

COURS IV

LES FILES D'ATTENTE

Sommaire

Définition	2
Principe, domaine d'application	2
Modèle	3
Implémentation.....	4

Définition

Une file est une structure de données dynamique dans laquelle on insère des nouveaux éléments à la fin (queue) et on enlève des éléments au début (tête de file). L'application la plus classique est la file d'attente. La file sert beaucoup en simulation. Elle est aussi très utilisée aussi bien dans la vie courante que dans les systèmes informatiques. Par exemple, elle modélise la file d'attente des clients devant un guichet, les travaux en attente d'exécution dans un système de traitement par lots, ou encore les messages en attente dans un commutateur de réseau téléphonique. On retrouve également les files d'attente dans les programmes de traitement de transactions telle que les réservations de sièges d'avion ou de billets de théâtre.

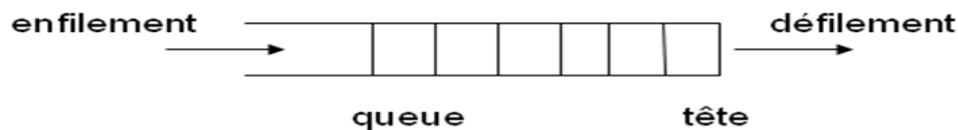
Une file d'attente peut être définie comme une collection d'éléments dans laquelle tout nouveau élément est inséré à la fin et tout élément ne peut être supprimé que du début.

Principe, domaine d'application

C'est le principe "**FIFO**", abréviation de "First In, First Out" qui veut dire " premier entré premier servi ".

La file d'attente est très utilisée dans les systèmes d'exploitation des ordinateurs et surtout dans les problèmes de simulation.

Nous verrons aussi que la file d'attente peut être utilisée pour le parcours des arbres et pour résoudre tant d'autres problèmes.



Exemple de File :

Une file contenant 3 elts	queue		tete	
	CCC	BBB	AAA	

après l'enfilement de DDD	queue		tete	
	DDD	CCC	BBB	AAA

après l'enfilement de EEE	queue		tete	
	EEE	DDD	CCC	BBB

après un défilement	queue		tete	
	EEE	DDD	CCC	BBB

après un 2e défilement	queue		tete	
	EEE	DDD	CCC	

Modèle

C'est l'ensemble des opérations définies comme suit :

CréerFile(F)	créer une file vide
Enfiler(F,Val)	ajouter Val en queue de file.
Défiler(F,Val)	retirer dans Val l'élément en tête de file.
Filevide(F)	tester si la file est vide.
Filepleine(F)	tester si la file est pleine.

Implémentation

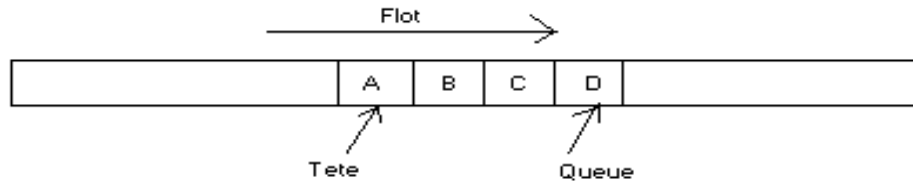
◆ Représentation statique : au moyen de tableaux :

→ le nombre maximum d'éléments est fixé une fois pour toute

3 approches :

- par flot → pas pratique, juste pour introduire la prochaine
- par décalage → pas efficace
- Tableau circulaire → standard (pratique et efficace)

par flot :



