Université de Yaoundé 1

Département d'informatique

Informatique Niveau 2



University of Yaoundé 1

Departement of informatique

Informatique Level 2

Dossier algorithmique : Travaux Pratique d'Algorithmique et Structures de Données.

Membres du groupe	Matricule
BOUKALA BONOKO FRANCK GABRIEL	24G2765
ZE MARTHE ANGELIQUE	24F2763
TSAGUE KENGNI PEGUY HERMAN	23U2994
MESSINA ADOUBE LYSA EMMANUELLE	24G2901
TSAGUE NDIFO DELPHIN BERTO	23U2502
DOUANLA NGUEYO CHRISTIAN FRANCK	24G2051

Enoncé: Exercice INF 231 du jeudi 25 septembre 2025.

Écrire en C

- 1. Lire un élément et supprimer toutes les occurence dans la liste
- 2. Insertion d'un élément dans une liste simplement chaîne trié
- 3. Insertion d'un élément dans une liste doublement chaîne trié
- 4. Insertion en tête et en queue dans une liste simplement chaîne circulaire
- 5. Insertion en tête et en queue dans une liste doublement chaîne circulaire

Partie 1 : Liste simplement chaînée avec suppression d'éléments

Introduction

Dans le cadre de l'étude des structures de données dynamiques, nous allons travailler sur la liste simplement chaînée.

L'objectif est d'implémenter une liste chaînée permettant :

- l'insertion en tête et en fin,
- la suppression en tête et en fin,
- l'affichage,
- et la suppression de toutes les occurrences d'un élément donné.

Analyse

Une liste simplement chaînée est constituée de nœuds reliés entre eux par des pointeurs. Chaque nœud contient :

- une valeur entière (val),
- un pointeur vers le suivant (suiv).

Schéma : [val | suiv] -> [val | suiv] -> ... -> NULL

Algorithme en pseudo-code

Structure de donnée

```
Structure Node
entier val
pointeur Node suiv
Fin Structure
```

createLol(valeur)

```
Fonction createLol(valeur) -> Node*
allouer mémoire pour newNode
si allocation échoue alors
afficher "Erreur allocation"
retourner NULL
newNode.val <- valeur
newNode.suiv <- NULL
retourner newNode
Fin Fonction
```

Complexité : O(1)

Insertion en tête: InsertTete(&tete, valeur)

```
Procédure InsertTete(&tete, valeur)
newNode <- createLol(valeur)
si newNode == NULL alors
retourner // échec allocation
newNode.suiv <- tete
tete <- newNode
Fin Procédure
```

Complexité : O(1)

Insertion en fin: InsertFin(&tete, valeur)

```
Procédure InsertFin(&tete, valeur)
  newNode <- createLol(valeur)
  si newNode == NULL alors
    retourner
  si tete == NULL alors
    tete <- newNode
  retourner</pre>
```

```
temp <- tete
  Tant que temp.suiv != NULL faire
     temp <- temp.suiv
  Fin Tant que
  temp.suiv <- newNode
Fin Procédure
Complexité : O(n) (n = longueur de laliste)
Suppression de toutes les occurrences d'un élément : display(tete)
Procédure display(tete)
  si tete == NULL alors
    afficher "Liste vide!"
    retourner
  temp <- tete
  afficher "Liste:"
  Tant que temp != NULL faire
     afficher temp.val " -> "
    temp <- temp.suiv
  Fin Tant que
  afficher "NULL"
Fin Procédure
Suppression d'occurrences en tête de liste : suppression tete(&tete)
Procédure suppression tete(&tete)
  si tete == NULL alors
    afficher "Liste déjà vide!"
    retourner
  temp <- tete
  tete <- tete.suiv
  free(temp)
  afficher "Élément en tête supprimé."
Fin Procédure
Complexité : O(1)
Suppression d'occurrence en fin de liste : deleteEnd(&tete)
Procédure deleteEnd(&tete)
  si tete == NULL alors
    afficher "Liste déjà vide!"
    retourner
  // cas un seul élément
  si tete.suiv == NULL alors
    free(tete)
    tete <- NULL
    afficher "Élément en fin supprimé."
```

```
retourner
  prev <- NULL
  temp <- tete
  Tant que temp.suiv != NULL faire
     prev <- temp
     temp <- temp.suiv
  Fin Tant que
  // temp pointe sur le dernier, prev sur l'avant-dernier
  prev.suiv <- NULL
  free(temp)
  afficher "Élément en fin supprimé."
Fin Procédure
Complexité: O(1)
Programme principale: main
Fonction main()
  tete <- NULL
  faire
     afficher menu:
       1. Insertion en tête
       2. Insertion en fin
       3. Suppression en tête
       4. Suppression en fin
       5. Affichage de la liste
       6. Quitter
       (optionnel: 7. Supprimer toutes les occurrences d'une valeur)
     lire choix b
     selon b faire
       case 1:
          afficher "Insertion en tête"
          lire a
          InsertTete(&tete, a)
          display(tete)
       case 2:
          afficher "Insertion en fin"
          lire a
          InsertFin(&tete, a)
          display(tete)
       case 3:
          afficher "Suppression en tête"
          suppression tete(&tete)
          display(tete)
```

```
case 4:
          afficher "Suppression en fin"
          deleteEnd(&tete)
          display(tete)
       case 5:
          afficher "Affichage de la liste"
          display(tete)
       case 6:
          afficher "Au revoir!"
          // sortir de la boucle
       case 7: // facultatif : si tu ajoutes SupprimerOccurrences au menu
          afficher "Entrer la valeur à supprimer (toutes occurrences):"
          lire a
          SupprimerOccurrences(&tete, a)
          display(tete)
       défaut:
          afficher "Choix invalide. Veuillez réessayer."
     fin selon
  tant que b != 6
  // libération avant fin du programme
  FreeAll(&tete)
  retourner 0
Fin Fonction
Exemple d'exécution :
Insertion en tête: 5
Insertion en fin: 3
Insertion en fin: 5
Insertion en fin: 7
Affichage: 5 -> 3 -> 5 -> 7 -> NULL
Suppression de toutes les occurrences de 5
Résultat : 3 -> 7 -> NULL
```

