

DUT MMI – IUT de Marne-la-Vallée

28/01/2016

M2202 - Algorithmique

# ***Cours 2***

## ***Tris***

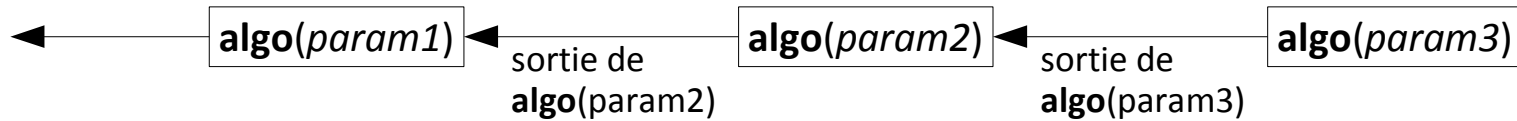
# Résumé de l'épisode précédent

## Réversivité

Un algorithme **récuratif** = un algorithme qui s'appelle lui-même

On suppose que :

- \* on sait construire/calculer le premier objet (**initialisation**)
  - \* à partir du  $(n-1)$ -ième objet on sait construire/calculer le  $n$ -ième (**hérédité**)
- alors on arrive à construire/calculer tous les objets.



# Sources

---

- Cours de Jean-François Berdjugin à l'IUT de Grenoble  
<http://berdjugin.com/enseignements/inf/inf220/>
- Cours de Xavier Heurtebise à l'IUT de Provence  
<http://x.heurtebise.free.fr>
- *Le livre de Java premier langage*, d'A. Tasso
- <http://xkcd.com>, <http://xkcd.free.fr>

# Plan du cours 2 – Tris

---

- Les tris
- Le tri par sélection
- Complexité des tris

# Plan du cours 2 – Tris

---

- Les tris
- Le tri par sélection
- Complexité des tris

# Plan du cours 2 – Tris

---

- Les tris
- Le tri par sélection
- Complexité des tris

# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

Exemple avec un tableau d'entiers :

5	3	<b>1</b>	8	5	2	9
---	---	----------	---	---	---	---



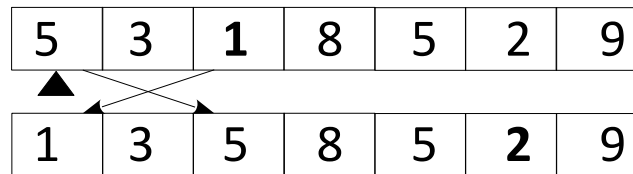
$i$  vaut 1



# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

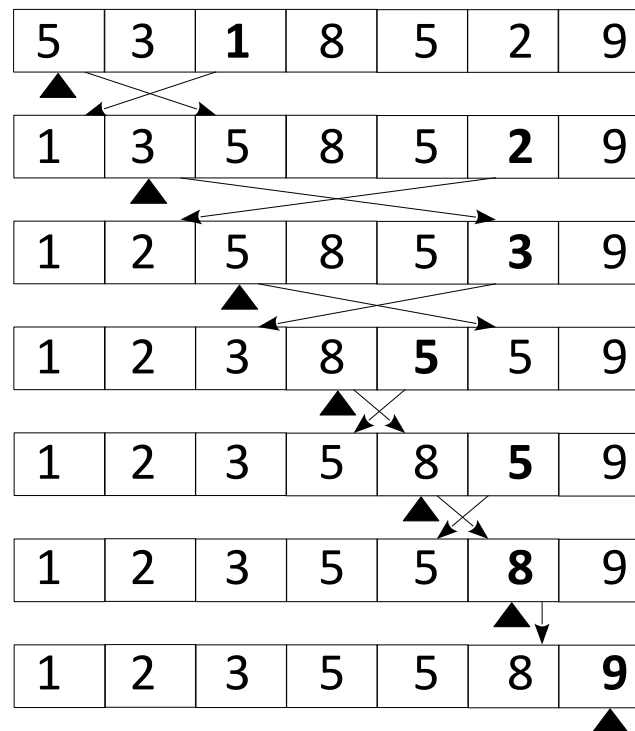
Exemple avec un tableau d'entiers :



# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

Exemple avec un tableau d'entiers :



