# 1-D Wave Equation in MPI

Salvatore Calderaro

19 gennaio 2021

Università degli Studi di Palermo



#### **Sommario**

Descrizione del problema

Versione Seriale

Versione Parallela

Analisi dei risultati

Conclusioni

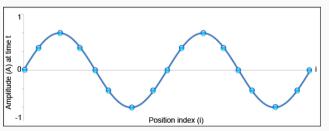
# Descrizione del problema

## L'equazione d'onda

In uno spazio monodimensionale, l'equazione d'onda può essere espressa come segue:

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2} = c^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}$$

Quello che si vuole calcolare è l'ampiezza lungo una stringa uniforme e vibrante dopo che è trascorso un determinato periodo di tempo.



## L'equazione d'onda

L'equazione può essere risolta usando il metodo delle differenze finite e si ottiene:

$$u_j^{k+1} = 2u_j^k - u_j^{k-1} + c^2 \frac{\Delta t^2}{\Delta x^2} (u_{j+1}^k - 2u_j^k + u_{j-1}^k)$$

dove k rappresenta l'indice temporale e j quello spaziale.

L'ampiezza dunque dipenderà dai timestep precedenti (k,k-1) e dai punti vicini (j+1,j-1).

# **Versione Seriale**

# Inserimento dei parametri

Dopo aver settato i parametri base, tramite la funzione *init\_param()* è permesso all'utente l'inserimento dei seguenti dati:

- numero di punti (tp);
- numero di timesteps (ns).

Le variabili maggiormente utilizzati durante il calcolo sono i seguenti tre array:

- 1. values: contiene i valori dell'ampiezza dell'onda al tempo t
- 2.  $old_values$ : contiene i valori dell'ampiezza dell'onda al tempo t dt;
- 3.  $new_values$ : contiene i valori dell'ampiezza dell'onda al tempo t+dt.

#### Creazione della sinusoide iniziale

Tramite la funzione *create\_line()*, viene creata l'onda iniziale basandosi una curva di tipo sinusoidale seguendo la seguente formula:

$$a[i] = \sin\left(2\pi \cdot \frac{k}{tmp}\right)$$

con  $i=1,\ldots,tp$ , tmp=tp-1. k inizialmente è settato a 0 e viene incrementato di 1 ad ogni iterazione. In questo modo, il punto iniziale e quello finale avranno ampiezza 0 e dunque si ha un'onda stazionaria.

# Aggiornamento dei valori per tutti i timesteps

L'aggiornamento dei valori viene fatto mediante la funzione update(). Una volta fissati

$$dt = 0.3$$
  $c = 1$   $dx = 1$   $\tau = c \cdot \frac{dt}{dx}$ 

si procede con il calcolo come segue:

$$new\_values[j] = (2.0 \cdot values[j]) - old\_values[j] + (sqtau \cdot (values[j-1] - (2.0 \cdot values[j]) + values[j+1]))$$

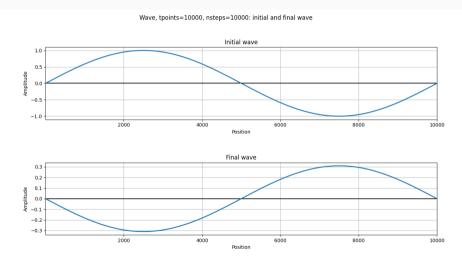
dove  $sqtau = \tau^2$ . Dopo di ciò i valori presenti in values vengono copiati in  $old\_values$  e quelli presenti in  $new\_values$  in values.

#### Visualizzazione dei risultati

Dopo l'aggiornamento dei valori per ogni timestep vengono prodotti:

- 1. file txt contenente i valori finali dell'ampiezza dell'onda;
- 2. grafico contenente l'onda iniziale e quella finale;
- 3. gif che mostra l'andamento dell'onda.

#### Visualizzazione dei risultati



# Visualizzazione dei risultati

# Versione Parallela

Versione Parallela Modello utilizzato

#### Modello utilizzato

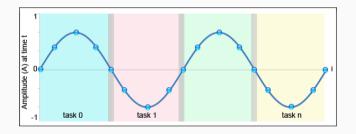
La parallelizzazione può essere effettuata mediante un modello **SPMD** (Single Process Multiple Data) in cui:

- il master invia le informazioni iniziali ai workers e dopo aver processato anche la sua parte attende per aggregare i risultati provenienti da tutti i worker;
- i worker calcolano i valori dell'ampiezza per un numero specificato di timestep comunicando con i worker vicini.

Salvatore Calderaro 1-D Wave Equation in MPI

# Strategia di parallelizzazione

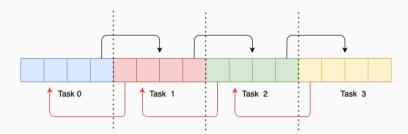
Per parallelizzare il codice, l'array contenente le ampiezze dei punti dell'onda è partizionato in subarray e quest'ultimi sono distribuiti ai vari task.



