

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 chaînées : variantes

Maintenir la longueur

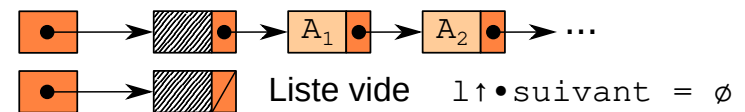
- Pour accès par position : $k < \text{longueur}(L)$

Maintenir un pointeur sur la dernière cellule

- Accès et modifications courantes en queue

Introduction d'une tête fictive

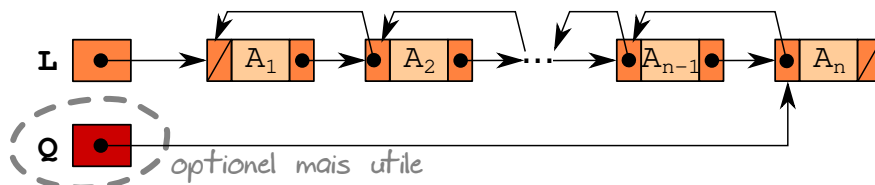
- Pour simplifier ajout / suppression en tête



2/24

Listes symétriques (ou doublement chaînées)

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



Action supp(P)

D/R : P : Liste_contiguë

$P \uparrow \bullet \text{prec} \uparrow \bullet \text{suiv} \leftarrow P \uparrow \bullet \text{suiv}$

$P \uparrow \bullet \text{suiv} \uparrow \bullet \text{prec} \leftarrow P \uparrow \bullet \text{prec}$

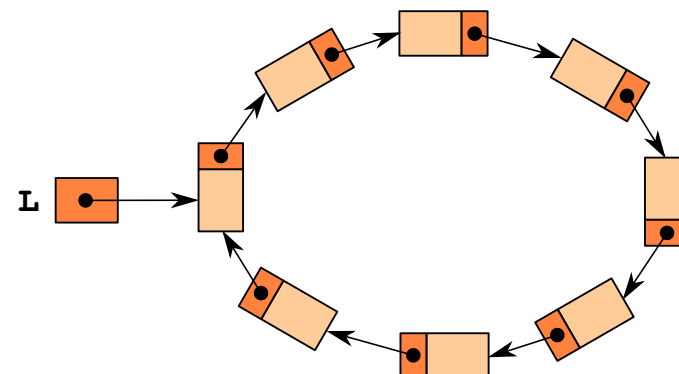
libérer (P)

Faction

3/24

Listes circulaires (sans tête)

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



4/24

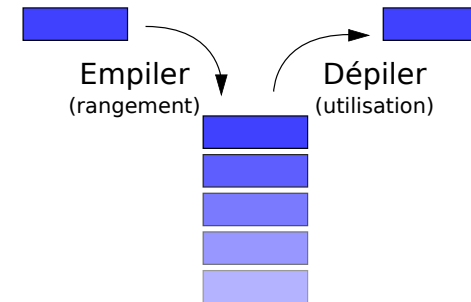
Listes à fonctionnalités particulières

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

5/24

Les piles

Accès réduit : uniquement en tête



Ordre chronologique inverse

- ▶ Dernière information rangée
- ▶ Première utilisée

**Last In First Out
LIFO**

6/24

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

7/24

Les piles: définition

- ▶ P : de type `Pile` [`de` $\langle T \rangle$]

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

8/24

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
 \Rightarrow `sommet(P)`, `dépiler(P,V)`
 sont invalides !
- ▶ Si `pile_pleine(P)=Vrai` Alors
 \Rightarrow `empiler(P)`
 est invalide !

9/24

Les piles : choix d'implantation

type abstrait \rightarrow implantation

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

10/24

Les piles : implantation par liste chaînée



- ▶ `type Pile = Liste chaînée`

`dépiler` \rightarrow `supp_tête`
`empiler` \rightarrow `ajout_tête`

11/24

Les piles : implantation par liste chaînée

Dépiler

Action `dépiler(P, V)`
 D/R : P : Pile
 R : V : $\langle T \rangle$
 $V \leftarrow P \uparrow \bullet \text{valeur}$
 `supp_tête(P)`
Faction

Sommet

Fonction `sommet(P) : $\langle T \rangle$`
 D : P : Pile
 Retourner (P valeur)
Ffonction

Empiler

Action `empiler(P, V)`
 D/R : P : Pile
 D : V : $\langle T \rangle$
 `ajout_tête(P, V)`
Faction

12/24

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]
P.dernier \leftarrow P.dernier - 1