Conclusion

Ce travail nous a permis de comprendre le fonctionnement des listes chaînées ainsi que la gestion dynamique de la mémoire en C.

La suppression d'éléments particuliers met en évidence l'importance de bien manipuler les pointeurs pour éviter les fuites de mémoire.

Partie 2 : Gestion d'une liste simplement chaînée triée en C

Objectif

L'objectif de ce programme est de construire une liste simplement chaînée qui reste triée par ordre croissant à chaque insertion d'un élément.

L'utilisateur entre des nombres entiers, et la liste est affichée dans l'ordre trié automatiquement.

Structures de données utilisées

- Structure d'un nœud (node)
 Chaque élément de la liste contient :
- un champ data (entier)
- un pointeur suivant vers le nœud suivant

Pseudo-code des fonctions

Création d'un nouveau nœud : Fonction creerNoeud(data)

Entrée : un entier data

Sortie: un pointeur vers le nouveau nœud

Début

Allouer dynamiquement un nœud

Si allocation échoue

Afficher "Erreur avec malloc"

Retourner NULL

Fin Si

Mettre data dans le champ data

Mettre NULL dans suivant

Retourner le pointeur vers le nouveau nœud

Fin

Affichage de la liste : Fonction afficherListe(tete) :

Entrée : pointeur vers la tête de la liste Sortie : affichage des éléments de la liste

