Elements d'Algorithmique CMTD6: Listes chaînées





Ensembles dynamiques

Un ensemble d'objets manipulés par un algorithme change généralement pendant son exécution. De tels ensembles sont appelés dynamiques.

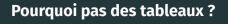
Ensembles dynamiques

Un ensemble d'objets manipulés par un algorithme change généralement pendant son exécution. De tels ensembles sont appelés dynamiques.

Le cours d'aujourd'hui : qu'est-ce qu'une bonne structure de données pour représenter des ensembles dynamiques ordonnés d'objets de même type ?

Des opérations standard sur un tel ensemble S:

- RECHERCHER(S, clé)
- INSERTION(S, x)
- SUPPRESSION(S, x)



Pour les tableaux l'ordre linéaire est déterminé par les indices.

Pour les tableaux l'ordre linéaire est déterminé par les indices.

Advantage : accès en temps constant à un élément du tableau !

Gros inconvénients

	1						,		-	
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



Gros inconvénients

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



Gros inconvénients

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



Gros inconvénients

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



Gros inconvénients

	1						,		-	
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



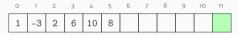
Gros inconvénients

	1									
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



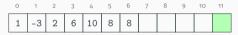
Gros inconvénients

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



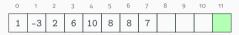
Gros inconvénients

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



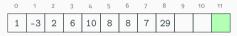
Gros inconvénients

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



Gros inconvénients

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



Gros inconvénients

	1		_		_					
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



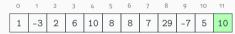
Gros inconvénients

	1		_		_					
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



Gros inconvénients

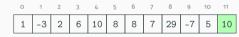
	1									
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



Gros inconvénients

• La taille d'un tableau est fixe, pour ajouter plus d'éléments, on peut avoir besoin de créer un nouveau tableau plus grand et de copier les éléments existants.

	1									
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



• Il est difficile et inefficace d'insérer un nouvel élément

Gros inconvénients

• La taille d'un tableau est fixe, pour ajouter plus d'éléments, on peut avoir besoin de créer un nouveau tableau plus grand et de copier les éléments existants.

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



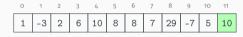
Il est difficile et inefficace d'insérer un nouvel élément



Gros inconvénients

• La taille d'un tableau est fixe, pour ajouter plus d'éléments, on peut avoir besoin de créer un nouveau tableau plus grand et de copier les éléments existants.

	1		_		_					
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



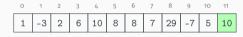
Il est difficile et inefficace d'insérer un nouvel élément



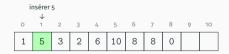
Gros inconvénients

• La taille d'un tableau est fixe, pour ajouter plus d'éléments, on peut avoir besoin de créer un nouveau tableau plus grand et de copier les éléments existants.

	1		_		_					
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



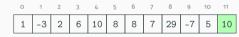
Il est difficile et inefficace d'insérer un nouvel élément



Gros inconvénients

• La taille d'un tableau est fixe, pour ajouter plus d'éléments, on peut avoir besoin de créer un nouveau tableau plus grand et de copier les éléments existants.

	1									
1	-3	2	6	10	8	8	7	29	-7	5



• Il est difficile et inefficace d'insérer un nouvel élément et de supprimer des éléments existants.

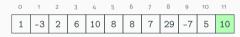




Gros inconvénients

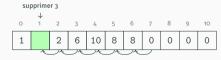
• La taille d'un tableau est fixe, pour ajouter plus d'éléments, on peut avoir besoin de créer un nouveau tableau plus grand et de copier les éléments existants.





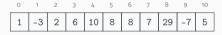
• Il est difficile et inefficace d'insérer un nouvel élément et de supprimer des éléments existants.

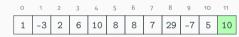




Gros inconvénients

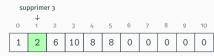
• La taille d'un tableau est fixe, pour ajouter plus d'éléments, on peut avoir besoin de créer un nouveau tableau plus grand et de copier les éléments existants.





• Il est difficile et inefficace d'insérer un nouvel élément et de supprimer des éléments existants.

