

STRUCTURES DE DONNÉES ET ALGORITHMES FONDAMENTAUX

Initiation au développement (DEV)

STRUCTURE DE DONNÉES : LE TABLEAU

Définition

Un tableau est une **structure de données** servant à stocker plusieurs éléments d'un **même type**, sur une **zone contiguë** de la mémoire (=plage mémoire).

Notation

nom[taille] : type ou nom : type[taille] (*← utilisée dans ce cours*)

Exemples :

tab[10] : réel

data : entier[20]

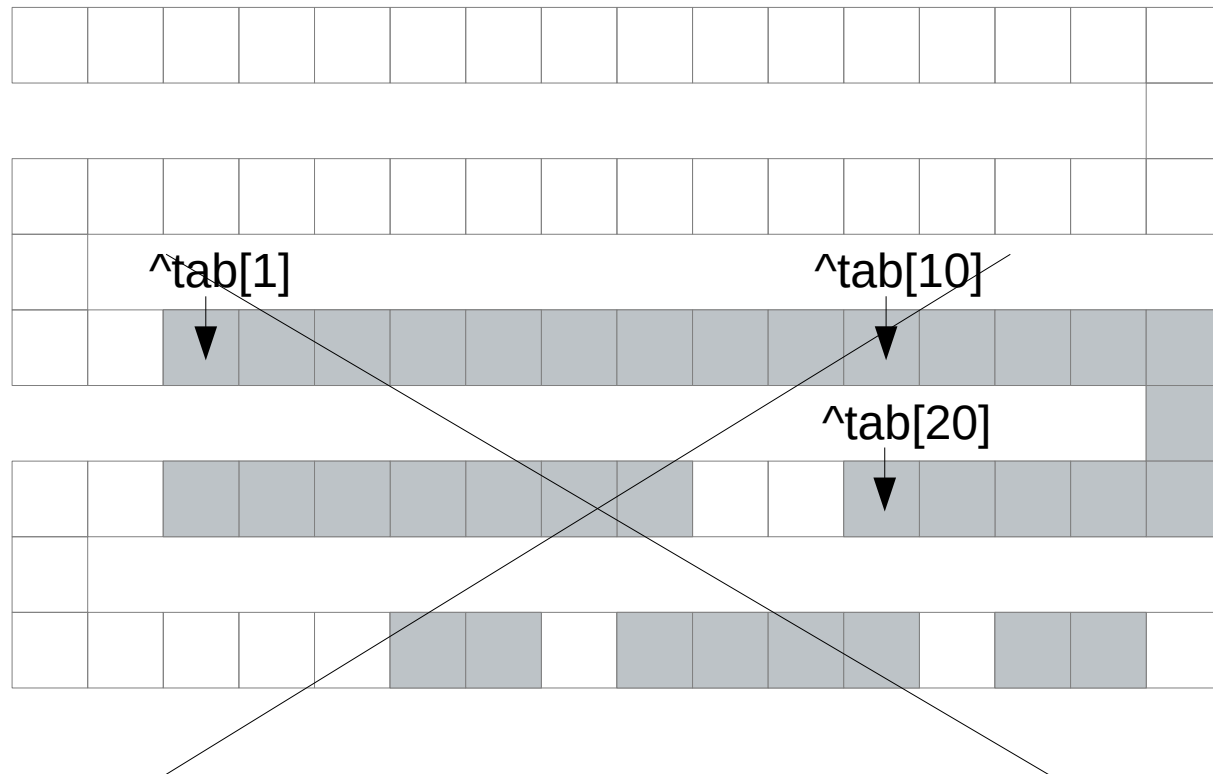
chaine[15] : caractère // chaîne de 14 caractères en C

Tableau : booléen[] // si la taille n'est pas connue a priori

Rappel : nous prenons comme convention d'indexer le premier élément du tableau par l'entier 1. Un tableau à N éléments sera donc indexé de 1 à N inclus.

TABLEAU=PLAGE MÉMOIRE

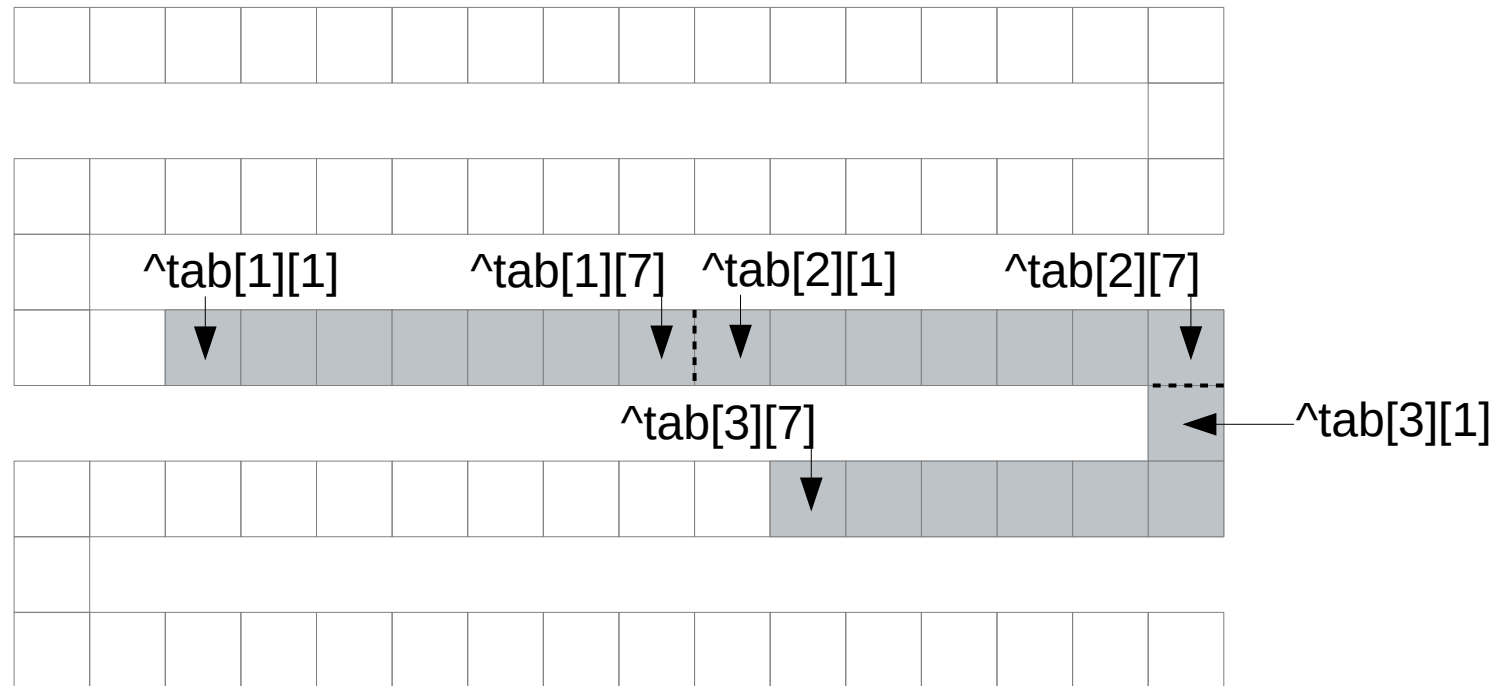
tab : entier[20]



