

## Problème

### Déplacement d'un cavalier sur un échiquier

Pour toutes les fonctions récursives, **on essaiera, dans la mesure du possible, de proposer une implémentation récursive terminale.**

Cependant, une version non terminale correcte sera toujours mieux notée qu'une version terminale incorrecte.

En cas de doute sur la version terminale, je vous invite à écrire une version non terminale puis, à proposer en dessous votre tentative de version terminale, pour sécuriser l'obtention de points.

Un échiquier est un plateau avec 8 lignes et 8 colonnes. Ces lignes et ces colonnes seront dans cet exercice numérotées de 0 à 7 à partir du coin supérieur gauche. Une position sur l'échiquier sera un couple  $(i, j)$  d'entiers naturels avec  $i$  le numéro de ligne et  $j$  le numéro de colonne.

Un cavalier placé sur l'échiquier se déplace en bougeant de deux cases dans une direction et de une case perpendiculairement. On représente ci-dessous à titre d'exemple les positions que peut atteindre un cavalier en un déplacement (marquées par un X) à partir d'une position initiale (marquée par un C) :

	0	1	2	3	4	5	6	7
0								
1			X		X			
2		X				X		
3				C				
4		X				X		
5			X		X			
6								
7								

	0	1	2	3	4	5	6	7
0								
1								
2								
3								
4	X		X					
5				X				
6		C						
7				X				

Une position  $(i, j)$  sera dite :

- **Valide** si elle appartient bien à l'échiquier.
- **$n$ -Accessible** à partir de la position  $(k, l)$ ,  $n \in \mathbb{N}$ , si elle est valide et si le cavalier peut atteindre la position  $(i, j)$  à partir de la position  $(k, l)$  en **au minimum**  $n$  déplacements. Dans le cas  $n = 1$  on dira que  $(i, j)$  est un **successeur** de  $(k, l)$ . Ainsi la seule position 0-accessible à partir de  $(i, j)$  est  $(i, j)$ , et les croix des tableaux précédents représentent les successeurs de la position C.
- **Accessible** à partir de la position  $(k, l)$  si elle est valide et si le cavalier peut l'atteindre à partir de la position  $(k, l)$  en un nombre fini de déplacements.

#### 1. Recherche des successeurs.

On considère ici et dans tout le reste de l'exercice que l'on a accès à une liste `dep` contenant les déplacements autorisés du cavalier :

```
# let dep=[(-2,-1);(-2,1);(-1,-2);(-1,2);(1,-2);(1,2);(2,-1);(2,1)];;
val dep : (int * int) list =
  [(-2, -1); (-2, 1); (-1, -2); (-1, 2); (1, -2); (1, 2); (2, -1); (2, 1)]
```

Où par exemple  $(-1, 2)$  signifie que le cavalier passe (si c'est possible) d'une position  $(i, j)$  à une position  $(i - 1, j + 2)$ .

- (a) Écrire une fonction **valide** de type `int * int -> bool` qui vérifie si une position est valide.
- (b) Écrire une fonction **successeurs**  $(i, j)$  qui retourne la liste des successeurs de  $(i, j)$ . Elle devra retourner la liste vide si  $(i, j)$  n'est pas valide.
- (c) Écrire une fonction **flat** qui transforme en liste une liste de listes. Un résultat possible est par exemple :

```
# flat [ [] ; [(1,1)] ; [(1,1);(2,2)] ; [(1,1);(2,2);(3,3)] ];;
- : (int * int) list = [(1, 1); (1, 1); (2, 2); (1, 1); (2, 2); (3, 3)]
```

L'ordre des couples dans le résultat n'a aucune importance et ne doit pas nécessairement suivre celui de cet exemple.

- (d) Écrire une fonction **liste\_successeurs**  $l$  qui retourne la liste de tous les successeurs de toutes les positions d'une liste de positions  $l$ . Elle devra retourner la liste vide si  $l$  est vide et on ne cherchera pas à éliminer les doublons éventuels.

