# Programmation avancée Listes chaînées : variantes

#### Walter Rudametkin

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

> Bureau F011 Polytech'Lille

> > CM<sub>6</sub>

1/24

## Listes chaînées : variantes

## Maintenir la longueur

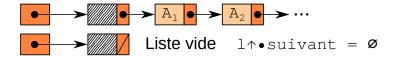
► Pour accès par position : k < longueur(L)

## Maintenir un pointeur sur la dernière cellule

Accès et modifications courantes en queue

#### Introduction d'une tête fictive

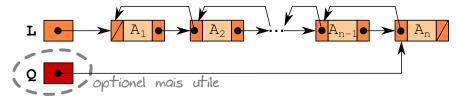
Pour simplifier ajout / suppression en tête



2/24

## Listes symétriques (ou doublement chaînées)

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



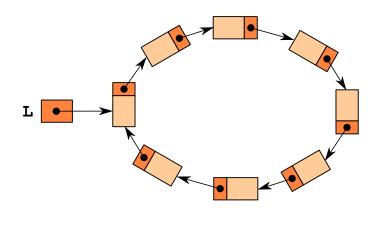
#### Action supp(P)

D/R : P : Liste\_contiguë P↑ •prec↑ •suiv  $\leftarrow$  P↑ •suiv P↑ •suiv↑ •prec  $\leftarrow$  P↑ •prec libérer (P)

Faction

## Listes circulaires (sans tête)

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



## 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)

Accès réduit : uniquement en tête

Empiler Dépiler (utilisation)

Ordre chronologique inverse

Dernière information rangée
Première utilisée

Last In First Out LIFO

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

## 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

6/2

## 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!

Les piles : choix d'implantation

## type abstrait → implantation

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

10/24

## Les piles : implantation par liste chaînée



▶ type Pile = Liste\_chaînée

```
dépiler → supp_tête
empiler → a jout_tête
```

## 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) \\ \hline Faction \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 \ : \ <T > \\ ajout\_tête(P,\ V) \\ \hline Faction \end{array}
```

11/0/

## Les piles : implantation par liste contiguë

▶ type Pile = Liste\_contiguë

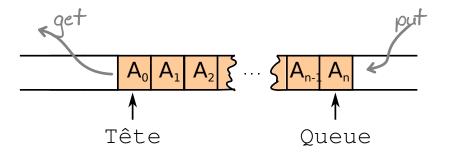
#### Accès au dernier

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
- ▶ Caisses de supermarché
- 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 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

15/9/

## 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

17/24

```
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

fin

F
tête queue
```

## Les files d'attente : implantation chaînée

#### Init

```
\begin{array}{c} \underline{Action} \;\; \text{init\_fifo(F)} \\ \underline{D/R} \;\; : \;\; F \;\; : \;\; Fifo \;\; \underline{de} \;\; \langle T \rangle \\ F.t\hat{e}te \;\; \leftarrow \;\; NULL \\ F.queue \;\; \leftarrow \;\; NULL \end{array}
```

#### First

```
\begin{array}{c} \underline{Fonction} \  \  \, \text{first(F)} \  \  \, : \  \  \, \langle \text{T} \rangle \\ \underline{D} \  \  \, : \  \  \, \text{Fifo} \  \  \, \underline{\text{de}} \  \  \, \langle \text{T} \rangle \\ \text{retourner(F.tête$\uparrow$.valeur)} \\ \text{FFonction} \end{array}
```

#### Get

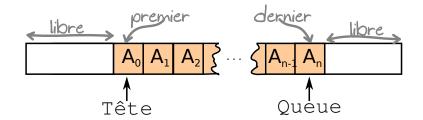
```
\begin{array}{c} \underline{Action} \ \ \underline{get(F, \ X)} \\ \underline{D/R} \ : \ F \ : \ Fifo \ \underline{de} \ <T > \\ \underline{R} \ : \ X \ : \ <T > \\ X \ \leftarrow \ F.t \hat{e}te \uparrow.valeur \\ supp_t \hat{e}te(F.t \hat{e}te) \\ \underline{Faction} \end{array}
```

## 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

19/2

## Les files d'attente : implantation contiguë



#### **Définition**

```
\frac{type}{espace: \ vecteur \ [O..MAX-1] \ de \ <T>} \\ tete, \ queue: \ -1..MAX-1 \ \ \{-1 \ si \ file \ vide\} \\ fin
```

## Les files d'attente : quelques primitives

#### Init

#### Vide

21/24

23/24

```
\begin{tabular}{ll} \hline Fonction & fifo_vide(F): booléen \\ \hline $\underline{D}: F: Fifo $\underline{de}$ <T> \\ retourner(F.tete = -1) \\ \hline FFonction \\ \hline \end{tabular}
```

#### Pleine

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

#### First

```
\begin{tabular}{ll} \hline Fonction & first(F) : \ \ <\! T > \\ \hline \underline{D} : F : Fifo & \underline{de} \ \ <\! T > \\ & retourner(F.espace[F.tete]) \\ \hline FFonction & \\ \hline \end{tabular}
```

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
```

## 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
```