

# Plan

## 1 Allocation dynamique

# Plan

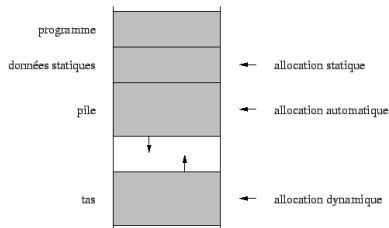
- 1 Allocation dynamique
  - Les techniques d'allocation de mémoire
  - Les tableaux dynamiques
  - Structures et allocation dynamique
  - Les structures chaînées

# Allocation de mémoire

On appelle **allocation/libération de mémoire**, les mécanismes permettant à un programme de réserver/rendre au système une zone mémoire pour stocker des données.

On distingue 3 modes :

- l'allocation statique
- l'allocation automatique
- l'allocation dynamique



# Modes d'allocation statique et automatique

## ■ Allocation statique :

- la zone mémoire est allouée lors du début de l'exécution du programme et libérée à la fin de l'exécution
- les données ainsi placées sont dites **permanentes**
- la zone est réservée dans le segment de données
- c'est le mode des variables globales et variables locales `static`

## ■ Allocation automatique (ou allocation dynamique dans la pile) :

- la zone mémoire est allouée lors de la déclaration de la variable concernée et libérée lors du retour de fonction contenant cette variable (la fin de portée)
- les données ainsi placées sont dites **temporaires**
- la zone est réservée dans la pile
- c'est le mode des variables locales et paramètres

# Mode d'allocation dynamique

- **Allocation dynamique** (ou allocation dynamique dans le tas) :
  - la zone mémoire est allouée/libérée par l'appel à des fonctions spécifiques du langage : **malloc** et **free** fournies par la bibliothèque `stdlib.h`
  - les données sont dites (par abus de langage) “dynamiques”
  - la zone est réservée dans le tas
  - c'est un mode à utiliser quand **la taille et/ou la durée d'utilisation** des données à stocker dépend de paramètres externes au programme (de données lues par le programme)
  - la zone mémoire ainsi réservée n'est accessible que par pointeur

# Fonction de réservation de mémoire

## Memory allocation

```
void *malloc(size_t taille)
```

- **taille** est le nombre d'octets de la zone à allouer (**size\_t** est un type entier non signé)
- **l'adresse** de la zone allouée est retournée :
  - c'est un pointeur sur un type indéterminé **void \***
  - la zone n'est pas initialisée
  - on ne peut pas faire d'arithmétique de pointeurs sur ce type
  - pour l'utiliser il faut **changer son type en un pointeur typé**

## Exemple

```
void *p = malloc(4);
```

## Attention

En cas d'échec d'allocation (plus assez d'espace mémoire disponible), ou de taille nulle

↪ le pointeur vide **NULL** est retourné.

# Fonction de libération de mémoire

## Libération

```
void free(void *p)
```

- **p** est l'adresse de début d'une zone mémoire précédemment allouée par un malloc et non déjà libérée

## Exemple

```
free(p);
```

## Attention

Une erreur d'exécution se produit si :

- 1 l'adresse n'est pas l'adresse de début d'une zone actuellement allouée : adresse ne correspondant pas à un malloc précédent ou déjà libérée,
- 2 et n'est pas le pointeur vide NULL.

# Exemple d'allocation, manipulation, libération

```

#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

int main() {
    void *p = malloc(5);           // reservation d'une zone de 5 octets
    if (p==NULL) {
        printf("allocation impossible\n");
        return 1;
    }
    p[0]='o'; // Erreur compil.: zone pointee par p non accessible avec ce type !
    char *pc = p;
    pc[0] = 'o';
    *(pc+1) = 'k';
    pc[2] = '\0';
    printf("%s\n", pc);           // Affiche ok
    printf("%s\n", (char *)p);   // Affiche ok
    int *pi = p;
    *pi = 12;
    pi[1]=23; // Erreur d'accès (poss. err. d'exec.): on deborde de 3 octets !
    printf("%d\n", *pi);          // Affiche 12
    printf("%d\n", *((int *)p));  // Affiche 12
    free(p);                      // libere la zone de 5 octets
    *pi=13; // Erreur d'accès (poss. err. d'exec.): la zone n'est plus allouee !
    free(pc); // Erreur de restitution (err. d'exec.): zone non actuel. allouee !
    p = NULL; pc = NULL; pi = NULL;
    return 0;
}

```



# Allocation dynamique en pratique

Lorsque l'on réserve une zone mémoire c'est pour y stocker des données d'un certain type. Un appel à **malloc** prend donc généralement la forme :

## Syntaxe

```
type_d *pt = (type_d *)malloc(nb_d*sizeof(type_d))
```

- `type_d` est le type des données à stocker
- `nb_d` est le nombre de données à stocker

↪ `nb_d*sizeof(type_d)` donne directement le nombre d'octets à allouer.