Note : dans ce schéma, une case = un entier = 4 octets
(en règle générale, une case mémoire = 1 octet)
Et $\wedge\text{var}$ signifie « l'adresse de la variable » var

TABLEAU MULTIDIMENSIONNEL

```
tab : entiers[3][7]
```



OPÉRATIONS ET COMPLEXITÉ

Accès à un élément (en lecture ou écriture : Contenu)

Coût = calcul de l'adresse
= adresse tableau + indice * taille du type

→ $O(1)$

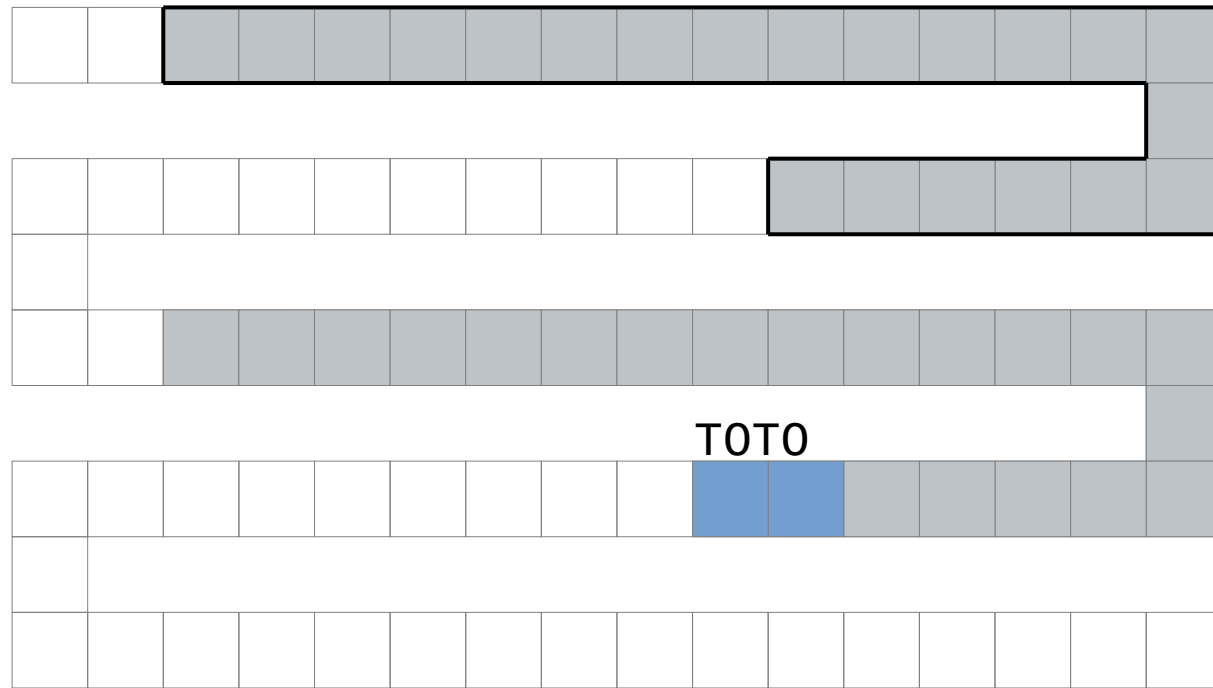
Exemple : $\text{^tab}[i] = \text{^tab}[1] + (i-1) * \text{taille}(\text{entier})$

Note: pas exactement du C !!!

En C, on écrirait : $\&\text{tab}[i] = \&\text{tab}[0] + i$ (= $\text{tab} + i$)