Description Algorithmique

TYPE Filedattente = STRUCTURE

Elements : TABLEAU(1..Max) DE Typeqq

Tête, Queue : ENTIER

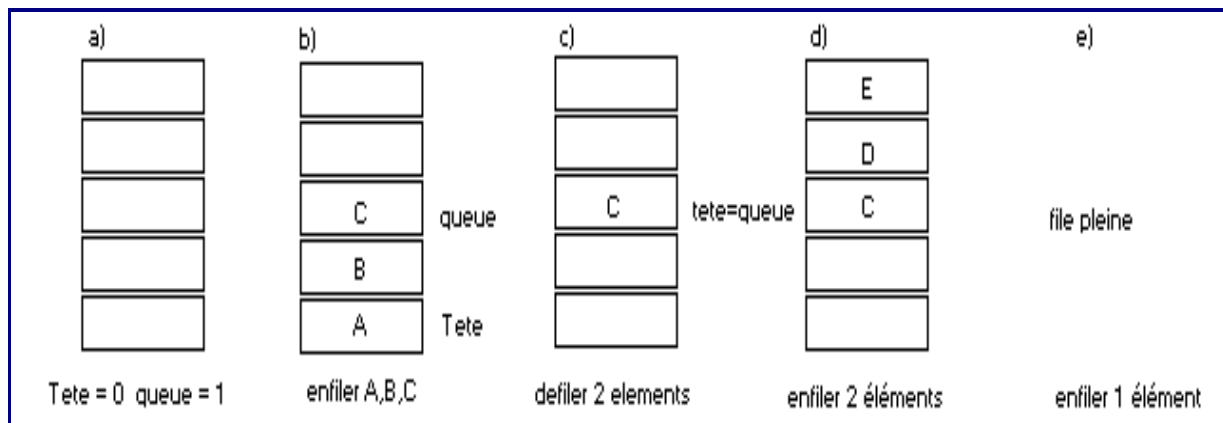
FIN

VAR F : Filedattente

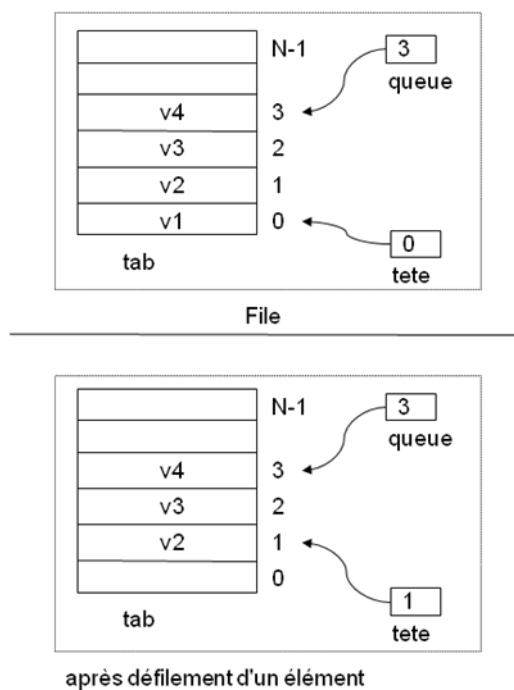
- Créerfile(F) : F.Queue := 0 ET F.Tête := 1
- Filevide : Filevide := (F.Queue < F.Tête)
- Filepleine(F) : Filepleine := (F.Queue = Max)
- Enfiler(F, X) : SI NON Filepleine(F)
 - F.Queue := F.Queue + 1
 - F.Elements(F.Queue) := X
 - SINON
 - "Overflow"
 - FSI
- Defiler(F,X) : SI NON Filevide(F)
 - X := F.Elements(F.Tête)
 - F.Tête := F.Tête + 1
 - SINON
 - "Underflow"
 - FSI

Remarque 1 : A tout moment le nombre d'éléments est F.queue - F.tête + 1

Remarque 2 : La file n'est pas vide si F.queue ≥ F.tête, donc la file est vide si non (F.Queue ≥ F.Tête), c'est à dire F.Queue < F.Tête.

Exemple1 :

⇒ C'est une solution inacceptable car on ne peut pas récupérer les emplacements X tels que $X < F.Tête$

Exemple2 :

par décalage :

A chaque défilement, on fait un décalage vers le bas. La tête n'est plus une caractéristique de la file d'attente puisqu'elle est toujours égale à 1.

Description Algorithmique

```
TYPE Filedattente = STRUCTURE
```

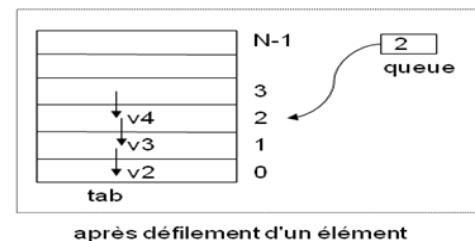
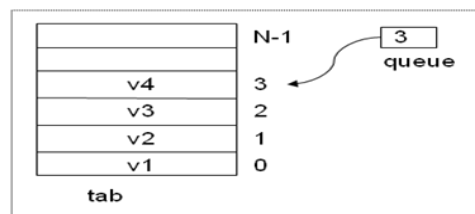
```
  Elements : TABLEAU(1..Max) de Typeqq
```

```
  Queue : ENTIER
```

```
FIN
```

```
VAR F : Filedattente
```

