

Calcolo Parallelo e Distribuito

Esempio uso del costrutto work-sharing: sections prova esame maggio

Docente: Prof. L. Marcellino

Tutor: Prof. P. De Luca

La direttiva

Si usano per creare un team e stabilire quali istruzioni devono essere eseguite in parallelo e come queste devono essere distribuite tra i thread del team creato

#pragma omp costrutto [clause], [clause] ... new-line

oltre al costrutto **parallel** prevede anche:

- **tre** tipi di costrutti detti *WorkSharing* perché si occupano della distribuzione del lavoro al team di thread: **for**, **sections**, **single**
- Anche all'uscita da un costrutto work-sharing è sottintesa una barriera di sincronizzazione, se non diversamente specificato dal programmatore.

 Il costrutto for specifica che le iterazioni del ciclo contenuto debbano essere distribuite tra i thread del team (secondo un ordine che non specificherò in dettaglio, come ho fatto con la somma; ma userò le potenzialità di OpenMP!)

• Il costrutto *sections* conterrà un insieme di costrutti *section* ognuno dei quali verrà eseguito da un thread del team



Le diverse sezioni devono poter essere eseguite in ordine arbitrario

```
#pragma omp sections [clause], [clause] ... new-line
{
   [#pragma omp section new-line]
    ...
}
clause: private(list)
firstprivate(list)
lastprivate(list)
reduction(operator: list)
nowait
```



Rischio di sbilanciamento del carico

 Il costrutto single specifica che il blocco di istruzioni successivo verrà eseguito da un solo thread QUALSIASI del team

```
#pragma omp single [clause], [clause] ... new-line
{
}
clause: private(list)
firstprivate(list)
copyprivate(list)
nowait
```

Gli altri
thread
attendono
che questo
termini la sua
porzione di
codice

• Tutti i costrutti **WorkSharing** possono essere combinati con il costrutto **parallel**, e le clausole ammesse sono l'unione di quelle ammesse per ognuno.

Il parallelismo delle architetture MIMD-SM metodi numerici paralleli

Modello Numerico $M_h(P)$

Ripartire dal modello numerico (modello matematico discretizzato **h=1,...,N**) e analizzare gli **N** passi in modo da distribuirli, eventualmente, a più unità processanti.

Più possibilità:

- ogni unità processante esegue un passo differente (decomposizione funzionale)
- tutte le unità processanti eseguono la stessa operazione su un sottoinsieme di dati

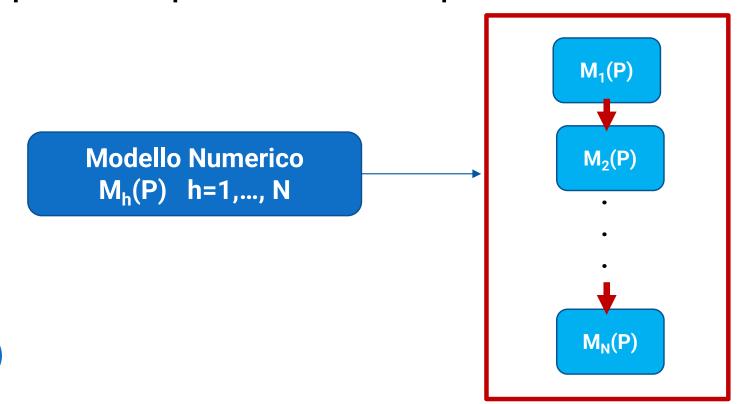
(decomposizione del dominio)

combinazione delle due possibilità precedenti

Il parallelismo delle architetture MIMD-SM metodi numerici paralleli

Modello Numerico $M_h(P)$

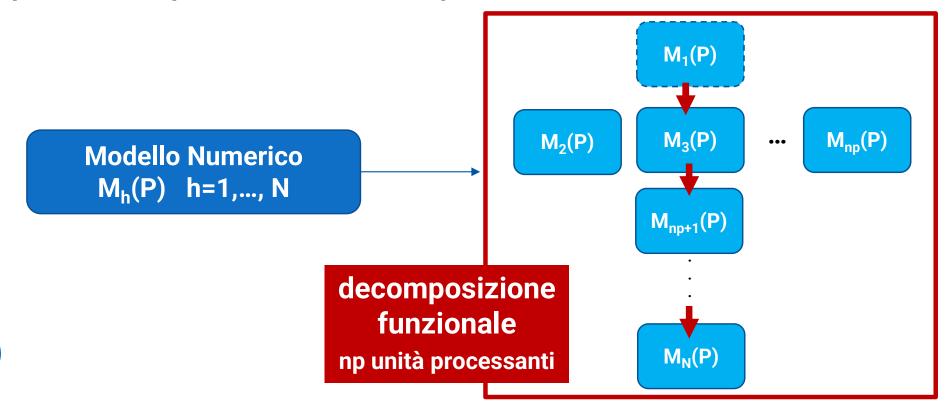
Ripartire dal modello numerico (modello matematico discretizzato h=1,...,N) e analizzarlo per individuare task indipendenti che possano essere processati separatamente e contemporaneamente.



Il parallelismo delle architetture MIMD-SM metodi numerici paralleli

Modello Numerico $M_h(P)$

Ripartire dal modello numerico (modello matematico discretizzato h=1,...,N) e analizzarlo per individuare task indipendenti che possano essere processati separatamente e contemporaneamente.



Il parallelismo delle architetture MIMD-SM metodi numerici paralleli – decomposizione funzionale

Ripartire dal modello numerico (modello matematico discretizzato h=1,...,N) e analizzarlo per individuare task indipendenti che possano essere processati separatamente e contemporaneamente.