↪ `pt` est manipulable comme un **tableau** de `type_d` de taille `nb_d`.

```
#include <stdlib.h>

int main() {
    int *tab=(int *)malloc(10*sizeof(int)); // alloc.dyn. d'un tableau de 10 entiers
    ... // utilisation de tab
    free(tab); // plus besoin du contenu de tab
    ... // suite du programme sans tab
    return 0;
}
```

# Les difficultés de l'allocation dynamique

La gestion “manuelle” de l'allocation mémoire demande une attention particulière :

- On manipule des **pointeurs** : il faut donc être sûr que la zone pointée a bien été allouée et que l'on ne déborde pas de la zone
- L'allocation n'est pas garantie : il faut vérifier que l'allocation s'est passée correctement

```
type_d *pt = (type_d *) malloc(nb_d*sizeof(type_d))
if (pt==NULL) {
    // traitement de ce cas d'echec de l'allocation
} else {
    // allocation reussie : on peut acceder a la zone pointee par pt
}
```

- La zone allouée n'est pas initialisée : il faut donc penser à l'initialiser “manuellement”

```
for (int i=0; i<nb_d; i++) {
    pt[i] = ....
}
```

# Les difficultés de l'allocation dynamique

La gestion “manuelle” de l'allocation mémoire demande une attention particulière :

- La mémoire doit être restituée après utilisation pour éviter la **fuite de mémoire** : il faut donc libérer toute zone non utilisée
  - La fuite de mémoire est à traquer (pas de “ramasse-miettes” en C, contrairement à Python, Java, Ocaml...); dans certains cas (programmes à longue durée de vie, serveur par exemple) cela peut engendrer un arrêt non souhaitable du programme.
  - Attention, si on “perd” l'adresse d'une zone mémoire allouée avant de l'avoir libéré, on ne peut plus appeler `free` : il y aura donc fuite de mémoire.
- La mémoire ne doit pas être rendue plusieurs fois : il est conseillé de remettre immédiatement à `NULL` les pointeurs des zones libérées.

```
free(pt);  
pt = NULL;
```

# Plan

## 1 Allocation dynamique

- Les techniques d'allocation de mémoire
- **Les tableaux dynamiques**
- Structures et allocation dynamique
- Les structures chaînées

# Création de tableaux dynamiques

L'allocation dynamique permet de créer des tableaux dynamiques. Leur création se fait en trois étapes :

- 1 déclaration d'un pointeur vers le type de données du tableau
- 2 allocation du nombre de cases désirées pour le tableau
- 3 vérification de la réussite de l'allocation

## Attention

Pas de déclaration avec initialisation sur ces tableaux.

**Exemple** : création d'un tableau contenant les 10 premiers carrés.

```
...  
int taille = 10;  
int *tab;  
tab = malloc(taille*sizeof(int));  
if(tab==NULL) {  
    printf("tableau non cree\n");  
    return 1;  
}  
for(int i=0;i<taille;i++)  
    tab[i]=i*i;  
...
```

# Tableaux dynamiques vs. tableaux statiques

Les cases de ces deux types de tableaux sont accessibles et modifiables de la même façon :

```
t[i] = t[j] + ...  
*(t+i) = *(t+j) + ...
```

Mais, contrairement aux tableaux statiques, **t** la variable repérant un **tableau dynamique** est vraiment un pointeur :

- **t est modifiable** : on peut l'**affecter** ;
- **&t** est **différent** de **t** :
  - **t** a pour valeur l'adresse de la première case du tableau (une adresse du tas) : **t** est toujours égal à **&t[0]**
  - **&t** a pour valeur **l'adresse de la variable t** (une adresse de la pile)
- **sizeof(t)** est toujours **égale à 8**, indépendamment de la taille du tableau .