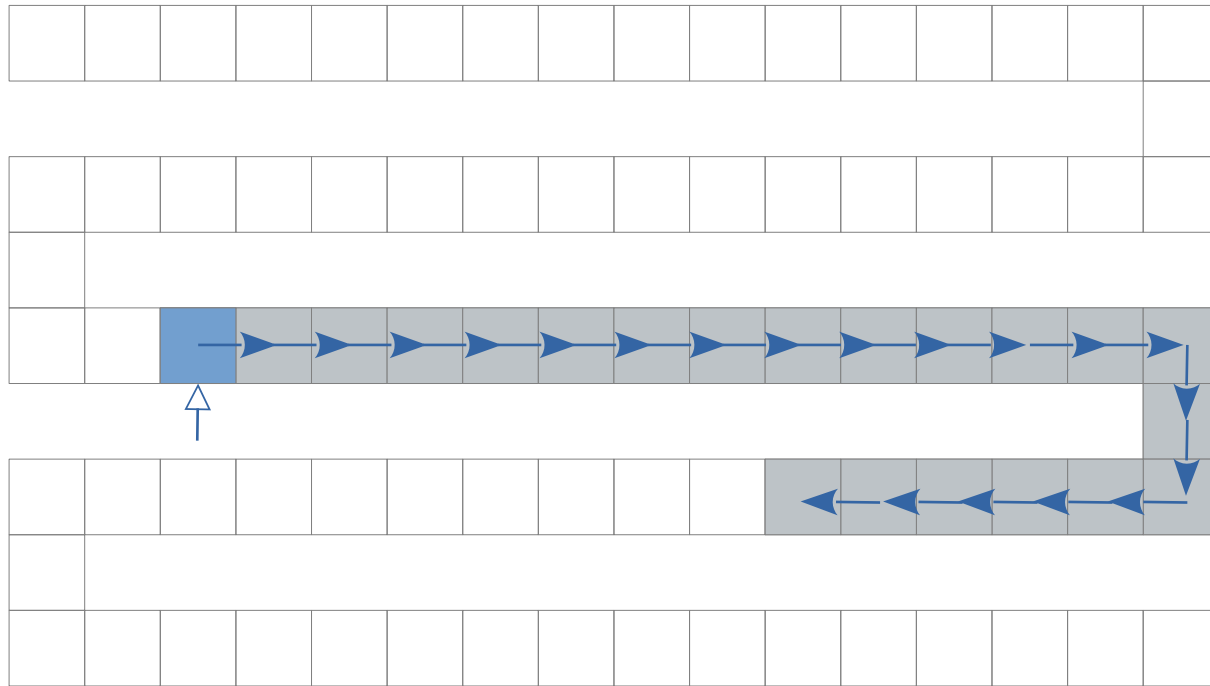
Ajout et suppression d'un élément ?

AJOUT D'UN ÉLÉMENT (AJOUTER)



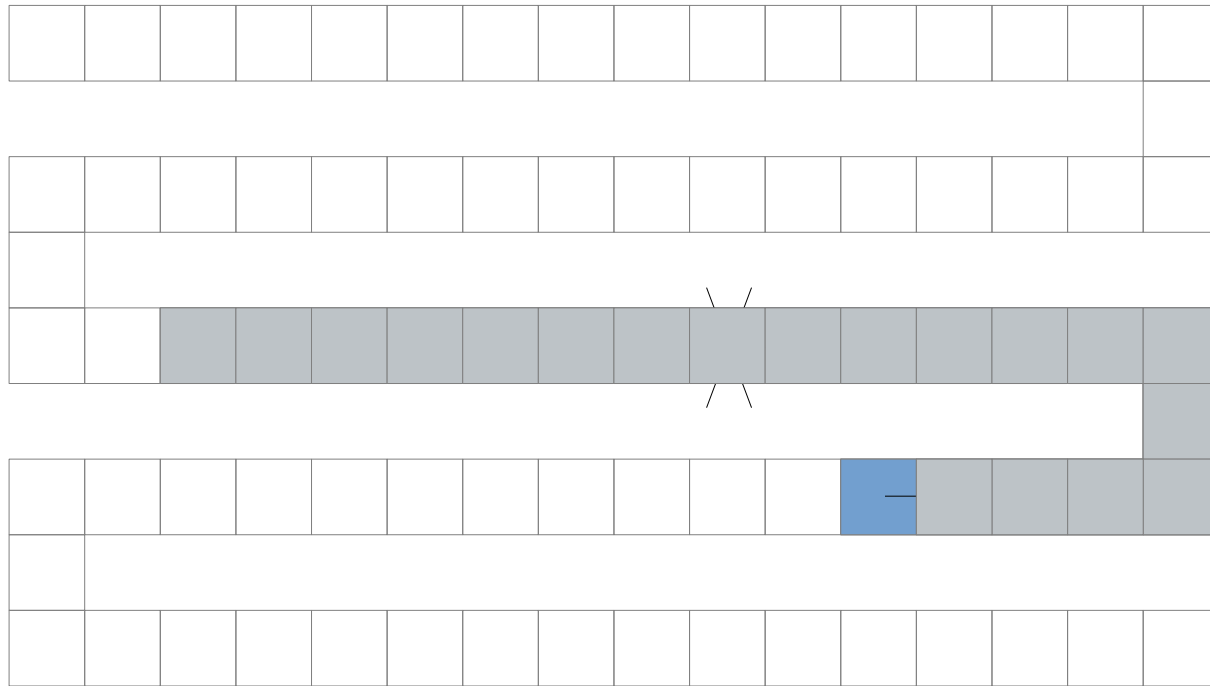
Pire cas : réallocation et recopie des n éléments $\rightarrow O(n)$

AJOUT D'UN ÉLÉMENT (AJOUTER V2)



Pire cas : ajout du premier élément = copie de n éléments $\rightarrow O(n)$

SUPPRESSION D'UN ÉLÉMENT (SUPPRIMER)



Pire cas : retrait du premier élément = copie de $n-1$ éléments $\rightarrow O(n)$

SYNTHÈSE

Tableaux

Occupent une zone contiguë en mémoire (même multidimensionnels)

Accès en $O(1)$

ajout/suppression en $O(n)$

Peut-on faire différemment ? Mieux ?

PRENONS UN PEU DE RECUL

Pourquoi une structure de données ?

Stockage et manipulation de nombreuses données

Notion générique d'ensemble

- Accéder à un élément
- Ajouter un élément
- Supprimer un élément
- Tester l'appartenance d'un élément
- Définir l'ensemble vide
- Compter le nombre d'éléments

... (on peut ajouter les opérations d'union, intersection, sous-ensemble...)

→ **Analyse centrée sur les opérations : Type Abstrait de Données**

TAD ENSEMBLE

Signature

Sorte : Ensemble

Utilise : Élément, Booléen, Entier

Opérations :

ensemble_vide : \rightarrow Ensemble

EstVide : Ensemble \rightarrow Booléen

EstDans : Ensemble x Élément \rightarrow Booléen

Taille : Ensemble \rightarrow Entier

Ajouter : Ensemble x Élément \rightarrow Ensemble

Supprimer : Ensemble x Élément \rightarrow Ensemble

Problème

Cette définition ne permet pas d'accéder à un élément !