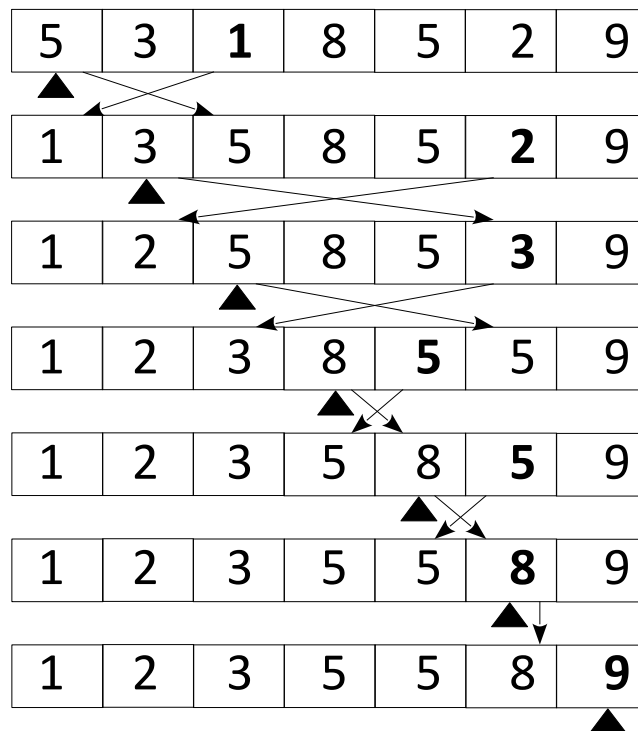
**Tri en place** :

on arrive à trier le tableau sans avoir besoin de créer un nouveau tableau.

# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

Exemple avec un tableau d'entiers :



Algorithme **positionMinimum**

Entrée : tableau d'entiers *tab*, entier *debut*

Type de sortie : entier

Variables : entiers *position*, *i* et *min*

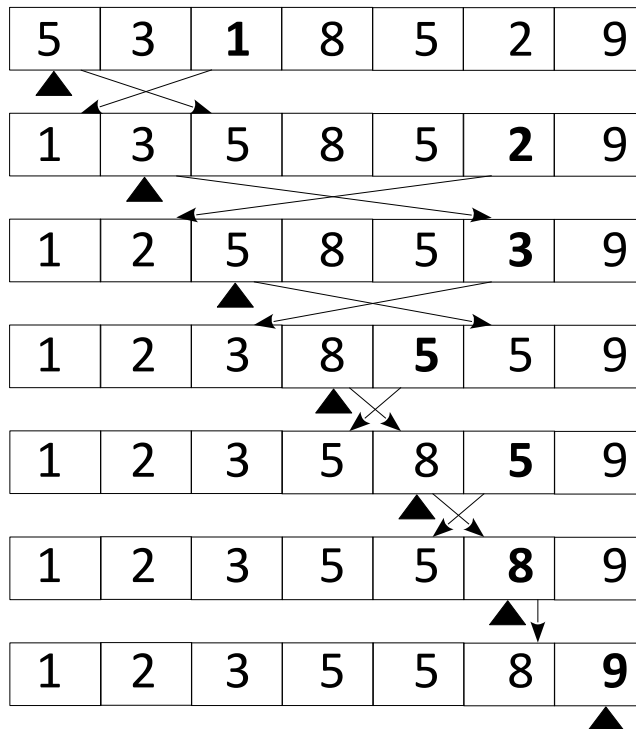
Début

Fin

# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

Exemple avec un tableau d'entiers :



Algorithme **positionMinimum**

Entrée : tableau d'entiers *tab*, entier *debut*

Type de sortie : entier

Variables : entiers *position*, *i* et *min*

Début

$position \leftarrow debut$

$min \leftarrow \text{Case}(tab, debut)$

$i \leftarrow debut$

Tant que  $i \leq \text{Longueur}(tab)$  faire :

Si  $\text{Case}(tab, i) < min$  alors :

