# $\ensuremath{\mathsf{INFO\text{-}}2050}$ : Mise en page automatique d'une bande dessinée Rapport

 $\begin{array}{c} \text{Maxime GOFFART} \\ 180521 \end{array}$ 

Olivier JORIS 182113

2019 - 2020

Dans ce rapport, on considère que m est la largeur et n est la hauteur d'une image.

#### 3.1 Approche exhaustive pour déterminer le sillon optimal

Une approche exhaustive pour déterminer le sillon optimal serait d'envisager tous les sillons possibles arrivant à un pixel de la dernière ligne de l'image et de prendre celui avec le coût minimal en énergie. Pour un pixel fixé du sillon, on a 3 possibilités pour le prochain : celui directement au-dessus, celui au-dessus à gauche ou celui au-dessus à droite. Étant donné que la dernière ligne, comme toutes les autres, comporte m pixels, on a m potentiels pixels faisant partie du sillon optimal pour celle-ci. La complexité d'une telle approche est donc en  $\Theta(m*3^n)$  et est donc exponentielle par rapport à n.

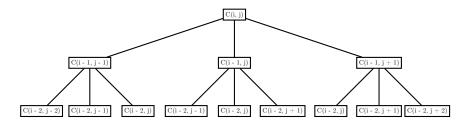
## 3.2 Formulation récursive du coût d'énergie du sillon optimal

Soit C(i, j), le coût en énergie du sillon optimal s'arrêtant au pixel (i, j) avec  $1 \le i \le n$  et  $1 \le j \le m$ .

$$\text{On a : C(i, j)} = \left\{ \begin{array}{l} \mathrm{E}(i,j) \; si \; i = 1 \\ \mathrm{E}(i,j) + \min\{\mathrm{C}(i-1,j-1), \; \mathrm{C}(i-1,j)\} \; si \; j = m \; \text{et} \; i > 1 \\ \mathrm{E}(i,j) + \min\{\mathrm{C}(i-1,j), \; \mathrm{C}(i-1,j+1)\} \; si \; j = 1 \; \text{et} \; i > 1 \\ \mathrm{E}(i,j) + \min\{\mathrm{C}(i-1,j-1), \; \mathrm{C}(i-1,j), \; \mathrm{C}(i-1,j+1)\} \; sinon. \end{array} \right.$$

### 3.3 Graphe des appels récursifs

Le graphe ci-dessous représente les premiers appels récursifs de la fonction pour trouver le coût du sillon optimal s'arrêtant au pixel (i, j).



Si on continue la construction de ce graphe, celui-ci croît exponentiellement jusqu'à rencontrer un cas de base. Cette implémentation n'est pas optimale car les appels récursifs sont exponentiels et des résultats obtenus précédemment sont recalculés. Par exemple, on observe sur le graphe que le coût attribué au pixel <sup>1</sup> (i-2, j) est calculé 3 fois. Une approche par programmation dynamique faisant intervenir la mémoïsation de certains coûts réduirait le temps de calcul.

# 3.4 Pseudo-code du calcul du coût du sillon optimal

La fonction FIND\_OPTIMAL\_GROOVE prend en argument une table des coûts dont l'élément (i, j) renseigne sur le coût du pixel (i,j).

La fonction FIND\_OPTIMAL\_PIXEL prend en arguments la table des coûts, un indice de colonne et un indice de ligne. Cette fonction renvoie un pixel optimal à ajouter dans le sillon sur

<sup>1.</sup> Il s'agit d'un appel à C(i-2, j).