Ogni task processerà circa lo stesso numero di punti. Tutti i punti richiedono la stessa quantità di lavoro e quindi vi è **load balancing**. Effettuando dunque una divisione a blocchi, ogni task processerà una serie contigua di punti.

#### Comunicazione

Le comunicazioni fra i processori sono necessarie solamente ai bordi tra una partizione dell'array ed un'altra.



Oltre a queste, abbiamo infine le comunicazioni che intercorrono tra i worker e il master per l'invio dei dati finali e la loro relativa aggregazione.

# Descrizione generale del programma

Il programma esegue i seguenti step:

- 1. controllo del numero di task inseriti da linea di comando;
- 2. inserimento dei parametri da parte dell'utente e trasmissione dei dati dal **master** ai **worker**;
- 3. creazione della sinusoide iniziale (ogni processore calcolerà la sua porzione);
- 4. aggiornamento dei valori dell'ampiezza per ogni timestep;
- 5. aggregazione da parte del master dei risultati inviati dai worker.

### Insrimento dei parametri e trasmissione da parte del master

Tramite la funzione *init\_master()* è permesso all'utente l'inserimento dei dati (il numero di punti e di timesteps). Dopo tutti i controlli del caso sulla correttezza dei dati inseriti, il **master** li trasmette ai **worker**. Quest'ultimi riceveranno i dati grazie alla funzione *init\_workers()*.

#### Creazione della sinusoide iniziale

Per la creazione della sinusoide iniziale viene usata la funzione *init\_line()* che esegue seguenti step:

- 1. calcolo del numero di punti che dovranno essere processati da ogni task (nmin) e del numero di eventuali exstrapoint (nleft) (qualora il numero di punti non fosse divisibile esattamente per il numero di task);
- 2. ogni processore:
  - 2.1 stabilisce il numero di punti (npts) da calcolare compreso di eventuali extrapoint;
  - 2.2 calcola i valori della sinusoide iniziale così come fatto per il codice seriale;
  - 2.3 copia i valori appena calcolati nell'array *old\_values*.

# Aggiornamento dei valori per ogni timestep

L'aggiornamento dei valori per ogni timestep viene effettuato tramite la funzione update() in cui:

- vengono identificati i vicini left e right del worker corrente, mediante la funzione identify\_left\_right\_processors();
- 2. scambio dei dati con il worker sinistro:
  - invio a left il primo punto;
  - ricevo da left il suo ultimo punto.
- 3. scambio dei dati con il worker destro:
  - invio a right l'ultimo punto ;
  - ricevo da *right* il suo primo punto.
- 4. il worker aggiorna la sua porzione di array seguendo lo stesso algoritmo utilizzato per la versione seriale.

## Raccolta ed aggregazione finale dei risultati

#### In conclusione:

- 1. tramite la funzione *output master()*, il **master** riceve da ciascun **worker**:
  - un array bidimensionale contenente l'indice di partenza e il numero di punti elaborati;
  - un array contenente i valori finali calcolati.
  - e conoscendo tali informazioni può collocare i dati nella posizione corretta e restituire cosi l'array con i risultati finali.
- 2. tramite la funzione *output workers()*, ciascun **worker** invia al **master**:
  - un array bidimensionale contenente l'indice di partenza e il numero di punti elaborati;
  - un array contenente i valori finali calcolati.

# Analisi dei risultati

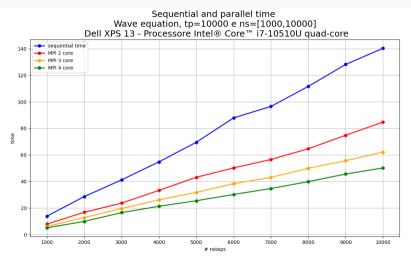
#### Analisi effettuate

Una volta calcolati i tempi (seriale e parallelo) sono stati realizzati dei grafici inerenti tempo, speedup ed efficienza per i seguenti tre casi:

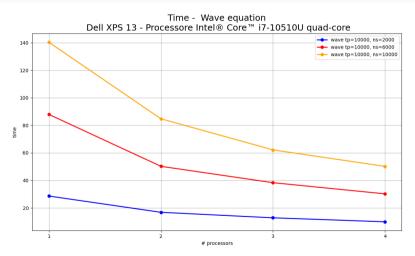
- 1. numero di punti fissato (tp = 10000) e numero di timestep variabile (tp = [1000, 10000]) con step di 1000;
- 2. numero di timestep (ns = 10000) fissato e numero di punti variabile (np = [1000, 10000]) con step di 1000;
- 3. numero di timestep (ns = 10000) fissato e numero di punti variabile (np = 10, 100, 1000, 10000).

Per la misura dei tempi i programmi sono stati eseguiti su di un *Dell XPS 13 - Intel ® Core i7-10510U quad-core* sotto le medesime condizioni.

