

# Devoir surveillé n°2 : concours blanc

MPSI Lycée Clemenceau : option informatique

Lundi 28 avril 2025

Vous avez 3 heures.

*Il sera tenu compte de la présentation et de la rédaction. Les programmes (ou fonctions) devront être commentés et le plus souvent justifiés (terminaison et correction).*

**Lire l'annexe pour les fonctions prédéfinies et autorisées pour chaque exercice.**

## Exercice I : manipulations de listes

- 1) Ecrire une fonction `pas_nulle` qui prend en entrée une liste d'entier et retourne la même liste privée des zéros éventuels : `pas_nulle : int list -> int list`

Exemple :

```
# pas_nulle [4;2;0;5;-3;0;1;8];;  
- : int list = [4; 2; 5; -3; 1; 8]
```

- 2) Ecrire une fonction `intervalle` qui prend en donnée deux entier `a` et `b` ( avec `a < b` ) et une liste `lst` et renvoie un triplet de listes (`l1,l2,l3`) tel que `l1` contient les éléments de `lst` strictement inférieur à `a`, `l3` contient les éléments de `lst` strictement supérieur à `b` et `l2` le reste de la liste `l`.

Exemple :

```
# intervalle 5 10 [2;4;5;16;54;12;15;8;94;1;0;5;6;7;10];;  
- : int list * int list * int list = [2; 4; 1; 0], [5; 8; 5; 6; 7; 10], [16; 54; 12; 15; 94]
```

- 3) Ecrire une fonction `indiceTripleMax` qui renvoie le couple (`indice`, `somme`) d'une liste où `indice` est l'indice du premier élément du triplet de somme maximale.

`indiceTripleMax : int list -> int * int`

Exemple :

```
# indiceTripleMax [1;5;7;8;6;2;7;9;4];;  
- : int * int = 3, 21
```

*Remarque : on parle d'indice d'un élément de la liste en commençant à 1, ce n'est pas un tableau.*

## Exercice II

On admettra que la multiplication de deux entiers naturels se fait en temps constant.

- 1) Ecrire une fonction `puissance` de type `int -> int -> int` qui calcule, pour deux entiers  $n$  et  $k$  non nuls,  $n^k$ .

Ce programme devra être récursif ou faisant appel à des fonctions auxiliaires récursives, et devra utiliser le principe de diviser pour régner.

Donner la complexité de ce programme.

- 2) On s'intéresse ici au problème de déterminer si un entier naturel est une puissance non triviale d'un nombre entier ou non : on dit qu'un nombre entier naturel  $n$  est une *puissance entière* s'il existe deux entiers naturels  $k$  et  $m$  tous deux  $> 1$  tels que  $n = m^k$ .

- a) Écrire la fonction :

```
test_puissance : int -> int -> bool
```

qui prend en entrée les entiers naturels  $n > 1$  et  $k > 1$  et renvoie le booléen `true` s'il existe un entier naturel  $m$  tel que  $n = m^k$  et `false` sinon.

On proposera une version itérative et une version récursive.

- b) i) Soit  $n$  un entier naturel. On suppose que  $n$  est une puissance entière : Soient  $k$  et  $m$  deux entiers naturels  $> 1$  tels que  $n = m^k$ . Justifier que  $k \leq \log_2(n)$ .

- ii) Écrire la fonction :

```
test_puissance_entiere : int -> bool
```

qui prend en entrée l'entier naturel  $n > 1$  et renvoie le booléen `true` s'il existe deux entiers naturels  $k$  et  $m$  tous deux  $> 1$  tels que  $n = m^k$  et `false` sinon.

On proposera une version itérative et une version récursive.

- iii) En déduire la fonction :

```
listel_puissances_entieres : int -> int list
```

qui prend en entrée l'entier naturel  $n > 1$  et renvoie la liste des entiers naturels compris entre 2 et  $n$  qui sont des puissances entières.

## Exercice III : minimum local

Dans tout le problème on considère des tableaux de la forme  $t = [t_0; t_1; t_2; \dots; t_{n-2}; t_{n-1}]$  de longueur  $n > 1$ . On n'aura pas besoin de vérifier que les tableaux sont non vides. On cherche un minimum local de ce tableau, c'est-à-dire la valeur  $t_i$  avec  $i$  compris entre 0 et  $n - 1$  telle que  $t_i$  est inférieur ou égal à ses voisins ; on remarquera que  $t_i$  peut avoir 2 voisins mais n'en a qu'un seul si  $i = 0$  ou  $i = n - 1$  ou même aucun si  $n = 1$ .