base du dernier pixel ajouté dans le sillon (dont les coordonnées sont passées en paramètres de la fonction).

```
FIND_OPTIMAL_GROOVE(cTable)
    otimalGroove = "Allocate a new Groove"
    optimalGroove.cost = 0
 3
    optimalGroove.path = "Allocate a new path of size n"
 4
    minLastLine = +\infty
 5
    positionLastLine = 0
    for i = 1 to m // Trouver le pixel avec le plus petit coût sur la dernière ligne
 8
         if cTable[nTable.height][i] < minLastLine
 9
              minLastLine = cTable[nTable.height][i]
10
              positionLastLine = i
11
    // Ajouter le pixel trouvé au sillon optimal.
    optimalGroove[cTable.height].line = cTable.height
12
13
    optimalGroove[cTable.height].column = positionLastLine
14
15
    // Nous devons ajouter les pixels restants pour rejoindre le haut de l'image depuis le bas.
16
    currentLine = cTable.height - 1
17
    nvPixel = "Create a new pixel"
18
19
    while currentLine > 1
20
         nvPixel = find optimal pixel(cTable, currentLine + 1,
                                                         optimalGroove[currentLine + 1].column)
21
         optimalGroove[currentLine].line = curentLine
22
         optimalGroove[currentLine].column = nvPixel.column
23
         currentLine = currentLine - 1
24
25
    optimalGroove.cost = minLastLine
26
    {f return}\ optimal Groove
```

Les lignes 1 à 5 sont des initialisations de variables et de structures nécessaires pour plus tard. Les lignes 7 à 10 permettent de trouver le pixel avec le plus petit coût sur la dernière ligne de l'image. Les lignes 12 et 13 permettent d'ajouter le pixel avec le plus petit coût sur la dernière ligne au sillon optimal. A ce stade, nous avons un sillon démarrant au bas de l'image constitué de 1 pixel. Les lignes 19 à 23 permettent d'ajouter des pixels au sillon pour avoir un sillon qui va du haut vers le bas de l'image. Finalement, on initialise le coût associé au sillon et on retourne le sillon.

#### 3.5 Pseudo-code pour renvoyer l'image réduite de k pixels en largeur

La fonction qui retourne l'image réduite de k pixels en largeur est la fonction REDUCEI-MAGEWIDTH(image, k) spécifiée dans le fichier slimming.h. Le paramètre image correspond à l'image qu'on souhaitre réduire et k le nombre de pixels qu'on souhaite retirer de la largeur de l'image.

La fonction COPY PNM IMAGE(source, dest) permet de copier l'image source dans l'image

dest. On fait ceci dans le pseudo-code qui va suivre pour ne pas modifier l'image de départ. La fonction COMPUTE\_COST\_TABLE(image) permet de calculer la table des coûts associés à chaque pixel de l'image passée en paramètre. L'élément (i, j) de la table correspond au coût associé au pixel (i, j) de l'image.

La fonction REMOVE\_GROOVE\_IMAGE(source, groove) permet de retirer le sillon *groove* de l'image *source*.

La fonction UPDATE\_COST\_TABLE(image, costTable, groove) permet de mettre à jour la table des coûts costTable sur base du sillon groove qui a été retiré de l'image.

```
REDUCEIMAGEWIDTH(image, k)
    reducedImage = "Allocate a new PNMImage"
 2
    copy pnm image(image, reducedImage)
      // On copie l'image d'origine dans une autre. Ensuite, on manipule la copie reducedImage.
 3
 4
    nCostTable = compute cost table(reducedImage) // On calcule la table des coûts.
 5
 6
    for number = 1 to k
 7
         optimalGroove = find optimal groove(nCostTable)
 8
        remove groove image(reducedImage, optimalGroove)
 9
        nCostTable = update cost table(reducedImage, nCostTable, optimalGroove)
10
11
   return reducedImage
```

Les lignes 1 et 2 nous permettent d'obtenir une copie de l'image qu'on va manipuler pour ne pas modifier l'image source. A la ligne 4, on calcule la table des coûts qui va être utile pour trouver les sillons qu'on doit supprimer de l'image. La table des coûts est la mémoïsation de l'approche par programmation dynamique.

La ligne 7 permet de trouver le sillon optimal. Cette fonction a été expliquée en détail au point précédent. La ligne 8 nous permet de retirer de l'image les pixels se trouvant dans le sillon optimal. Ensuite, la ligne 9 met à jour la table des coûts sans la recalculer entièrement. On réalise les lignes 7 à 9 un nombre k de fois avec k qui correspond aux nombres de pixels qu'on souhaite retirer de la largeur de l'image.

### 3.6 Complexité en temps et en espace