

CALCOLO PARALLELO

Sia dato un algoritmo di benchmark (di prova delle prestazioni del sistema di calcolo);

Sia T_1 il tempo sequenziale, ossia il tempo impiegato per eseguire l'algoritmo di benchmark con un solo processore;

Sia p il numero di processori di un sistema parallelo;

Sia T_p il tempo parallelo, ossia il tempo impiegato per eseguire l'algoritmo di benchmark con un sistema parallelo di p processori;

DEFINIZIONI:

Speedup del sistema parallelo: $S_p = T_1/T_p$

Efficienza del sistema parallelo: $E_p = S_p/p$

Overhead del sistema parallelo: $O_h = pT_p - T_1$

- Lo **speedup** misura la riduzione del tempo di esecuzione rispetto all'algoritmo su un processore. Nel caso ideale $S_p = p$;
- L'**efficienza** misura quanto l'algoritmo sfrutta il parallelismo del calcolatore. Nel caso ideale Efficienza = 1;
- L'**overhead** misura quanto lo speedup differisce da quello ideale, ovvero rappresenta un'indicazione sullo spreco delle risorse di calcolo. Idealmente $O_h = 0$.

Esempio numerico:

Supponiamo $T_1 = 120$ sec;

$p = 4$ (sistema parallelo quad-core);

$T_p = 35$ sec.

Dunque, il sistema parallelo sarà caratterizzato dai seguenti parametri:

$S_p = T_1/T_p = 120/35 = 3,43$ (nel caso ideale $S_p = 4$)

$$E_p = S_p/p = 3,43/4 = 0,86 \text{ (nel caso ideale } E_p = 1)$$

$$O_h = pT_p - T_1 = 4*35 - 120 = 140 - 120 = 20 \text{ (nel caso ideale } O_h = 0)$$

OSSERVAZIONE:

Dato un algoritmo di benchmark, in generale si osserva che al crescere del numero dei processori (p) l'overhead (O_h) aumenta e cioè l'efficienza del sistema diminuisce. Sperimentalmente si osserva quanto segue:

| N. processori (p) | Speedup (S_p) | Efficienza (E_p) |
|-----------------------|-------------------|----------------------|
| 1 | 1 | 1 |
| 2 | 1,88 | 0,94 |
| 4 | 3,00 | 0,75 |
| 8 | 3,75 | 0,47 |

Dunque, in generale, l'utilizzo di un maggior numero di processori NON è sempre una garanzia di sviluppo di algoritmi paralleli "efficaci".

Domanda: E' possibile ottenere valori di speedup prossimi allo Speedup ideale?

Analisi del tempo di esecuzione di un algoritmo di benchmark:

$$T_1 = T_s + T_c$$

con:

T_1 tempo di esecuzione su un singolo processore

T_s frazione di tempo seriale (che non è possibile parallelizzare, ovvero la parte dell'algoritmo che viene eseguita comunque da un solo processore)

T_c frazione di tempo concorrente (che può essere suddivisa su più processori, ovvero la parte dell'algoritmo che può essere eseguita in parallelo con più processori).

Pertanto, se utilizziamo p processori (che agiscono solo sulla parte concorrente T_c), il tempo di esecuzione sul sistema parallelo risulta:

$$T_p = T_s + T_c/p$$

Ora posto $T_1 = 1$; $T_s = \alpha$; $T_c = 1 - \alpha$

lo speedup si può riscrivere come:

$$S_p = T_1/T_p = 1/(T_s + T_c/p) = 1/(\alpha + (1-\alpha)/p)$$

Questa espressione rappresenta la **legge di Amdahl**

Per come definita α rappresenta la frazione di tempo seriale, ovvero la parte non parallelizzabile.

Analizziamo ora l'andamento dello speedup all'aumentare del numero p di processori.

Sulla base della legge di Amdahl:

$$S_p = \frac{1}{\alpha + \frac{(1-\alpha)}{p}}$$

al crescere del numero dei processori (p), il rapporto $\frac{(1-\alpha)}{p}$ tende a 0, e pertanto $S_p = 1/\alpha$.

Ciò significa che, aumentando il numero dei processori lo speedup tenderà al valore $1/\alpha$. Riducendo sempre più la parte seriale α (porzione dell'algoritmo che non può essere parallelizzata) aumenta lo speedup, che comunque è limitato proprio dal fattore α .

In conclusione, aumentando il numero di processori p , lo speedup non migliora, e questo limite dipende dalla parte sequenziale α dell'algoritmo.

Esempio: se $\alpha=10\%$ (ossia $\alpha=0.1$) il massimo valore di speedup è 10, indipendentemente dal numero di processori p .

Grafico:

Il seguente grafico mostra le curve dello speedup, in funzione del numero dei processori (p), al variare della porzione parallela $1-\alpha$ rispetto al tempo T_p totale.

Se la porzione che può essere parallelizzata (tempo concorrente $T_c = 1-\alpha$) è pari al 50%, allora $(1-\alpha) = 0,5$; dunque $\alpha=0,5$ pertanto lo speedup tende a $1/\alpha = 1/0,5 = 2$;

Nel caso estremo del grafico, se la porzione che può essere parallelizzata $T_c = 1-\alpha = 95\% = 0,95$ allora $\alpha = 1 - 0,95 = 0,05$ e dunque lo speedup tende a $1/\alpha = 1/0,05 = 20$.

