

---

# Algorithmique & programmation

---

## Chapitre 2 : Vecteurs

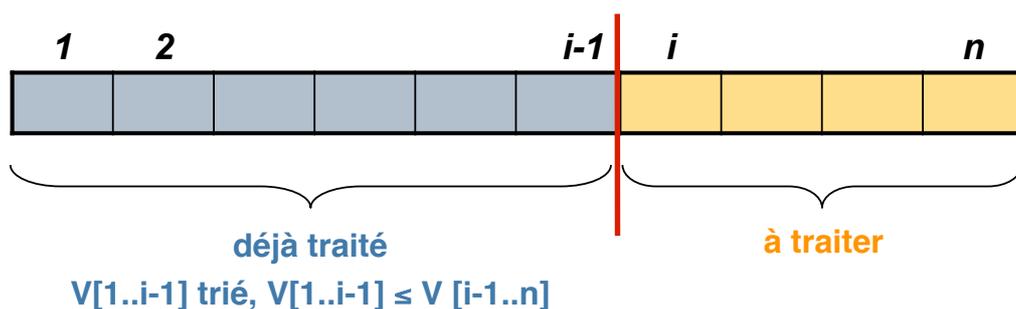
### Algorithme de tri à bulles

---

## Tri par la méthode des bulles

---

- Tri interne meilleur que **tripermut**
  
- Construction de l'hypothèse
  - On est en train de trier le vecteur
  - Donc on va partir de l'hypothèse que l'on a déjà trié une partie du vecteur



# Tri par la méthode des bulles

---

- Idée de l'algorithme
  - Dans la partie du vecteur non traitée ( $V[i..n]$ )
    - **Mettre le plus petit à sa place**
    - **Mettre en même temps de l'ordre dans  $V[i+1..n]$**
  - Ainsi
    - $V[1..i]$  sera trié et  $V[i+1..n]$  sera mieux ordonné
  - Poursuivre jusqu'à ce que le vecteur non traité devienne vide

# Tri par la méthode des bulles

---

- Dans  $V[i..n]$ , **comment ?**
  - Mettre le plus petit à sa place
  - Mettre en même temps de l'ordre dans  $V[i+1..n]$
- Idée
  - Examiner deux éléments successifs de  $V[i..n]$ 
    - Si  $V[j - 1] \leq V[j]$ 
      - alors  $V[j - 1]$  et  $V[j]$  ordonnés relativement
    - Si  $V[j - 1] > V[j]$ 
      - alors  $V[j - 1]$  et  $V[j]$  non ordonnés relativement
      - il faut les permuter
  - Faire cela pour tous les éléments successifs de  $V[i..n]$

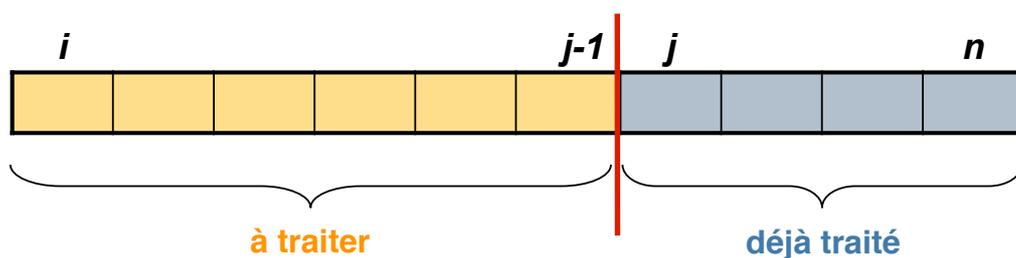
# Tri par la méthode des bulles

- C'est la remontée des bulles à partir de  $n$ 
  - Les plus petits vont se rapprocher de  $i$
  - Les plus grands vont se rapprocher de  $n$
  - Le plus petit occupera la place  $i$
- L'ordre général s'accroît
- Exemple

■ Avant	$i$							$n$
	7	14	6	3	12	15	8	15
■ Après	$i$							$n$
	3	7	14	6	8	12	15	15