Début

```
courant ← tete
Tant que courant ≠ NULL faire
Afficher courant.data
courant ← courant.suivant
```

```
Fin Tant que
  Afficher "NULL"
Fin
Trier le tableau : Fonction insererTrie(&tete, data)
Entrée : pointeur vers la tête de la liste, entier data
Sortie : liste mise à jour avec data inséré au bon endroit
Début
  Créer un nouveau nœud avec data
  Si liste vide OU (data < tete.data) alors
     nouveauNoeud.suivant ← tete
     tete ← nouveauNoeud
  Sinon
     courant \leftarrow tete
     Tant que courant.suivant ≠ NULL ET courant.suivant.data < data faire
       courant \leftarrow courant.suivant
     Fin Tant que
     nouveauNoeud.suivant ← courant.suivant
     courant.suivant ← nouveauNoeud
  Fin Si
Fin
Programme principale: Fonction main()
Début
  Initialiser la liste à NULL
  Afficher un message pour entrer des entiers
  Lire valeur
  Tant que valeur \neq 0 faire
     insererTrie(&liste, valeur)
     Lire valeur
  Fin Tant que
  Afficher la liste
Fin
Programme source en C:
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
typedef struct node{
  int data;
```

```
struct node *suivant; // Un seul pointeur pour liste simplement chaînée
} node;
// Fonction pour créer un nouveau nœud
node *creerNoeud(int data){
  node *nouveauNoeud = (node*)malloc(sizeof(node));
  if(!nouveauNoeud){
    printf("Erreur avec malloc\n");
    return NULL;
  nouveauNoeud->data = data;
  nouveauNoeud->suivant = NULL; // Uniquement le pointeur suivant, pas de prec
  return nouveauNoeud;
}
void afficherListe(node *tete){
  node *courant = tete;
  while(courant != NULL){
    printf(" %d -> ", courant->data);
    courant = courant->suivant;
  printf("NULL\n");
// Fonction pour insérer un élément dans une liste simplement chaînée triée
void insererTrie(node **tete, int data){
  node *nouveauNoeud = creerNoeud(data);
  // Si la liste est vide ou si le nouveau nœud doit être en tête
  if(*tete == NULL || (*tete)->data >= nouveauNoeud->data){
    nouveauNoeud->suivant = *tete;
     *tete = nouveauNoeud;
  else {
    node *courant = *tete;
    // Trouver la position appropriée
    while(courant->suivant != NULL && courant->suivant->data < nouveauNoeud->data){
       courant = courant->suivant;
    // Insérer le nouveau nœud
    nouveauNoeud->suivant = courant->suivant;
    courant->suivant = nouveauNoeud;
}
int main(){
  node *maListe = NULL;
```

```
printf("\n=== Liste simplement chaînée triée ===\n");
  printf("Entrer des entiers (0 pour terminer) : \n");
  int valeur;
  scanf("%d", &valeur);
  while(valeur != 0){
     insererTrie(&maListe, valeur);
    scanf("%d", &valeur);
  }
  printf("Liste triée: ");
  afficherListe(maListe);
  return 0;
}
Exemple d'exécution:
=== Liste simplement chaînée triée ===
Entrer des entiers (0 pour terminer) :
34
56
78
98
```

Liste triée: 34 -> 56 -> 78 -> 98 -> NULL

Conclusion:

Ce travail nous a permis de comprendre le fonctionnement des listes simplement chaînées triées ainsi que la gestion dynamique de la mémoire en C. Le trie d'élément d'une liste.

Partie 3 : Gestion d'une liste doublement chaînée triée en C

Objectif

L'objectif de ce programme est de créer et de manipuler une **liste doublement chaînée** dans laquelle chaque élément est inséré automatiquement à la bonne position pour que la liste reste **triée en ordre croissant**.

Chaque nœud pointe à la fois vers :

- son suivant
- son précédent

Structures de données utilisées

- Structure d'un nœud (dnode) Chaque nœud contient :
- un entier data
- un pointeur next vers le nœud suivant
- un pointeur prec vers le nœud précédent

```
Forme:
```

```
struct dnode {
  int data;
  struct dnode *next;
  struct dnode *prec;
};
```

Pseudo-code des fonctions

Creation d'un nœud : Fonction createNode(data)

```
    Opérations effectuées : allocation mémoire, affectations simples (data, next, prec).
    Complexité temporelle : O(1) (temps constant).
    Complexité spatiale : O(1) (un seul nœud est créé).
```

Entrée : un entier data

Sortie: pointeur vers un nouveau nœud

Début

Allouer dynamiquement un nœud

```
Si allocation échoue
Afficher "erreur malloc"
Retourner NULL
Fin Si
Placer data dans le champ data
Placer NULL dans next
Placer NULL dans prec
Retourner le pointeur du nouveau nœud
Fin
```

Affichage de la liste : Fonction printflist(head)

```
    □ Si la liste contient n éléments :
    □ Complexité temporelle : O(n).
    □ Complexité spatiale : O(1) (aucune structure supplémentaire n'est utilisée).
```

Entrée : pointeur vers la tête de la liste Sortie : affichage des éléments de la liste

☐ Parcourt toute la liste une seule fois.

Début

courant ← head

Tant que courant ≠ NULL faire

Afficher courant.data

courant ← courant.next

Fin Tant que

Afficher "NULL"

Fin

Trie: Fonction insertDsorted(&head, data)

Trois cas possibles:

- 1. Insertion en tête:
 - o Comparaison + quelques affectations.
 - o Complexité : O(1).
- 2. Insertion au milieu ou à la fin :
 - o Parcours de la liste jusqu'à trouver la bonne position.
 - o Dans le pire cas (insertion en queue), on parcourt n éléments.
 - o Complexité temporelle : O(n).
- 3. Mise à jour des pointeurs next et prec : opérations constantes.

o Complexité spatiale : O(1) (on crée seulement un nœud supplémentaire).