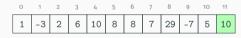




Gros inconvénients

• La taille d'un tableau est fixe, pour ajouter plus d'éléments, on peut avoir besoin de créer un nouveau tableau plus grand et de copier les éléments existants.





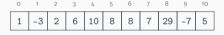
• Il est difficile et inefficace d'insérer un nouvel élément et de supprimer des éléments existants. (complexité : O(n)).





Gros inconvénients

• La taille d'un tableau est fixe, pour ajouter plus d'éléments, on peut avoir besoin de créer un nouveau tableau plus grand et de copier les éléments existants.





• Il est difficile et inefficace d'insérer un nouvel élément et de supprimer des éléments existants. (complexité : O(n)).





• Un tableau Java 1-D doit occuper une mémoire contiguë. Lorsque l'on stocke de grandes quantités de données, il peut être impossible de la trouver.

Listes chaînées

Une liste chaînée est une structure de données dans laquelle les objets sont arrangés linéairement, mais dont l'ordre est déterminé par un pointeur dans chaque objet.

Références des objets



En Java, on considère une classe «Cellule».

```
class Cellule {
}
Cellule n = new Cellule();
```

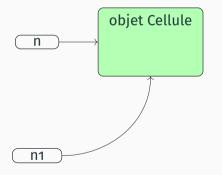
Références des objets



En Java, on considère une classe «Cellule».

```
class Cellule {
}
Cellule n = new Cellule();
Cellule n1 = n;
```

Références des objets



En Java, on considère une classe «Cellule».

```
class Cellule {
}
Cellule n = new Cellule();
Cellule n1 = n;
```

En Java, on considère une classe «Cellule» et une classe «Liste».

```
class Cellule {
  int key;
  Cellule next;
}
class Liste {
  Cellule head;
}
```

```
head O null
```

```
Cellule head = new Cellule();
head.key = 4;
head.next = new Cellule();
head.next.key = 1;
Cellule n3 = new Cellule();
n3.key = 2;
head.next.next = n3;
Liste 1 = new Liste(head);
```

En Java, on considère une classe «Cellule» et une classe «Liste».

```
class Cellule {
  int key;
  Cellule next;
}
class Liste {
  Cellule head;
}
```

```
Cellule head = new Cellule();
head.key = 4;
head.next = new Cellule();
head.next.key = 1;
Cellule n3 = new Cellule();
n3.key = 2;
head.next.next = n3;
Liste 1 = new Liste(head);
```

En Java, on considère une classe «Cellule» et une classe «Liste».

```
class Cellule {
  int key;
  Cellule next;
}
class Liste {
  Cellule head;
}
```

```
head.key = 4;
head.next = new Cellule();
head.next.key = 1;
Cellule n3 = new Cellule();
n3.key = 2;
head.next.next = n3;
Liste 1 = new Liste(head);
```

Cellule head = new Cellule();

```
head \longrightarrow 4 \bullet 0 \bullet null
```

En Java, on considère une classe «Cellule» et une classe «Liste».

```
class Cellule {
  int key;
  Cellule next;
}
class Liste {
  Cellule head;
}
```

```
Cellule head = new Cellule();
head.key = 4;
head.next = new Cellule();
head.next.key = 1;
Cellule n3 = new Cellule();
n3.key = 2;
head.next.next = n3;
Liste 1 = new Liste(head);
```



En Java, on considère une classe «Cellule» et une classe «Liste».

```
class Cellule {
  int key;
  Cellule next;
}
class Liste {
  Cellule head;
}
```

```
Cellule head = new Cellule();
head.key = 4;
head.next = new Cellule();
head.next.key = 1;
Cellule n3 = new Cellule();
n3.key = 2;
head.next.next = n3;
Liste l = new Liste(head);
```





Enchainer des objets Cellule

En Java, on considère une classe «Cellule» et une classe «Liste».

```
class Cellule {
  int key;
  Cellule next;
}
class Liste {
  Cellule head;
}
```

```
Cellule head = new Cellule();
head.key = 4;
head.next = new Cellule();
head.next.key = 1;
Cellule n3 = new Cellule();
n3.key = 2;
head.next.next = n3;
Liste l = new Liste(head);
```



