COSTES DE TAIS

Arboles equilibrados (AVL)

- Altura de un árbol con N nodos
 - O(logN)

Conjuntos (SET)

- Operaciones para un set con n elementos
 - Inserción -> O(logN)
 - Reequilibrar izq/der -> O(1)
 - Rotar der/izq/izqder -> O(1)
 - Altura -> O(1)
 - Borrado -> O(log N)

Colas de prioridad y montículos (Priority queue)

implementación	push	top	рор
vector desordenado	1	Ν	N
vector ordenado	N	1	1
montículo binario	log N	1	log N
montículo k-ario	$log_k N$	1	k log _k N

Heapsort

- Costes de conversión de vector a montículo

nivel	nodos	hunden
h	2 ^{h-1}	nada
h – 1	2 ^{h-2} 2 ^{h-3}	cada uno 1
h – 2	2 ^{h-3}	cada uno 2
		35.3
i	2 ⁱ⁻¹	cada uno h – i
1//	1	h-1

Grafos no dirigidos

representación	espacio	añadir arista v – w	comprobar si v y w son adyacentes	recorrer los vértices adyacentes a v
matriz de adyacencia	V^2	1	1	V
listas de adyacentes	V + A	1	grado(v)	grado(v)
conjuntos de adyacentes	V + A	log V	log V	grado(v)
lista de aristas	А	1	Α	Α

Recorrido en profundidad (DFS) y en anchura (BFS)

- O(V + A)

Grafos dirigidos

representación	espacio	añadir arista <i>v</i> → <i>w</i>	comprobar si v y w son adyacentes	recorrer los vértices adyacentes a v
matriz de adyacencia	V ²	1	1	V
listas de adyacentes	V + A	1	grado-sal(v)	grado-sal(v)
lista de aristas	Α	1	Α	Α

Conjuntos disjuntos

Implementación	complejidad en el caso peor
búsqueda rápida	NM
unión rápida	NM
unión rápida por tamaños	$N + M \log N$
unión rápida con compresión de caminos	$N + M \log N$
unión rápida por tamaños y con compresión de caminos	$N + M \lg^* N$

Algoritmo de Kuskal (ARM)

Operación	Frecuencia	Coste por operación
construir cola prioridad	1	Α
construir partición	1	V
рор	Α	log A
unir	V - 1	lg⁺ V
unidos	Α	lg* V

Algoritmo de Dijkstra

Operación	Frecuencia	Coste por operación
inicializar los vectores	1	V
construir cola prioridad	1	V
рор	V	log V
update	Α	log V