Donc la complexité globale de insertDsorted est O(n) dans le pire cas.

Entrée : adresse de la tête de la liste, entier data

Sortie : liste mise à jour avec data inséré à la bonne position

Début

Créer un nouveau nœud avec data

```
Si la liste est vide OU data ≤ head.data alors
     newNode.next \leftarrow head
     Si head ≠ NULL alors
        head.prec \leftarrow newNode
     Fin Si
     head ← newNode
   Sinon
     courant ← head
     Tant que courant.next ≠ NULL ET courant.next.data < data faire
        courant \leftarrow courant.next
     Fin Tant que
     newNode.prec \leftarrow courant
     newNode.next \leftarrow courant.next
     Si courant.next ≠ NULL alors
        courant.next.prec \leftarrow newNode
     Fin Si
     courant.next \leftarrow newNode
  Fin Si
Fin
```

Fonction principale : main()

```
☐ Complexité temporelle globale :
    • Construction de la liste avec n insertions : O(n²)
   • Affichage: O(n)
   • Total = O(n^2)
☐ Complexité spatiale globale :
   • Une structure par élément : O(n)
Début
  Initialiser la liste à NULL
  Afficher un message "Entrer des entiers (0 pour terminer)"
  Lire val
  Tant que val \neq 0 faire
    Appeler insertDsorted(&liste, val)
    Lire val
  Fin Tant que
  Afficher "Liste triée:"
  Appeler printflist(liste)
Fin
Programme en C:
/*==== liste doublement chainées :
5. Insertion en tête et en queue dans une liste doublement chaîne circulaire */
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
typedef struct dnode{
  int data;
  struct dnode *next;
  struct dnode *prec;
}dnode;
```

```
//Fonction pour creer pour un nouveau noeud
dnode *createNode(int data){
  dnode *newNode = (dnode*)malloc(sizeof(dnode));
  if(!newNode){
    printf("erreur avec malloc\n");
    return NULL;
  }
  newNode-> data= data;
  newNode->next= NULL;
  newNode-> prec =NULL;
  return newNode;
}
void printflist(dnode *head){
  dnode *current = head;
  while(current != NULL){
    printf(" %d <-> ",current->data);
    current = current->next;
  printf("NULL\n");
}
//Fonction pour inserer un element dans une liste doublement chaine trie
void insertDsorted(dnode **head,int data){
  dnode* newNode= createNode(data);
  //si la liste est vide ou si le nouveau noeud doit etre en tete
  if(*head == NULL \parallel (*head)->data >= newNode->data){
    newNode->next = *head;
    if(*head != NULL){
       (*head)->prec = newNode;
     *head = newNode;
  }
  else {
    dnode *current= *head;
     while(current->next && current->next->data<newNode->data){
       current= current->next;
    newNode->prec = current;
    newNode->next = current->next;
    if(current->next != NULL){
       current->next->prec = newNode;
    current->next = newNode;
```

```
}
int main(){
     dnode *Mylistzone = NULL;
  printf("\n=== Liste doublement chaînée triée ===\n");
  printf("Entrer des entiers (0 pour terminer) : \n");
  int val;
  scanf("%d",&val);
  while(val !=0){
    insertDsorted(&Mylistzone,val);
    scanf("%d",&val);
  printf("Liste triée: ");
 printflist(Mylistzone);
  return 0;
}
Exemple d'exécution :
=== Liste doublement chaînée triée ===
Entrer des entiers (0 pour terminer) :
7
2
9
4
0
Liste triée: 2 <-> 4 <-> 7 <-> 9 <-> NULL
```

Partie 4 : Insertion en tête et en queue dans une liste simplement chaîne circulaire

Objectif

L'objectif de ce programme est de créer et de manipuler une **liste simplement chaînée** dans laquelle chaque élément est inséré automatiquement à la bonne position pour que la liste reste **triée en ordre croissant**. Une **liste circulaire simplement chaînée** est une liste où le dernier élément pointe vers le premier, formant un cycle. Ici, chaque nœud contient :

Opérations principales

- 1. **Insertion en tête** : O(n)
- 2. **Insertion en fin** : O(n)
- 3. Suppression en tête : O(n)
- 4. Suppression en fin : O(n)
- 5. Affichage : O(n)

Avantages

- Structure circulaire adaptée aux parcours cycliques (ex. jeux, gestion circulaire de processus).
- Pas de "fin de liste", on peut tourner en boucle.

