

2I003 – Interrogation longue 1 (1h)

19 octobre 2017

L'interrogation est notée sur 25 points. Elle consiste en un problème composé de deux parties. La deuxième partie dépend de la première, mais **chaque question peut être traitée en admettant les questions précédentes**.

Le but du problème est d'étudier un algorithme qui calcule la signature d'une permutation.

1 Première partie (11pts).

Soient deux entiers $0 \leq j < n$ et T un tableau de taille n contenant des entiers tous distincts. Dans cette partie préliminaire, on étudie une fonction `nbSup` qui, étant donnés T et j , doit retourner le nombre d'indices $i \in \{0, \dots, j-1\}$ tels que $T[i] > T[j]$.

La fonction `nbSup` est définie comme suit :

```
def nbSup(T, j):
    res = 0
    i = 0
    while i < j:
        if T[i] > T[j]:
            res = res + 1
        i = i + 1
    return res
```

Question 1 (2pts). Montrer que la fonction `nbSup(T, j)` se termine pour tout tableau T de taille n et tout $j \in \{0, \dots, n-1\}$.

Pour $i \in \{0, \dots, j\}$, on définit r_i comme la valeur de `res` à la fin du i -ème tour de boucle (c'est-à-dire, après que l'instruction `i = i + 1` ait été effectuée pour la i -ème fois). Par convention, $r_0 = 0$. On définit aussi la propriété

$\Pi(i)$: « r_i est le nombre d'éléments $k \in \{0, \dots, i-1\}$ tels que $T[k] > T[j]$ ».

Question 2 (4pts). Montrer que pour tout $i \in \{0, \dots, j\}$, la propriété $\Pi(i)$ est vérifiée.

Question 3 (2pts). En déduire la validité de la fonction nbSup.

Question 4 (3pts). Exprimer en fonction de j la complexité exacte de $\text{nbSup}(T, j)$, en terme de nombre de comparaisons entre éléments du tableau.

2 Seconde partie (14pts).

Question 5 (1pt). Donner sans justifier la valeur de $(-1)^u$ suivant si u est pair ou impair.

On note S_n l'ensemble des permutations de $\{1, \dots, n\}$. Une permutation $\sigma \in S_n$ peut être représentée en machine par un tableau T tel que $T[i - 1] = \sigma(i)$ pour tout $i \in \{1, \dots, n\}$ (le décalage d'indice est dû au fait que le premier indice d'un tableau est 0).

Pour toute permutation $\sigma \in S_n$, on définit la **signature** de σ comme

$$\varepsilon(\sigma) := \prod_{1 \leq i < j \leq n} \text{signe}(\sigma(j) - \sigma(i)),$$

où la fonction **signe** est définie par $\text{signe}(x) := \begin{cases} -1 & \text{si } x < 0, \\ 1 & \text{si } x \geq 0. \end{cases}$