# Affectation et tableaux dynamiques

Affecter à un pointeur un tableau dynamique ne recopie pas le tableau, cela permet juste d'avoir un deuxième accès au tableau

↪ t1 et t2 pointent tous les 2 vers la même zone mémoire.

```
...  
int *t1 = (int *)malloc(10*sizeof(int));  
int *t2;  
for(int i=0; i<10; i++) t1[i] = i;  
t2 = t1;  
t2[5] = 3 * t2[5];  
printf("t1[5]=%d\n", t1[5]);  
printf("t2[5]=%d\n", t2[5]);  
...
```

**Exécution :**

t1[5]=12;

t2[5]=12;

Même si une allocation préalable est faite pour t2 `t2=(int *)malloc(10*sizeof(int));`, l'affectation ne recopiera pas le tableau, les deux pointeurs repèreront la même zone ! Et en plus, l'affectation engendrerait une fuite de mémoire !

# Copie de tableau dynamique

Mais du coup comment copier un tableau dynamique ?

↪ **Comme pour les tableaux statiques :**

- par copie des cases une à une,
- après avoir réalisé une allocation mémoire du tableau copie !

```
...  
int *t1 = (int *)malloc(10*sizeof(int));  
int *t2;  
for(int i=0; i<10; i++) t1[i] = i;  
t2 = (int *)malloc(10*sizeof(int));  
for(int i=0; i<10; i++) t2[i] = t1[i];  
t2[5] = 3 * t2[5];  
printf("t1[5]=%d\n", t1[5]);  
printf("t2[5]=%d\n", t2[5]);  
...
```

**Exécution :**

t1[5]=4;

t2[5]=12;



# Tableau dynamique en sortie de fonction

Comme l'allocation/libération est décorrélée de la portée de la variable repérant un tableau, les tableaux dynamiques peuvent être retournés en **résultat de fonction** ou **paramètre de sortie** :

- un pointeur local à la fonction est déclaré pour accueillir l'adresse d'un tableau dynamique
- le tableau est dynamiquement créé par un `malloc` et son adresse est stockée dans le pointeur ;
- le pointeur permet de retourner cette adresse comme paramètre de sortie ou résultat ;
- en sortie de fonction, seul le pointeur est détruit (mais une copie du pointeur est retournée) et la zone mémoire dynamiquement allouée reste accessible.

## Remarques :

- en plus de l'adresse de la zone mémoire, il sera parfois nécessaire de retourner la taille du tableau
- il faudra ultérieurement faire un `free` pour rendre la zone mémoire quand le tableau ne sera plus utilisé.

## Exemple : une fonction de copie de tableau

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#define TAILLE 10

int *copieTableau (int *t, int taille) {
    int *copie = (int *)malloc(taille*sizeof(int));
    for(int i=0; i<10; i++)
        copie[i] = t[i];
    return copie;
}

int main() {
    int *t1 = (int *)malloc(TAILLE*sizeof(int)); //ou int t1[TAILLE];
    int *t2;
    for(int i=0; i<TAILLE; i++) t1[i] = i;
    t2 = copieTableau(t1, TAILLE);
    t2[5] = 3 * t2[5];
    printf("t1[i]=%d\n", t1[5]);
    printf("t2[i]=%d\n", t2[5]);
    free(t1); // pas de liberation si t1 statique
    free(t2);
    return 0;
}
```

### Exécution :

```
t1[5]=4;
t2[5]=12;
```

# Plan

## 1 Allocation dynamique

- Les techniques d'allocation de mémoire
- Les tableaux dynamiques
- Structures et allocation dynamique
- Les structures chaînées

# Champs pointeurs dans une structure

Les champs pointeurs dans une structure permettent de stocker l'adresse de n'importe quelle donnée (scalaire, tableau, structure)

## Syntaxe

```
struct nomStruct {  
    type1 *champ1;  
    type2 champ2;  
};
```

- `champ1` contient l'adresse d'une donnée de type `type1`
- `type1` est n'importe quel type connu (`nomStruct` compris)

# Exemple

```
#include <stdio.h>

struct date {
    int j,m,a;
};

struct etudiant {
    char *nom;
    struct date naissance;
    struct etudiant *binome;
};

void afficheInfoBinome (struct etudiant e) {
    printf("L'etudiant %s (né en %d) a pour binome %s (né en %d)\n",
           quelles expressions pour obtenir l'affichage attendu ?);
}

int main() {
    struct etudiant e1={"Landut",{1,3,2002}};
    struct etudiant e2={"Demir",{12,1,1988}};
    e1.binome=&e2;
    e2.binome=&e1;
    afficheInfoBinome(e1);
    return 0;
}
```

## Résultat attendu :

L'étudiant Landut (né en 2002) a pour binôme Demir (né en 1988)

# Exemple

