50
           if(does_processor_partecipate){
51
               power_for_communication = array[i + 1];
52
               {\tt does\_processor\_receive = (menum \ \% \ power\_for\_communication)} \ \leftarrow
53
      == 0;
54
               if (does_processor_receive){
55
                    partner = menum + power_for_partecipation;
56
                    tag = 60 + i;
                    MPI_Recv(&sum_parz, 1, MPI_INT, partner, tag, ←
      MPI_COMM_WORLD, &status);
                    sum += sum_parz;
59
               }
60
               else{
61
                    partner = menum - power_for_partecipation;
62
                    tag = 60 + i;
63
                    MPI_Send(&sum, 1, MPI_INT, partner, tag, MPI_COMM_WORLD←
      );
               }
65
           }
66
67
68
      return sum;
69
70 }
72 int third_strategy(int menum, int logNproc, int *array, int sum){
      int partner;
73
74
      int send_tag;
75
      int recv_tag;
      int sum_parz;
76
      MPI_Status status;
77
      sum_parz = 0;
      for(int i = 0; i < logNproc; i++){</pre>
80
          if ((menum % array[i + 1]) < array[i]) {</pre>
```

6.3. STRATEGY.H 24

```
partner = menum + array[i];
               send_tag = 40 + i;
               recv_tag = 40 + i;
84
85
               // Invia la somma locale al processo partner
               MPI_Send(&sum, 1, MPI_INT, partner, send_tag, ←
      MPI_COMM_WORLD);
88
               // Ricevi la somma del processo partner
               MPI_Recv(&sum_parz, 1, MPI_INT, partner, recv_tag, ←
90
      MPI_COMM_WORLD, &status);
91
               // Aggiorna la variabile 'sum' con la somma ricevuta
93
               sum += sum_parz;
           } else {
94
               partner = menum - array[i];
95
               send_tag = 40 + i;
               recv_tag = 40 + i;
97
               // Ricevi la somma dal processo partner
               MPI_Recv(&sum_parz, 1, MPI_INT, partner, recv_tag, ←
      MPI_COMM_WORLD, &status);
               // Invia la somma locale al processo partner
102
               MPI_Send(&sum, 1, MPI_INT, partner, send_tag, ←
103
      MPI_COMM_WORLD);
               sum += sum_parz;
104
106
107
      return sum;
108
109 }
```

6.3 Strategy.h

```
#ifindef STRATEGY_H

#define STRATEGY_H

/**

* Obrief apply the first strategy

* * Oparam menum id of the processor

* Oparam nproc number of processor

* Oparam sum partial sum performed at the first step

* Oreturn int total sum

*/

int first_strategy(int menum, int nproc, int sum);

/**

* Obrief apply the second strategy

* Oparam menum id of the processor
```

6.4. UTILS.C 25

```
19 * Oparam array the array of powers of two
20 * Cparam sum partial sum performed at the first step
21 * @return int total sum
22 */
23 int second_strategy(int menum, int logNproc, int *array, int sum);
24
25 /**
* @brief apply the third strategy
* Oparam menum id of the processor
29 * @param logNproc number of steps
30 * Cparam array the array of powers of two
* Oparam sum partial sum performed at the first step
32 * @return int total sum
33 */
34 int third_strategy(int menum, int logNproc, int *array, int sum);
36 #endif
```

6.4 Utils.c

```
* @author Fabrizio Vitale
3 * @author Giovanni Falcone
* @author Luigi Mangiacapra
7 #include <stdio.h>
8 #include <stdlib.h>
9 #include <time.h>
10 #include <math.h>
12 # include "mpi.h"
*/
15 /*
                    SUPPORT FUNCTION
18 static void fill_array_randomly(int *elements, int N);
20 static void fill_array_by_argv(int *elements, int N, char *argv[]);
22 /**
23 * Obrief check if strategy is a number between 1 and 3
24 *
* Oparam strategy the integer
* @return O if it's valid, 1 otherwise
28 *
30 static int strategy_is_valid(int strategy);
```

6.4. UTILS.C 26

