# R5.04 - Qualité algorithmique

# TD2 - Conception d'une liste chaînée

#### 2025-2026

On se propose de réfléchir à l'implémentation d'une liste chaînée en C. On se concentrera sur les listes d'entiers (int).

On souhaite implémenter les opérations suivantes :

- insertion en tête d'un élément
- suppression d'un élément en tête de liste
- recherche d'un élément

En bonus, on pourra également implémenter les opérations suivantes :

- insertion d'un élément en position i dans la liste
- suppression d'un élément en position i dans la liste

## Une implémentation structurée

Une liste chainée peut être représentée de manière abstraite par des **maillons** reliés les uns aux autres. Plus précisément, un maillon contient une *valeur* ainsi qu'une *référence* vers le maillon suivant dans la liste. Le dernier maillon de la liste possède donc une référence *nulle*.

En C, il est possible justement possible de créer des types de données complexes. Pour cela, nous utilisons les struct.

#### Les struct

Un struct se définit de la manière suivante :

```
struct monStruct {
   type1 champs1;
   type2 champs2;
   ...
}
```

La valeur associées au champs d'un struc peut être récupéré en utilisant la syntaxe monStruct.champsi.

#### Remarques

- Les champs sont stockés les un après les autres dans la mémoire.
- Des alignements mémoire peuvent avoir lieu.

Il est donc possible de représenter nos maillons de la manière suivante.

```
struct maillon {
    int val;
    struct maillon * suivant;
};

struct maillon depart = {0,NULL};
```

Le lecteur attentif aura bien sur remarqué l'utilisation de la notation maillon \*. C'est ce que l'on appelle un **pointeur** vers la zone mémoire contenant le prochain maillon. Ce pointeur n'est ni plus ni moins qu'une *adresse mémoire*.

# A noter

Lorsque l'on utilise un pointeur vers un struct, l'accès aux champs se fait grâce au symbole ->.

#### Quelques précisions sur les pointeurs

Il est possible d'obtenir l'adresse mémoire d'une variable en utilisant le symbole &. A l'inverse, on peut récupérer la valeur pointée en utilisant le symbole \*. Voici un exemple :

```
int x = 3;
int *px = &x
```

```
*px = *px + 1
// quelle sera la valeur de x?
```

L'expression \*px = ... permet de déréférencer le pointeur px et ainsi modifier directement la mémoire allouée pour la variable x.

Attention toutefois! Souvenons-nous qu'un pointeur est une adresse mémoire. Considérons l'exemple suivant.

```
int x = 3;
int *px = &x
*px = px + 1
printf("%d\n",x); // stdout: "-1510730656" ?!
```

Etrange non... En fait, pas tant que ca, px étant une adresse mémoire. Lancons la commande suivante :

```
printf("%p",(void *)(px+1));
```

L'affichage obtenu sera par exemple 0x7ffda5f41460, ce qui correspond à l'adresse mémoire de la variable x (représentée par px) à laquelle nous avons additionné la mémoire nécessaire pour stocker un int, soit 4 octets. On peut donc en déduire que l'adresse de x est en fait 0x7ffda5f4145c sur cet exemple.

Le phénomène que nous venons d'observer est une illustation de **l'arithmétique des pointeurs**.

### A vous de jouer!

- 1. Pour chaque opération, faites un schéma décrivant leur fonctionnement.
- 2. A votre avis, laquelle de ces opérations aura un temps d'exécution proportionnelle à la taille de la liste (à savoir le nombre d'éléments qu'elle contient)? Justifiez informellement votre réponse.
- 3. Proposez ensuite une implémentation en C des différentes opérations sur la liste chainée.
- 4. Analyser la complexité en temps de chacune de ces opérations.

#### Complexité

La liste chaînée est ici implémentée avec des pointeurs vers des structures. Cependant il est également possible d'utiliser des **tableaux** pour implémenter une telle liste.

- 1. Comment pourrions-nous faire?
- 2. Cela changerait-il le temps d'exécution des différentes opérations sur la liste?

#### Exercices de consolidation

#### Représentation mémoire

Voici l'état d'une partie de la mémoire sur une architecture 32 bits.

| Adresses | 0        | 1        | 2        | 3        |
|----------|----------|----------|----------|----------|
| 0x1110   | 01010010 | 00000000 | 00000000 | 00000000 |
| 0x1114   | 00000000 | 00000000 | 0000001  | 11111000 |

1. Supposons que le première élément en mémoire soit de type char. En supposant que l'encodage utilisé est celui du code ascii et que le code pour le A est 65, en déduire la lettre représentée.

Un autre type d'objet composé en C est l'objet union. La syntaxe est très similaire aux struct. La différence se fait au niveau de la représentation en mémoire. En effet, tous les champs commencent à la même adresse mémoire, à la différence de struct où les champs se suivent de manière linéraire.

2. Selon les types d'objets suivants, et en supposant que l'adresse 0x1110 corresponde à celle du premier champ, donnez les valeurs de chacun des champs :

```
    struct obj1 {char c; unsigned int i};
    union obj2 {char c; unsigned int i};
```

### Variables et pointeurs

Donnez l'affichage pour les exemples suivants

```
int x = 0;
int *ptr_x = &x;
*ptr_x += 3;
printf("%d\n",x);
```

#### Passage par valeur et passage par référence

Considérons le code suivant :

```
int
multiplication(int x, int y){
    return x*y;
}
int
main(void)
{
    int x, y;
    x = 2;
    y = 3;
    printf("%d\n",multiplication(x,y));
}
```

Donnez un code équivalent en utilisant le concept de passage par référence.

# Arithmétique des pointeurs

Qu'affiche le programme suivant?

```
int t[3] = {0, 1, 2};
int *p = &t[0];
(*(p+1))--;
printf("[%d, %d, %d]\n",t[0],t[1],t[2]);
*(p+2) -= *p + 1;
printf("[%d, %d, %d]\n",t[0],t[1],t[2]);
t[t[t[0]]] *= 1;
printf("[%d, %d, %d]\n",t[0],t[1],t[2]);
```