```
#include <stdio.h>

struct date {
    int j,m,a;
};

struct etudiant {
    char *nom;
    struct date naissance;
    struct etudiant *binome;
};

void afficheInfoBinome (struct etudiant e) {
    printf("L'etudiant %s (né en %d) a pour binome %s (né en %d)\n",
           e.nom, e.naissance.a, e.binome->nom, e.binome->naissance.a);
}

int main() {
    struct etudiant e1={"Landut",{1,3,2002}};
    struct etudiant e2={"Demir",{12,1,1988}};
    e1.binome=&e2;
    e2.binome=&e1;
    afficheInfoBinome(e1);
    return 0;
}
```

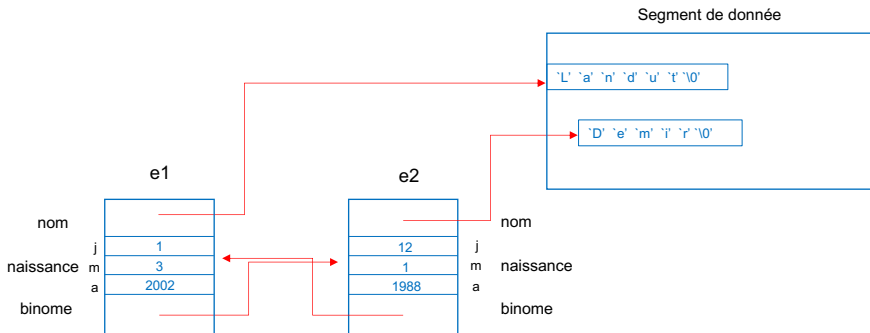
## Résultat attendu :

L'étudiant Landut (né en 2002) a pour binôme Demir (né en 1988)

# Copie de structures avec champs pointeurs

Attention, seuls les membres sont recopiés (pas les valeurs pointées).

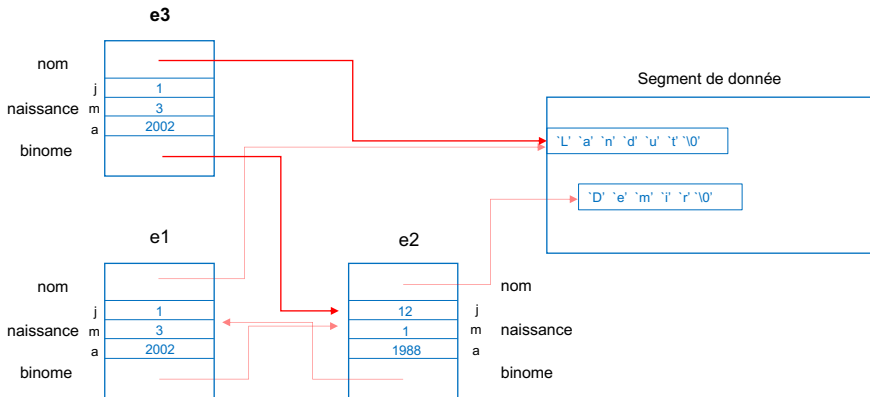
```
struct date { int j,m,a; };
struct etudiant { char *nom; struct date naissance; struct etudiant *binome; };
...
struct etudiant e3 = e1;
```



# Copie de structures avec champs pointeurs

Attention, seuls les membres sont recopiés (pas les valeurs pointées).

