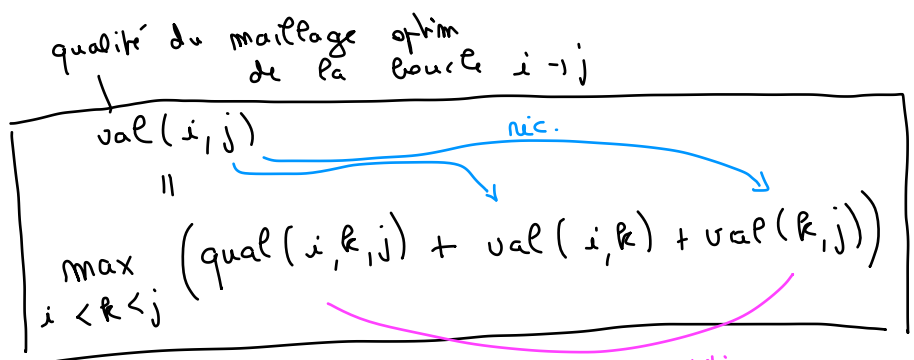
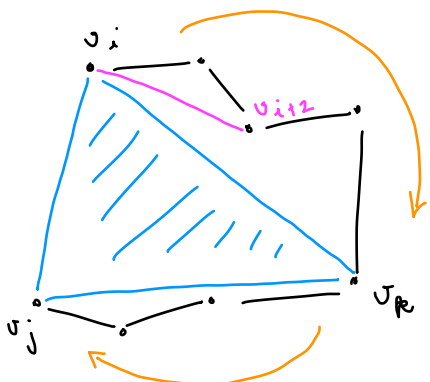
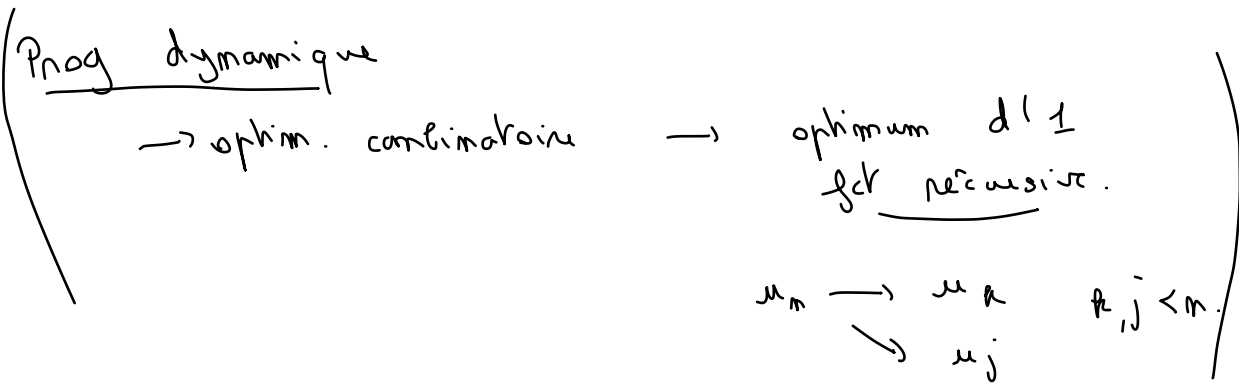


Réparation de maillages (notes associées au cours)

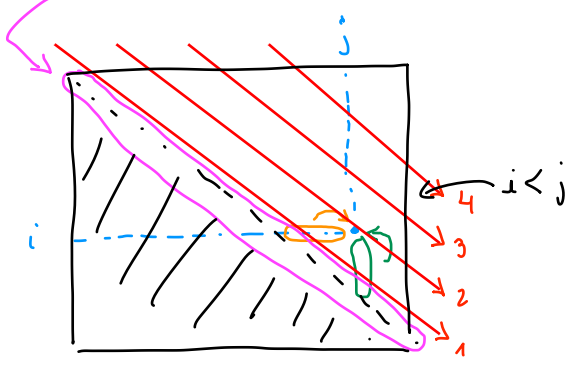
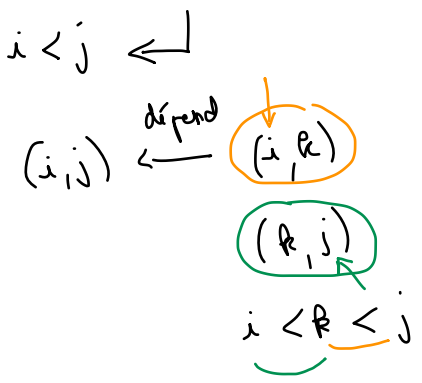
Quelques détails sur l'algorithme de remplissage de trou (approche prog. dynamique)