## 2. Construction de la matrice d'accès.

Dans toute cette partie  $(i, j)$  désignera une position valide quelconque.

Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , on note  $M(n)$  la matrice de dimension  $8 \times 8$  dont on numérote les lignes et les colonnes de 0 à 7 pour respecter la convention de l'échiquier et dont le coefficient en  $k^{eme}$  ligne et  $l^{eme}$  colonne vaut :

- $p$  si la position  $(k, l)$  est  $p$ -accessible à partir de la position  $(i, j)$  avec  $p \leq n$ .
- $-1$  sinon.

On a par exemple à partir de la position  $(0, 0)$  (en remplaçant les  $-1$  par des  $*$ ) :

$$M(0) = \begin{pmatrix} 0 & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \end{pmatrix}, M(1) = \begin{pmatrix} 0 & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & 1 & * & * & * & * & * \\ * & 1 & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \end{pmatrix}$$

$$M(2) = \begin{pmatrix} 0 & * & 2 & * & 2 & * & * & * \\ * & * & 1 & 2 & * & * & * & * \\ 2 & 1 & * & * & 2 & * & * & * \\ * & 2 & * & 2 & * & * & * & * \\ 2 & * & 2 & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * & * & * & * \end{pmatrix}$$

Enfin on note  $M$  la matrice de dimension  $8 \times 8$  dont le coefficient en  $k^{eme}$  ligne et  $l^{eme}$  colonne (numérotées de 0 à 7) vaut  $p$  si la position  $(k, l)$  est  $p$ -accessible à partir de la position  $(i, j)$ ,  $-1$  sinon.

Voici quelques commandes permettant de créer/modifier des matrices (qui sont en fait des tableaux de tableaux) en OCaml :

- On crée une matrice de dimension  $n \times p$  dont les coefficients sont tous égaux à *expr* avec l'instruction `Array.make_matrix n p expr` :

```
# let m=Array.make_matrix 2 4 (-1);;
val m : int array array = [|[-1; -1; -1; -1]|; [-1; -1; -1; -1]|]
```

- On accède à l'élément de la matrice *m* situé en ligne *n* et en colonne *p* avec `m.(n).(p)`.
- On modifie l'élément de la matrice *m* situé en ligne *n* et en colonne *p* avec `m.(n).(p)<-expr`.

```
# m.(1).(3)<-8;;
- : unit = ()
# m;;
- : int array array = [|[-1; -1; -1; -1]|; [-1; -1; -1; 8]|]
```

- Prouver qu'il existe un entier  $N \in \mathbb{N}$  tel que pour toute position valide  $(i, j)$  et pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq N \Rightarrow M(n) = M$ .
- Écrire une fonction `transition l m p` qui, lorsque *l* est la liste des successeurs des positions  $(p-1)$ -accessibles à partir d'une position initiale et lorsque *m* est la matrice  $M(p-1)$ , retourne la liste des positions *p*-accessibles et modifie *m* afin qu'elle soit égale à  $M(p)$ .
- Écrire une fonction `cavalier (i,j)` qui retourne la matrice *M* obtenue à partir de la position initiale  $(i, j)$ . On supposera que  $(i, j)$  est une position valide.
- Justifier que `cavalier` se termine toujours en temps fini.

### 3. Recherche de positions inaccessibles.

On cherche à savoir si toute position est accessible à partir de toute position initiale. Plutôt que chercher à le prouver mathématiquement (pas très difficile mais pénible à cause d'un certain nombre de cas particuliers), on va le vérifier à l'aide d'un programme.

Pour cette question et uniquement pour cette question, on pourra utiliser des instructions `for` ou `while`.

Écrire une fonction `test` de type `unit -> bool` qui retourne `true` s'il existe une position inaccessible à partir d'au moins une position initiale, `false` sinon. *Après avoir proposé une approche exhaustive, on pourra proposer, en justifiant par des arguments mathématiques, une approche permettant de limiter le nombre de tests effectués.*