- 1.19. Donada una taula A amb n registres, on cada registre conté un enter de valor entre 0 i 2 n , i els continguts de la taula estan desordenats, dissenyeu un algorisme lineal per a obtenir una llista ordenada dels elements a A que tenen valor més gran que els log n elements més petits a A, i al mateix temps, tenen valor més petit que els $n-3 \log n$ elements més grans a A.
 - 1. Selecció determinista (Quick Select) del log n èsim més petit de la taula A per a que els de la seva esquerra siguin més petit que ell i els de la dreta més grans que ell.
 - 2. Selecció determinista (Quick Select) de l'interval entre el log n -èsim més petit de A i el 3 * log n èsim més petit de A. D'aquesta manera tenim els elements desordenats més gran que l'element log n èsim i més petits que l'element 3 * log n èsim.
 - 3. Ordenació de l'interval del vector que ens demanen amb counting sort (entre el log n èsim i el 3 * log n èsim).

Cost de 1 i 2 (aplicar el Quick Select) es de O(n + n) = O(n)Cost de 3 (ordenar els $O(\log n)$ amb counting sort) és de $O(\log n)$ ($\log \log n$) <= O(n)

Cost global O(n + n) = O(n)