Limites

- Les opérations coûtent **O(n)** à cause de la recherche du dernier élément.
- Le champ prec est inutilisé (il pourrait être utile si tu voulais une **liste doublement chaînée circulaire**, qui rendrait certaines opérations plus rapides).
- Une valeur (val)
- Un pointeur vers le suivant (suiv)

Chaque nœud pointe à la fois vers :

• son suivant

Structures de données utilisées

- Structure d'un nœud (dnode) Chaque nœud contient :
- un entier data
- un pointeur next vers le nœud suivant

Forme:

```
struct dnode {
  int data;
  struct dnode *next;
};
```

Pseudo-code des fonctions

```
Structure de données :
Structure Noeud:
  entier val
  pointeur Noeud suiv
  pointeur Noeud prec (pas utilisé ici)
creation d'un nouveau nœud : fonction CreatLol(Valeur)
Entrée : valeur (entier)
Sortie: pointeur vers un nouveau noeud
Créer un nouveau noeud
newlol.val \leftarrow valeur
newlol.suiv ← newlol
newlol.prec \leftarrow newlol
Retourner newlol
Complexites:
Temps : O(1);
Espace : O(1).
Insertion en tête de liste : fonction Insertete(liste, valeur)
Entrée : adresse de la tête de la liste, valeur à insérer
Sortie: liste mise à jour
Créer un nouveau noeud avec createLol(valeur)
Si liste est vide
  liste \leftarrow newlol
Sinon
  temp \leftarrow liste
  Tant que temp.suiv \neq liste
     temp ← temp.suiv
  Fin TantQue
  newlol.suiv ← liste
  temp.suiv \leftarrow newlol
  liste \leftarrow newlol
Fin Si
Complexité:
Temps : O(n) (A cause dyu parcours jusqu'au dernier élément) ;
Espace : O(1)
```

Insertion en fin de liste : Fonction InsertFin(liste, valeur)

```
Entrée : adresse de la tête, valeur
Sortie: liste mise à jour
Créer un nouveau noeud avec createLol(valeur)
Si liste est vide
  liste \leftarrow newlol
Sinon
  temp \leftarrow liste
  Tant que temp.suiv \neq liste
     temp ← temp.suiv
  Fin TantQue
  temp.suiv \leftarrow newlol
  newlol.suiv ← liste
Fin Si
Comlplexité:
Temps : O(1);
Espace : O(1).
Suppression d'un élément en tête liste : Fonction suppression tete(liste)
Entrée : adresse de la tête
Sortie: liste mise à jour
Si liste est vide
  Afficher "Liste déjà vide"
Sinon si un seul élément
  Libérer liste
  liste \leftarrow NULL
Sinon
  temp \leftarrow liste
  dernier \leftarrow liste
  Tant que dernier.suiv \neq liste
     dernier ← dernier.suiv
  Fin TantQue
  liste ← liste.suiv
  dernier.suiv ← liste
  Libérer temp
Fin Si
Complexité:
Temps: O(n) (Trouve le dernier chemin)
```

Espace : O(1).

Suppression d'un élément en fin de liste : Fonction deleteEnd(liste)

```
Entrée : adresse de la tête
Sortie: liste mise à jour
Si liste est vide
  Afficher "Liste déjà vide"
Sinon si un seul élément
  Libérer liste
  liste \leftarrow NULL
Sinon
  temp \leftarrow liste
  prev \leftarrow NULL
  Tant que temp.suiv \neq liste
     prev ← temp
     temp \leftarrow temp.suiv
  Fin TantQue
  prev.suiv ← liste
  Libérer temp
Fin Si
Complexité:
Temps : O(n);
Espace : O(1).
Affichage de la liste : Fonction display(liste)
Entrée : tête de la liste
Sortie : affichage de la liste
Si liste est vide
  Afficher "Liste vide"
Sinon
  temp \leftarrow liste
  Répéter
     Afficher temp.val
     temp \leftarrow temp.suiv
  Jusqu'à temp = liste
Fin Si
Complexité:
Temps : O(n);
Espace : O(1).
```