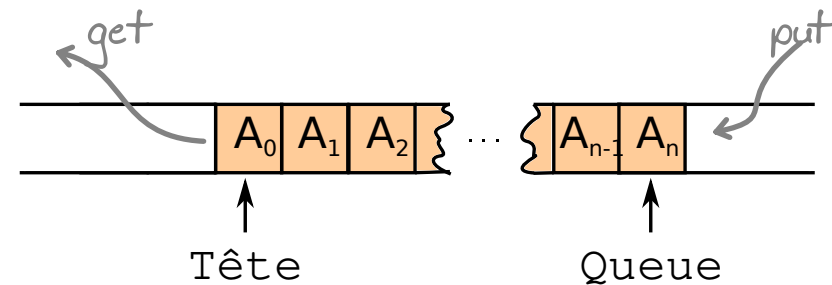
13/24

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



14/24

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 : file d'attente de $\langle T \rangle$
- ▶ F : FIFO de $\langle T \rangle$

15/24

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)` : $\langle T \rangle$: fonction qui rend la valeur de l'élément 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

16/24

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 \Rightarrow Maintenir un 2ème pointeur de queue

17/24

Les files d'attente : définition du type FIFO chaînée

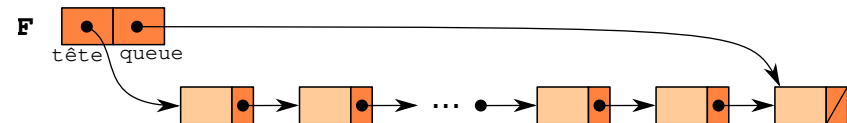
type Ptcellule = pointeur de Cellule

type Cellule = structure
valeur : $\langle T \rangle$
suivant : Ptcellule

fin

type Fifo = structure
tête, queue : Ptcellule

fin



18/24

Les files d'attente : implantation chaînée

Init

Action init_fifo(F)
D/R : F : Fifo de $\langle T \rangle$
F.tête \leftarrow NULL
F.queue \leftarrow NULL

Faction

First

Fonction first(F) : $\langle T \rangle$
D : F : Fifo de $\langle T \rangle$
retourner(F.tête↑.valeur)

FFonction

Get

Action get(F, X)
D/R : F : Fifo de $\langle T \rangle$
R : X : $\langle T \rangle$
X \leftarrow F.tête↑.valeur
supp_tête(F.tête)

Faction

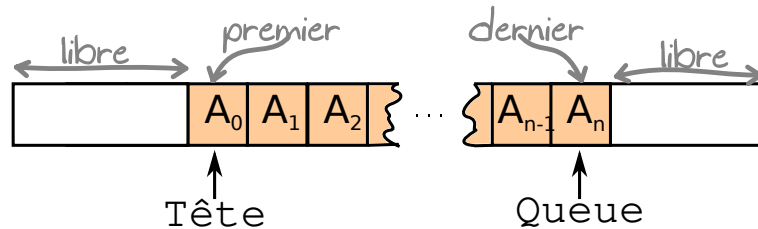
19/24

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 : implantation contiguë



Définition

```

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

21/24

Les files d'attente : quelques primitives

Init

```

Action init_fifo(F)
  D/R : F : Fifo de <T>
  F.queue ← -1
  F.tete ← -1
    
```

Faction

Vide

```

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

FFonction

Pleine

```

Fonction fifo_pleine(F): booléen
  D : F : Fifo de <T>
  retourner(
    F.tete = (F.queue+1) mod MAX
  )
    
```

FFonction

First

```

Fonction first(F) : <T>
  D : F : Fifo de <T>
  retourner(F.espace[F.tete])
    
```

FFonction

22/24

Les files d'attente : implantation contiguë put

```

Action put(F, X)
  D/R : F : Fifo de <T>
  D : X : <T>

  {valide si fifo_pleine(F) ≠ faux}

  Si F.queue = -1 Alors
    F.tete = 0
  Fsi

  F.queue ← (F.queue+1) mod MAX
  F.espace[F.queue] ← X
Faction
    
```

23/24

Les files d'attente : implantation contiguë get

```

Action get(F, X)
  D/R : F : Fifo de <T>
  R : X : <T>

  {valide si fifo_vide(F) ≠ faux}

  X ← F.espace[F.tete]

  Si F.tete = F.queue Alors
    F.tete ← F.queue ← -1
  Sinon
    F.tete ← (F.tete+1) mod MAX
  Fsi
Faction
    
```

24/24