

## Exercice 1 : Zipper sur les listes

Un zipper sur une liste est la donnée d'un *curseur* positionné sur un élément. On le représente par le type suivant :

```
1 type 'a list_zipper = {
2   before : 'a list; (* éléments avant le curseur, en ordre inverse *)
3   after  : 'a list; (* éléments à partir du curseur (tête = élément courant) *)
4 }
```

Par exemple, le zipper représentant la liste [1; 2; 3; 4; 5] avec le curseur positionné sur 3 est : { before = [2; 1]; after = [3; 4; 5] }

**Q. 1** Écrire la fonction `of_list : 'a list -> 'a list_zipper option` qui crée un zipper positionné sur le premier élément d'une liste, et renvoie `None` si la liste est vide.

Solution

```
1 let of_list (l: 'a list) : 'a list_zipper option =
2   match l with
3   | [] -> None
4   | l  -> Some { before = []; after = l }
```

**Q. 2** Écrire la fonction `current : 'a list_zipper -> 'a option` qui renvoie l'élément courant, ou `None` si le curseur est en dehors de la liste.

Solution

```
1 let current (z: 'a list_zipper): 'a option =
2   match z.after with
3   | [] -> None
4   | x :: _ -> Some x
```

**Q. 3** Écrire la fonction `to_list : 'a list_zipper -> 'a list` qui reconstruit la liste complète à partir d'un zipper, indépendamment de la position du curseur.

Solution

```
1 let to_list (z: 'a list_zipper): 'a list =
2   List.rev_append z.before z.after
```

**Q. 4** Écrire `move_right : 'a list_zipper -> 'a list_zipper option`, qui déplace le curseur d'un cran vers la droite. La fonction renvoie `None` si le curseur est déjà en fin de liste.

Solution

```
1 let move_right (z: 'a list_zipper): 'a list_zipper option =
2   match z.after with
3   | _ :: [] | [] -> None (* fin de liste ou liste vide *)
4   | x :: rest -> Some { before = x :: z.before; after = rest }
```

**Q. 5** Écrire `move_left : 'a list_zipper -> 'a list_zipper option`, symétriquement.

### Solution

```
1 let move_left (z: 'a list_zipper) : 'a list_zipper option =
2   match z.before with
3   | []      -> None
4   | x :: rest -> Some { before = rest; after = x :: z.after }
```

Q. 6 Écrire `set : 'a -> 'a list_zipper -> 'a list_zipper option` qui remplace l'élément courant par la valeur donnée. Renvoie `None` si la liste est vide.

### Solution

```
1 let set (v: 'a) (z: 'a list_zipper) : 'a list_zipper option =
2   match z.after with
3   | []      -> None
4   | _ :: rest -> Some { z with after = v :: rest }
```

Q. 7 Écrire `insert_before : 'a -> 'a list_zipper -> 'a list_zipper` qui insère un élément juste avant l'élément courant. Le curseur reste positionné sur l'ancien élément courant.

### Solution

```
1 let insert_before (v: 'a) (z: 'a list_zipper) : 'a list_zipper =
2   { z with before = v :: z.before }
```

Q. 8 Écrire `delete : 'a list_zipper -> 'a list_zipper option` qui supprime l'élément courant. Le curseur se positionne alors sur l'élément suivant s'il existe, ou sur le précédent sinon. Renvoie `None` si la liste est vide.

### Solution

```
1 let delete (z: 'a list_zipper): 'a list_zipper option =
2   match z.after with
3   | [] -> None (* liste vide *)
4   | [_] ->
5     (match z.before with
6     | [] -> None (* singleton, liste devient vide *)
7     | x :: rest -> Some { before = rest; after = [x] })
8   | _ :: rest -> Some { z with after = rest }
```

## Exercice 2 : Permutations

Dans cet exercice on considère uniquement des tableaux  $T$  de taille  $n \geq 0$ , contenant une et une seule fois chaque entier de  $\llbracket 0, n-1 \rrbracket$ . Étant donné un tableau et un entier  $i \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$ , on note  $o_T(i)$  (on l'appelle l'ordre de  $i$  dans le tableau  $T$ ) le plus petit entier  $p > 0$  tel que  $\underbrace{T[T[T[\dots [T[i]]]]]}_{p \text{ fois}} = i$ .

Q. 1 Définir une fonction `o : int array -> int -> int` prenant en paramètres un tableau  $T$  et un entier  $i$  et calculant  $o_T(i)$ .

### Solution

```
1 (** Trouve l'ordre de [i] dans le tableau [t]. *)
2 let o (t: int array) (i: int): int =
3   (** Compte le nombre d'itérations nécessaires avant de revenir sur [i] *)
4   let rec retrouve_i (cur: int): int =
5     1 + (if t.(cur) = i then 0 else (retrouve_i t.(cur)))
6   in (retrouve_i i)
```

**Q. 2** Définir une fonction `max_o : int array -> int` prenant en paramètres un tableau  $T$  et retournant l'élément d'ordre maximal dans le tableau. On pourra supposer le tableau non vide.