Code source en C:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
struct lol {
  int val:
  struct lol *suiv;
  struct lol *prec;
};
struct lol *createLol(int valeur) {
  struct lol *newlol = (struct lol*)malloc(sizeof(struct lol));
  newlol->val = valeur;
  newlol->suiv = newlol; // Pointe vers elle-même pour une liste circulaire
  newlol->prec = newlol; // Pointe vers elle-même pour une liste circulaire
  return newlol;
}
void InsertTete(struct lol **tete, int valeur) {
  struct lol *newlol = createLol(valeur);
  if (*tete == NULL) {
     *tete = newlol;
  } else {
     struct lol *temp = *tete;
     // Parcourir jusqu'au dernier élément
     while (temp->suiv != *tete) {
       temp = temp->suiv;
     }
     newlol->suiv = *tete;
     temp->suiv = newlol;
     *tete = newlol;
  }
void InsertFin(struct lol **tete, int valeur) {
  struct lol *newlol = createLol(valeur);
  if (*tete == NULL) {
     *tete = newlol;
  } else {
     struct lol *temp = *tete;
     while (temp->suiv != *tete) {
       temp = temp->suiv;
     temp->suiv = newlol;
     newlol->suiv = *tete;
  }
```

```
}
void display(struct lol *tete) {
  if (tete == NULL) {
     printf("Liste vide!\n");
     return;
  }
  struct lol *temp = tete;
  printf("Liste:");
  do {
     printf("%d -> ", temp->val);
     temp = temp->suiv;
  } while (temp != tete);
  printf("(retour à tête)\n");
}
void suppression_tete(struct lol **tete) {
  if (*tete == NULL) {
     printf("Liste déjà vide!\n");
     return;
  }
  if ((*tete)->suiv == *tete) { // Un seul élément
     free(*tete);
     *tete = NULL;
  } else {
     struct lol *temp = *tete;
     struct lol *dernier = *tete;
     while (dernier->suiv != *tete) {
       dernier = dernier->suiv;
     *tete = (*tete)->suiv;
     dernier->suiv = *tete;
     free(temp);
  printf("Élément en tête supprimé.\n");
}
void deleteEnd(struct lol **tete) {
  if (*tete == NULL) {
     printf("Liste déjà vide!\n");
     return;
  }
  if ((*tete)->suiv == *tete) { // Un seul élément
     free(*tete);
```

```
*tete = NULL;
  } else {
     struct lol *temp = *tete;
     struct lol *prev = NULL;
     while (temp->suiv != *tete) {
        prev = temp;
        temp = temp->suiv;
     prev->suiv = *tete;
     free(temp);
  }
  printf("Élément en fin supprimé.\n");
}
int main() {
  struct lol *liste = NULL;
  printf("\n======
  printf("Liste circulaire simplement chainée\n");
                                                             =\n");
  int a, b;
  do {
     printf("\n1. Insertion en tête de liste\n");
     printf("2. Insertion en fin de liste\n");
     printf("3. Suppression en tête de liste\n");
     printf("4. Suppression en fin de liste\n");
     printf("5. Affichage de la liste\n");
     printf("6. Quitter\n");
     printf("\nFaites un choix : ");
     scanf("%d", &b);
     switch(b) {
        case 1:
          printf("Insertion en tête\n");
          printf("Entrer une valeur : ");
          scanf("%d", &a);
          InsertTete(&liste, a);
          display(liste);
          break;
        case 2:
          printf("Insertion en fin\n");
          printf("Entrer une valeur : ");
          scanf("%d", &a);
          InsertFin(&liste, a);
          display(liste);
          break;
        case 3:
```

