

Dans ce TD, “trié” signifie “trié par ordre croissant”.

*** Les exercices marqués d’une étoile sont à faire à la maison.**

Exercice 1. *Algorithme du cours.*

Appliquez l’algorithme du tri par insertion sur les tableaux suivants :

8	4	10	-5	1
1	2	3	4	5
5	4	3	2	1

Comptez dans chaque cas le nombre de comparaisons effectuées, ainsi que le nombre d’affectations à des cases du tableau.

Exercice 2. *Tri insertion selon la parité.*

On veut trier un tableau d’entiers de telle manière que les entiers pairs apparaissent dans la première partie du résultat, triés, suivis des entiers impairs, triés. Par exemple :

2	1	6	8	5	-3
---	---	---	---	---	----

devient :

2	6	8	-3	1	5
---	---	---	----	---	---

Adaptez l’algorithme de tri par insertion à ce cas.

Exercice 3. *Trier des cartes.*

Une carte contient deux informations, une couleur qui est un entier compris entre 1 et 4 (1 pour pique, 2 pour cœur, 3 pour carreau et 4 pour trèfle) et un rang qui est un entier entre 1 et 13. Le dix de pique sera représenté par [1,10], l’as de carreau par [3,1]. Un ensemble de cartes sera donc représenté par un tableau de tableaux d’entiers.

Lorsqu’on trie un jeu de cartes, on met les cartes ayant la même couleur ensemble — pique avant cœur, cœur avant carreau, etc.

En vous inspirant des exercices précédents, donnez un algorithme qui trie un tableau de cartes.

Exercice 4. *Tri stable.*

En algorithmique, on trie habituellement des entiers. En programmation, on trie généralement des structures plus compliquées. Par exemple, en Java on pourrait avoir une structure `Etudiant` :

```
public class Etudiant {  
    public String nom;  
    public int note;  
}
```

et utiliser l’ordre défini par : $e1 \leq e2$ lorsque $e1.note \leq e2.note$.

1. Montrez que l’ensemble des étudiants muni de la relation définie ci-dessus n’est pas un ordre. (Indication : exhibez deux éléments distincts $e1$ et $e2$ qui sont *équivalents* pour l’ordre, c’est-à-dire tels que $e1 \leq e2$ et $e2 \leq e1$.) Un tel espace s’appelle un *préordre*.

- On dit qu'un tri est *stable* lorsque'il préserve l'ordre relatif des éléments équivalents : si **e1** était placé avant **e2** dans le tableau d'origine, et **e1** et **e2** sont équivalents, alors **e1** est encore avant **e2** dans le tableau trié. Le tri par insertion est-il stable ? Le tri par selection est-il stable ?
- Quand cette propriété est-elle importante ?

Exercice 5. *Lecture d'algorithme.*

T est un tableau d'entiers de longueur n.

```

1 Fonc (T) :
2 i=0;
3 while i < n-1 {
4     if T[i] > T[i+1] {
5         exchange T[i] and T[i+1];
6         i=0;
7     } else {
8         i++;
9     }
10 }
```

- Exécuter cette fonction sur

3	1	2	0
---	---	---	---
- Que fait Fonc(T) ?
- Combien de comparaisons sont effectuées ?

Exercice 6. *Fusion de tableaux triés **

On suppose que notre tableau est constitué de deux tableaux collés l'un à l'autre dont chacun est lui-même trié. Par exemple :

T :

2	9	4	6	7	10
---	---	---	---	---	----

- Donnez un algorithme qui prend en entrée un tableau qui a cette propriété et retourne un nouveau tableau trié, qui contient les mêmes éléments. (Remarquez que la frontière entre les deux tableaux n'est pas donnée.)
- Combien de comparaisons sont effectuées dans le pire des cas ?