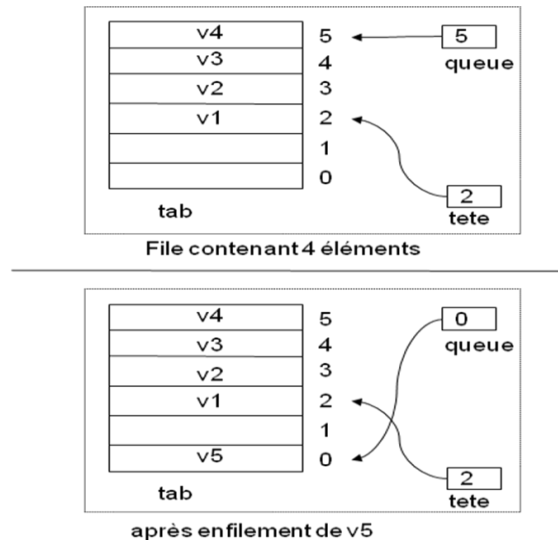
- Créerfile(F) : F.Queue := 0
- Filevide : Filevide := (F.Queue = 0)
- Filepleine : Filepleine := (F.Queue = Max)
- Defiler(F, X) : SI NON Filevide(F) :
 X := F.Elements(1)
 POUR I := 1 à F.Queue - 1 :
 F.Elements(I) := F.Elements(I + 1)
 FINPOUR
 F.Queue := F.Queue - 1
 SINON
 " Filevide "
 FSI
- Enfiler(F,X) : SI NON Filepleine(F):
 F.Queue := F.Queue + 1
 F.Elements(F.Queue) := X
 SINON
 "Filepleine"
 FSI

Exemple :

⇒ L'inconvénient de cette solution est que pour chaque défilement, on fait un décalage.

Tableau circulaire :

Revenons à la solution par flot et essayons d'utiliser le tableau de façon circulaire.
Considérons l'exemple suivant :



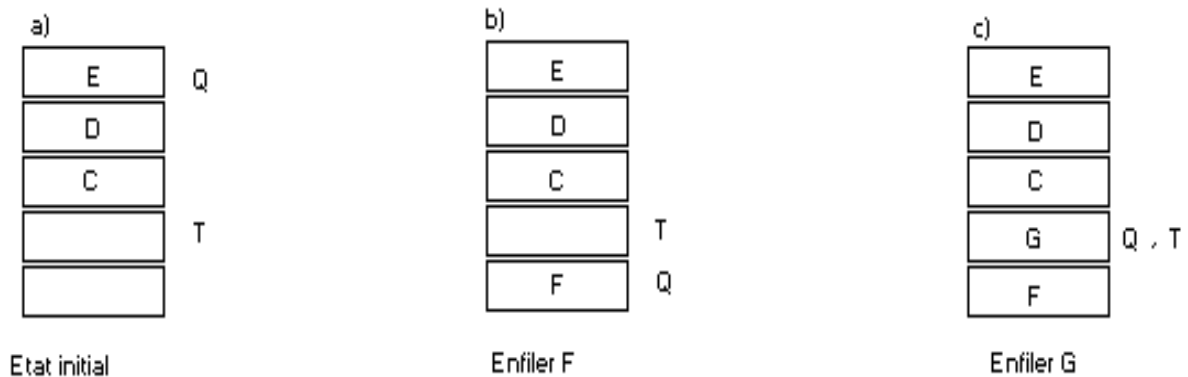
Comment initialiser la file?

F.Queue < F.Tête impossible (contre exemple)

F.tête = F.Queue impossible (c'est le cas où il reste un élément dans la file).



Regardons ce qui se passe avec ces nouvelles considérations :



F.tête = F.queue constitue aussi le cas file pleine.

- même principe que l'approche par flots (même déclaration)
- les incréments se font modulo N => réutilisation des cases libérées.
- efficace : pas de boucle
- réutilise l'espace perdu par les défilements



Solution

F.Tête : pointe l'élément qui précède le premier.

F.Queue : pointe le dernier élément.

