

# NSI 1ère - Algorithmique - Tris 3

---

QK

## **troisième partie : preuves de la correction**

---

# Prouver un algorithme

Comment s'assurer que l'algorithme fait ce qu'il annonce ?

- Est-on certain d'obtenir une tableau triée à la fin ?
- Comment le prouver ?

Un invariant de boucle est une propriété qui est vraie *AVANT* et *APRÈS* l'exécution d'un tour de la boucle.

## **Tri par sélection : invariant et terminaison**

---

## Tri par sélection : rappel

```
tri_selection(tableau t, entier n)
  pour i de 1 à n - 1
    min = i
    pour j de i + 1 à n
      si t[j] < t[min], alors min = j
    fin pour
    si min = i, alors échanger t[i] et t[min]
  fin pour
```

# Tri par sélection : invariant de boucle

**Les  $i$  premiers éléments sont triés.**

1. C'est vrai **dès le départ** car on commence à  $i = 1$
2. Cela **reste vrai** car on ajoute à droite un élément plus grand que les autres.

Est-on certain que notre algorithme va se termine bien ?

1. À chaque tour de la boucle extérieure, la liste restante (les non triés) diminue.
2. À chaque tour de la boucle intérieure,  $j$  augmente. Elle s'arrête bien.



## Quatrième partie : programmer les tris en Python

---

# Convertir les algorithmes du pseudo code vers Python

## Programme donné

```
def selection(a):  
    n = len(a)  
    for i in range(n):  
        m = i # on cherche l'indice du min  
        for j in range(i+1, n):  
            if a[m] > a[j]:  
                m = j  
    a[m],a[i] = a[i],a[m] # on échange
```

# Tri par insertion : invariant

## Invariant

Les  $i$  premiers éléments sont triés.

1. C'est vrai dès le départ car on commence à  $i = 1$
2. Cela reste vrai car on ajoute le nouvel élément à sa place.

**L'algorithme est correct : le résultat est une liste triée**

## Terminaison

1. À chaque tour de la boucle extérieure, la liste restante diminue.
2. À chaque tour de la boucle intérieure,  $j$  diminue. Elle s'arrête bien.

**L'algorithme se termine bien.**