**Exemples :**

- $t_1$  et  $t_5$  sont les minimums locaux de  $[14; 5; 8; 7; 4; 2]$ ,
- $t_1, t_2$  et  $t_3$  sont les minimums locaux de  $[14; 5; 5; 5; 8]$ ,

On peut remarquer que le minimum d'un tableau est un minimum local.

- 1) Ecrire une fonction `minimum` : `'a array -> 'a*int` qui reçoit un tableau pour paramètre et qui renvoie la valeur et l'indice d'un minimum (global).

- 2) Montrer que le premier minimum local d'un tableau  $t$  de longueur  $n$  est

- soit  $t_{n-1}$
- soit  $t_i$  où  $i$  est le premier indice tel que  $i < n - 1$  et  $t_i \leq t_{i+1}$ .

Dans quel cas le premier minimum local vaut-il  $t_{n-1}$  ?

- 3) En déduire une fonction `premier_ml` : `'a array -> 'a`, qui renvoie le premier minimum local d'un tableau.

- 4) Adapter la fonction précédente en une fonction `premier_ml_rec` : `' list -> 'a` pour calculer un minimum local d'une liste.

- 5)  $k$  est un indice tel que  $0 < k < n - 1$  et  $t_k$  n'est pas un minimum local.

Prouver que :

- si  $t_k > t_{k-1}$  alors un minimum local de  $[t_0; \dots; t_{k-1}]$  est un minimum local du tableau,
- si  $t_k > t_{k+1}$  alors un minimum local de  $[t_{k+1}; \dots; t_{n-1}]$  est un minimum local du tableau.

- 6) En déduire une fonction `minimum_local` : `'a array -> a` utilisant la méthode diviser pour régner qui calcule un minimum local d'un tableau avec une complexité logarithme (on ne demande pas de justifier la complexité).

## Exercice IV : sélection du $(k + 1)^e$ plus petit élément

La sélection du  $(k + 1)^e$  plus petit élément d'une liste d'entiers  $L$ , non nécessairement triée, consiste à trouver le  $(k + 1)^e$  élément de la liste obtenue en triant  $L$  dans l'ordre croissant.

Par exemple, si  $L = [9; 1; 2; 4; 7; 8]$  le  $3^e$  plus petit élément de  $L$  est 4. On pourra remarquer que si la liste  $L$  est triée dans l'ordre croissant, le  $(k + 1)^e$  plus petit élément est l'élément de rang  $k$  dans  $L$ .

On présente un algorithme permettant de résoudre ce problème de sélection avec une complexité temporelle linéaire dans le pire cas. Celui-ci est basé sur le principe de « diviser pour régner » et sur le choix d'un bon pivot pour partager la liste en deux sous-listes.

Étant donné un réel  $a$ , on note  $\lfloor a \rfloor$  le plus grand entier inférieur ou égal à  $a$ .

### Fonctions utiles

Dans cette section, on écrit des fonctions auxiliaires qui sont utiles pour la fonction principale.

- 1) Écrire une fonction récursive de signature : `longueur : 'a list -> int`, telle que `longueur lst` est la longueur de la liste `lst`.
- 2) Écrire une fonction récursive de signature : `insertion : 'a list -> 'a -> 'a list`, telle que `insertion lst a` est la liste triée dans l'ordre croissant obtenue en ajoutant l'élément `a` dans la liste croissante `lst`.
- 3) En déduire une fonction récursive de signature : `tri_insertion : 'a list -> 'a list`, telle que `tri_insertion lst` est la liste obtenue en triant `lst` dans l'ordre croissant.
- 4) Écrire une fonction récursive de signature : `selection_n : 'a list -> int -> 'a`, telle que `selection_n lst n` est l'élément de rang  $n$  de la liste `lst`.

Par exemple, `selection_n [4;2;6;4;1;15] 3` est égal à 4.

- 5) Écrire une fonction récursive de signature : `paquets_de_cinq : 'a list -> 'a list list`, telle que `paquets_de_cinq lst` est une liste de listes obtenue en regroupant les éléments de la liste `lst` par paquets de cinq sauf éventuellement le dernier paquet qui est non vide et qui contient au plus cinq éléments.

