

6.4

tri par insertion

NSI 1ÈRE - JB DUTHOIT

6.4.1 Principe

On insère un à un les éléments parmi ceux déjà trié.

☞ Le **tri par insertion** est aussi appelé "tri naturel" : c'est souvent ce tri que nous utilisons naturellement pour trier un jeu de cartes par exemple.

VIDÉO Une animation pour comprendre le tri par insertion - Cliquez ici !

● Exercice 6.137

Après avoir étudié la vidéo, donner les différentes étapes du tri par insertion pour le tableau suivant :
 $T = [8, 5, 1, 9, 7]$

6.4.2 L'algorithme

● Exercice 6.138

1. Construire un algorithme d'une fonction **insérer(t,i)** avec **i** un entier non nul , et **t** un tableau d'entiers où les valeurs de l'indice 0 à **i-1** sont triées
 La fonction doit insérer la valeur **t[i]** "au bon endroit" afin que les valeurs de l'indice 0 à l'indice **i** soit triées.
2. Implémenter cet algorithme en python.

● Exercice 6.139

SAVOIR CONSTRUIRE L'ALGORITHME CORRESPONDANT AU TRI PAR INSERTION
 On arrive à l'algorithme suivant :

```

1 FONCTION tri_insertion(T :tableau d'entiers)
2   |   POUR i DE 1 A longueur(T) - 1 FAIRE
3   |   |   inserer(t,i) insere(
```

- Implémenter votre algorithme en Python
- Écrire les pré_conditions
- Écrire les post_conditions
- Donner un jeu de tests, sous forme de plusieurs assertions

6.4.3 Complexité temporelle

🔪 Savoir-Faire 6.17

SAVOIR DÉTERMINER LA COMPLEXITÉ DU TRI PAR INSERTION

Dans le pire des cas, le tableau est rangé dans l'ordre décroissante.

Soit $T(n)$ Le nombre de comparaisons.

Calculer $T(n)$, et en déduire la complexité.

6.4.4 Terminaison

La boucle POUR ne pose aucun problème !

En revanche, il faut faire attention à la boucle TANT QUE qui peut ne jamais terminer !

La condition de la boucle TANT QUE "est $j < 0$ and $T[j - 1] > x$ ".

La boucle s'arrête quant l'une ou l'autre des conditions n'est plus vraie.

Ici, on décrémente j à chaque fois de, donc nous sommes certains que la condition $j > 0$ ne sera plus vraie à partir d'une certaine étape !

☞ Notre algorithme s'arrêtera donc !

6.4.5 Validité de l'algorithme

🔑 Démonstration 6.2

☛ Invariant de boucle

Considérons la propriété $P(i)$: "Le tableau $T[0], T[1], \dots, T[i-1]$ est trié".

Étape 1 : La propriété est-elle vraie pour $i=0$? :

Étape 2 : On suppose la propriété vraie pour l'entier k . Est-elle vraie pour l'entier $k+1$?

Étape 3 : Et pour le dernier passage dans la boucle ?

Étape 4 : Conclusion