

## Devoir surveillé n° 1 - Corrigé

### 1 Recherche du minimum dans une partie du tableau

**Question 1.1.** on peut prendre comme précondition «  $L$  est une liste de nombres entiers ou flottants et  $k$  est un entier compris entre 0 et  $\text{len}(L) - 1$  » et comme postcondition «  $L[\text{imin}]$  est le minimum de la liste  $[L[k], L[k + 1], \dots, L[n - 1]]$  ».

**Question 1.2.** L'algorithme ne contient qu'une boucle for, dont le nombre d'exécutions est prédéfini, donc sa terminaison ne pose pas de problème.

**Question 1.3. · Initialisation** Si  $k = i$ , la liste se réduit à  $[L[k]]$  et ne contient qu'un élément et par définition de  $\text{imin}$ ,  $L[\text{imin}]$  est égal à  $L[k]$ , qui est bien le minimum de la liste.

**Hérédité** Supposons que  $L[\text{imin}]$  soit le minimum de  $[L[k], L[k + 1], \dots, L[i]]$  à la fin de la boucle d'indice  $i$ . Au début de la boucle suivante,  $i$  prend la valeur  $i + 1$ . Deux cas sont alors possibles.

Si  $L[i + 1] < L[\text{imin}]$ , le minimum de  $[L[k], L[k + 1], \dots, L[i + 1]]$  est  $L[i + 1]$  et  $\text{imin}$  prend la valeur de  $i + 1$ ;  $L[\text{imin}]$  est bien le minimum de la nouvelle liste.

Sinon, le minimum de  $[L[k], L[k + 1], \dots, L[i + 1]]$  et  $\text{imin}$  restent inchangés, donc  $L[\text{imin}]$  est le minimum de la nouvelle liste.

Donc  $P$  est un invariant de boucle.

**Question 1.4.** Lorsque l'algorithme termine,  $i$  est égal à  $n - 1$  donc, d'après  $P(n - 1)$  (invariant de boucle),  $L[\text{imin}]$  est le minimum de la liste  $[L[k], L[k + 1], \dots, L[n - 1]]$ . Donc la postcondition est vérifiée. Donc l'algorithme est correct.

**Question 1.5.** La boucle est effectuée pour un indice  $i$  variant de  $k + 1$  à  $n - 1$ , avec un test à chaque passage. On effectue donc  $n - 1 + 1 - (k + 1)$  tests d'où  $T(n, k) = n - k - 1$ .

### 2 Le tri par sélection

**Question 2.1.** La boucle est effectuée quatre fois de suite et  $L$  prend quatre valeurs successives.

$[4, 3, 5, 1, 2]$  (état initial)

$[1, 3, 5, 4, 2]$  (après un passage dans la boucle)

$[1, 2, 5, 4, 3]$  (après deux passages dans la boucle)

$[1, 2, 3, 4, 5]$  (après trois passages dans la boucle)

$[1, 2, 3, 4, 5]$  (après le dernier passage, la liste est alors inchangée)

**Question 2.2.** On peut prendre comme précondition «  $L$  est une liste de nombres entiers ou flottants » et comme postcondition «  $L$  est triée ».

**Question 2.3.** L'algorithme ne contient qu'une boucle for et on sait déjà que la fonction  $\text{indicemin}$  termine, la terminaison de  $\text{TriSelection}$  ne pose donc pas de problème.

**Question 2.4. Initialisation**

Avant le premier passage dans la boucle, la liste  $[L[0], L[1], \dots, L[k]]$  est vide et est donc triée. Donc  $Q(-1)$  est vérifiée.

**Hérédité** Supposons qu'après le passage dans la boucle d'indice  $k$ ,  $Q(k)$  est vrai : la liste  $[L[0], L[1], \dots, L[k]]$  est triée et que  $L[k]$  est plus petit que le minimum de  $[L[k + 1], \dots, L[n - 1]]$ .

Au début de la boucle suivante,  $k$  prend la valeur  $k + 1$ , puis  $L[k + 1]$  prend la valeur du minimum de  $[L[k + 1], \dots, L[n - 1]]$ . Cet élément est plus grand que  $L[k]$  d'après la seconde partie de l'invariant en début de boucle, donc  $[L[0], \dots, L[k], L[k + 1]]$  est triée. De plus, les éléments restant dans  $[L[k + 2], \dots, L[n - 1]]$  sont tous plus grand que  $L[k + 1]$ , donc la seconde partie de l'invariant est vérifiée pour  $k + 1$ . Donc  $Q(k + 1)$  est vérifié.

Donc  $Q$  est un invariant de boucle.

**Question 2.5.** À la fin du passage dans la dernière boucle, on a  $k$  égal à  $n - 2$ , on utilise donc  $Q(n - 2)$ . D'après la première partie de l'invariant de boucle,  $[L[0], L[1], \dots, L[n - 2]]$  est trié. D'autre part, d'après la deuxième partie de l'invariant,  $L[n - 2]$  est plus petit que  $L[n - 1]$  donc  $[L[0], L[1], \dots, L[n - 1]]$  est triée et la postcondition est vérifiée. Donc l'algorithme est correct.

**Question 2.6.** D'après la partie 1, à chaque passage dans la boucle, on effectue  $T(n, k) = n - k - 1$  tests, d'où

$$U(n) = \sum_{k=0}^{n-2} (n - k - 1)$$

On peut faire le changement de variable  $l = n - k - 1$

$$U(n) = \sum_{k=1}^{n-1} l = \frac{(n-1)n}{2}$$

Donc asymptotiquement,  $U(n) \sim \frac{n^2}{2}$  ou  $U(n) = O(n^2)$ .