```
printf("Suppression en tête\n");
          suppression tete(&liste);
          display(liste);
          break;
       case 4:
          printf("Suppression en fin\n");
          deleteEnd(&liste);
          display(liste);
          break;
       case 5:
          printf("Affichage de la liste\n");
          display(liste);
          break;
       case 6:
          printf("Au revoir!\n");
          break;
       default:
          printf("Choix invalide. Veuillez réessayer.\n");
  \} while(b != 6);
  // Libération de la mémoire
  if (liste != NULL) {
     struct lol *courant = liste;
    struct lol *suivant;
     do {
       suivant = courant->suiv;
       free(courant);
       courant = suivant;
     } while (courant != liste);
  }
  return 0;
EXEMPLE DE SORTIE:
Liste circulaire simplement chainée
```

- 1. Insertion en tête de liste
- 2. Insertion en fin de liste
- 3. Suppression en tête de liste
- 4. Suppression en fin de liste
- 5. Affichage de la liste
- 6. Quitter

Faites un choix : 1 Insertion en tête

Entrer une valeur : 345 Liste : 345 -> (retour à tête)

- 1. Insertion en tête de liste
- 2. Insertion en fin de liste
- 3. Suppression en tête de liste
- 4. Suppression en fin de liste
- 5. Affichage de la liste
- 6. Quitter

Faites un choix : 2 Insertion en fin

Entrer une valeur: 678

Liste: 345 -> 678 -> (retour à tête)

Conclusion:

Ce code nous a permit de comprendre le fonction des données liées entre elles de façon circulaire à l'instard dans un système d'exploitation. C'est pourquoi en plus de la consigne on ajouté les fonctions de suppression d'occurrences.

<u>Partie 5 : Insertion en tête et en queue dans une liste doublement</u> <u>chaîne circulaire</u>

Objectif

L'objectif de ce programme est de créer et de manipuler une **liste doublement chaînée** circulaire dans laquelle le dernier élément est relié au premier élément et vice versa. Une **liste doublement circulaire** est une liste chaînée où chaque nœud a :

- $suiv \rightarrow vers le suivant$
- prec → vers le précédent

Le dernier nœud pointe vers le premier, et le premier vers le dernier.

Avantages

- Accès direct au dernier nœud grâce à prec
- Insertion/suppression en tête ou en fin : O(1)
- Parcours bidirectionnel possible

Limites

- La complexité d'accès à un élément intermédiaire reste O(n)
- La structure est un peu plus lourde que la liste simplement circulaire (stockage de prec)

Pseudo-code des fonctions

Structure de données :

Structure Noeud:

entier val

pointeur Noeud suiv

pointeur Noeud prec

Creation d'un nœud: Fonction createLol(valeur)

Entrée : entier valeur

Sortie: pointeur vers un nouveau noeud

Créer un nouveau noeud newlol

Si allocation échoue

afficher "Erreur d'allocation" et quitter

```
Sinon
  newlol.val \leftarrow valeur
  newlol.suiv \leftarrow newlol
  newlol.prec \leftarrow newlol
Retourner newlol
Complexité:
Temps : O(1);
Espace : O(1).
Insertion en tête de liste : Fonction InsertTete(liste, valeur)
Entrée : adresse de la tête de la liste, entier valeur
Sortie: liste mise à jour
Créer un nouveau noeud newlol avec createLol(valeur)
Si liste vide
  liste \leftarrow newlol
Sinon
  last ← liste.prec // dernier noeud
  newlol.suiv ← liste
  newlol.prec \leftarrow last
  last.suiv \leftarrow newlol
  liste.prec \leftarrow newlol
  liste ← newlol // mise à jour de la tête
Fin Si
Complexité:
Temps :O(1) pas besoin de parcourir toute la liste grace à prec.
Affichage de la liste : Fonction display(liste)
```

```
Sortie : affichage des éléments

Si liste vide
    afficher "Liste vide"

Sinon
    temp ← liste
    Répéter
    afficher temp.val
    temp ← temp.suiv
```

Entrée : tête de la liste

```
Jusqu'à temp = liste
Fin Si
Complexité:
Temps : O(n);
Espace : O(1)
Liberation de la mémoire :
Si liste non vide
  courant \leftarrow liste
  Répéter
     suivant ← courant.suiv
     libérer courant
     courant \leftarrow suivant
  Jusqu'à courant = liste
Complexité:
Temps : O(n);
Espace : O(1).
Programme principale:
Déclarer liste ← NULL
Afficher "Liste circulaire doublement chainée circulaire"
Répéter
  Afficher le menu:
     1. Insertion en tête
     2. Insertion en fin
     3. Affichage de la liste
     4. Quitter
  Lire choix b
  Selon b faire
     Cas 1:
       Afficher "Insertion en tête"
       Lire valeur a
       Appeler InsertTete(&liste, a)
       Appeler display(liste)
     Cas 2:
       Afficher "Insertion en fin"
```