## Remontée des bulles

- Construction de l'hypothèse



- $V[j] \leq V[j..n]$
- $V[i..j-1]$  non traité

# Remontée des bulles

## □ Raisonnement par récurrence

*Hypothèse*  $V[j] \leq V[j..n]$ ,  $V[i..j-1]$  non traité

➤  $j = i \quad \Leftrightarrow V[i] \leq V[i..n] \quad *$

➤  $j > i$

➤➤  $V[j-1] \leq V[j] \quad \Leftrightarrow j := j - 1 ; \blacktriangleright H$

➤➤  $V[j-1] > V[j] \quad \Leftrightarrow$  permuter  $V[j-1]$  et  $V[j]$ ;  
 $j := j - 1 ; \blacktriangleright H$

*Itération* tantque  $(j > i)$  faire ...

*Initialisation*  $j := n ; \blacktriangleright H$

# algorithme de remontée des bulles

```
j := n ;  $\{V[j] \leq V[j..n]\}$ 
tantque j > i faire
  si  $V[j-1] > V[j]$  alors
    permut (V[j], V[j-1]) ;  $\{V[j-1] \leq V[j..n]\}$ 
  finsi ;
  j := j - 1 ;  $\{V[j] \leq V[j..n]\}$ 
finfaire ;  $\{(j = i, V[j] \leq V[j..n]) \rightarrow V[i] \leq V[i..n]\}$ 
```

ou encore :

```
pour j := n bas i + 1 faire
  si  $V[j-1] > V[j]$  alors
    permut (V[j], V[j-1]) ;
  finsi ;
finfaire;
```

# Tri par la méthode des bulles (Version 1)

## □ Raisonnement par récurrence

*Hypothèse*  $V[1..i-1] \leq V[i..n]$  ,  $V[1..i-1]$  trié,  
 $V[i..n]$  non traité

➤  $i = n$   $\Leftrightarrow V[1..n-1]$  trié,  $V[1..n-1] \leq V[n]$   
 $\Leftrightarrow V[1..n]$  trié \*

➤  $i < n$   $\Leftrightarrow$  permutations ("bulles") afin que le minimum de  $V[i..n]$  soit placé en  $V[i]$  ; puis  $i := i + 1$  ; ➡ *H*

*Itération* tantque ( $i < n$ ) faire ... (*pour ...*)

*Initialisation*  $i := 1$  ; ➡ *H*

## procédure tribulle1

**procédure** tribulle1 (dr  $V[1..n]$  : vecteur) ;

**spécification**  $\{n > 0\} \rightarrow \{V[1..n] \text{ trié}\}$

**debproc**

**pour**  $i := 1$  **haut**  $n - 1$  **faire**

*{i croît de 1 à n - 1 pour faire le tri}*

**pour**  $j := n$  **bas**  $i + 1$  **faire**

*{j décroît de n à i + 1 pour faire remonter la bulle}*

**si**  $V[j-1] > V[j]$  **alors**

permut ( $V[j-1]$ ,  $V[j]$ ) ;

**finsi** ;

**finfaire** ;

**finfaire** ;

**finproc** ;

# procédure tribulle1

---

```
procedure tribulle1 (V[1..n] : in out vecteur) is
--spécification {n > 0} → {V[1..n] trié}
begin
  for i in V'range loop
    --i croît de 1 à n - 1 pour le tri
    for j in reverse V'last .. i + 1 loop
      --j décroît de n à i + 1 pour remonter la bulle
      if V(j-1) > V(j) then
        permut (V[j-1], V[j]) ;
      end if ;
    end loop ;
  end loop ;
end tribulle1 ;
```

## Coût de tribulle1

---

### □ Comparaisons

- 1 comparaison à chaque itération (n - i)
  - pour i = 1 : n - 1 comparaisons,
  - pour i = 2 : n - 2 comparaisons,
  - ...
  - pour i = n-1 : 1 comparaison.

