# Module EA4 – Éléments d'Algorithmique

Dominique Poulalhon dominique.poulalhon@liafa.univ-paris-diderot.fr

Université Paris Diderot L2 Informatique, Math-Info et EIDD Année universitaire 2013-2014

#### Rappel des épisodes précédents

# Tri par insertion

- $\Theta(n^2)$  comparaisons au pire,  $\Theta(n)$  au mieux,
- $\Theta(n^2)$  comparaisons en moyenne,
- trie en place

#### Rappel des épisodes précédents

## Tri par insertion

- $\Theta(n^2)$  comparaisons au pire,  $\Theta(n)$  au mieux,
- $\Theta(n^2)$  comparaisons en moyenne,
- trie en place

### Tri par fusion

- $\Theta(n \log n)$  comparaisons dans tous les cas,
- la constante cachée dans le Θ est importante,
- ne trie pas en place : complexité en espace  $\in \Theta(n)$

#### Peut-on faire mieux?

#### Coût minimal d'un tri par comparaison

Un tri par comparaison est un algorithme de tri qui n'utilise que des comparaisons entre les éléments d'entrée.

Contre-exemple : le tri par dénombrement n'est pas un tri par comparaison

#### Coût minimal d'un tri par comparaison

Un tri par comparaison est un algorithme de tri qui n'utilise que des comparaisons entre les éléments d'entrée.

Contre-exemple : le tri par dénombrement n'est pas un tri par comparaison

#### Théorème

Tout tri par comparaison effectue, en moyenne sur les listes de longueur n,  $\Omega(n \log n)$  comparaisons.

### Corollaire

Le tri fusion est un tri par comparaison asymptotiquement optimal.

### Exemple:

8 3 5 1 9 4 7 2 0 6

### Exemple:

8 3 5 1 9 4 7 2 0 6

### Exemple:



### Exemple:



### Exemple:

3 1 4 2 0 5 8 9 7 6

### Tri rapide (Quicksort), version 1

```
def partition(T) : # les éléments sont supposés distincts
  pivot = T[0]
  gauche = [ elt for elt in T if elt < pivot ]
  droite = [ elt for elt in T if elt > pivot ]
  return pivot, gauche, droite
```

### Tri rapide (Quicksort), version 1

```
def partition(T) : # les éléments sont supposés distincts
 pivot = T[0]
 gauche = [ elt for elt in T if elt < pivot ]
 droite = [ elt for elt in T if elt > pivot ]
 return pivot, gauche, droite
def tri_rapide(T) :
 if len(T) < 2 : return T
 pivot, gauche, droite = partition(T)
 return tri_rapide(gauche) + [pivot] + tri_rapide(droite)
```

### Exemple:

3 5 1 6 4 7 2

### Exemple:

3 5 1 6 4 7 2

### Exemple:

3 5 1 6 4 7 2

Exemple:

**3 1 6 4 7 2** 

Exemple:

**3 1 6 4 7 2** 

Exemple:

**3 6 4 7 2** 

Exemple:

**3 6 4 7 2** 

### Exemple:

**3 6 4 7 2** 

Exemple:

**3 5 6 4 7 2** 

### Exemple:

**3 5 6 4 7 2** 

### Exemple:

 1
 2
 3
 5
 6
 4
 7

### Exemple:

 1
 2
 3
 5
 6
 4
 7

### Exemple:

**1 2 3 5 6 4 7** 

Exemple:

3 5 6 4 7

**4** 🗗 ▶

### Exemple:

**1 2 3 5 6 4 7** 

### Exemple:

 1
 2
 3
 5
 6
 4
 7

### Exemple:

1 2 3 5 6 4 7

### Exemple:

 1
 2
 3
 5
 6
 4
 7

### Exemple:



### Exemple:

### Exemple:

### Exemple:

### Exemple:

1 2 3 4 5 6

### Exemple:

#### Exemple:

1234567

```
def partition(T) : # les éléments sont supposés distincts
  pivot = T[0]
  gauche = [ elt for elt in T if elt < pivot ]
  droite = [ elt for elt in T if elt > pivot ]
  return pivot, gauche, droite
```

```
def partition(T) : # les éléments sont supposés distincts
  pivot = T[0]
  gauche = [ elt for elt in T if elt < pivot ]
  droite = [ elt for elt in T if elt > pivot ]
  return pivot, gauche, droite
```

Complexité de partition :  $\Theta(n)$  comparaisons

Complexité de partition :  $\Theta(n)$  comparaisons

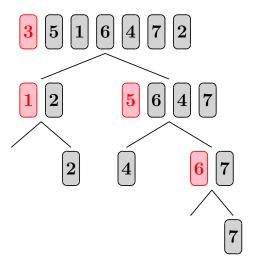
### Complexité de partition : $\Theta(n)$ comparaisons

```
def tri_rapide(T) :
   if len(T) < 2 : return T
   pivot, gauche, droite = partition(T)
   return tri_rapide(gauche) + [pivot] + tri_rapide(droite)</pre>
```