$position \leftarrow i$

$min \leftarrow \text{Case}(tab, i)$

Fin si

$i \leftarrow i + 1$

Fin Tant que

renvoyer *position*

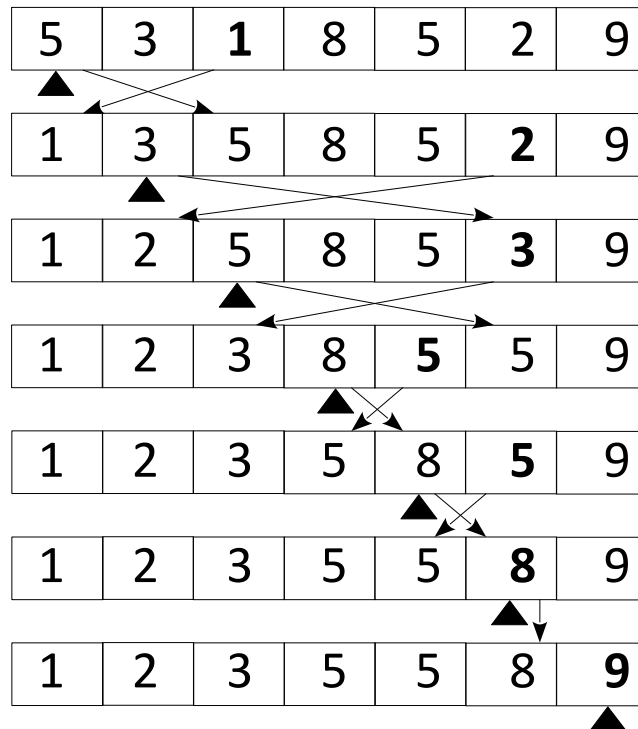
Fin

# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

Exemple avec un tableau d'entiers :

*version récursive vue en cours !*



Algorithme **positionMinimum**

Entrée : tableau d'entiers *tab*, entier *debut*

Type de sortie : entier

Variables : entier *position*

Début

Si *debut* = **Longueur**(*tab*) alors :

renvoyer *debut*

Sinon :

*position* ← **positionMinimum**(*tab*, *debut*+1)

Si **Case**(*tab*, *debut*) < **Case**(*tab*, *position*) alors :

renvoyer *debut*

Sinon :

renvoyer *position*

Fin si

Fin si

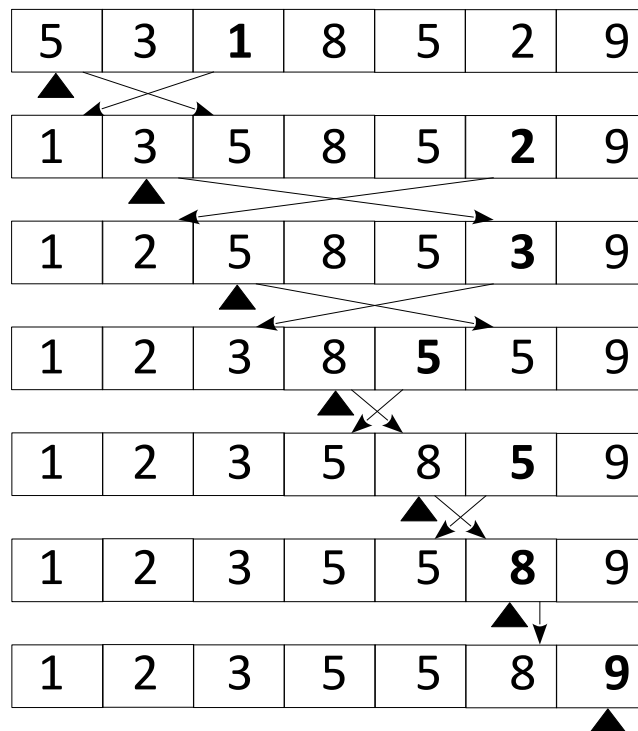
Fin

# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

Exemple avec un tableau d'entiers :

*version récursive plus courte !*



Algorithme **positionMinimum**

Entrée : tableau d'entiers *tab*, entier *debut*

Type de sortie : entier

Variables : entier *position*

Début

$position \leftarrow debut$

Si  $debut < \text{Longueur}(tab)$  alors :

$position \leftarrow \text{positionMinimum}(tab, debut+1)$

Si  $\text{Case}(tab, debut) < \text{Case}(tab, position)$  alors :

