Programmation avancée Listes chaînées : variantes

Walter Rudametkin

Walter.Rudametkin@polytech-lille.fr https://rudametw.github.io/teaching/

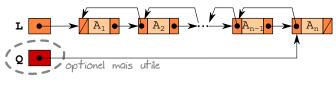
Bureau F011 Polytech Lille

CM₆

1/24

Listes symétriques (ou doublement chaînées)

- ► Facilitent le parcours symétriques (dans les 2 sens)
- Ajout/retrait sans nécessiter le prec



 \underline{Action} supp(P)

 $\begin{array}{l} \underline{D/R} : P : Liste_contiguë \\ P \uparrow \bullet prec \uparrow \bullet suiv \leftarrow P \uparrow \bullet suiv \\ P \uparrow \bullet suiv \uparrow \bullet prec \leftarrow P \uparrow \bullet prec \end{array}$

libérer (P) Faction

3/24

Listes à fonctionnalités particulières

- Limitation de l'accès aux éléments en fonction d'utilisations particulières (accès privilégié)
- ► Piles (Last In First Out—LIFO)
- ► Files d'attentes (First In First Out—FIFO)

5/24

Les piles: exemples

- Pile de cartes
- Recherche d'un chemin sur une carte
 - ► Aller de i en j : empiler(i)
 - Revenir de j en i : dépiler(i)
 - Quand la destination est rencontrée, le chemin recherché est dans la pile
- Pile d'exécution de sous programmes
 - Gérée automatiquement par le langage pour sauvegarder les contextes d'exécution (restaurés dans l'ordre inverse des appels)
 - Permet la récursivité

Listes chaînées : variantes

Maintenir la longueur

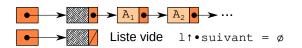
▶ Pour accès par position : k < longueur(L)

Maintenir un pointeur sur la dernière cellule

Accès et modifications courantes en queue

Introduction d'une tête fictive

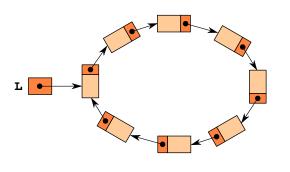
► Pour simplifier ajout / suppression en tête



2/24

Listes circulaires (sans tête)

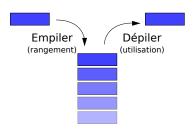
 Permet accès à tous les éléments à partir de n'importe quelle cellule



4/2

Les piles

Accès réduit : uniquement en tête



Ordre chronologique inverse

- ▶ Dernière information rangée
- Première utilisée

Last In First Out LIFO

6/2

Les piles: définition

▶ P : de type Pile [de ⟨T⟩]

Opérations

- empiler(P,V) : action qui ajoute un élément en sommet de pile
- dépiler(P,V) : action qui retire l'élément au sommet de pile et le range dans V
- sommet(P): fonction qui retourne la valeur au sommet de pile sans la dépiler
- pile_vide(P) : fonction qui teste si la pile est vide

7/0

Les piles

- init_pile(P) : action qui initialise la pile P à vide avant toute utilisation
- pile_pleine(P) : fonction qui teste si la pile est pleine (quand elle est de taille bornée)

Operations Invalides

- ► Si pile_vide(P) = Vrai Alors ⇒ sommet(P), dépiler(P,V) sont invalides!
- ► Si pile_pleine(P)=Vrai Alors ⇒ empiler(P) est invalide!

9/24

Les piles : implantation par liste chaînée



type Pile = Liste_chaînée

```
dépiler → supp_tête 
empiler → ajout_tête
```

11/24

Les piles : implantation par liste contiguë

▶ type Pile = Liste_contiguë

Accès au dernier

sommet(P) : P.espace[P.dernier]

empiler(P, V) : P.dernier \leftarrow P.dernier + 1 P.espace[P.dernier] \leftarrow V

 $dépiler(P, V) : V \leftarrow P.espace[P.dernier]$

 $\begin{array}{ccc} \text{depiler(P, V)} & \text{if } & \text{P.espace[P.dernier]} \\ & \text{P.dernier} & \text{P.dernier} & -1 \end{array}$

13/24

Les files d'attente : exemples

- Stock de données périssables
- Queue dans les restaurants universitaires
- File d'attente de travaux d'impression sur imprimante (de façon générale, file d'attente d'utilisation d'une ressource partagée)

Définition du type

- ► F : <u>file d'attente</u> de <T>
- ▶ F : FIFO de ⟨T⟩

Les piles : choix d'implantation

type abstrait → implantation

- List dont on restreint l'accès
 - chaînée
 - contiguë

10/24

Les piles : implantation par liste chaînée

Dépiler

 $\begin{array}{c} \underline{Action} \ d\acute{e}piler(P,\ V) \\ \underline{D/R} : P : Pile \\ \underline{R} : V : <T> \\ V \leftarrow P\uparrow \bullet valeur \\ supp_t \hat{e}te(P) \\ \end{array}$