```
36 int check_if_inputs_are_valid(int argc, int N, int strategy){
     if(N \le 20 \&\& argc - 3 != N \&\& strategy_is_valid(strategy) == 0){
37
         fprintf(stderr, "Il numero di elementi inserito non corrisponde←
38
      ad N! \n";
        return EXIT_FAILURE;
40
41
     if(N \le 0)
42
43
         fprintf(stderr, "Inserire un numero maggiore di 0!\n");
         return EXIT_FAILURE;
44
     }
45
     if(strategy_is_valid(strategy) != 0){
47
         fprintf(stderr, "La strategia deve essere un valore compreso <math>\leftarrow
     tra 1 e 3!\n");
         return EXIT_FAILURE;
50
51
     return 0; // valid input
52
53 }
54
55 int strategy_is_valid(int strategy){
     if(strategy < 1 && strategy > 3)
        return EXIT_FAILURE;
58
     // it's valid
59
     return 0;
60
61 }
62
63 void fill_array(int *elements, int N, char *argv[]){
     if(N > 20)
         fill_array_randomly(elements, N);
65
     else
66
         fill_array_by_argv(elements, N, argv);
67
68 }
70 void fill_array_randomly(int *elements, int N){
     srand(time(NULL));
     printf("Generazione numeri randomici...\n");
73
74
     for(int i = 0; i < N; i++){</pre>
75
         elements[i] = 1; // rand() % 100;
76
77
78 }
80 void fill_array_by_argv(int *elements, int N, char *argv[]){
     printf("Inserimento dei numeri forniti da terminale...\n");
81
```

6.4. UTILS.C 27

```
for(int i = 0; i < N; i++){</pre>
           elements[i] = atoi(argv[i + 3]);
                                                  // 0: name src; 1: N; 2: \leftarrow
       strategy; starting from 3 we have all numbers
85
86 }
88 int strategy_2_OR_3_are_applicable(int strategy, int nproc){
       return !(((strategy == 2 || strategy == 3) && ((nproc & (nproc - 1) ←
       ) != 0)) || (nproc == 1)) ? 1 : 0;
90 }
91
92 int sequential_sum(int *array, int n){
       int sum = 0;
94
       for(int i = 0; i < n; i++){</pre>
95
           sum += array[i];
96
97
98
       return sum;
99
100 }
102 void operand_distribution(int menum, int *elements, int *elements_loc, \hookleftarrow
       int nloc, int nproc, int rest){
103
       int tag;
       MPI_Status status;
104
105
       if (menum == 0){
106
           for (int i = 0; i < nloc; i++){</pre>
108
                elements_loc[i] = elements[i];
           int tmp = nloc;
111
           int start = 0;
112
           for (int i = 1; i < nproc; i++){</pre>
                start += tmp;
114
                tag = 22 + i;
                if (i == rest)
116
                    tmp -= 1;
118
                MPI_Send(&elements[start], tmp, MPI_INT, i, tag, ←
119
       MPI_COMM_WORLD);
           }
120
       } else {
           tag = 22 + menum;
122
           MPI_Recv(elements_loc, nloc, MPI_INT, 0, tag, MPI_COMM_WORLD, &\leftarrow
       status);
124
       }
125 }
126
127 void print_result(int menum, int strategy, int sum, double timetot){
       if(strategy == 1){
128
            if(menum == 0)
129
                printf("La somma totale e' %d e l'algoritmo, per calcolarla↔
130
       , ha impiegato %e.\n", sum, timetot);
```

6.5. UTILS.H 28

6.5 Utils.h

```
1 #ifndef UTILS_H
2 #define UTILS_H
4 /**
  * Obrief check if the inpurs are correct in order to sum
7 * @param argc number of parameters
  * Oparam N number of elements to sum
  * Oparam strategy the strategy to apply
int check_if_inputs_are_valid(int argc, int N, int strategy);
13 /**
* Obrief fill the array randomly if N is greater than 20, from argv \leftarrow
     otherwise
15 *
* Oparam elements the array of integers
* Oparam argu the elements to insert into the array
19 */
20 void fill_array(int *elements, int N, char *argv[]);
21
  * Obrief check if the strategy 2 (or 3) is applicable: the number of \leftarrow
     processor must be a power of 2
24
  * Oparam strategy the strategy to apply (2 or 3)
  * @param nproc the number of processor
* Oreturn int 1 if it's applicable, 0 otherwise
29 int strategy_2_OR_3_are_applicable(int strategy, int nproc);
30
31 /**
* Obrief performs the sum of each array value and returns it
33 *
```

```
* Oparam array the array of integer
36 * Oreturn int the sum
37 */
38 int sequential_sum(int *array, int n);
  * @brief the processor with id 0 send the elements to sum to the other\hookleftarrow
     processor
* @param nproc number of processor
48 * Oparam rest the rest of division between the all numbers to sum and \hookleftarrow
    number of processor
50 void operand_distribution(int menum, int *elements, int *elements_loc, \hookleftarrow
    int nloc, int nproc, int rest);
  * Obrief print results: print the partial sum for each processor, the \hookleftarrow
    time spent for each partial sum,
  * the total sum and total time spent for the total sum
55 *
* @param sum the result to print
61 void print_result(int menum, int strategy, int sum, double timetot);
63 /**
* @brief compute the powers of 2 for second and third strategy
  * Oparam logNproc number of steps
 * @param array array to fill
69 void compute_power_of_two(int logNproc, int *array);
71 #endif
```

6.6 *job-script.pbs*