Par exemple :

- `paquets_de_cinq []` est égal à `[]`,
- `paquets_de_cinq [2;1;2;1;3]` est égal à `[[2;1;2;1;3]]`,
- `paquets_de_cinq [3;4;2;1;5;6;3]` est égal à `[[3;4;2;1;5];[6;3]]`.

- 6) Écrire une fonction récursive de signature : `medians : 'a list list -> 'a list`, telle que `medians lst` est la liste `m` obtenue en prenant dans chaque liste `lstk` apparaissant dans la liste de listes `lst`, l'élément médian de `lstk`.

On convient que pour une liste  $A$  dont les éléments sont exactement  $a_0 \leq a_1 \leq \dots \leq a_{n-1}$ , l'élément médian désigne  $a_{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$ .

Dans le cas où la liste  $L$  n'est pas triée, l'élément médian désigne l'élément médian de la liste obtenue en triant  $L$  par ordre croissant.

Par exemple : `medians [[3;1;5;3;2];[4;3;1];[1;3];[5;1;2;4]]` est égal à `[3;3;3;4]`

- 7) Écrire une fonction de signature : `partage : 'a -> 'a list -> 'a list * 'a list * int * int`, telle que `partage p lst` est un quadruplet  $(l_1, l_2, n_1, n_2)$  où  $l_1$  est la liste des éléments de `lst` plus petit que `p`,  $l_2$  est la liste des éléments de `lst` strictement plus grand que `p`,  $n_1$  et  $n_2$  sont respectivement les longueurs de  $l_1$  et  $l_2$ .

### La fonction de sélection et sa complexité

On détaille la fonction de sélection :

---

**Algorithme 1 - Sélection du  $(k + 1)^e$  plus petit élément**

---

```
1 SELECTION L k :
  /* L est une liste, k est un entier positif */
2 début
3   n ← LONGUEUR L
4   si n ≤ 5 alors
5     M ← (TRI_INSERTION L)
6     retourner l'élément de rang k de M
7   fin
8   sinon
9     L_Cinq ← PAQUETS_DE_CINQ L
10    M ← MEDIANS L_Cinq
11    pivot ← SELECTION M ((n + 4) // 5) // 2
12    /* L'opérateur // désigne le quotient d'entiers. Le rang ((n + 4) // 5) // 2
13       correspond au rang du médian de la liste M */
14    L1, L2, n1, n2 ← PARTAGE pivot L
15    si k < n1 alors
16      retourner SELECTION L1 k
17    fin
18    sinon
19      retourner SELECTION L2 (k - n1)
20    fin
21 fin
```

---

- 8) Écrire une fonction récursive de signature : `selection : 'a list -> int -> 'a`, telle que `selection lst k` est le  $(k + 1)^e$  plus petit élément de la liste `lst`. L'écriture de la fonction sera une traduction en OCaml de l'Algorithme 1.

On cherche à déterminer la complexité en nombre de comparaisons de la fonction `selection`. Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , on note  $T(n)$  le nombre maximum de comparaisons entre éléments lors d'une sélection d'un élément quelconque dans des listes `L`, sans répétition, de taille  $n$ .

En analysant l'Algorithme 1, il est possible de démontrer que :

$$\forall n \geq 55, T(n) \leq T\left(\left\lfloor \frac{n+4}{5} \right\rfloor\right) + T\left(\left\lfloor \frac{8n}{11} \right\rfloor\right) + 4n \quad (I)$$

- 9) En admettant la proposition (I), montrer que pour tout entier  $n$  supérieur à 1, on a :

$$T(n) \leq (200 + T(55))n$$

Pour l'initialisation, on pourra remarquer que  $T$  est une fonction croissante.

## Exercice V : le tri fusion

L'objectif de cet exercice est d'étudier une implantation particulière d'un algorithme de tri d'une séquence d'entiers.

**Définition 1** Une séquence  $s$  de taille  $n$  de valeurs  $v_i$  avec  $1 \leq i \leq n$  est notée  $\langle v_1, \dots, v_n \rangle$ . Une même valeur  $v$  peut figurer plusieurs fois dans  $s$ , nous noterons  $card(v, s)$  le cardinal de  $v$  dans  $s$ , c'est-à-dire le nombre de fois que  $v$  figure dans  $s$  avec :  $card(v, \langle v_1, \dots, v_n \rangle) = card\{i \in \mathbb{N} \mid 1 \leq i \leq n, v = v_i\}$

Une séquence d'entiers est représentée par le type séquence et une paire de séquences d'entiers est représentée par le type paire dont les définitions sont :

```
type sequence = int list;;
type paire = sequence * sequence;;
```