**Solution**

```
1  (** Trouve l'ordre maximal dans le tableau [t]. *)
2  let max_o (t: int array): int =
3    let n = Array.length t in
4    assert (n <> 0);
5    let vu = Array.make n false in
6
7    (** Compte le nombre d'itérations nécessaires avant de revenir sur [i],
8     * marque les sommets croisés sur le chemin dans [parcours]. *)
9    let rec retrouve_i (cur: int) (i: int): int =
10     vu.(i) <- true;
11     1 + (if t.(cur) = i then 0 else (retrouve_i t.(cur) i))
12   in
13
14   (** Calcule le maximum des ordres des éléments du tableau d'indice >=
15    * [i] *)
16   let rec max_idx_gt_i (i: int): int =
17     if i >= n then (-1)
18     else if (not vu.(i)) then max (retrouve_i i i) (max_idx_gt_i (i + 1))
19     else max_idx_gt_i (i + 1)
20   in
21
22   max_idx_gt_i 0
```

## Exercice 3 : Matrice creuse

On considère dans cet exercice des matrices carrées d'entiers relatifs :  $M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{Z})$ . Par exemple :

$$\begin{pmatrix} 0 & 3 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \\ -1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

On représente de telles matrices de deux manières :

- Ou bien par un tableau de tableau d'entiers relatifs, par exemple : `[ [|0; 3; 5|]; [|0; 0; 7|]; [| -1; 0; 0|] ]`.
- Ou bien par une liste de triplets :  $(i, j, v)$  indiquant que dans la case d'indice  $(i, j)$  de la matrice se trouve la valeur  $v$ . Si une case n'est pas mentionnée par une telle liste, c'est que la matrice représentée contient 0. Par exemple pour la matrice ci-dessus `[ (0, 1, 3); (0, 2, 5); (1, 2, 7); (2, 0, -1) ]`.

Q. 1 Donner des fonctions de conversion d'une représentation dans l'autre.

### Solution

```
1 type m1 = int array array
2 type m2 = (int * int * int) list
3
4 (* Retourne les dimensions de la matrice m. *)
5 let max_coord (m: m2): int * int =
6   List.fold_left (fun (max_i, max_j) (i, j, v) ->
7     (max max_i i, max max_j j)
8   ) (0, 0) m
9
10 let m1_of_m2 (m: m2): m1 =
11   let dimx, dimy = max_coord m in
12   let res = Array.make_matrix dimx dimy 0 in
13   List.iter (fun (i, j, v) ->
14     res.(i).(j) <- v
15   ) m;
16   res
17
18 let m2_of_m1 (m: m1): m2 =
19   let res = ref [] in
20   Array.iteri (fun i l ->
21     Array.iteri (fun j v ->
22       if v <> 0 then res := (i, j, v) :: !res
23     ) l
24   ) m;
25   !res
```

## Exercice 4 : Découpage en deux de listes en C

On dispose (dans le fichier joint) d'une définition d'un type liste en C, que l'on rappelle ci-dessous.

```
1 struct list_s {
2     int elem ;           /* L'élément en tête de liste */
3     struct list_s* next ; /* Le suivant */
4 };
5
6 typedef struct list_s* liste ;
```

Q. 1 Écrire une fonction C `void` `decoupe_en_deux(liste entree, liste* r1, liste* r2)` qui partage la liste `entree` en deux moitiés en place, sans allouer de nouveaux nœuds ni copier de valeurs. Après l'exécution `*r1` devra donc pointer vers le début d'une liste contenant les premiers éléments de `entree`, `*r2` devra pointer vers le début d'une liste contenant les derniers éléments de `entree`, Si la liste a un nombre impair d'éléments, la première moitié est la plus courte.

*Indication* : Utiliser deux curseurs, l'un avançant d'un nœud à chaque étape, l'autre de deux. Quand le curseur rapide atteint la fin de la liste, le curseur lent se trouve au milieu.

### Solution

```
1 void decoupe_en_deux(liste entree, liste* r1, liste* r2) {
2     liste avant_lent = NULL;
3     liste lent      = entree ;
4     liste rapide    = entree ;
5     while (rapide != NULL && rapide->next != NULL) {
6         avant_lent = lent ;
7         lent      = lent->next ;
8         rapide    = rapide->next->next;
9     }
10    *r1 = entree ;
11    if (avant_lent != NULL) { /* Au moins deux éléments dans la liste */
12        avant_lent->next = NULL;
13        *r2 = lent ;
14    } else { /* Moins de deux éléments */
15        *r2 = NULL ;
16    }
17 }
```

Q. 2 Écrire la fonction C `void` `decoupe_en_deux(liste entree, liste* r1, liste* r2)` qui partage la liste `entree` en deux moitiés en place, sans allouer de nouveaux nœuds ni copier de valeurs. Les nœuds doivent être répartis selon leur position : les nœuds aux positions paires forment `*r1`, ceux aux positions impaires forment `*r2`. L'ordre relatif des nœuds est conservé dans chaque sous-liste. Aucun nœud n'est alloué ou copié.

### Solution

```
1 void decoupe_en_deux_bis(liste entree, liste* r1, liste* r2) {
2     *r1 = entree ;
3     if (entree == NULL) {
4         *r2 = NULL ;
5         return ;
6     } else {
7         *r2 = entree->next ;
8         liste curseur = entree ;
9         while (curseur -> next != NULL) {
```

```
10     liste apres = curseur -> next ;
11     curseur->next = curseur->next->next ;
12     curseur = apres ;
13 }
14 return ;
15 }
16 }
```