

# Interrogation écrite 4

INF 201 — IMA1 — 04/04/2022 — 30 minutes

**Exercice 1.** ( /4) Dans cet exercice il est **interdit** d'écrire des fonctions récursives, il faudra utiliser à la place les schémas d'ordre supérieur du module `List`. On souhaite générer à partir d'une liste la liste de ses sous-listes. Par exemple pour la liste `[1;2;3]` la liste des sous-listes est `[[1; 2; 3]; [2; 3]; [1; 3]; [3]; [1; 2]; [2]; [1]; []]`.

**Question 1.** Écrire une fonction `ajoute` qui ajoute un élément à toutes les listes d'une liste de liste en utilisant `List.map`

```
List.map = ('a -> 'b) -> 'a list -> 'b list
```

```
EXEMPLE: ajoute [[1];[2]] 3 = [[1;3];[2;3]]
```

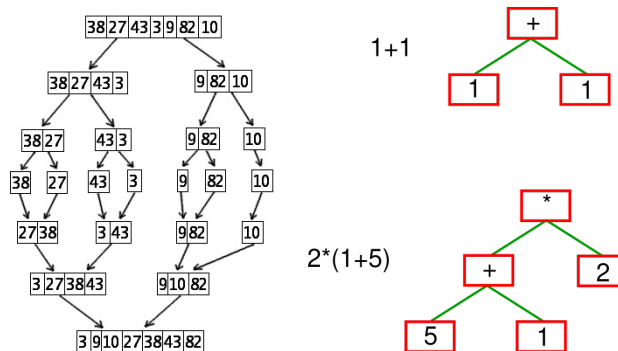
```
let ajoute l e = List.map (fun x -> x@[e]) l;;
```

**Question 2.** En déduire une fonction `sous_listes` en utilisant `List.fold_left`

```
List.fold_left = ('a -> 'b -> 'a) -> 'a -> 'b list -> 'a
```

```
let sous_listes = List.fold_left (fun acc e -> (ajoute acc e)@acc) [[]];;
```

**Exercice 2.** ( /8) Le but de cet exercice est d'implémenter le tri **fusion**. Ce tri **divise** la liste en deux parties à peu près égales qui sont triées chacune de leurs côtés puis **fusionnées**. On n'utilisera aucune fonction du module `List`. Voir figure.



**Figure 1.** À gauche un exemple de `tri_fusion` sur des entiers (wikipedia.org). À droite représentations en arbre d'expressions algébriques (exercice 3):  $N(X(1), Plus, X(1))$  et  $N(N(X(5), Plus, X(1)), Foix, X(2))$ .

**Question 3.** Implémenter une fonction `fusionner` qui prend en entrée deux listes triées et les fusionne en **conservant l'ordre**, c'est-à-dire que la liste finale doit être triée également.

```
EXEMPLE: fusionner [1;3;5];[2;4] = [1;2;3;4;5]
```

Beaucoup de problèmes de compréhension, la fonction fusion ne doit pas concaténer puis trier la liste! Elle doit fusionner en conservant l'ordre c'est à dire créer une liste qui est constitué par le min de l1 et l2.

```
let rec fusionner l1 l2 = match l1,l2 with
| [], [] -> []
| _, [] -> l1
| [], _ -> l2
| t1:::q1,t2:::q2 -> if t1 < t2 then t1:::(fusionner q1 l2) else t2:::(fusionner l1 q2);;
```

**Question 4.** Implémenter une fonction `diviser` qui sépare une liste en deux listes de longueur à peu près égales.

```
EXEMPLE: diviser [1;2;3;4;5] = ([1;3;5],[2;4])
```

Ici aussi beaucoup de confusions, pour une liste du type `t1:::t2:::q` on divise `q` en `l1,l2` puis on ajoute `t1` à `l1` et `t2` à `l2`! Les cas terminaux ne présentent pas beaucoup de difficultés. **On ne peut pas concaténer des couples de listes!**

```
let rec diviser l = match l with
| [] -> [], []
| [t] -> [t], []
| t1:::t2:::q -> let l1,l2 = diviser q in
t1:::l1,t2:::l2;;
```

**Question 5.** Dédurre des deux fonctions précédentes une fonction `tri_fusion` qui trie une liste.

Enfin ici aussi, alors que les briques étaient en place, beaucoup de confusions ...

```
let rec tri_fusion l = match l with
  | [] -> []
  | [t] -> [t]
  | _ -> let l1,l2 = diviser l in fusionner (tri_fusion l1) (tri_fusion l2);;
```

**Question 6.** On admet pour cette question que les fonctions `diviser` et `fusionner` terminent. Montrer en spécifiant une mesure que la fonction `tri_fusion` termine.