```
struct date { int j,m,a; };
struct etudiant { char *nom; struct date naissance; struct etudiant *binome; };
...
struct etudiant e3 = e1;
```





# Plan

- 1 Allocation dynamique
  - Les techniques d'allocation de mémoire
  - Les tableaux dynamiques
  - Structures et allocation dynamique
  - Les structures chaînées

# Les structures chaînées

Les structures et pointeurs sont au cœur de l'implémentation de nombreuses **structures de données** : liste, file, pile, arbre, graphe...

Ces structures sont dites **chaînées** car elles sont représentées par de petits blocs de mémoire, des **cellules**, que l'on "chaîne" entre eux au moyen de **pointeurs** :

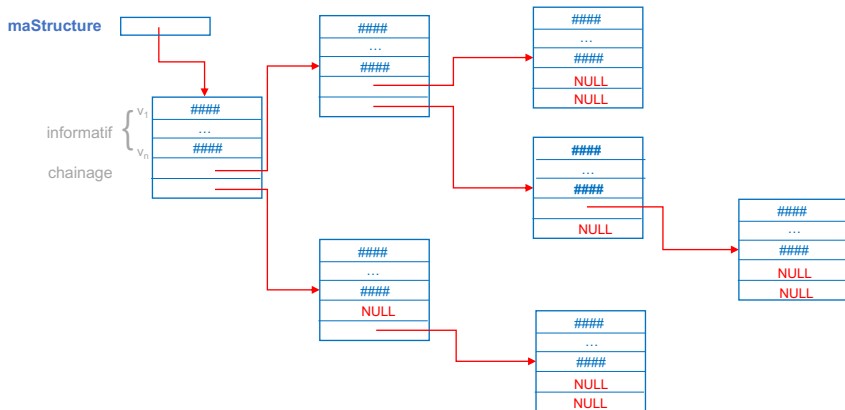
- Le pointeur d'une cellule repère l'adresse d'une autre cellule qui elle-même repère l'adresse d'autres cellules, et ainsi de suite...
- ces structures sont par nature à **allocation dynamique** : on alloue/libère les cellules à la demande.

Chaque cellule de cette structure est une **struct C** contenant :

- des membres précisant le contenu informatif de la cellule
- des membres permettant de chaîner cette cellule aux autres cellules

L'**accès à la structure** se fait en stockant dans un pointeur l'adresse d'une cellule.

## Un exemple de structure d'arbre binaire



# La liste chaînée

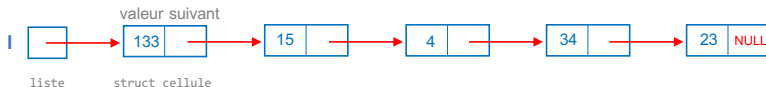
Comment représenter en C une séquence d'éléments de même type ?

- Un **élément** est un type quelconque : scalaire, structure, pointeur...
- Une première possibilité est le **type composé tableau** :
  - La taille est fixe  $\Rightarrow$  on ne peut ni ajouter, ni supprimer des elts
  - L'arithmétique des pointeurs permet d'indexer les éléments  
 $\Rightarrow$  on peut accéder en une opération unitaire à un élément
- Une deuxième possibilité est la **structure de données liste** :
  - La taille est variable  $\Rightarrow$  on peut ajouter et supprimer des elts par allocation dynamique
  - la structure est **chaînée**  $\Rightarrow$  on accède au  $i$ -ième élément en  $i$  opérations élémentaires
- Dans les 2 cas, on parcourt en  $O(n)$  les  $n$  éléments de la séquence.

# L'exemple de la liste chaînée d'entiers

## Définition

```
struct cellule {  
    int valeur;  
    struct cellule *suivant;  
};  
  
typedef struct cellule *liste;
```



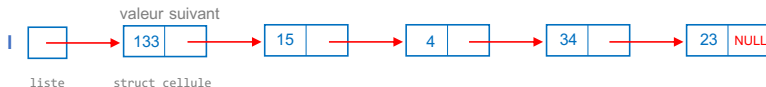
Soit la liste `l` de type `liste` ci-dessus, comment désigner :

- sa tête (son premier élément) ?

# L'exemple de la liste chaînée d'entiers

## Définition

```
struct cellule {  
    int valeur;  
    struct cellule *suivant;  
};  
  
typedef struct cellule *liste;
```



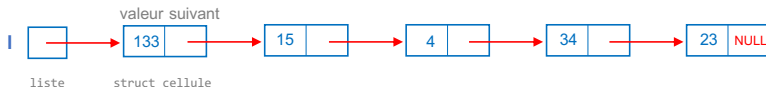
Soit la liste `l` de type `liste` ci-dessus, comment désigner :

- sa tête (son premier élément) ? `l->valeur`
- sa queue (la sous-liste sans son premier élément) ?

# L'exemple de la liste chaînée d'entiers

## Définition

```
struct cellule {  
    int valeur;  
    struct cellule *suivant;  
};  
  
typedef struct cellule *liste;
```



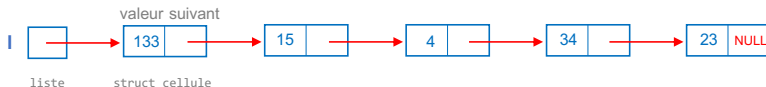
Soit la liste `l` de type `liste` ci-dessus, comment désigner :

- sa tête (son premier élément) ? `l->valeur`
- sa queue (la sous-liste sans son premier élément) ? `l->suivant`
- son deuxième élément ?

# L'exemple de la liste chaînée d'entiers

## Définition

