

Ordenamiento en 1D y 2D

Note Title

4/6/2010

I Algoritmos de ordenamiento

	P_{eor_n}	P_{esor_n}	Adaptativo?
Merge Sort	$n \lg n$	$n \lg n$	$O(n \lg n)$
A Merge Sort	$n \lg n$	n	$O(n \lg p)$ } p fijo
Heap Sort	$n \lg n$	$n \lg n$	$O(n \lg n)$
Splay Tree Sort	$n \lg n$	n	()
Quicksort	n^2	$n \lg n$	
Insertion Sort	n^2	n	$Inu = \{ (i, j) \mid i < j, A[i] > A[j] \}$
Local Insertion Sort	$n \lg n$	n	$n \lg (Inu/n)$

II Problema de Ordenamiento

Compara Medidas

algorítmicamente más fino

① (P_b, Π_1) es algorítmicamente "finer" que (P_b, Π_2)
 $(P_b, \Pi_1) \leq_{\text{Alg}} (P_b, \Pi_2)$ si y solamente si

✓ algoritmo Π_1 optimal es Π_2 -optimal.

② (P_b, Π_1) y Π_2 son equivalente si
 $(P_b, \Pi_1) \leq_{\text{Alg}} (P_b, \Pi_2)$ y $(P_b, \Pi_2) \leq_{\text{Alg}} (P_b, \Pi_1)$

Optimality

Un algoritmo A es (P_b, Π_1) optimal si no hay un algoritmo B para P_b con mejor peor caso por Π_1 fijo.

Ejemplo Disk Pile : $\Pi_1 = h, m_1, \dots, m_n$
o $\Pi_1 = h, m$

Como mostrar la optimalidad?

① Cota inferior por (P_b, Π_n) fijo
sobre la cantidad de elementos distintos
instancias

$\Rightarrow$ cota inferior sobre la complejidad
en el modelo de comparación.

② Analisis de Adversary $\rightarrow$ Optimized
("Instance Optimality") al nivel de las Instancias

III Ordenamiento en 2 Dimensiones

① Max

$$A = \begin{bmatrix} 1,5 & 2,3 & 4,7 \end{bmatrix}$$

P_1 domina a P_2
 se $P_1.x > P_2.x$
 e $P_1.y > P_2.y$

Problema = encontrar todos los puntos dominantes.

Algoritmo (entre otros)

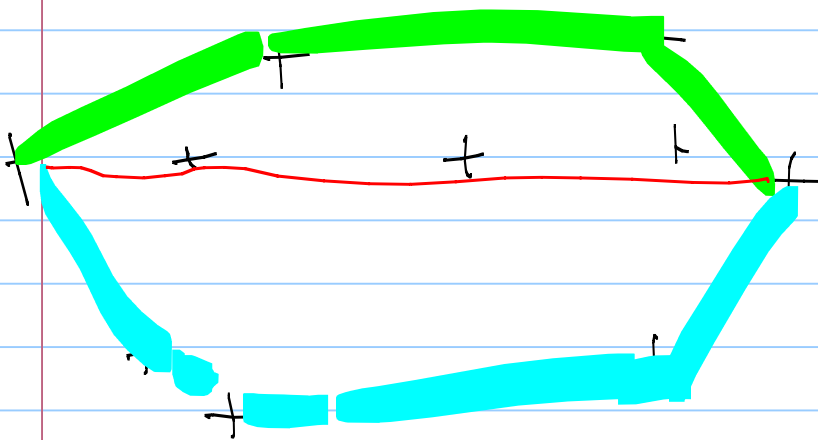
① Ordenar

$O(n \lg n)$?

② Scan

$O(n)$

② Convex Hull / Upper Hull 2D



① Order $O(n \log n)!$

② Scan. $O(n)$