On pose  $mesure\ l = |l| \in \mathbb{N}$ .  $|l| = |l1@l2| = |l1| + |l2|$  donc  $|l| > |l1|$  et  $|l| > |l2|$  l'appel récursif à `tri_fusion` est donc décroissant et s'effectue au sein de fonctions qui elles-même terminent. La mesure est décroissante et minorée donc convergente.

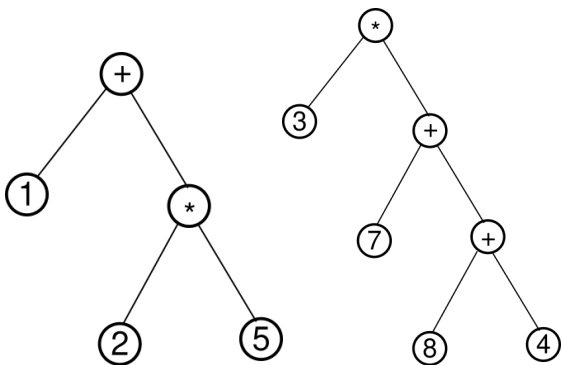
**Exercice 3.** ( /8) En notation polonaise inverse, les opérands précèdent les opérateurs. Par exemple au lieu d'écrire  $3 + 4$  on écrira `3 4 +`, ou bien encore au lieu d'écrire  $(2 + 2) \times (3 + 4)$  on écrira `2 2 + 3 4 + *`. Cette façon d'écrire les expressions algébriques présente un énorme avantage: il n'y a plus d'ambiguïté et les parenthèses deviennent donc inutile! On ne traitera dans cet exercice que l'addition et la multiplication.

On introduit un type d'arbre pour représenter une expression algébrique, ce type est différent du type vu en cours, la notion d'arbre vide n'existe pas ici, logique car il n'y a pas d'expression vide!

```
type operateur = Plus | Fois;;
type 'a arbre_expr = N of ('a arbre_expr) * operateur * ('a arbre_expr) | X of int;;
```

**Question 7.** Exprimer  $1 + 2 \times 5$  et  $3 \times (7 + 8 + 4)$  en NPI, en OCaml à l'aide du type `arbre_expr` et les dessiner.

```
1 2 5 × + → N(X(1),Plus,N(X(2),Fois,X(5)))
3 7 8 + 4 × → N(X(3),Fois,N(X(7),Plus,N(X(8),X(4))))
```



**Question 8.** Écrire une fonction `eval` qui à partir d'un `arbre_expr` renvoie un entier qui représente le valeur du calcul.

Bien réussie dans l'ensemble.

```
let rec eval a = match a with
  | X(n) -> n
  | N(Plus, a1, a2) -> (eval a1) + (eval a2)
  | N(Fois, a1, a2) -> (eval a1) * (eval a2)
;;
```

**Question 9.** Écrire une fonction `arbre_vers_npi` qui transforme un arbre en une expression algébrique NPI. On pourra recourir à l'opérateur `@`. La fonction renverra une liste de `char`, on supposera l'existence d'une fonction `nombre_vers_car` qui transforme un entier en son char associé. Exemple: `nombre_vers_car 9 = '9'`.

```
let rec arbre_vers_npi a = match a with
  | X(n) -> [(nombre_vers_car n)]
  | N(Plus, a1, a2) -> (arbre_vers_npi a1)@(arbre_vers_npi a2)@['+']
  | N(Fois, a1, a2) -> (arbre_vers_npi a1)@(arbre_vers_npi a2)@['*']
;;
```