```
Lire valeur a
       Appeler InsertFin(&liste, a)
       Appeler display(liste)
     Cas 3:
       Afficher "Affichage de la liste"
       Appeler display(liste)
     Cas 4:
       Afficher "Au revoir!"
     Cas par défaut :
       Afficher "Choix invalide, veuillez réessayer"
  Fin Selon
Jusqu'à ce que b = 4
Si liste non vide alors
  courant \leftarrow liste
  Répéter
     suivant ← courant.suiv
     Libérer mémoire de courant
     courant ← suivant
  Jusqu'à ce que courant = liste
Fin Si
Complexité du main
```

- Insertion en tête/fin : O(1) (grâce au champ prec)
- Affichage : O(n)
- Libération mémoire : O(n)
- Espace supplémentaire : O(1)

Code source en C:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
struct lol {
  int val;
  struct lol *suiv;
  struct lol *prec;
};
struct lol *createLol(int valeur) {
  struct lol *newlol = (struct lol*)malloc(sizeof(struct lol));
```

```
if (newlol == NULL) {
     printf("Erreur d'allocation mémoire!\n");
     exit(1);
  newlol->val = valeur;
  newlol->suiv = newlol;
  newlol->prec = newlol;
  return newlol;
}
void InsertTete(struct lol **tete, int valeur) {
  struct lol *newlol = createLol(valeur);
  if (*tete == NULL) {
     *tete = newlol;
  } else {
     struct lol *last = (*tete)->prec; // le dernier noeud
     // connecter le nouveau noeud
     newlol->suiv = *tete;
     newlol->prec = last;
     // mettre à jour les noeuds environnants
     last->suiv = newlol;
     (*tete)->prec = newlol;
     // mettre à jour la tête
     *tete = newlol;
  }
void InsertFin(struct lol **tete, int valeur) {
  struct lol *newlol = createLol(valeur);
  if (*tete == NULL) {
     *tete = newlol;
  } else {
     struct lol *last = (*tete)->prec; // le dernier noeud
     // connecter le nouveau noeud
     newlol->suiv = *tete;
     newlol->prec = last;
     // mettre à jour les noeuds environnants
     last->suiv = newlol;
     (*tete)->prec = newlol;
     // la tête reste inchangée
```

```
}
void display(struct lol *tete) {
  if (tete == NULL) {
     printf("Liste vide!\n");
     return;
  }
  struct lol *temp = tete;
  printf("Liste:");
  do {
     printf("%d -> ", temp->val);
     temp = temp->suiv;
  } while (temp != tete);
  printf("(retour à tête)\n");
}
int main() {
  struct lol *liste = NULL;
  printf("\n=
  printf("Liste circulaire doublement chainée circulaire\n");
  printf("==
                                                                                 =\n'');
  int a, b;
  do {
     printf("\n1. Insertion en tête de liste\n");
     printf("2. Insertion en fin de liste\n");
     printf("3. Affichage de la liste\n");
     printf("4. Quitter\n");
     printf("\nFaites un choix : ");
     scanf("%d", &b);
     switch(b) {
        case 1:
          printf("Insertion en tête\n");
          printf("Entrer une valeur : ");
          scanf("%d", &a);
          InsertTete(&liste, a);
          display(liste);
          break;
        case 2:
          printf("Insertion en fin\n");
          printf("Entrer une valeur : ");
          scanf("%d", &a);
          InsertFin(&liste, a);
          display(liste);
```

```
break;
       case 3:
          printf("Affichage de la liste\n");
          display(liste);
          break;
       case 5:
          printf("Au revoir!\n");
          break;
       default:
          printf("Choix invalide. Veuillez réessayer.\n");
  } while(b != 4);
  // Libération de la mémoire
  if (liste != NULL) {
     struct lol *courant = liste;
     struct lol *suivant;
    do {
       suivant = courant->suiv;
       free(courant);
       courant = suivant;
     } while (courant != liste);
  }
  return 0;
}
```

Exemple d'exécution:

Liste circulaire doublement chainée circulaire

- 1. Insertion en tête de liste
- 2. Insertion en fin de liste
- 3. Affichage de la liste
- 4. Quitter

Faites un choix: 1

Insertion en tête

Entrer une valeur: 34

Liste: 34 -> (retour à tête)

- 1. Insertion en tête de liste
- 2. Insertion en fin de liste
- 3. Affichage de la liste
- 4. Quitter

Faites un choix: 245

Choix invalide. Veuillez réessayer.

- 1. Insertion en tête de liste
- 2. Insertion en fin de liste
- 3. Affichage de la liste
- 4. Quitter

Faites un choix: 2

Insertion en fin

Entrer une valeur: 56

Liste: 34 -> 56 -> (retour à tête)

Conclusion:

Ce code nous a permit de comprendre le fonction des données liées entre elles de façon circulaire à l'instard dans un système d'exploitation. C'est pourquoi en plus de la consigne on ajouté les fonctions de suppression d'occurrences.