Mini-Projet MOGPL

Un problème de tomographie discrète $4\mathrm{I}200$

 $Compte ext{-}rendu\ du\ projet$

RÉALISÉ PAR BIZZOZZÉRO NICOLAS ET MIRHOSSEINI YOONES

Table des matières

| ble des matiè | res | |
|---------------|------------------------------------------------------|--|
| Raisonne | nent par programmation dynamique | |
| P | emière étape | |
| | Q1 | |
| | $\mathrm{Q2}$ | |
| | Q3 | |
| | $\mathrm{Q4}$ | |
| G | énéralisation | |
| | ${ m Q5}$ | |
| | ${ m Q6}$ | |
| P | opagation | |
| | Q7 | |
| Te | sts | |
| | Q8 | |
| | Q9 | |
| | à la rescousse | |
| M | odélisation | |
| | Q10 | |
| | Q11 | |
| T., | Q12 | |
| 11) | $\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$ | |
| | Q13 | |
| | Q14 | |
| Pour allo | plus loin (facultatif) | |

Raisonnement par programmation dynamique

Première étape

 $\mathbf{Q}\mathbf{1}$

Si on a déjà calculé tous les $T(j,\ l)$, alors on cherche à savoir si toutes les m cases de la ligne peuvent être coloriées avec la sous-séquence de k blocs. Il suffira donc de vérifier la valeur de retour de l'appel $T(m-1,\ k)$:

- S'il renvoie true, alors on peut colorier la ligne entière avec la séquence entière.
- S'il renvoie *false*, alors la ligne ne peut pas être coloriée entièrement avec la séquence entière.

 $\mathbf{Q2}$

- 1. Si l=0, alors on pourra toujours colorier un nombre infini de cases avec une sous-séquence vide, donc $T(j, 0) = true, \ \forall \ j \in \{0, \dots, m-1\}.$
- 2. Si $l \geq 1$, alors :
 - 2.a Si $j < s_l 1$, alors on veut placer au moins un bloc qui est plus gros que le nombre de cases disponible, ce qui est impossible. Donc $T(j, l) = false, \forall j \in \{0, ..., m-1\}$
 - 2.b Si $j = s_l 1$, alors l'appel à la fonction donnera le même résultat que lors du cas 2.a, excepté si l = 1. En effet, le seul bloc à placer rentrera parfaitement dans les cases disponibles. Donc :
 - ∘ Si $l = 1, T(j, l) = true, \forall j \in \{0, ..., m 1\}.$
 - \circ Si l > 1, $T(j, l) = false, <math>\forall j \in \{0, ..., m-1\}$.

 $\mathbf{Q3}$

En langage naturel, la relation de récurrence qu'on cherche à exprimer se dirait : Si j'ai déjà placé tous les blocs de la sous-séquence sauf le dernier, et que j'ai encore assez de cases pour l'ajouter avec son espace de séparation, alors je peux placer tous les blocs dans les cases. On en déduit donc la relation suivante :

$$T(j, l) = T(j - (s_l + 1), l - 1)$$

 $\mathbf{Q4}$

machin

| Q5 |
|-----------------------------------|
| Q6 |
| Propagation |
| Q7 |
| Tests |
| Q8 |
| Q9 |
| La PLNE à la rescousse |
| Modélisation |
| Q10 |
| Q11 |
| Q12 |
| Implantation et tests |
| Q13 |
| Q14 |
| Q15 |
| Pour aller plus loin (facultatif) |

Généralisation