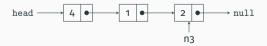


Enchainer des objets Cellule

En Java, on considère une classe «Cellule» et une classe «Liste».

```
class Cellule {
  int key;
  Cellule next;
}
class Liste {
  Cellule head;
}
```

```
Cellule head = new Cellule();
head.key = 4;
head.next = new Cellule();
head.next.key = 1;
Cellule n3 = new Cellule();
n3.key = 2;
head.next.next = n3;
Liste l = new Liste(head);
```



Enchainer des objets Cellule

En Java, on considère une classe «Cellule» et une classe «Liste».

```
class Cellule {
  int key;
  Cellule next;
}
class Liste {
  Cellule head;
}
```

```
Cellule head = new Cellule();
head.key = 4;
head.next = new Cellule();
head.next.key = 1;
Cellule n3 = new Cellule();
n3.key = 2;
head.next.next = n3;
Liste l = new Liste(head);
```



Nous obtenons une liste chaînée!

Avantages

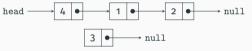
• Taille flexible: une liste chaînée peut croître de façon dynamique!

Avantages

- Taille flexible: une liste chaînée peut croître de façon dynamique!
- Pas besoin de mémoire contiguë!

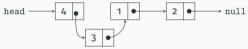
Avantages

- Taille flexible: une liste chaînée peut croître de façon dynamique!
- · Pas besoin de mémoire contiguë!
- · L'insertion d'un élément ne nécessitent que la mise à jour de certains pointeurs



Avantages

- Taille flexible: une liste chaînée peut croître de façon dynamique!
- Pas besoin de mémoire contiguë!
- L'insertion d'un élément ne nécessitent que la mise à jour de certains pointeurs

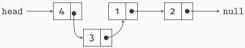


Pareil pour la suppression d'un élément



Avantages

- Taille flexible: une liste chaînée peut croître de façon dynamique!
- Pas besoin de mémoire contiguë!
- · L'insertion d'un élément ne nécessitent que la mise à jour de certains pointeurs

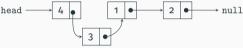


• Pareil pour la suppression d'un élément

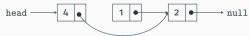


Avantages

- Taille flexible: une liste chaînée peut croître de façon dynamique!
- Pas besoin de mémoire contiguë!
- L'insertion d'un élément ne nécessitent que la mise à jour de certains pointeurs



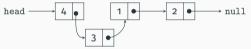
• Pareil pour la suppression d'un élément



• Ajout et suppression en tête de liste en temps constant O(1).

Avantages

- Taille flexible: une liste chaînée peut croître de façon dynamique!
- · Pas besoin de mémoire contiguë!
- L'insertion d'un élément ne nécessitent que la mise à jour de certains pointeurs



• Pareil pour la suppression d'un élément

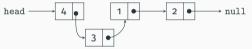


• Ajout et suppression en tête de liste en temps constant O(1).

Inconvénient: Pour accéder au *i*^{ème} élément, il faut parcourir tous les éléments qui le précèdent

Avantages

- Taille flexible: une liste chaînée peut croître de façon dynamique!
- · Pas besoin de mémoire contiguë!
- L'insertion d'un élément ne nécessitent que la mise à jour de certains pointeurs



• Pareil pour la suppression d'un élément



• Ajout et suppression en tête de liste en temps constant O(1).

Inconvénient: Pour accéder au $i^{\hat{e}me}$ élément, il faut parcourir tous les éléments qui le précèdent (complexité O(n)).

```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
```

Sortie: *c* tel que *c.key* = *x* ou null si non trouvé

```
1: fonction RECHERCHE(L, x)
```

- 2: $c \leftarrow L.head$
- 3: tant que $c \neq \text{null faire}$
- 4: $\mathbf{si} \ c.key = x \ \mathbf{alors}$
- 5: **retourne** *c*
- 6: $c \leftarrow c.next$
- 7: **retourne** non trouvé



```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
```

Sortie: *c* tel que *c.key* = *x* ou null si non trouvé

```
1: fonction RECHERCHE(L, x)
```