Decomposizione funzionale = eseguire elaborazioni differenti e indipendenti contemporaneamente

Il modello è decomposto in base al lavoro che deve essere svolto.

Caratteristica fondamentale:

applicabile a un modello caratterizzato da più nuclei computazionali

• Il costrutto *sections* conterrà un insieme di costrutti *section* ognuno dei quali verrà eseguito da un thread del team



Le diverse sezioni devono poter essere eseguite in ordine arbitrario

```
#pragma omp parallel sections [clause], [clause] ... new-line
{
[#pragma omp section new-line]
...
}
clause: private(list)
firstprivate(list)
lastprivate(list)
reduction(operator: list)
nowait
```



Rischio di sbilanciamento del carico

Come assegnare lavori differenti a differenti thread

```
#pragma omp parallel sections num_threads(3)
            #pragma omp section
                        printf( Hello world ONE! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world TWO! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world THREE! )
```

Attenzione

Tre thread che fanno contemporaneamente la stessa cosa.

```
#pragma omp parallel num_threads(3)
{
         printf( Hello world ! )
}
```

```
#pragma omp parallel sections num_threads(3)
            #pragma omp section
                        printf( Hello world ONE! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world TWO! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world THREE! )
```

Implementatelo aggiungendo la stampa da parte di ogni thread del proprio identificativo

```
#pragma omp parallel sections num_threads(3)
            #pragma omp section
                        printf( Hello world ONE! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world TWO! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world THREE! )
```

omp_get_thread_num()

Che succede se cambio il numero di thread in questo codice?

```
#pragma omp parallel sections num_threads(4)
            #pragma omp section
                        printf( Hello world ONE! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world TWO! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world THREE! )
```

Un quarto thread è allocato, ma non fa niente!!! CHI? Facciamo un po' di prove...

E se ne metto meno?

```
#pragma omp parallel sections num_threads(2)
           #pragma omp section
                        printf( Hello world ONE! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world TWO! )
            #pragma omp section
                        printf( Hello world THREE! )
```

Un thread fa il doppio lavoro

Problema:

Dati $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $b \in \mathbb{R}^n$, $a \in \mathbb{R}^m$ definiamo:

$$r = \alpha A \cdot b + \beta \cdot a;$$

dove $\alpha, \beta \in \mathbb{N}$.

L'output è definito:

$$\prod_{i=0}^{m-1} r_i$$

■ Implementare un programma in linguaggio C/C++ per l'ambiente parallelo MIMD-SM con l'ausilio della libreria OpenMP per risolvere il problema proposto.

Le due operazioni sono completamente indipendenti!

Prova maggio

Implementare un programma parallelo per l'ambiente multicore con np unità processanti che impieghi la libreria OpenMP. Il programma deve essere organizzato come segue:

- il core master deve generare una matrice B di dimensione NxN e due vettori a, b di lunghezza N
- i core devono collaborare per costruire, in parallelo, una nuova matrice A ottenuta sommando alla diagonale principale della matrice B il vettore b
- quindi, i core devono collaborare per calcolare in parallelo il prodotto tra la nuova matrice A ed il vettore a, distribuendo il lavoro per colonne
- infine, il core master stampa il risultato finale ed il tempo d'esecuzione

Le due operazioni da fare sono sequenziali, quindi no SECTIONS: Non si può fare parallelismo funzionale

Attenzione alle metriche di valutazione!

- Il software deve compilare!
- È sempre necessario che il vostro software abbia la possibilità di leggere come input la dimensione del problema e il numero di core con cui deve lavorare.
- Il run del software deve essere completo (deve terminare correttamente, rispondendo correttamente al quesito)
- Lo sviluppo dei due quesiti deve essere svolto correttamente in parallelo!
- La stampa dei tempi deve correttamente variare al variare della dimensione e del numero di core utilizzati.

Il primo quesito

Algoritmo full parallel

```
#pragma omp parallel for shared(B, b) private(i)
for (i = 0; i < N; i++) {
    B[i][i] += b[i];
}</pre>
```

Il secondo quesito

Algoritmo con riduzione (distribuzione per colonne) v1: la più semplice ma la meno performante

```
#pragma omp parallel for shared(B, a, result) private(i, j)
    for (j = 0; j < N; j++) {
        for (i = 0; i < N; i++) {
            #pragma omp atomic
            result[i] += B[i][j] * a[j];
        }
    }
}</pre>
```

Il secondo quesito

Algoritmo con riduzione (distribuzione per colonne) v2: la prima strategia per la collezione dei vettori

```
#pragma omp parallel for shared(B, a, result) private(i, j)
for (j = 0; j < N; j++) {
    double temp[N] = {0}; // risultato parziale per ogni colonna
    for (i = 0; i < N; i++) {
        temp[i] = B[i][j] * a[j];
    }
    #pragma omp critical
    {
        for (i = 0; i < N; i++) {
            result[i] += temp[i];
        }
    }
}</pre>
```

Il secondo quesito

Algoritmo con riduzione (distribuzione per colonne) v3: la seconda strategia per la collezione dei vettori

```
#pragma omp parallel for shared(B, a) private(i, j) reduction(+:result[:N])
    for (j = 0; j < N; j++) {
        for (i = 0; i < N; i++) {
            result[i] += B[i][j] * a[j];
        }
    }
}</pre>
```

result[:N] indica che la riduzione deve essere effettuata su un array result di lunghezza N

riduzione su array disponibile a partire da OpenMP 4.5