$val(i, j)$: tableau $(m+1) \times (m+1)$

condition d'arrêt
 $j = i + 2$
 ↓
 même diag

cas à considérer

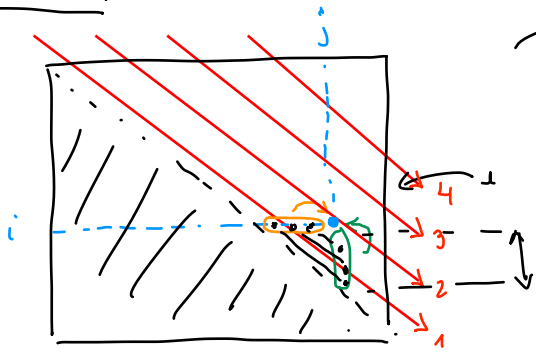


ordre de calcul respectant cette dép.

↓

diag par diag

Tableau
Val



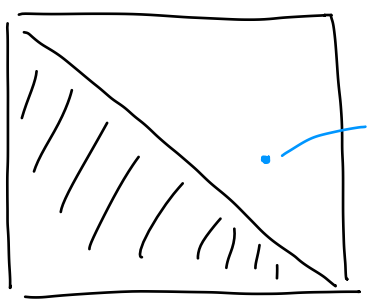
OK pour remplir le tableau ds cet ordre.



↓
val(i, j)

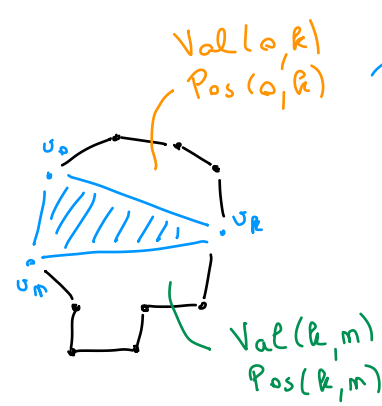
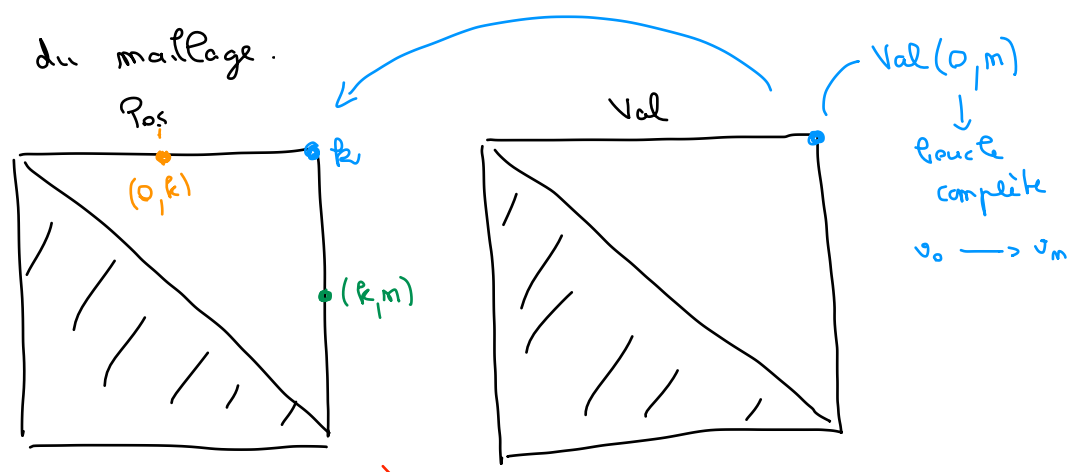
⊕ Tableau pour minimiser le k optimal

Pos — taille identique



Pos(i, j) = la val de k qui a fourni le max

Construction du maillage.



Pos(0, m) = k
↓
1 maille retenue

construire le maillage optimal.