- 2: $c \leftarrow L.head$
- 3: tant que $c \neq \text{null faire}$
- 4: $\mathbf{si} \ c.key = x \ \mathbf{alors}$
- 5: **retourne** *c*
- 6: $c \leftarrow c.next$
- 7: **retourne** non trouvé



```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
         c \leftarrow L.head
        tant que c \neq \text{null} faire
 3:
            si c.kev = x alors
                retourne c
            c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
         c \leftarrow L.head
        tant que c \neq \text{null} faire
 3:
            si c.kev = x alors
                retourne c
            c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
         c \leftarrow L.head
        tant que c \neq \text{null} faire
 3:
            si c.kev = x alors
                retourne c
            c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
        c \leftarrow L.head
        tant que c \neq null faire
 3:
           si c.kev = x alors
               retourne c
           c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
         c \leftarrow L.head
        tant que c \neq \text{null} faire
 3:
            si c.kev = x alors
                retourne c
            c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



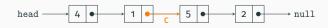
```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
        c \leftarrow L.head
        tant que c \neq null faire
 3:
           si c.kev = x alors
               retourne c
           c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



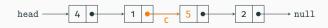
```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
        c \leftarrow L.head
        tant que c \neq null faire
 3:
           si c.kev = x alors
               retourne c
           c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



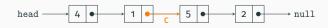
```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
         c \leftarrow L.head
        tant que c \neq \text{null} faire
 3:
            si c.kev = x alors
                retourne c
            c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
        c \leftarrow L.head
        tant que c \neq null faire
 3:
           si c.kev = x alors
               retourne c
           c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



```
Entrée: une liste chaînée L et une clé x
Sortie: c tel que c.key = x ou null si non trouvé
 1: fonction RECHERCHE(L, x)
        c \leftarrow L.head
        tant que c \neq null faire
 3:
           si c.kev = x alors
               retourne c
           c \leftarrow c.next
 6:
        retourne non trouvé
```



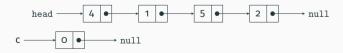
Entrée : une liste chaînée *L* et une clé *x*

- 1: **fonction** InsertionTete(L, x)
- 2: $C \leftarrow \text{new Cellule}()$
- 3: $c.key \leftarrow x$
- 4: c.next ← L.head
- 5: L.head \leftarrow c



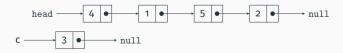
Entrée: une liste chaînée L et une clé x

- 1: **fonction** InsertionTete(L, x)
- 3: $c.key \leftarrow x$
- 4: c.next ← L.head
- 5: L.head \leftarrow c



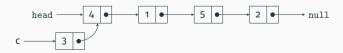
Entrée : une liste chaînée L et une clé x

- 1: **fonction** InsertionTete(L, x)
- 2: $C \leftarrow \text{new Cellule}()$
- 3: $c.key \leftarrow x$
- 4: c.next ← L.head
- 5: L.head \leftarrow c



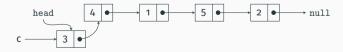
Entrée : une liste chaînée L et une clé x

- 1: **fonction** InsertionTete(L, x)
- 3: $c.key \leftarrow x$
- 4: c.next ← L.head
- 5: L.head ← c



Entrée : une liste chaînée L et une clé x

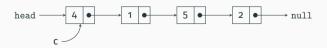
- 1: **fonction** InsertionTete(L, x)
- 3: $c.key \leftarrow x$
- 4: c.next ← L.head
- 5: L.head \leftarrow c

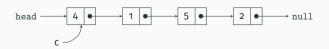


```
Entrée: une liste chaînée L
```

- 1: **fonction** SuppressionElemTete(*L*)
- 2: $c \leftarrow L.head$
- 3: $\operatorname{si} c \neq \operatorname{null} \operatorname{alors}$
- 4: L.head \leftarrow c.next







```
Entrée : une liste chaînée L
```

- 1: **fonction** SuppressionElemTete(*L*)
- 2: $c \leftarrow L.head$
- 3: $\operatorname{si} c \neq \operatorname{null} \operatorname{alors}$
- 4: L.head \leftarrow c.next