Par exemple : comment lister les éléments pour les afficher ? (fonction Afficher(Ensemble))

TAD LISTE ITÉRATIVE

Liste

Ensemble d'éléments rangés (chaque élément a un rang)

Liste itérative : rang=entier → STRUCTURE À ACCÈS DIRECT

Signature

Sorte : Listelter

Utilise : Élément, Booléen, Entier

Opérations :

liste_vide : → Listelter
EstVide : Listelter → Booléen
EstDans : Listelter x Élément → Booléen
Taille : Listelter → Entier
Contenu : **Listelter x Entier** → **Élément**
Ajouter : Listelter x **Entier** x Élément → Ensemble
Supprimer : Listelter x **Entier** → Listelter

Procédure Afficher

Entrée : L : ListeIter

Variables : i, T : entier

Début

T ← Taille(L)

Pour i allant de 1 à T faire

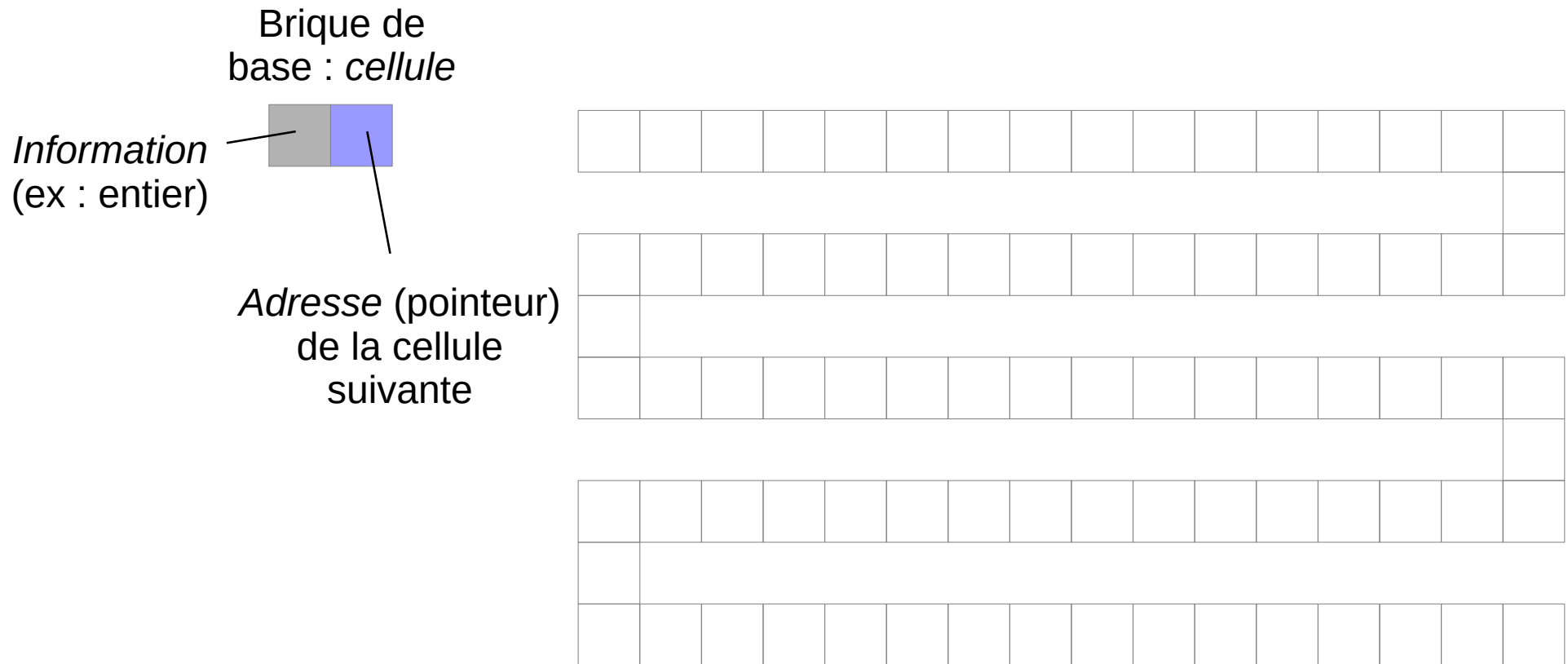
Afficher(Contenu(L, i))

FinPour

Fin

Implémentation privilégiée : tableau → Contenu(L, i) : L[i]

COMMENT FAIRE AUTREMENT ?



Problème : données contiguës

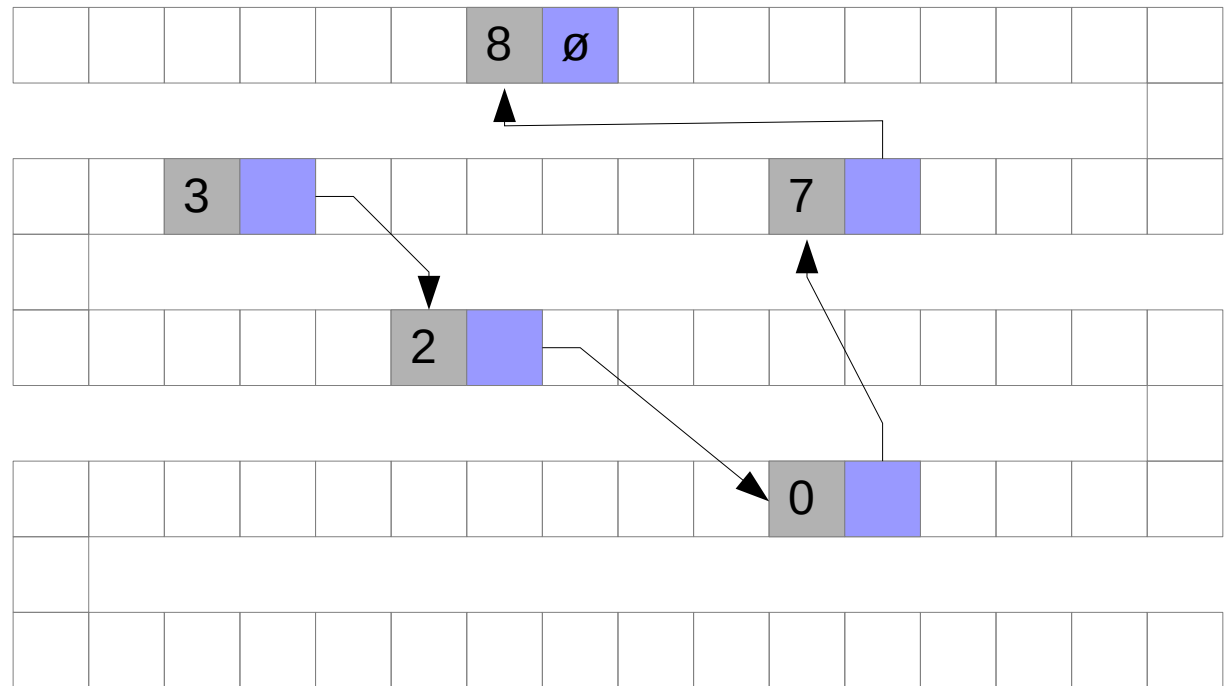
Utiliser des cases dispersées en mémoire