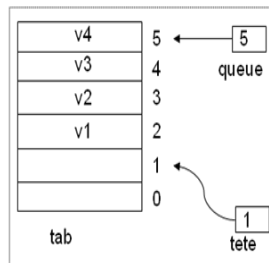
(F.Tête = F.Queue) constitue alors le cas file vide.

Initialisation (F.Tête = F.Queue := Max)

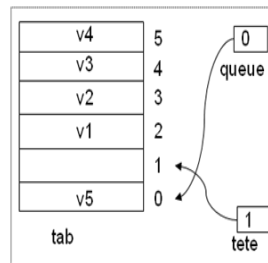
En d'autre terme :

par convention, l'élément d'indice tête sera sacrifié.

le 1^{er} élément se trouve alors à l'indice (tête+1 mod N)



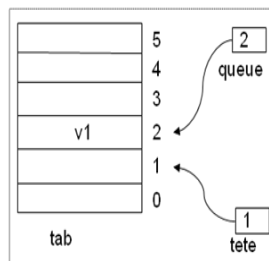
File contenant 4 éléments



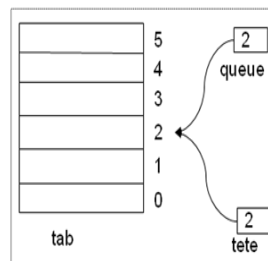
après enfilement de v5 : **FilePleine**

FilePleine ssi :

$$tete = (queue + 1 \text{ mod } N)$$



File contenant 1 élément



après défilement de v1 : **FileVide**

FileVide ssi :

$$tete = queue$$

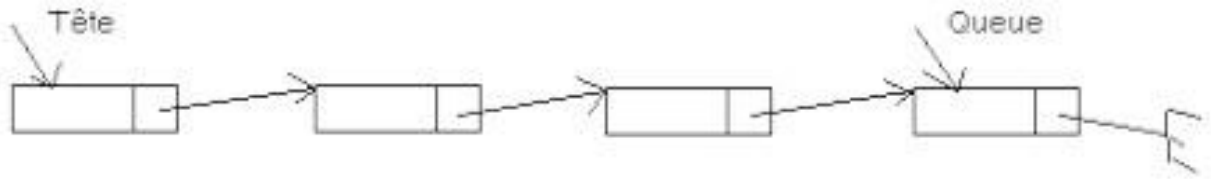
- Créerfile(F) : F.Tête = F.Queue := Max
- Filevide(F) : Filevide := (F.Tête = F.Queue)
- Filepleine(F) : Filepleine := (F.Tête = (F.Queue Mod Max + 1))
- Enfiler(F, X) : SI NON Filepleine(F)
 - (1) SI F.Queue = Max
 - F.Queue := 1
 - SINON
 - F.Queue := F.Queue + 1
 - FSI
 - F.éléments(F.Queue) := X
 - SINON
 - " Overflow"
 - FSI

- Defiler(F, X) : SI NON Filevide(F)
 - (2) SI F.Tête = Max
 - F.Tête := 1
 - SINON
 - F.Tête := F.Tête + 1
 - FSI
 - X := F.éléments(F.Tête)
 - SINON
 - "Underflow"
 - FSI

Remarque:

L'alternative (1) est équivalente à : $F.Queue := F.Queue \text{ Mod } Max + 1$

◆ Représentation dynamique : au moyen des listes linéaires chaînées



Description Algorithmique

```
TYPE S= STRUCTURE
```

```
    Info : Typeqq
```

```
    Suiv : POINTEUR(S)
```

```
FIN
```

```
TYPE Filedattente = STRUCTURE
```

```
    Tête, Queue : POINTEUR(S)
```

```
FIN
```

```
VAR F : Filedattente
```

- Créerfile(F) : F.Tête := NIL
- Filevide(F) : Filevide := (F.Tête = NIL)
- Enfiler(F, X) : Allouer Q(S)
 Aff_Val(Q, X)
 Aff_Adr(Q, NIL)
 SI NON Filevide(F)
 Aff_Adr(F.Queue, Q)
 SINON
 F.Tête := Q FSI
 FSI
 F.Queue := Q
- Defiler(F, X) : SI NON Filevide(F)
 Sauv := F.Tête
 X := Valeur(F.Tête)
 F.Tête := Suivant(F.Tête)
 Liberer(Sauv)
 SINON
 "Underflow"
 FSI