

++ i

2. Calcular sub
3. Fer DFS a part
de 2. iterant ve

if $i \geq n$ then pos-sol = j
elif $j \geq n$ then pos-sol = i

check row and columns of e , if all column
and all row are 0, solution found.

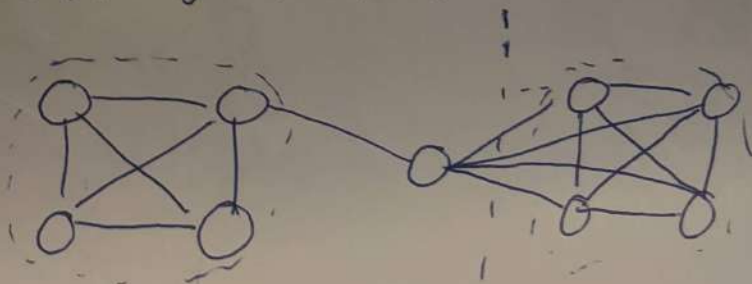
19. Khoraraju

1. 13.

a) L'algoritme separa el conjunt de vèrtexs en dos subconjunts de igual tamany, i crida recursivament sobre cada un.
Per inducció, la crida ens retorna un clique, que pot ser de mida 1 en el cas base. Després, a cada subconjunt es mira si el vèrtex està connectat amb tots els vèrtexs de l'altre subconjunt, i si és així, s'afegirà al subconjunt. C_x^r continua sent clique ja que abans ho era, i ara hi ha afegit un vèrtex que està connectat amb la resta de vèrtexs de C_x^r , i per descomptat continua sent clique.

b) $T(n) = 2T(\lceil n/2 \rceil) + O(n^2)$; $1 = \log_2 2 = 1 \rightarrow$
 $\rightarrow O(n \log n) + O(n^2)$

c)



d) Després de fer la partició en G_1 i G_2 , ~~seguir~~
~~les particions i buscar vèrtexs que afegits donaria~~
NP-completo

Víctor C