

Paralelismo; Prefijos en Paralelos

Note Title

11/18/2010

$\mathcal{H}_1 = \dots = \mathcal{H}_n$

\bigcup

$\mathcal{M}_1 = \mathcal{K}_1$

$\mathcal{M}_2 = \mathcal{K}_1 \times \mathcal{K}_2$

$O(n)$

Secuencial.

$\mathcal{M} = \dots$
 $\mathcal{M}_n = \mathcal{K}_n$

Solución del problema

por $x_{1/2} \dots x_n$

Algoritmo paralelo 1

Observación

$$y_n = \underbrace{y_{n-1} * x_n}_{\text{---}} \quad \left(\begin{array}{l} y_{n/2} \\ y_{n/2} \end{array} \right) * \underbrace{x_{n/2+1} * \dots * x_n}_{\text{---}}$$

$x_1 x \dots x_n$

Decomposición del problema en las partes:

Recurivamente calcular $y_1 \dots y_{n/2}$ con $\frac{n}{2}$ procesadores

③ $y_1 \dots y_{n/2}$ multiplicar ④ por $y_{n/2+1} \dots y_n$ con $\frac{n}{2}$ procesadores

Analyses

$$T(n) = T(n/2) + 1 \in \Theta(\log n)$$

$$W(n) = \frac{n}{2} + \Theta(\log n) = \Theta(n)$$

$W(n) = n \lg n + \Theta(n)$ (com Wolfram)

$$n \lg n = \cancel{\frac{n}{2} \lg \frac{n}{2}} + \cancel{1}$$

$$W(n) \rightarrow \Theta(n \lg n) \text{ or } n \lg n - n + \Theta(n)$$

Algoritmo Paralelo 2

1 3 5 7 8
6 4 2 0

Division par / impor ↗

$$y_n = y_{n-1} * x_n$$

En paralelo en la ultima etapa

$$y_{2i} = y_{2i-1} * x_{2i}$$

En paralelo, en la etapa penultima

$$y_{2i-1} = y_{2i-3} * x_{2i-1} * x_{2i-2}$$