=  $n(n - 1) / 2$  ( $n(n - 1)$  accès)

### □ Permutations

- cas favorable (V trié) : 0 permutation
- cas défavorable (une permutation à chaque comparaison) :  $n(n - 1) / 2$  permutations  
( $2n(n - 1)$  accès)

# Coût de tribulle1

## □ Pour résumer

place occupée		$(n + 1)t$	
nombre de comparaisons		$n(n - 1)/2$	( $\approx n^2$ accès)
nombre d'affectations	cas favorable	0	
	cas défavorable	$n(n - 1)/2$	( $\approx 2n^2$ accès)

## □ Exemple

- Si  $n = 1000$  et  $t = 20$  octets
- Place occupée : 20 020 octets
- nb de comparaisons : **500 000**
- nb d'affectations : **250 000** en moyenne

plus grand que pour  
tripermut (n-1)

# Amélioration de tribulle1

## □ Remarque

- Après avoir traité  $i - 1$  ( $1 \leq i < n$ ) éléments, on a :
- $V[1..i-1]$  trié,  $V[1..i-1] \leq V[i..n]$ ,  $V[i..n]$  non traité

## □ Or, si

- $V[i..n]$  est trié à la suite des permutations effectuées, il est inutile de continuer car :
- $V[1..i-1]$  trié,  $V[1..i-1] \leq V[i]$ ,  $V[i..n]$  trié  $\rightarrow V[1..n]$  trié

**Q** : Comment savoir si  $V[i..n]$  est trié ?

**R** : Si on n'a pas fait de permutation pendant la remontée des bulles,  $V[i..n]$  est trié !

# Amélioration de **tribulle1**

---

- Utilisation d'une variable booléenne
  - onapermuté**
  - avant la remonté des bulles : initialisée à *faux*
  - après la remonté des bulles :
    - vrai* si au moins une permutation
    - faux* si aucune permutation
  
- tantque  $i < n$  (pour  $i = 1$  haut  $n - 1$ ) devient :
  - tantque  $i < n$  et **onapermuté**

# Amélioration de **tribulle1**

---

- tantque  $i < n$  et **onapermuté**
  - le test ( $i < n$ ) est-il encore nécessaire ?
  
  - Dans le pire des cas
    - une permutation à chaque remonté
  - On atteindra toujours  $i = n$ 
    - il n'y aura pas de permutation donc **onapermuté** restera faux
  
- tantque **onapermuté** est suffisante

# procédure tribulle2

---

**procédure** tribulle2 (dr V[1..n] : vecteur) ;

**spécification**  $\{n > 0\} \rightarrow \{V[1..n] \text{ trié}\}$

i : entier ; onapermuté : booléen ;

**debproc**

i := 1 ;

onapermuté := vrai ;

**tantque onapermuté faire**

onapermuté := faux ;

**pour** j := n **bas** i + 1 **faire**

si V[j-1] > V[j] **alors**

permut (V[j-1], V[j]) ;

onapermuté := vrai ;

**finsi** ;

**finfaire** ;

i := i + 1 ;

**finfaire** ;  $\{V[1..n] \text{ trié}\}$

**finproc** ;

# procédure tribulle2

---

**procedure** tribulle2 (V : **in out** vecteur) **is**

**--spécification**  $\{n > 0\} \rightarrow \{V[1..n] \text{ trié}\}$

i : integer ; onapermuté : boolean ;

**begin**

i := V'First ;

onapermuté := true ;

**while** onapermuté **loop**

onapermuté := false ;

**for** j **in reverse** V'Last .. i + 1 **loop**

**if** V(j-1) > V(j) **then**

permut (V(j-1), V(j)) ;

onapermuté := true ;

**end if** ;

**end loop**;

i := i + 1 ;

**end loop** ; **--V[1..n] trié**

**end** tribulle2 ;

## Coût de **tribulle2**

---

- Toujours utiliser l'algorithme optimisé** si on veut faire un tri à bulles
- Performances moyennes inférieures à celles du tri par permutation
- Un tri classique simple à écrire