```
struct cellule {  
    int valeur;  
    struct cellule *suivant;  
};  
  
typedef struct cellule *liste;
```



Soit la liste `l` de type `liste` ci-dessus, comment désigner :

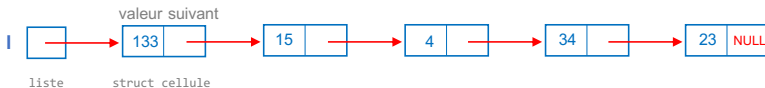
- sa tête (son premier élément) ? `l->valeur`
- sa queue (la sous-liste sans son premier élément) ? `l->suivant`
- son deuxième élément ? `l->suivant->valeur`
- la liste vide ?



# L'exemple de la liste chaînée d'entiers

## Définition

```
struct cellule {  
    int valeur;  
    struct cellule *suivant;  
};  
  
typedef struct cellule *liste;
```



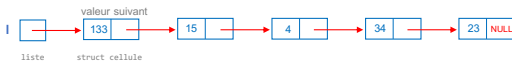
Soit la liste `l` de type `liste` ci-dessus, comment désigner :

- sa tête (son premier élément) ? `l->valeur`
- sa queue (la sous-liste sans son premier élément) ? `l->suivant`
- son deuxième élément ? `l->suivant->valeur`
- la liste vide ? `NULL`

# Création de liste

## Méthode

On démarre avec une liste vide et on ajoute progressivement les éléments à l'aide d'une fonction d'insertion en tête (l'équivalent du `:: OCaml`).

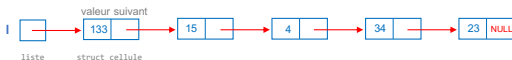


```
liste l=NULL; l=insereTete(23,l); l=insereTete(34,l); ...; l=insereTete(133,l);
```

# Création de liste

## Méthode

On démarre avec une liste vide et on ajoute progressivement les éléments à l'aide d'une fonction d'insertion en tête (l'équivalent du `:: OCaml`).



```
liste l=NULL; l=insereTete(23,l); l=insereTete(34,l); ...; l=insereTete(133,l);
```

```

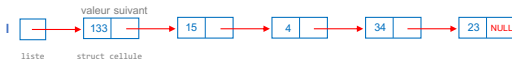
liste insereTete(int element, liste lq) {
    liste li = (liste)malloc(sizeof(struct cellule));
    if(li==NULL) {
        printf("Erreur insertion : plus de memoire\n");
        exit(1);
    } else {
        li->valeur = element;
        li->suivant = lq;
        return li;
    }
}

```

# Création de liste

## Méthode

On démarre avec une liste vide et on ajoute progressivement les éléments à l'aide d'une fonction d'insertion en tête (l'équivalent du `:: OCaml`).



```
liste l=NULL; l=insereTete(23,l); l=insereTete(34,l); ...; l=insereTete(133,l);
```

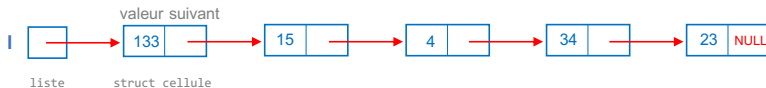
```

liste insereTete(int element, liste lq) {
    liste li = (liste)malloc(sizeof(struct cellule));
    if(li==NULL) {
        printf("Erreur insertion : plus de memoire\n");
        exit(1);
    } else {
        li->valeur = element;
        li->suivant = lq;
        return li;
    }
}
    
```

Autre écriture :

```
liste l = insereTete(133,insereTete(15, ... ,insereTete(23,NULL))));
```

# Longueur d'une liste



```
1 int longueur(liste li) {
2     int lg = 0;
3     while( condition ) {
4         lg++;
5     }
6     return lg;
7 }
8 }
```

# Longueur d'une liste

Version itérative :

```
1 int longueur(liste li) {  
2     int lg = 0;  
3     while (li != NULL) {  
4         lg++;  
5         li = li->suivant;  
6     }  
7     return lg;  
8 }
```

# Longueur d'une liste

Version itérative :

```
1 int longueur(liste li) {  
2     int lg = 0;  
3     while(li != NULL) {  
4         lg++;  
5         li = li->suivant;  
6     }  
7     return lg;  
8 }
```

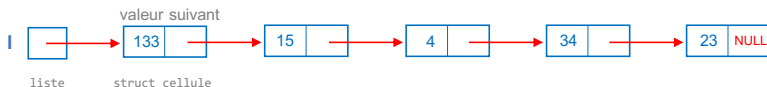
Version récursive :