$position \leftarrow debut$

Fin si

Fin si

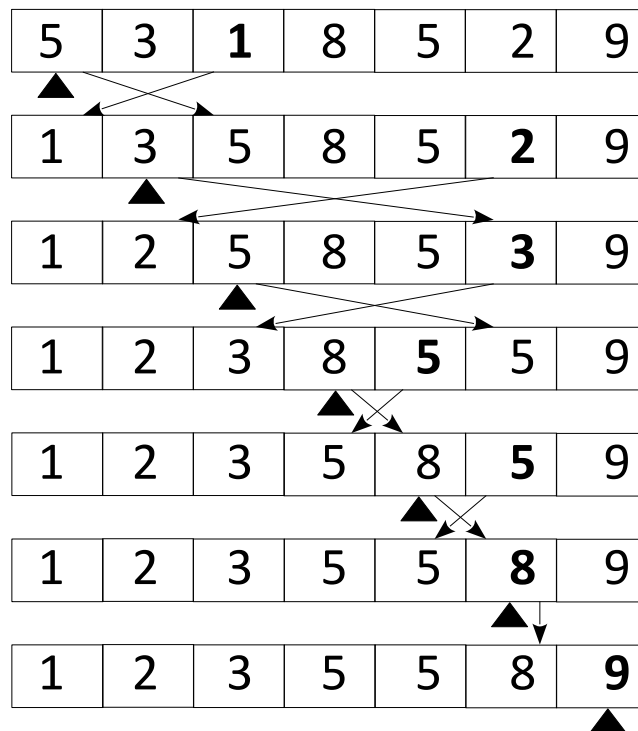
renvoyer *position*

Fin

# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

Exemple avec un tableau d'entiers :



Algorithme **triSelection**

Entrée : tableau d'entiers *tab*

Type de sortie : tableau d'entiers

Variables : entiers  $i$ ,  $temp$ ,  $posMin$

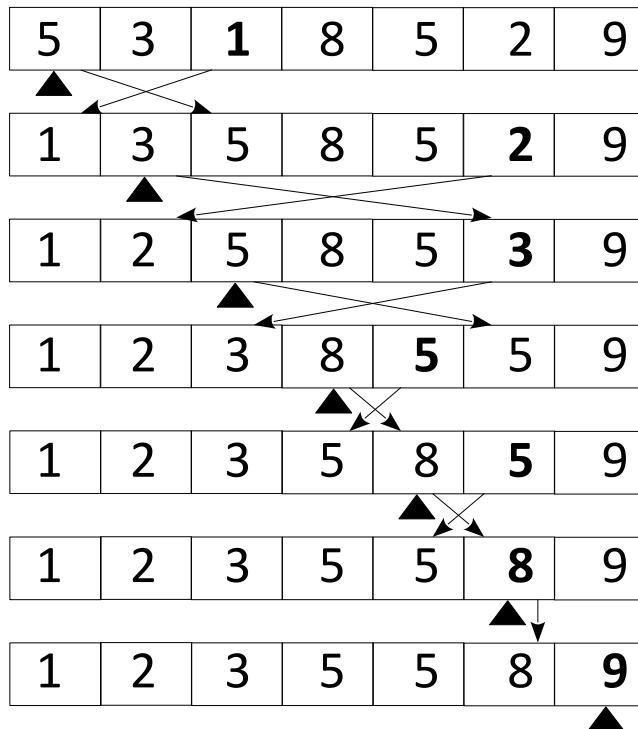
Début

Fin

# Tri par sélection (ou tri par extraction)

**Idée** : à la  $i$ -ième étape, on prend le plus petit élément à partir de la  $i$ -ième case (comprise) et on l'échange avec l'élément de la  $i$ -ième case.

Exemple avec un tableau d'entiers :



Algorithme **triSelection**

Entrée : tableau d'entiers *tab*

Type de sortie : tableau d'entiers

Variables : entiers *i*, *temp*, *posMin*

Début

$i \leftarrow 1$

Tant que  $i < \text{Longueur}(tab)$  faire :

$posMin \leftarrow \text{positionMinimum}(tab, i)$

// *posMin* peut être égal à *i*

$temp \leftarrow \text{Case}(tab, i)$

$\text{Case}(tab, i) \leftarrow \text{Case}(tab, posMin)$

$\text{Case}(tab, posMin) \leftarrow temp$

$i \leftarrow i + 1$

Fin Tant que

renvoyer *tab*

Fin



# Plan du cours 2 – Tris

---

- Les tris
- Le tri par sélection
- Complexité des tris

# Complexité des tris

---

Combien de comparaisons ? (lié au **temps d'exécution** de l'algorithme)

Sur un exemple ou dans le pire des cas, pour  $n$  éléments.