CRÉATION

Ensemble d'entiers : [3, 2, 0, 7, 8]

Itérer sur :

- Allocation cellule
- Remplissage cellule
- Mise à jour adresse cellule précédente

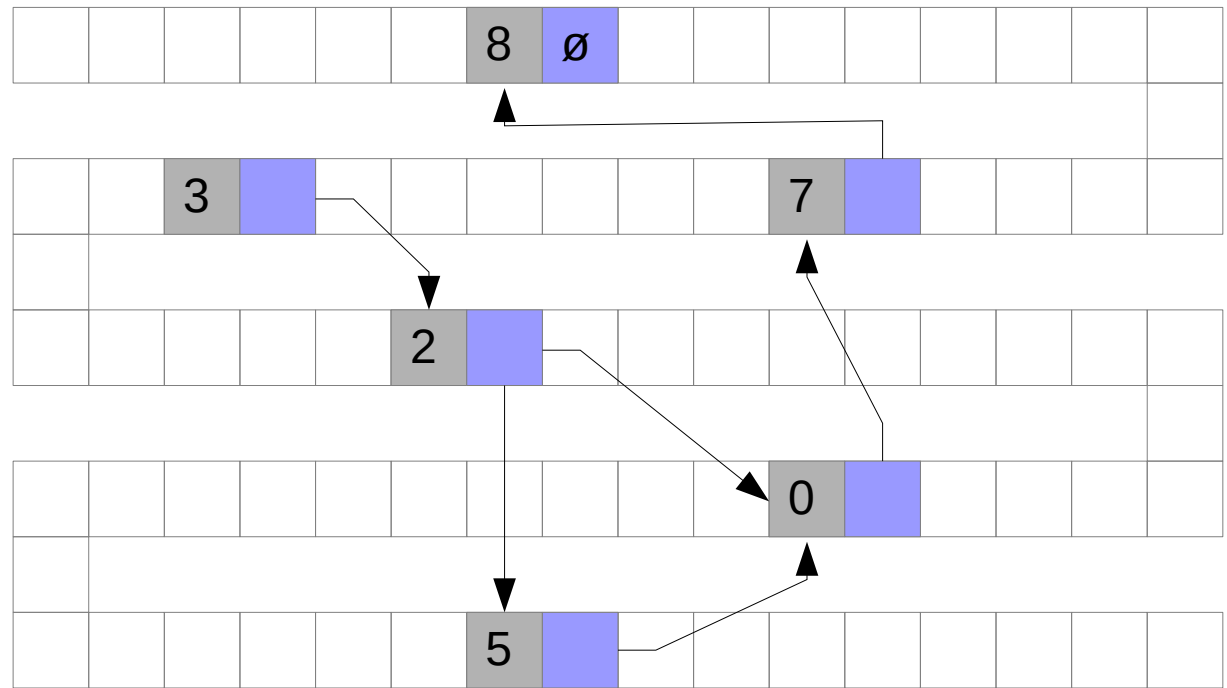


Nouvelle structure de données : liste chaînée

INSERTION

Ensemble d'entiers : $[3, 2, \emptyset, \emptyset, 8]$

Insertion de l'élément 5 en position 3

