

Errata corrige in Algoritmi Paralleli, Alan A. Bertossi

February 3, 2011

Pagina	Posizione	Errore
38	riga 9 algoritmo REPLICA	for $i := j$ to $\log n - \mathbf{1}$
67	riga 4 SOMMATORIA-BUTTERFLY	for $k := 1$ to $n - 1 \implies$ for $k := 1$ to log n
53	riga 7 dell'algoritmo	if $h \bmod \mathbf{2d} < d$
57	4-ultima riga algoritmo	$D_m \leftarrow D_{E_m}; \implies D_m \leftarrow C_{E_m};$
59	riga ~ 16	c_{ij} se $(i, j) \in A \implies c_{ij}$ se $\exists (i, j) \in A$
112	seconda formula, $C_1(n)$	$(n + 1)(\log p + 1) - 2(\mathbf{2p} - \mathbf{1})$
112	esempio 5.5	$S(n) = \mathbf{1024} \cdot \log 1024 - 2046$ $C_1(n) = 1024 \cdot 4 - \mathbf{30} \cong \mathbf{4066}$ $T_2(n) = (8200 - \mathbf{4066})/8 \cong \mathbf{516}$ $T(n) = T_1(n) + T_2(n) \cong \mathbf{2436}$ $\text{speedup} \cong 8200/\mathbf{2400} \cong 3.4$

Note e specifiche

Ovvero: qualcuno ha chiesto a Bertossi, che ha detto che..

(non ci si assume nessuna responsabilit sulle conseguenze del fidarsi di queste dichiarazioni!)

Pagina	Posizione	Nota
109	5.1 Massimo	la complessità è indicata come $O(n/p + p)$, interrogato su un esercizio di un compito con la stessa struttura che chiedeva complessità $O(n/p)$, Bertossi ha detto che va bene considerare considerare $O(n/p + p) \cong O(n/p)$
127	SPOSTA(i)	la lock qui usata è superflua perché la lettura concorrente non genera conflitti.