Université de Liège

PROGRAMMATION AVANCÉE INFO2050

Projet 3 : Mise en page automatique d'une bande dessinée

Noémie Lecocq Andrew Sassoye

2017-2018



1 Répartition des cases

- **a**)
- b)
- **c**)
- d)
- **e**)

1 Calcul de la couture d'énergie minimale

a)

Une approche exhaustive consisterait à calculer le coût de tous les chemins possibles puis de chercher celui avec le coût minimal. Pour atteindre le pixel (i, j), i étant la dernière ligne :

Si la hauteur = 1, 1 chemin possible.

Si la hauteur = 2, 3 chemins possibles. ¹

Si la hauteur = 3, 3 * 3 = 9 chemins possibles.

Si la hauteur = n, $3 * 3 * ... = 3^{n-1}$ chemins possibles.

L'approche exhaustive est donc bien de complexité exponentielle.

b)

```
Cas de base, i = 0, j \in [0, largeur - 1]; C(i, j) = E(i, j)
```

$$\forall i>0, j\in [0, largeur-1]$$
 tels que $C(i-1, j-1),$ $C(i-1, j)$ et $C(i-1, j+1)$ sont définis : $C(i, j) = E(i, j) + min(C(i-1, j-1), C(i-1, j), C(i-1, j+1))^2$

^{1.} Si le pixel est au bord de l'image alors il n'y a que 2 chemins possibles, mais on ne va pas considérer ce cas ici pour plus de simplicité

^{2.} Si j - 1 ou j + 1 dépassent les limites de l'image, on n'en tient pas compte dans le calcul du minimum.

c)

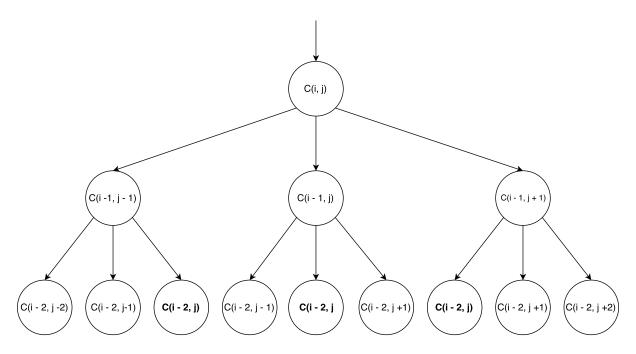


FIGURE 1 – Graphe des appels récursifs

On peut voir dans la figure 1 que l'on effectue plusieurs fois le même appel (en gras). Afin de ne pas faire inutilement des calculs, on tâchera de retenir les valeurs déjà calculées.

d)

```
Cost(energy)
```

```
for j = 1 to width
 2
         cost[1][j] = energy[1][j]
 3
    for i = 2 to heigth
 4
         for j = 1 to width
 5
              if j - 1 > 1
                   left = cost[i-1][j-1]
 6
              mid = cost[i-1][j]
 7
 8
              if j + 1 < width
 9
                   right = cost[i-1][j+1]
10
              // Si left ou right n'est pas défini, on en tient pas compte
              cost[i][j] = energy[i][j] + min(left, mid, right)
11
12
    return cost
```

energy est un tableau de taille heigth*width contenant l'énergie de chaque pixel.

e)

Pour une image de taille n * m, la complexité est O(n*m). L'espace mémoire utilisé est O(1)

- ${\bf 2}\quad {\bf Fonctions}\ {\bf de}\ {\bf r\'eduction}\ {\bf et}\ {\bf d'\'elargissement}\ {\bf d'une}\ {\bf image}$
- a) Implémentation
- b) Complexités