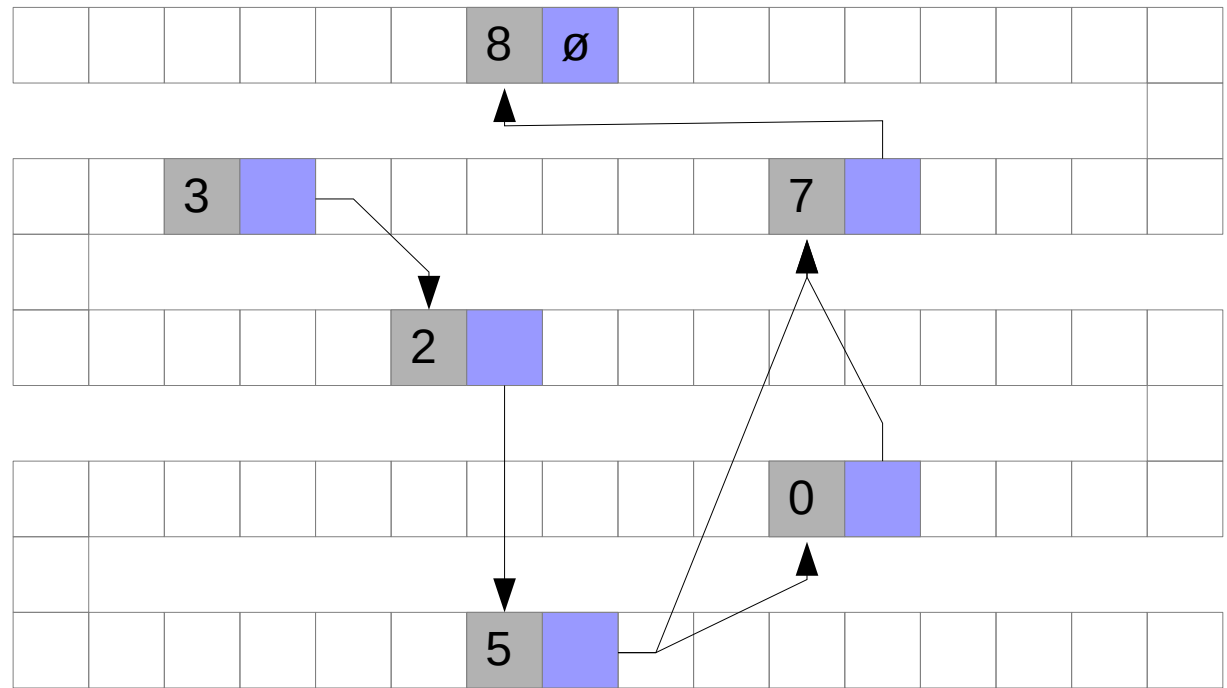


Même coût dans chaque cas $\rightarrow O(1)$

SUPPRESSION

Ensemble d'entiers : $[3, 2, 5, \emptyset, 8]$

Suppression de l'élément 0

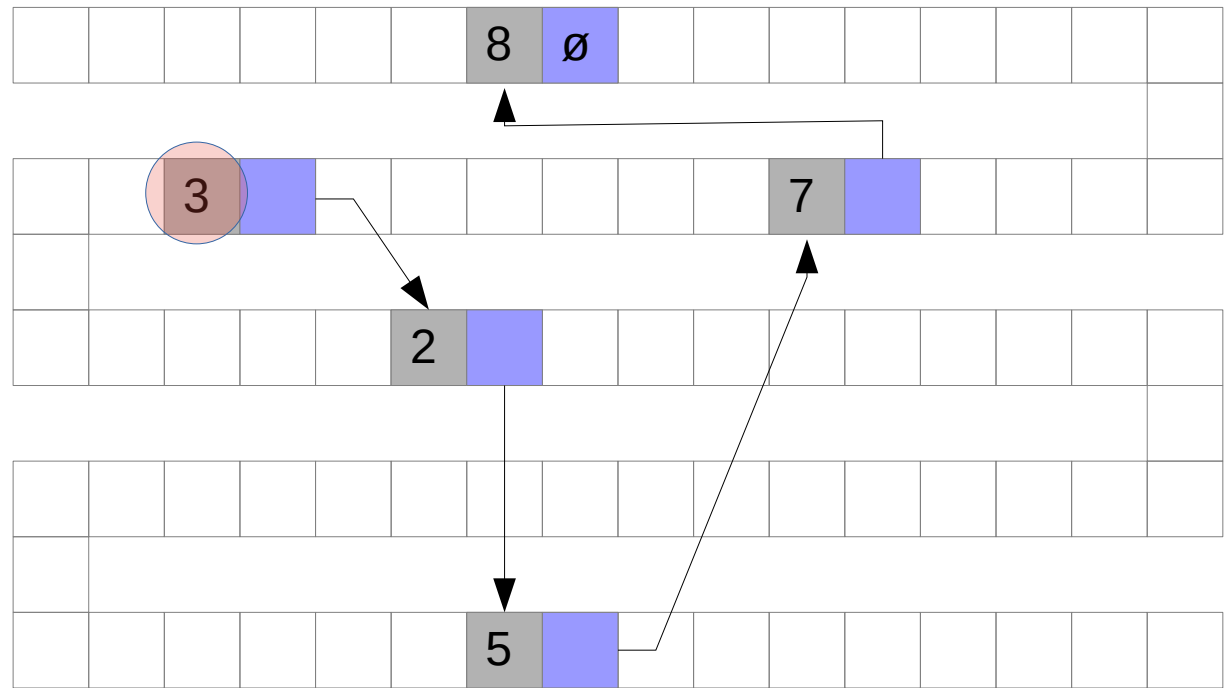


Même coût dans chaque cas $\rightarrow O(1)$

ACCÈS

Ensemble d'entiers : [3,2,5,7,8]

Accès au 3^e élément (5)