**Tri à bulles**

**Tri par sélection**

# Complexité des tris

Combien de comparaisons ? (lié au **temps d'exécution** de l'algorithme)

Sur un exemple ou dans le pire des cas, pour  $n$  éléments.

## Tri à bulles

Dans tous les cas :  $\leq n-1$  étapes,  $n-1$  comparaisons par étape  
donc  $\leq (n-1) \times (n-1)$  comparaisons au total

## Tri par sélection

Pour  $n$  éléments :  $n$  étapes,  $n-i$  comparaisons par étape pour trouver le min

# Complexité des tris

Combien de comparaisons ? (lié au **temps d'exécution** de l'algorithme)

Sur un exemple ou dans le pire des cas, pour  $n$  éléments.

## Tri à bulles

Dans tous les cas :  $\leq n-1$  étapes,  $n-1$  comparaisons par étape  
donc  $\leq (n-1) \times (n-1)$  comparaisons au total

## Tri par sélection

Pour  $n$  éléments :  $n$  étapes,  $n-i$  comparaisons par étape pour trouver le min

étape 1 :  $n-1$  comparaisons

étape 2 :  $n-2$  comparaisons

...

étape  $n-2$  : 2 comparaisons

étape  $n-1$  : 1 comparaison

étape  $n$  : 0 comparaison

# Complexité des tris

Combien de comparaisons ? (lié au **temps d'exécution** de l'algorithme)

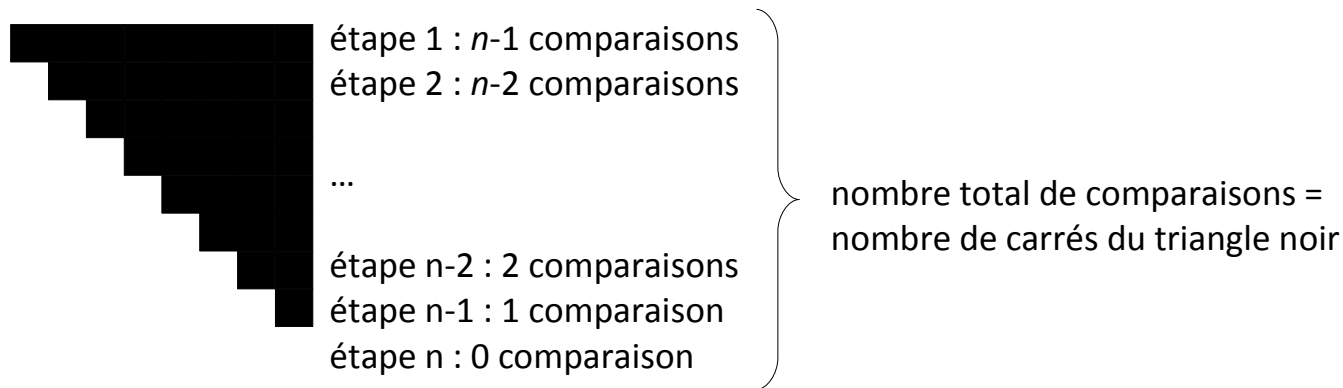
Sur un exemple ou dans le pire des cas, pour  $n$  éléments.

## Tri à bulles

Dans tous les cas :  $\leq n-1$  étapes,  $n-1$  comparaisons par étape  
donc  $\leq (n-1) \times (n-1)$  comparaisons au total

## Tri par sélection

Pour  $n$  éléments :  $n$  étapes,  $n-i$  comparaisons par étape pour trouver le min



# Complexité des tris

Combien de comparaisons ? (lié au **temps d'exécution** de l'algorithme)

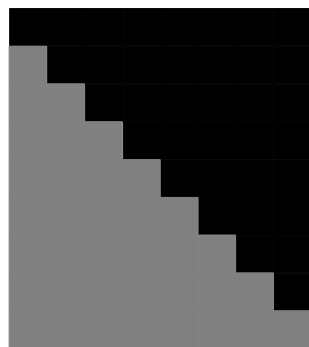
Sur un exemple ou dans le pire des cas, pour  $n$  éléments.