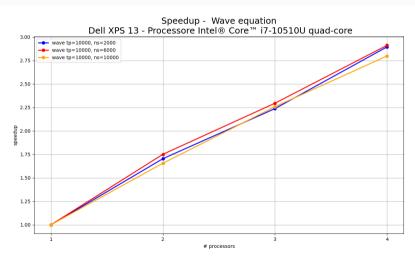
# Numero di punti fissato e timestep variabile - Time



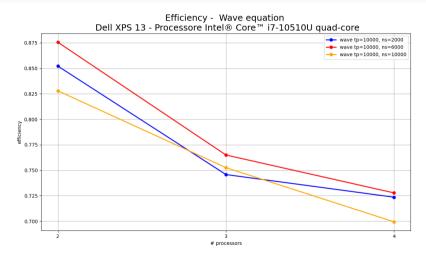
# Numero di punti fissato e timestep variabile - Time



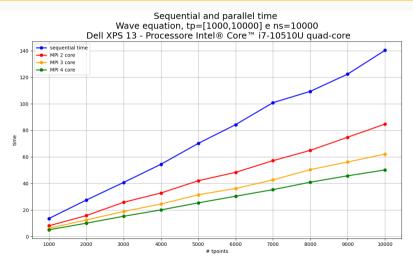
## Numero di punti fissato e timestep variabile - Speedup



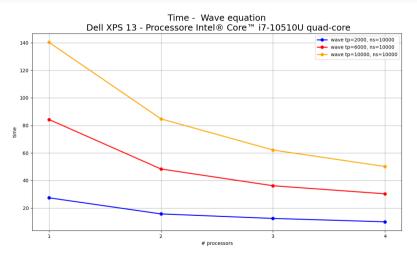
# Numero di punti fissato e timestep variabile - Efficiency



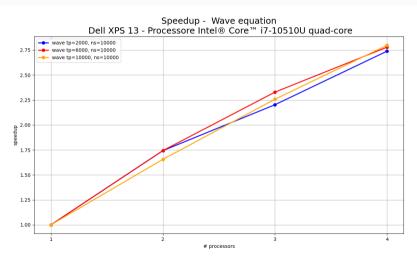
### Numero di timestep fissato e numero di punti variabile - Time



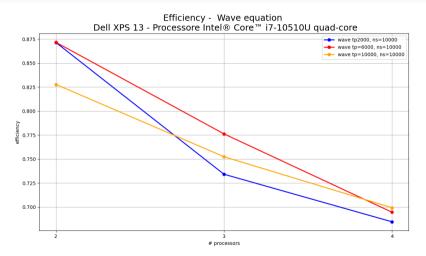
### Numero di timestep fissato e numero di punti variabile - Time



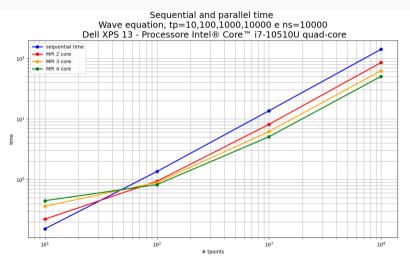
### Numero di timestep fissato e numero di punti variabile - Speedup



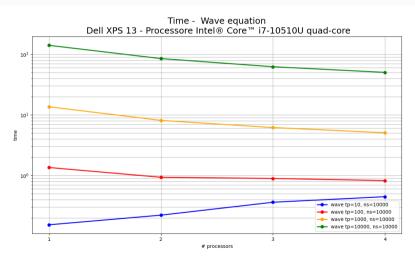
# Numero di timestep fissato e numero di punti variabile - Efficiency



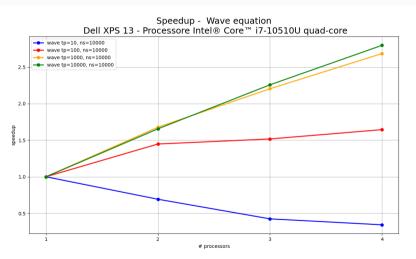
# Numero di timestep fissato e numero di punti variabile (log scale)- Time



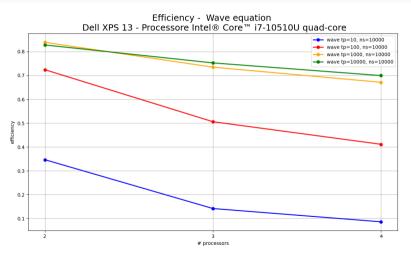
# Numero di timestep fissato e numero di punti variabile (log scale) - Time



# Numero di timestep fissato e numero di punti variabile (log scale) - Speedup



# Numero di timestep fissato e numero di punti variabile (log scale) - Efficiency



# Conclusioni

Conclusioni Conclusioni

#### Conclusioni

In conclusione, grazie all'utilizzo del calcolo parallelo si è riuscito ad abbassare il tempo di esecuzione del programma. Analizzando i grafici mostrati nelle slide precedenti si evince che il numero di processori ideale che si dovrebbe utilizzare è due, in quanto per tale valore si raggiungono i valori più alti di efficienza. Tuttavia anche con un numero di processori pari a tre e quattro si ottengono buoni di valori di efficienza.

Il codice sorgente è reperibile alla seguente repository GitHub: https://github.com/Calder10/Serial-and-Parallel-Wave-Equation-Python.

Salvatore Calderaro

# Grazie per l'attenzione!