Soit le programme en langage CaML :

```
let rec eclater s =
  match s with
  | [] -> ([], [])
  | [e] -> ([e], [])
  | e1::e2::q ->
    let (p1,p2) = eclater q in
    (e1::p1,e2::p2);;

let rec fusionner s1 s2 =
  match s1,s2 with
  | (e1::q1,e2::q2) ->
    if (e1 <= e2)
    then e1::(fusionner q1 s2)
    else e2::(fusionner s1 q2)
  | (_,_) -> s1 @ s2;;
```

```
let rec trier s =
  match s with
  | [] -> []
  | [e] -> [e]
  | _ ->
    let (s1,s2) = eclater s in
    fusionner (trier s1) (trier s2);;
```

Soit la constante `exemple` définie et initialisée par :

```
let exemple = [4; 3; 2; 1] ;;
```

**Question 1** Détailler les étapes du calcul de `(trier exemple)` en précisant pour chaque appel aux fonctions `eclater`, `fusionner` et `trier`, la valeur du paramètre et du résultat.

**Question 2** Soit la séquence  $p = \langle p_1, \dots, p_n \rangle$  de taille  $n$ , soient les séquences  $a = \langle a_1, \dots, a_r \rangle$  de taille  $r$  et  $b = \langle b_1, \dots, b_s \rangle$  de taille  $s$  telles que  $(a, b) = (\text{eclater } p)$ , montrer que :

$$\begin{aligned} \forall i, 1 \leq i \leq n, \text{card}(p_i, p) &= \text{card}(p_i, a) + \text{card}(p_i, b) \\ s &= E(n/2) \\ r &= n - E(n/2) \end{aligned}$$

**Question 3** Soient les séquences  $a = \langle a_1, \dots, a_m \rangle$  de taille  $m$  et  $b = \langle b_1, \dots, b_n \rangle$  de taille  $n$ , soit la séquence  $r = \langle r_1, \dots, r_l \rangle$  de taille  $l$  telle que  $r = (\text{fusionner } a \ b)$ , montrer que :

$$\begin{aligned} l &= m + n \\ \forall k, 1 \leq k \leq l, \text{card}(r_k, r) &= \text{card}(r_k, a) + \text{card}(r_k, b) \\ \left\{ \begin{array}{l} \forall i, 1 \leq i < m, a_i \leq a_{i+1} \\ \forall j, 1 \leq j < n, b_j \leq b_{j+1} \end{array} \right. &\Rightarrow \forall k, 1 \leq k < l, r_k \leq r_{k+1} \end{aligned}$$

**Question 4** Soit la séquence  $p = \langle p_1, \dots, p_m \rangle$  de taille  $m$ , soit la séquence  $r = \langle r_1, \dots, r_n \rangle$  telle que  $r = (\text{trier } p)$ , montrer que :

$$\begin{aligned} m &= n \\ \forall i, 1 \leq i \leq m, \text{card}(p_i, r) &= \text{card}(p_i, p) \\ \forall i, 1 \leq i < n, r_i &\leq r_{i+1} \end{aligned}$$

**Question 5** Montrer que le calcul des fonctions `eclater`, `fusionner` et `trier` se termine quelles que soient les valeurs de leurs paramètres respectant le type des fonctions.

**Question 6** Donner des exemples de valeurs du paramètre `s` de la fonction `trier` qui correspondent aux meilleur et pire cas en nombre d'appels récursifs effectués.

Calculer une estimation de la complexité dans les meilleur et pire cas des fonctions `eclater`, `fusionner` et `trier` en fonction du nombre de valeurs dans les séquences données en paramètre. Cette estimation ne prendra en compte que le nombre d'appels récursifs effectués.

## Annexe

**Exercice I :** pas de concaténation, ni de longueur de liste, seulement, si besoin, `List.hd` et `List.tl`

**Exercice II :** pas de changement de types

**Exercice III :**

— `Array.make n a` : créer un tableau de taille `n` dont tous les éléments sont égaux à `a`

— `Array.length` : donne la longueur d'un tableau

— `p.(i)` : donne l'élément du tableau d'indice `i` (l'indice commence à 0)

— `p.(i)<- a` : pour mettre la valeur de `a` dans le tableau à l'indice `i`

Pas de concaténations de listes, ni de longueur de liste, seulement, si besoin, `List.hd` et `List.tl`

**Exercice IV :** si besoin, `List.hd` et `List.tl`