Complexité de partition :  $\Theta(n)$  comparaisons

```
def tri_rapide(T) :
   if len(T) < 2 : return T
   pivot, gauche, droite = partition(T)
   return tri_rapide(gauche) + [pivot] + tri_rapide(droite)</pre>
```

Complexité de tri\_rapide au pire :  $\Theta(n^2)$  comparaisons

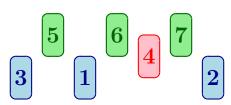


#### Exemple:

3 5 1 6 4 7 2

#### Exemple:

3 5 1 6 4 7 2



#### Exemple:

3 1 2 4 5 6 7



#### Exemple:

**1 2 3 4 5 6 7** 

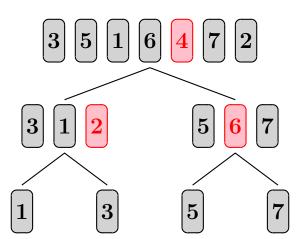


#### Exemple:

 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7

#### Exemple:

1234567



Complexité de tri\_rapide au pire :  $\Theta(n^2)$  comparaisons

Complexité de tri\_rapide dans le meilleur des cas :

 $\Theta(n \log n)$  comparaisons

Complexité de tri\_rapide en moyenne (admis):

 $\Theta(n \log n)$  comparaisons

#### Inconvénients

- partition fait deux parcours, là où un seul suffit manifestement
- ne trie pas en place même les éléments « bien placés » sont déplacés
- les mauvais cas sont des cas « assez probables » : tableaux triés ou presque, à l'endroit ou à l'envers

```
def tri_rapide(T, debut, fin) : # trie T[debut:fin]
  if fin - debut < 2 : return
  indice_pivot = partition(T, debut, fin)
  tri_rapide(T, debut, indice_pivot)
  tri_rapide(T, indice_pivot + 1, fin)</pre>
```

< ₱ ▶

```
def tri_rapide(T, debut, fin) : # trie T[debut:fin]
 if fin - debut < 2 : return
 indice_pivot = partition(T, debut, fin)
 tri_rapide(T, debut, indice_pivot)
 tri_rapide(T, indice_pivot + 1, fin)
def partition(T, debut, fin) :
 pivot, gauche, droite = T[debut], debut + 1, fin - 1
 while gauche < droite :
   while T[gauche] < pivot : gauche += 1
   while T[droite] > pivot : droite -= 1
   if gauche < droite :
     T[gauche], T[droite] = T[droite], T[gauche]
     gauche, droite = gauche + 1, droite - 1
 T[debut], T[droite] = T[droite], pivot
 return droite
```

#### Exemple:

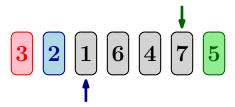
3 5 1 6 4 7 2

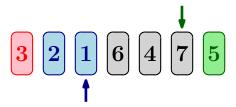


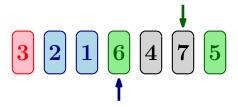


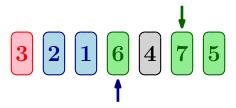


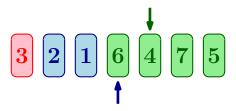


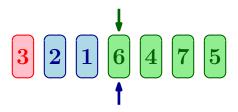


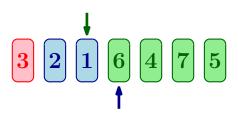


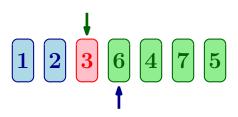








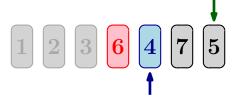












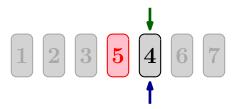


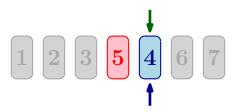


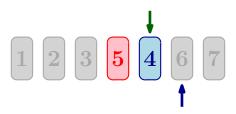


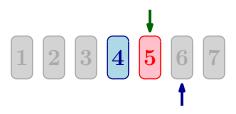












#### Exemple:

1234567

#### Tri rapide, version randomisée

Il reste le cas problématique des tableaux (presque) triés

```
def partition(T, debut, fin) :
 alea = random.randint(debut, fin - 1)
 T[debut], T[alea] = T[alea], T[debut]
 pivot, gauche, droite = T[debut], debut + 1, fin - 1
 while gauche < droite :
   while T[gauche] < pivot : gauche += 1</pre>
   while T[droite] > pivot : droite -= 1
   if gauche < droite :
     T[gauche], T[droite] = T[droite], T[gauche]
     gauche, droite = gauche + 1, droite - 1
 T[debut], T[droite] = T[droite], pivot
 return droite
```