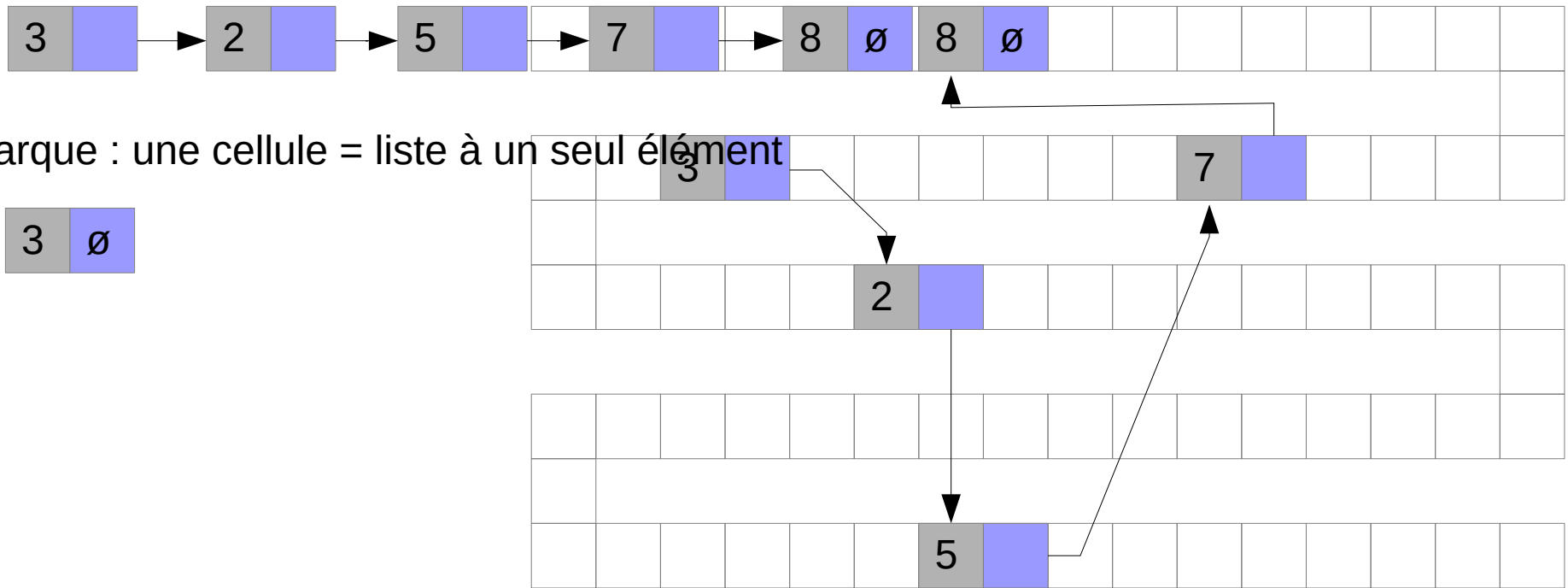


Pire cas : accéder au dernier $\rightarrow O(n)$

STRUCTURE À ACCÈS SÉQUENTIEL

REPRÉSENTATION D'UNE LISTE CHAÎNÉE

Ensemble d'entiers : [3,2,5,7,8]



TAD LISTE RÉCURSIVE

Signature

Sorte : ListeRec

Utilise : Élément, Booléen // Note : Élément définit la valeur element_invalide

Opérations :

liste_vide : \rightarrow ListeRec // liste sans aucun élément (\emptyset)

EstVide : ListeRec \rightarrow Booléen // équivalent au test $L = \text{liste_vide}$

Contenu : ListeRec \rightarrow Élément // element_invalide si EstVide(L)

Succ : ListeRec \rightarrow ListeRec // si EstVide(L), renvoie L

Créer : Élément x ListeRec \rightarrow ListeRec // crée une cellule avec un élément et la liste suivante

Détruire : ListeRec \rightarrow ListeRec // détruit la première cellule de la liste et renvoie le reste

LIEN AVEC LISTE ITÉRATIVE

Rappel : dans ListeRec, sont disponibles

liste_vide, Créer, Détruire, Contenu, Succ, EstVide

Rappel signature Listelter

Sorte : Listelter

Utilise : Élément, Booléen, Entier

Opérations :

liste_vide	: → Listelter
EstVide	: Listelter → Booléen
EstDans	: Listelter x Élément → Booléen
Taille	: Listelter → Entier
Contenu	: Listelter x Entier → Élément
Ajouter	: Listelter x Entier x Élément → Ensemble
Supprimer	: Listelter x Entier → Listelter

LIENS AVEC LISTE ITÉRATIVE

Rappel : dans ListeRec, sont disponibles

liste_vide, Créer, Détruire, Contenu, Succ, EstVide

Rappel signature Listelter

Sorte : Listelter

Utilise : Élément, Booléen, Entier

Opérations :

liste_vide : \rightarrow Listelter
EstVide : Listelter \rightarrow Booléen
EstDans : Listelter x Élément \rightarrow Booléen
Taille : Listelter \rightarrow Entier
Contenu : Listelter x Entier \rightarrow Élément
Ajouter : Listelter x Entier x Élément \rightarrow Ensemble
Supprimer : Listelter x Entier \rightarrow Listelter

Fonction Taille

Entrée : L : ListeRec

Variables : i:entier, tl:ListeRec

Sortie : entier

Début

i \leftarrow 0

tl \leftarrow L

TantQue EstVide(tl) = Faux faire

tl \leftarrow Succ(tl)

i \leftarrow i+1

FinTantQue

Renvoyer i

LIENS AVEC LISTE ITÉRATIVE

Rappel : dans ListeRec, sont disponibles

liste_vide, Créer, Détruire, Contenu, Succ, EstVide

Rappel signature Listelter

Sorte : Listelter

Utilise : Élément, Booléen, Entier

Opérations :

liste_vide : \rightarrow Listelter
EstVide : Listelter \rightarrow Booléen
EstDans : Listelter x Élément \rightarrow Booléen
Taille : Listelter \rightarrow Entier
Contenu : Listelter x Entier \rightarrow Élément
Ajouter : Listelter x Entier x Élément \rightarrow Ensemble
Supprimer : Listelter x Entier \rightarrow Listelter

Ajouter, Supprimer, EstDans \rightarrow voir TD9&10

Fonction ContenuIter

Entrée : L : ListeRec, r:entier

Variables : i:entier, tl:ListeRec

Sortie : Élément

Début

i \leftarrow 0

tl \leftarrow L

TantQue EstVide(tl) = Faux

et i < r faire

tl \leftarrow Succ(tl)

i \leftarrow i+1

FinTantQue

Renvoyer Contenu(tl)

LISTE CHAÎNÉE

Stockage de données

Avantage : pas de contiguïté, flexibilité

Inconvénient : surplus de mémoire (en $O(n)$)

Opérations

Insertion/suppression : $O(1)$ (sans compter le temps d'accès, qui peut souvent être évité en pratique)

Accès : $O(n)$

Rappel tableau

Insertion/suppression : $O(n)$

Accès : $O(1)$

Enumération

$O(n)$ pour les deux

A noter

Liste itérative : représentation type comme tableau, structure à accès direct

Liste Récursive : représentation type comme liste chaînée, structure à accès séquentiel

Mais ce n'est pas obligatoire : voir TP piles, avec représentation comme tableau

BILAN

Stockage de données

plusieurs possibilités d'implantation: tableaux, listes chaînées, ... ?

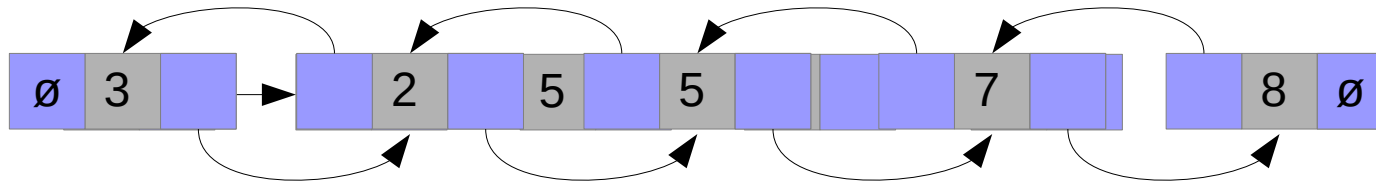
Différence = Complexité des opérations

Si beaucoup d'accès aléatoires et peu d'ajouts/suppressions
→ tableau

Si peu d'accès aléatoires et beaucoup d'ajouts/suppressions
→ liste chaînée

Le choix de la représentation est guidé par les opérations que l'algorithme requiert d'effectuer.