## Tri à bulles

Dans tous les cas :  $\leq n-1$  étapes,  $n-1$  comparaisons par étape  
donc  $\leq (n-1) \times (n-1)$  comparaisons au total

## Tri par sélection

Pour  $n$  éléments :  $n$  étapes,  $n-i$  comparaisons par étape pour trouver le min



étape 1 :  $n-1$  comparaisons

étape 2 :  $n-2$  comparaisons

...

étape  $n-2$  : 2 comparaisons

étape  $n-1$  : 1 comparaison

étape  $n$  : 0 comparaison

nombre total de comparaisons =  
nombre de carrés du triangle noir =  
nombre de carrés du rectangle divisé par 2 =

# Complexité des tris

Combien de comparaisons ? (lié au **temps d'exécution** de l'algorithme)

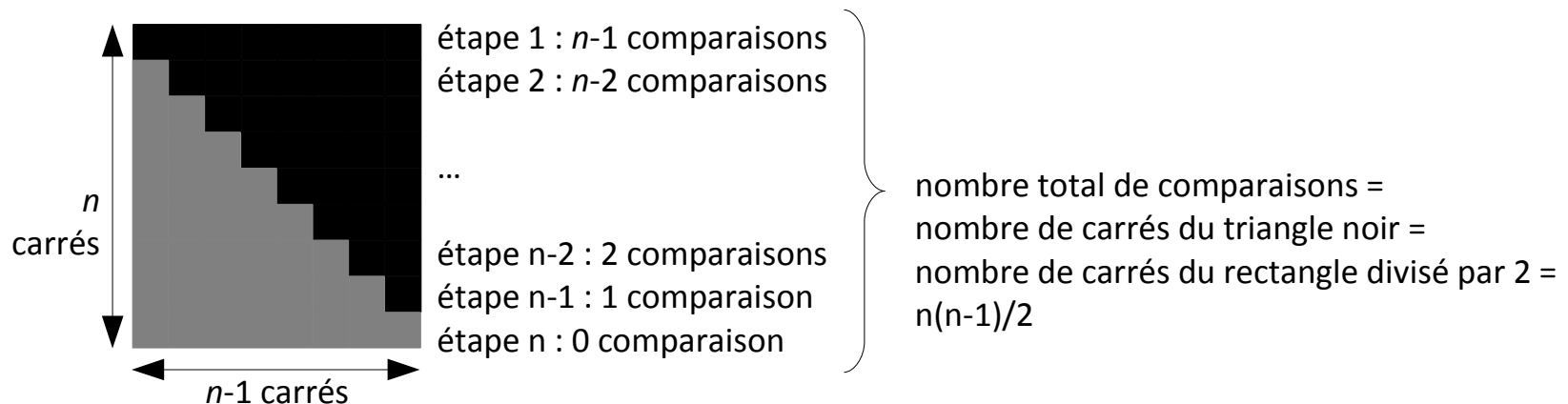
Sur un exemple ou dans le pire des cas, pour  $n$  éléments.

## Tri à bulles

Dans tous les cas :  $\leq n-1$  étapes,  $n-1$  comparaisons par étape  
donc  $\leq (n-1) \times (n-1)$  comparaisons au total

## Tri par sélection

Pour  $n$  éléments :  $n$  étapes,  $n-i$  comparaisons par étape pour trouver le min



# Complexité des tris

Combien de comparaisons ? (lié au **temps d'exécution** de l'algorithme)

Sur un exemple ou dans le pire des cas, pour  $n$  éléments.

## Tri à bulles

Dans le pire des cas (tableau trié en sens inverse) :  $(n-1) \times (n-1)$  comparaisons

Dans le meilleur cas (tableau trié) :  $n-1$  comparaisons

## Tri par sélection

Dans tous les cas :  $n \times (n-1)/2$  comparaisons