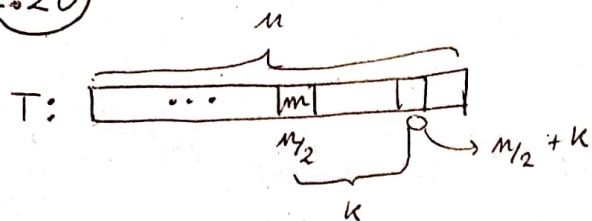


1.20



Sabem que la mediana d'un conjunt d'elements ordenats és l'element a la posició $n/2$.

- 1) Utilitzem Quick Select per trobar la $n/2$ -èssima de la taula. Efecte secundari: elements a l'esquerra de 'm' més petits i a la dreta més grans. Cost: $O(n)$
- 2) Quick Select per trobar el k -èssim element del subconjunt de elements més gran que la $n/2$ -èssima clau (mediana). $O(n)$
- 3) Ens quedem amb els elements en el interval $[n/2, n/2 + k]$, que degut als dos passos anteriors són tots els que ens interessin. Cardinalitat d'aquest subconjunt $\in O(k)$. Donecs ordenar-lo en proporcional a $O(k \log k)$

[Cost total: $O(n + k \log k)$]