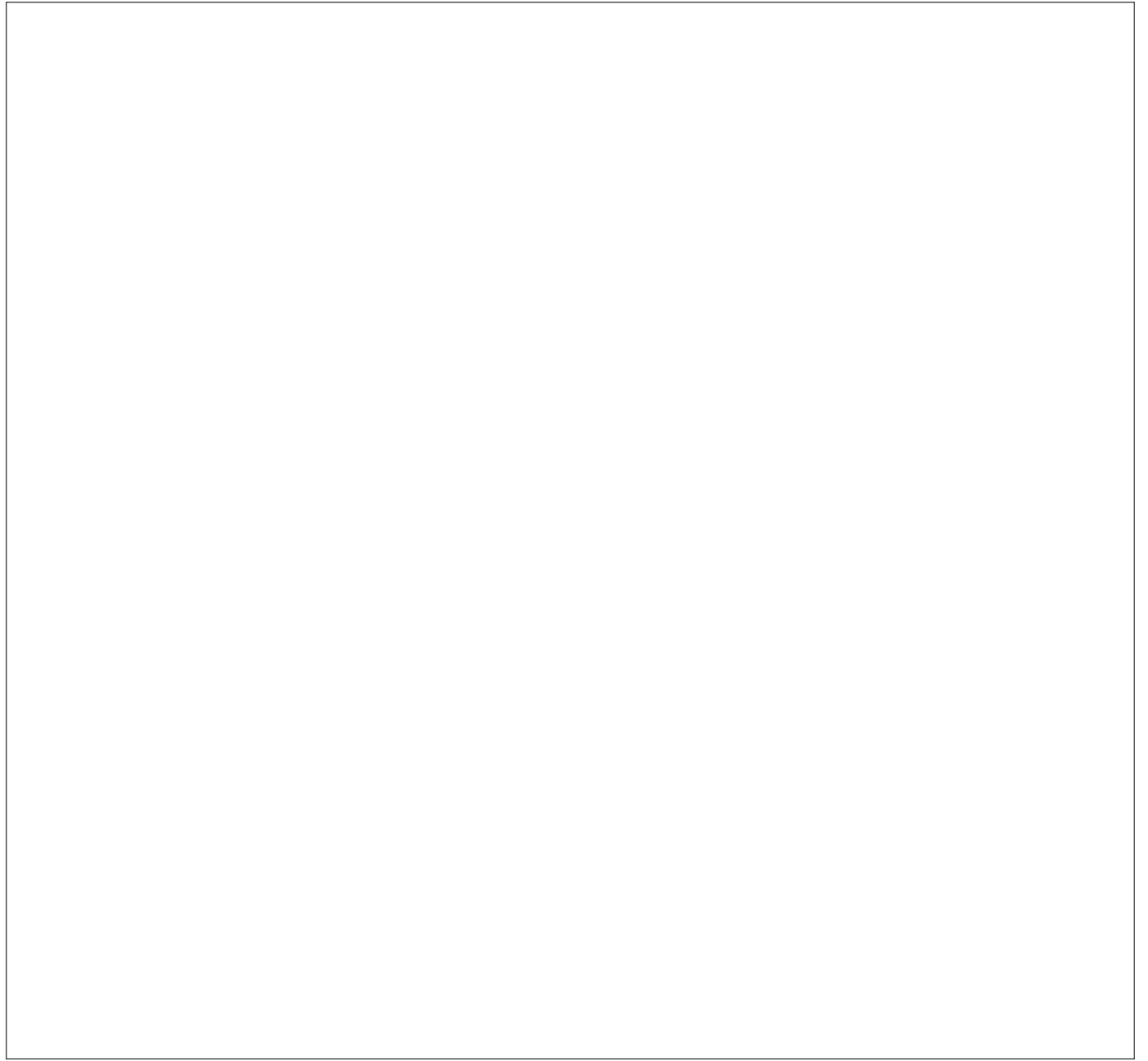
On **admet** que l'on a $\varepsilon(\sigma) = \prod_{j=2}^n (-1)^{u_j}$ où u_j est le nombre d'entiers $i \in \{1, \dots, j-1\}$ tels que $\sigma(i) > \sigma(j)$.

Soit enfin la fonction **signature(T,n)**, qui a pour but de retourner la signature d'une permutation $\sigma \in S_n$, qui encodée comme un tableau T de taille n .

```
def signature(T,n):
    if (n == 1):
        res = 1
    else:
        res = signature(T,n-1)
        u = nbSup(T,n-1)
        if (u % 2 == 1):
            res = - res
    print("u = ", u, "et signature(", T, ", ", ", n, ") = ", res)
    return res
```

Question 6 (4pts). Exécuter **signature(T,n)** avec $T = [3,2,4,1]$ et $n = 4$, puis donner sa valeur de retour.

Question 7 (6pts). Démontrer la terminaison et la validité de la fonction **signature(T,n)**. On pourra montrer la propriété $\mathcal{P}(k)$: « **signature(T,k)** termine et renvoie $\prod_{j=2}^k (-1)^{u_j}$ » pour des valeurs appropriées de k .



Question 8 (3pts). Exprimer en fonction de n la complexité de $\text{signature}(T, n)$ en nombre de comparaisons entre éléments du tableau T de taille n .

