Parallel Maximum

Pseudocódigo

```
Input: Arreglo A[0 \dots N-1]
Output: Máximo valor en A
step \leftarrow 1;
while step < N do

| en paralelo para i = 0 hasta N-1 con incremento 2 \times step hacer;
if i + step < N then
| A[i] \leftarrow \max(A[i], A[i + step]);
end
step \leftarrow 2 \times step;
end
return A[0];
```

Algorithm 1: Parallel Maximum usando reducción paralela

Explicación de los pasos de sincronización

El algoritmo trabaja en **niveles (pasos)**, donde en cada nivel todos los hilos comparan pares de elementos de forma paralela. Después de cada nivel, es necesario esperar a que todos los hilos terminen antes de continuar con el siguiente paso. Cada una de estas esperas es una **sincronización**.

Ejemplo con N = 8

Sea el arreglo inicial:

$$A = [3, 4, 5, 6, 3, 1, 2, 4]$$

- Paso 1: Comparaciones en pares (3,4), (5,6), (3,1), (2,4) Resultado: $A = [4,6,3,4] \Rightarrow$ Se realiza 1 sincronización.
- Paso 2: Comparaciones (4,6),(3,4) Resultado: $A = [6,4] \Rightarrow$ Se realiza otra sincronización.
- Paso 3: Comparación (6,4) Resultado: $A = [6] \Rightarrow \text{Última sincronización}$.

Total de pasos de sincronización: 3.

Número general de pasos

En cada paso, el número de elementos se reduce a la mitad:

$$N \to \frac{N}{2} \to \frac{N}{4} \to \frac{N}{8} \to \cdots \to 1$$

El número de pasos necesarios para reducir de N a 1 es:

Número de pasos de sincronización = $\log_2(N)$

Tamaño N	Pasos de sincronización $\log_2(N)$
4	2
8	3
16	4
32	5
64	6

Complejidad

Tiempo paralelo: $O(\log_2 N)$

Comparaciones totales: O(N)

El algoritmo **Parallel Maximum** utiliza reducción paralela para encontrar el valor máximo en tiempo logarítmico con respecto al número de elementos. Cada nivel de reducción requiere una **sincronización**, y el número total de pasos es $\log_2(N)$.