Sommet

Fonction sommet(P) : <T>
 D : P : Pile
 Retourner (P valeur)
Ffonction

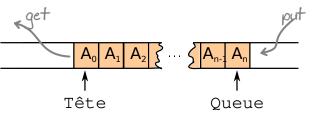
Empiler

 $\begin{array}{c} \underline{Action} \ empiler(P,\ V) \\ \underline{D/R} \ : \ P \ : \ Pile \\ \underline{D} \ : \ V \ : \ \langle T \rangle \\ ajout_t \hat{e}te(P,\ V) \\ \underline{Faction} \end{array}$

Les files d'attente

- Liste où les éléments sont utilisés dans l'ordre chronologique de leur rangement
- 1ère information rangée
- 1ère information traitée

First In First Out FIFO



14/

Les files d'attente : primitives

- init_fifo(F): action qui initialise la FIFO F à vide (avant toute utilisation)
- fifo_vide(F) : booléen : fonction qui teste si F est vide
- fifo_pleine(F) : booléen : fonction qui test si F est pleine {si la file est de taille bornée}
- ▶ first(F) : ⟨T⟩ : fonction qui rend la valeur de l'element de F sans l'extraire
- ▶ put(F,X) : action qui range X en queue de file
- get(F,X) : action qui extrait de la file l'élément de tête et le range dans X

15/2

Les files d'attente : implantation chaînée

- ▶ Fortement dynamique
- Sans estimation aisée de la taille max

get et first

Accès en tête aisé au travers du pointeur de tête

put et last

- Parcours séquentiel jusqu'au dernier : coûteux !!
- Besoin d'un accès privilégié en queue !
- Solution ⇒ Maintenir un 2ème pointeur de queue

Les files d'attente : implantation chaînée

```
Action init_fifo(F)
        \underline{\mathsf{D/R}} : F : Fifo \underline{\mathsf{de}} <T>
       \texttt{F.t\^{e}te} \ \leftarrow \texttt{NULL}
       F.queue ← NULL
Faction
```

First

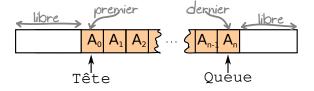
Init

```
Fonction first(F) : <T>
     D : F : Fifo de \langle T \rangle
     retourner(F.tête↑.valeur)
FFonction
```

Get

```
Action get(F, X)
      D/R : F : Fifo de < T >
      \underline{\mathsf{R}} : X : \langle \mathsf{T} \rangle
      _
X ← F.tête↑.valeur
      supp_tête(F.tête)
Faction
```

Les files d'attente : implantation contiguë



Définition

```
type Fifo = structure
  espace: vecteur [0..MAX-1] de \langle T \rangle
  tete, queue: -1..MAX-1
                                         {-1 si file vide}
<u>fin</u>
```

Les files d'attente : implantation contiguë put

```
<u>Action</u> put(F, X)
     D/R : F : Fifo de < T
     D : X : \langle T \rangle
     \{valide si fifo_pleine(F) \neq faux\}
     Si F. queue = -1 Alors
          F.tete = 0
     Fsi
     F.queue \leftarrow (F.queue+1) \mod MAX
     F.espace[F.queue] \leftarrow X
<u>Faction</u>
                                                                 23/24
```

```
Les files d'attente : définition du type FIFO
chaînée
```

```
type Ptcellule = pointeur de Cellule
type Cellule = structure
    valeur : <T>
    suivant : Ptcellule
fin
type Fifo = structure
    tête, queue : Ptcellule
<u>fin</u>
• •
```

Les files d'attente : implantation contiguë

- Taille peu variable ou estimation aisée de max
- put et last :
 - Accès en queue
 - Aisé au travers de l'indice queue
- ▶ first : accès en tête
- ▶ get :
 - Compactage systématique : cher
 - Maintenir un indice tete et gérer un espace libre devant?
 - Solution : boucler sur l'espace

20/24

Les files d'attente : quelques primitives

```
Init
```

```
Action init fifo(F)
       \underline{\mathsf{D/R}} : F : Fifo \underline{\mathsf{de}} <T>
       F. queue \leftarrow -1
      F.tete \leftarrow -1
Faction
```

Vide

```
Fonction fifo_vide(F): booléen
  D : F : Fifo de <T>
 retourner(F.tete = -1)
FFonction
```

Pleine

```
Fonction fifo_pleine(F): booléen
  \underline{D} : F : Fifo \underline{de} \langle T \rangle
  retourner(
     F.tete = (F.queue+1) \mod MAX
FFonction
```

First

```
Fonction first(F) : <T>
     \underline{D} : F : Fifo \underline{de} \langle T \rangle
     retourner(F.espace[F.tete])
FFonction
```

Les files d'attente : implantation contiguë get

```
Action get(F, X)
     D/R : F : Fifo de < T
     R : X : \langle T \rangle
     \{valide si fifo_vide(F) \neq faux\}
     X ← F.espace[F.tete]
     Si F.tete = F.queue Alors
          F.tete \leftarrow F.queue \leftarrow -1
     Sinon
          F.tete \leftarrow (F.tete+1) \mod MAX
     <u>Fsi</u>
Faction
```

24/24