# Programmation avancée

# Listes

#### Walter Rudametkin

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

> Bureau F011 Polytech Lille

> > CM<sub>2</sub>

1/24

## Structures de Données

#### Traitements typiques

- ► Tris
- Recherche d'informations
  - Par position: e.g., le kième élément
  - Par valeur (associative) :  $v \in C/P(v)$
- Mises à jour
  - Ajout
  - Suppression
  - Modification ⇒ recherche

3/24

# Structures de Données: Analyse des besoins

- Identification des informations et de leurs caractéristiques
- Identification des opérations (recherche, ajout, suppression, ...)
- Opérations à privilégier ?
- Etude des représentations possibles (structures de données), avec méthodes de résolution et coûts associés
- Choix de la structure en fonction des coûts

5/24

# Les listes contiguës — Définition

## Définition du type liste\_contiguë

#### Utilisation

- ▶ l : Liste\_contiguë
- ▶ l vide ⇔ l.dernier = -1

#### Comment estimer MAX ?

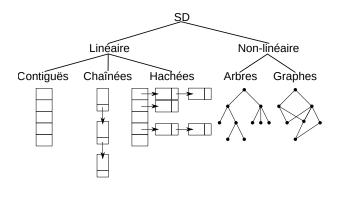
#### Structures de Données

# Représentation de collections d'informations en fonction de :

- traitements à privilégier
- contraintes
  - espace disponible / temps d'éxecution
  - outils disponibles (selon les différents langages)
- propriétés
  - relations d'ordre ?
  - taux de dynamicité
  - taille des informations

2/24

## Structures de Données: Classification des SD



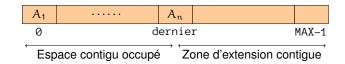
4/2

# Les listes contiguës

## Structures de données contiguës

- Autorisent accès direct et calculé
  - Déjà vu : tableaux

### Représentation



6/2

## Les listes contiguës — Exemple

# Exemple : affichage des éléments d'une liste contiguë

Ω/

## Les listes contiguës — Recherche

Soit N le nombre d'éléments de la liste

#### Par position

Accès direct en temps constant : Coût = 1

#### Par valeur

Non ordonnée ⇒ recherche séquentielle

coût min: 1, coût max: N

Ordonnée

Recherche séquentielle ordonnée

coût min: 1, coût max: N

Recherche dichotomique

► coût min: 1, coût max: log<sub>2</sub>N

9/24

## Les listes contiguës — Suppression

#### Non ordonnée

- Recherche séquentielle de l'élément à supprimer (min : 1, max N)
- Permutation avec le dernier élément

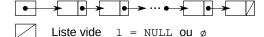
#### Ordonnée — suppression à l'indice p

- ► Recherche dichotomique de l'élément
  - ► Coût min: 1, coût max: log<sub>2</sub>N
- ightharpoonup N p + 1 décalages (min : 1, max : N)
- ► Coût min: 1, max: N + log<sub>2</sub>N

11/24

# Les listes chaînées

## Schématiquement



#### **Déclarations**

type Ptcellulle = Pointeur de Cellule

 $\frac{\text{type}}{\text{valeur : } \langle T \rangle}$  Cellule =  $\frac{\text{structure}}{\langle T \rangle}$ 

suivant : Ptcellule

<u>fin</u>

 $\underline{\mathsf{type}}$  Liste\_chaînée = Ptcellule

l : Liste\_chaînée

13/2

# Les listes chaînées : Gestion dynamique des cellules

- ► <u>Fonction</u> allouer() : Ptcellule
  - Fonction qui alloue dynamiquement une cellule
  - Résultat : pointeur sur la cellule allouée
- Action libérer(p)
  - Récupère la cellule mémoire pointée par p
  - ► Valeur de p ???

## Les listes contiguës — Ajout

#### Non ordonnée

- ► Ajout n'importe où ⇒ en queue
- ► Coût: 1

#### Ordonnée

- ▶ Insertion à l'indice  $p \Rightarrow N p$  décalages
- Coût min: 1, coût max: N

10/24

## Les listes chaînées

#### Représentation dispersée

- Éléments rangés n'importe où en mémoire
  - ... dans des cellules mémoire gérées dynamiquement
  - ... repérées par des pointeurs

#### Chaînées

- ► Chaque cellule repère la cellule suivante
- ▶ Un pointeur sur la première cellule définit la liste
- La dernière cellule ne repère aucune cellule : pointeur NULL
- NULL = valeur de la liste vide

12/2

# Les listes chaînées : Notation sur les pointeurs

- p↑ : Cellule ⇒ Pointeur de Cellule
- ▶ p↑•valeur
- ▶ p↑•suivant
- ► NULL ⇒ pointeur vide

On trouve souvent la notation p->valeur à la place de p↑•valeur

14/24

## Les listes chaînées — Recherche

# SD essentiellement séquentielle ⇒ parcours séquentiel

- Par position
  - Parcours du chaînage jusqu'au kième élément (coût = k)
- ► Par valeur
  - ► Séquentielle (coût min : 1, max : N)
  - ► Séquentielle ordonnée (coût min : 1, max : N)
  - Pas de dichotomie possible

15/24

16/

## Les listes chaînées — Parcours séquentiel

17/24

# Les listes chaînées — Mise à jour

#### Ajout dans une liste non-ordonnée

```
Action ajout_tête(1, val)

D: val: <T>
D/R: l: Liste_chaînée

L: p: Ptcellule

p ← allouer()
p↑•valeur ← val
p↑•suivant ← L

l ← p

Faction
```

Cas limite: liste vide

19/2

## Les listes chaînées — Mise à jour

#### Ajout dans une liste ordonnée

```
Action ajout_après (prec, val)

D: prec : Ptcellule, val : ⟨T⟩

L: p : Ptcellule

p ← allouer()
p↑•valeur ← val
p↑•suivant ← prec↑•suivant
prec↑•suivant ← p

Faction
```

#### Cas limites

- ajout en queue : OK
- ▶ ajout en tête : pas de prec ⇒ algo ajout\_tête
- ► liste vide : idem

21/2

# Les listes chaînées — Mise à jour

#### Suppression

### Cas limites

- en queue : ok
- ▶ en tête : pas de prec ⇒ action sup\_tête

## Les listes chaînées — Mises à jour

- Ajout / Suppression de cellules
  - Modification locale du chaînage
    - Pas besoin de décalage de cellules
- Coût : constant (quelques affectations de pointeurs)
- Ajout dans une liste non ordonnée
  - N'importe où, e.g en tête
- Ajout dans une liste ordonnée
  - ► Coût ???

10/24

## Les listes chaînées — Mises à jour

Ajout dans une liste ordonnée

### Rechercher prec, pointeur précédent tel que

▶ prec↑•valeur < val ≤ prec↑•suivant↑•valeur</pre>

20/2

# Les listes chaînées — Mises à jour

Suppression

Rechercher la cellule précédant celle à supprimer, soit prec

22/2

# Les listes chaînées — Mise à jour

#### Suppression

```
Action sup_tête ( 1 )

D/R : 1 : Liste_chaînée

L : p : Ptcellule

p \leftarrow 1

l \leftarrow 1 \leftarrow 1 \uparrow•suivant

libérer (p)

Faction
```

23/24