```
int longRec(liste li) {  
    if(li == NULL) return 0;  
    else return 1 + longRec(li->suivant);  
}
```

ou même

```
int longRec(liste li) { return li==NULL ? 0 : 1 + longRec(li->suivant); }
```

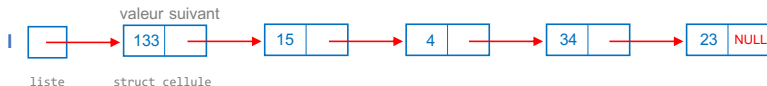
# Nième élément de la liste



```
1 int nieme(int position, liste li) {
2     int i = 1;
3     while(i < position && condition) {
4
5
6     }
7     if( cas d'erreur ) {
8
9
10    }
11    else return ??? ;
12 }
```

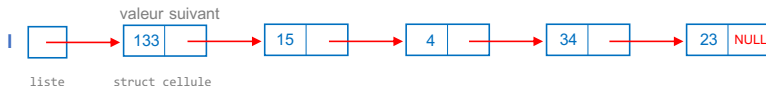


# Nième élément de la liste



```
1 int nieme(int position, liste li) {  
2     int i = 1;  
3     while(i < position && li != NULL) {  
4         i++;  
5         li = li->suivant;  
6     }  
7     if( cas d'erreur ) {  
8  
9  
10    }  
11    else return ??? ;  
12 }
```

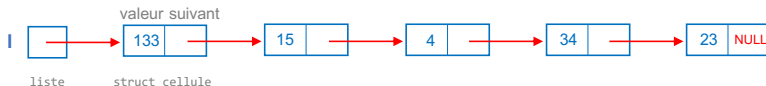
# Nième élément de la liste



```

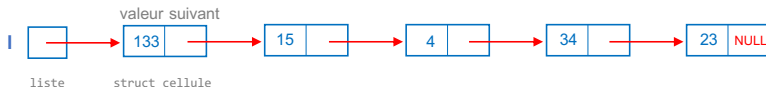
1  int nieme(int position, liste li) {
2      int i = 1;
3      while(i < position && li != NULL) {
4          i++;
5          li = li->suivant;
6      }
7      if(position < 1 || li == NULL) {
8          printf("Erreur nieme : position incorrecte\n");
9          exit(2);
10     }
11     else return  ??? ;
12 }
```

# Nième élément de la liste



```
1 int nieme(int position, liste li) {
2     int i = 1;
3     while(i < position && li != NULL) {
4         i++;
5         li = li->suivant;
6     }
7     if(position < 1 || li == NULL) {
8         printf("Erreur nieme : position incorrecte\n");
9         exit(2);
10    }
11    else return li->valeur;
12 }
```

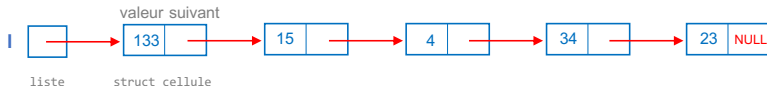
# Affichage de liste



```

1 void afficher(liste li) {
2     printf("(");
3     while(condition) {
4         printf(" %d", ???);
5         ???
6     }
7     printf(" )");
8 }
    
```

# Affichage de liste

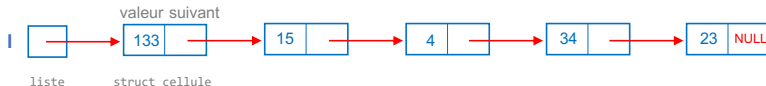


```

1 void afficher(liste li) {
2     printf("(");
3     while(li != NULL) {
4         printf(" %d", li->valeur);
5         li = li -> suivant;
6     }
7     printf(" )");
8 }
    
```

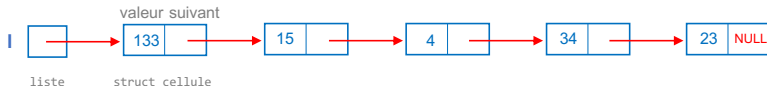
Résultat afficher(1) : ( 133 15 4 34 23 )

# Suppression en tête

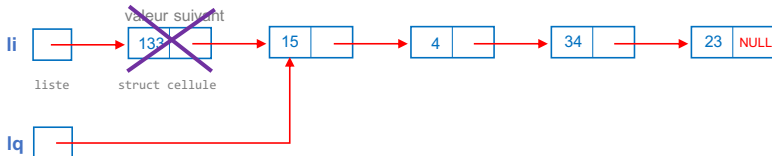


