

P31 Développement efficace - épisode 3

1 - Listes chaînées

Dans une liste chaînée, chaque élément est stocké indépendamment dans un **noeud**. Chaque **noeud** contient l'adresse du **noeud** suivant dans la liste, ce qui permet de parcourir la liste en partant du premier **noeud** et en suivant les adresses successives.

Contrairement à un **vector**, le nombre d'éléments d'une liste chaînée n'est pas limité par un espace mémoire alloué à l'avance. Les nouveaux **noeuds** sont ajoutés au fur et à mesure et "chaînés" aux éléments existants.

Par rapport à un **vector** : - l'accès à un élément en fonction de son indice nécessite de parcourir la liste depuis le début jusqu'à l'élément voulu - les éléments sont éparpillés en mémoire, ce qui limite l'efficacité de la mémoire cache lors des parcours - l'ajout et le suppression d'éléments sont simples car il n'y a pas à déplacer les éléments existants

Créer les fichiers `containers/linked_list.h` et `containers/linked_list.c`.

Comme avant, le fichier `.h` contiendra la définition de la structure et les déclarations des fonctions et le fichier `.c` contiendra le corps de ces fonctions.

Il y a deux structures à définir :

- **linked_list_node** : un noeud de la liste, qui contient :
 - **data** : un pointeur vers la zone mémoire contenant l'élément correspondant au noeud
 - **next** : un pointeur vers le noeud suivant de la liste
- **linked_list** : une liste chaînée qui contient :
 - **head** : l'adresse du premier noeud de la liste
 - **value_size** : la taille des éléments (en octets)

Définir l'ensemble des fonctions suivantes :

- initialisation et libération :

```
void ll_init(linked_list *ll, size_t value_size);  
// il est probablement plus prudent d'écrire cette fonction après avoir écrit  
// les fonctions de manipulation des données  
void ll_free(linked_list *ll);
```

- accès aux propriétés courantes :

```
size_t ll_size(linked_list const *ll);  
size_t ll_value_size(linked_list const *ll);
```

- manipulation des données :

```
// retourne un pointeur sur le noeud d'index index  
linked_list_node const *ll_get_node(linked_list const *ll, size_t index);  
// copie la mémoire pointée par value dans les données du noeud n  
void ll_set_node_value(linked_list const *ll, linked_list_node *n, void const *value);  
// copie la mémoire pointée par value dans un nouveau noeud à la fin de la liste ll,  
// puis retourne un pointeur sur ce noeud  
linked_list_node *ll_push_back(linked_list *ll, void const *value);  
// copie la mémoire pointée par value dans un nouveau noeud au début de la liste ll,  
// puis retourne un pointeur sur ce noeud  
linked_list_node *ll_push_front(linked_list *ll, void const *value);  
// copie la mémoire pointée par value dans un nouveau noeud inséré après le noeud n  
// dans la liste ll, puis retourne un pointeur sur ce noeud  
linked_list_node *ll_insert_after_node(linked_list *ll, linked_list_node *n,
```

```

                                void const *value);
// copie la mémoire pointée par value dans un nouveau noeud inséré avant le noeud n
// dans la liste ll, puis retourne un pointeur sur ce noeud
linked_list_node *ll_insert_before_node(linked_list *ll, linked_list_node *n,
                                void const *value);
// supprime le noeud n de la liste ll
void ll_erase_node(linked_list *ll, linked_list_node *n);

```

- recherche

```

linked_list_node const *find(linked_list const *ll, void const *value,
                                bool (*equals)(void const *a, void const *b));

```

2 - Tri par insertion

Créer les fichiers `algos/insertion_sort.h` et `algos/insertion_sort.c`, puis y définir les deux fonctions suivantes :

```

void insertion_sort_vec(vector *v,
                        int (*compare)(void const *a, void const *b));
void insertion_sort_ll(linked_list *ll,
                        int (*compare)(void const *a, void const *b));

```

Comme leur nom le laisse deviner, on attend de ces fonctions qu'elles trient les éléments d'un `vector` ou d'une liste chaînée en utilisant l'algorithme de tri par insertion.

S'assurer que ces fonctions de tri fonctionnent comme attendu sur ces deux types de conteneur avec des types primitifs. Mesurer les temps d'exécution.

Intuitivement, le tri par insertion est plus efficace sur une liste chaînée que sur un `vector` car il n'y a pas besoin de déplacer les éléments existants lors de l'insertion. Cependant, la dispersion en mémoire des éléments de la liste chaînée nuit à l'efficacité des parcours, ce qui peut la rendre dans la pratique moins efficace qu'un `vector` dans certains cas.

Dans le fichier `utils.h`, définir une structure de données bien plus lourde en mémoire qu'un simple type primitif ou qu'un rectangle. Par exemple, on peut y stocker plusieurs tableaux de taille fixe d'entiers, de floats, etc.

On y mettra également un simple entier que l'on pourra initialiser aléatoirement et dont on se servira dans la fonction de comparaison entre deux instances de cette structure.

Que peut-on constater sur les temps d'exécution du tri par insertion sur un `vector` et sur une liste chaînée de cette nouvelle structure ?