LISTE DOUBLEMENT CHAÎNÉE



Problème : Parcours malaisé car juste successeur et pas prédécesseur

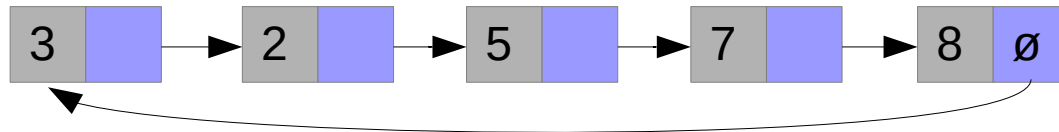
Ajout d'une opération Préd (prédécesseur) Avantage :
accès plus aisé à un élément quelconque, parcours dans les deux sens,
suppression simplifiée

Inconvénient :
Plus de place mémoire nécessaire

Exemples :
Stockage de structures hiérarchiques
historique d'opérations

Voir TD13&15 pour leur étude

LISTE CIRCULAIRE



Problème : Fin et début de liste à gérer : l'opération Succ n'est pas toujours valide

Avantage :

Succ toujours valide.

Inconvénient :

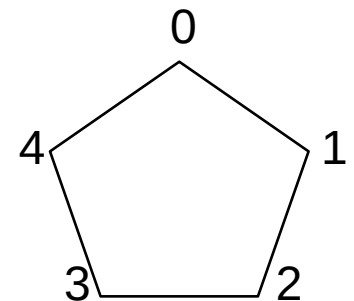
Gestion de la fin de boucle lors de l'énumération

→ fin quand on boucle sur la première cellule

Exemples

Menu circulant

Polygone fermé (e.g. calcul du milieu de chaque arête)



STRUCTURE PILE

Usage

Opération d'ajout : en tête (ou en fin) de liste

Opération de lecture de contenu : dernier élément ajouté

Opération de suppression de contenu : dernier élément ajouté

Liste LIFO (*Last In First Out*)

Exemple

Pile d'assiette

Annulation d'une séquence de commandes dans une interface graphique (Ctrl-Z, « Undo »)

Pile d'appels d'une fonction récursive

Parcours d'arbre en profondeur

Parseur XML

PARSER UN FICHER XML

```
<company>
  <staff id="1">
    <firstname>
      yong
    </firstname>
    <lastname>
      mook kim
    </lastname>
    <salary>
      1000000
    </salary>
    <age>
      29
    </age>
    <extra>
      <test>123</test>
    </extra>
  </staff>
  <staff id="2">
    <firstname>
      low
    </firstname>
    <lastname>
      yin fong
    </lastname>
    <salary>
      500000
    </salary>
  </staff>
</company>
```

test
extra
staff
company

DÉFINITION PILE

Signature

Sorte : Pile

Utilise : Élément, Booléen

Opérations

pile_vide : \rightarrow Pile
Empiler : Pile x Élément \rightarrow Pile // push()
Dépiler : Pile \rightarrow Pile // pop()
Sommet : Pile \rightarrow Élément
EstVide : Pile \rightarrow Booléen

Axiomes

- EstVide(pile_vide) = Vrai
- EstVide(Empiler(P,e)) = Faux
- Sommet(pile_vide) non défini (=élément_invalide)
- Sommet(Empiler(P,e)) = e
- EstVide(Dépiler(pile_vide)) = Vrai
- Dépiler(Empiler(P,e)) = P

Voir TP22&23 pour l'implantation de ces opérations avec une représentation en tableau

STRUCTURE FILE

Usage :

Ajout en fin de liste (pas comme Pile), et suppression en tête de liste (comme Pile)

→ Lecture et suppression de l'élément le plus ancien de la liste

Liste FIFO (*First In, First Out*)

Exemples

File d'attente

Gestion de file d'impression

Gestion des processus dans une machine (accès processeur)

Parcours d'arbre en largeur

(Note : on peut aussi implémenter une file où on ajoute en tête de liste (comme Pile), mais alors on supprime en fin de liste (pas comme Pile).

DÉFINITION FILE

Signature

Sorte : File

Utilise : Élément, Booléen

Opérations

file_vide	: \rightarrow File
Enfiler	: File x Élément \rightarrow File (<i>enqueue</i>)
Défiler	: File \rightarrow File (<i>dequeue</i>)
EstVide	: File \rightarrow Booléen
Premier	: File \rightarrow Élément

Axiomes

- EstVide(file_vide) = Vrai
- EstVide(Enfiler(F,e)) = Faux
- Premier(file_vide) non défini (=élément_invalide)
- Premier(Enfiler(F,e)) = e si EstVide(F) ;
Premier(F) sinon
- EstVide(Défiler(file_vide)) = Vrai
- Défiler(Enfiler(F,e)) = file_vide si EstVide(F) ;
Enfiler(Défiler(F),e) sinon

Par rapport à Pile :

Accès fréquent à la fin de liste (soit pour l'ajout, soit pour la suppression)

Accès en $O(n)$

D'où nécessité de maintenir l'information de position de fin de liste

- soit en implémentant sous forme de tableau (comme la Pile dans le TD22&23)
- soit en implémentant comme un enregistrement qui contient la référence vers le début et la fin de la liste chaînée

CONCLUSION

Nouvelle structure de données : Liste Chaînée

Accès séquentiel en $O(n)$

Ajout/suppression en $O(1)$

Recherche d'élément en $O(n)$

Surtout utilisé dans ses versions pile et file (+ hachage).

Sinon, une implantation intelligente du tableau est souvent plus efficace.

Type Ensemble

Recherche pas très efficace sous forme de tableau ou de liste, si données non rangées

Prochain cours : arbres (binaires) et tables de hachage

LISTE CHAÎNÉE HUMAINE

Expérimentation IRL !!!