```
1 list supprimerTete(liste li) {
2     if(li == NULL) return NULL;
3
4     free(???);
5     return ???;
6 }
```

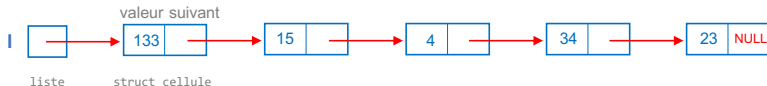
# Suppression en tête



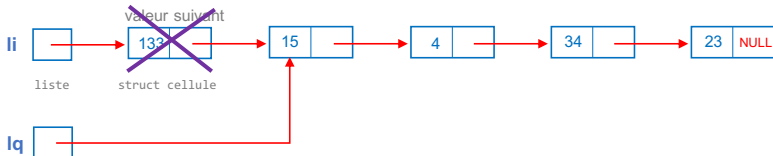
```
1 list supprimerTete(liste li) {
2     if(li == NULL) return NULL;
3
4     free(???);
5     return ???;
6 }
```



# Suppression en tête

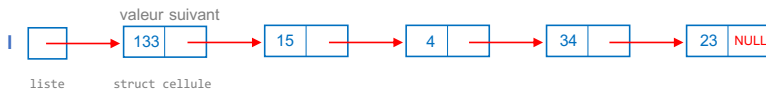


```
1 list supprimerTete(liste li) {  
2     if(li == NULL) return NULL;  
3     liste lq = li->suivant;  
4     free(li);  
5     return lq;  
6 }
```



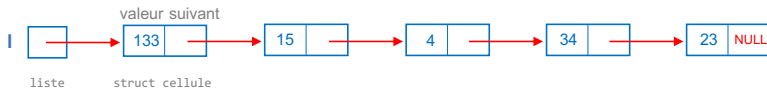


# Insertion à une position donnée



**Exemple :** on veut insérer 27 à la position 3 de `l`

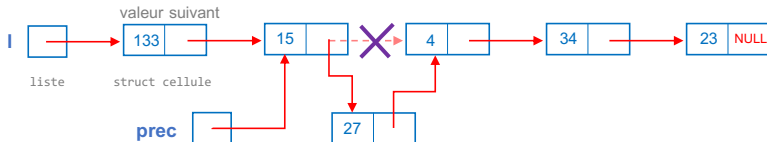
# Insertion à une position donnée



**Exemple :** on veut insérer 27 à la position 3 de l

- 1 on recherche la cellule précédente
- 2 on crée une nouvelle cellule
- 3 on réalise le chaînage

↪ l'insertion en position 1 est un cas particulier ⇒ cf.insererTete



# Insertion à une position donnée

```
list inserer(int element, int position, liste li) {
    if(position < 1) {
        printf("Erreur insertion : position incorrecte\n");
        exit(2);
    }
    if(position==1) return insererTete(element, li);
    int i = 1;
    liste prec = li;
    while(i<position && prec!=NULL) {
        prec = prec->suivant;
        i++;
    }
    if(prec==NULL) {
        printf("Erreur insertion : position incorrecte\n");
        exit(2);
    }
    liste nouvCellule = (liste)malloc(sizeof(struct cellule));
    if(nouvCellule==NULL) {
        printf("Erreur insertion : plus de memoire\n");
        exit(1);
    }
    else {
        nouvCellule->valeur = element;
        nouvCellule->suivant = prec->suivant;
        prec->suivant = nouvCellule;
        return li;
    }
}
```

# Les opérations sur les listes sont chirurgicales

## Attention

Les fonctions précédentes qui opèrent sur les listes sont trompeuses !

- Elles prennent une liste en paramètre et retourne une liste.
- Cependant il ne s'agit pas d'une nouvelle liste mais d'une **transformation** de la liste passée en paramètre dont **la référence ne doit plus être utilisée !**

⇨ On parle d'opérations chirurgicales sur les structures chaînées !

On doit donc les utiliser correctement : `l = inserer(27,3,l) ;`

Alternativement, on aurait pu déclarer le paramètre `li` en Entrée-Sortie et renvoyer un booléen pour signaler la réussite ou l'échec de l'opération :

```
_Bool insererBis(int element, int position, liste *li);
```

# Fonctions laissées en exercice

- Version Entrée-Sortie de insérer à une position donnée
- Supprimer le  $n$ -ième élément
- Modifier la valeur du  $n$ -ième élément
- Dupliquer une liste
- Concaténer deux listes
- Permuter deux cellules d'une liste
- Créer la liste des entiers pairs d'une liste donnée