

Le but de cette SAE est de comparer l'efficacité de différentes implémentations de listes en termes de temps d'exécution et de consommation de mémoire. On va donc tester 3 types d'implémentation de listes et les comparer afin de trouver les avantages et les inconvénients de chacune d'entre elles.

Les tests seront effectués sur un ordinateur portable ayant un processeur Intel i5-7300HQ 2.500GHz, 12GB de RAM, avec Arch Linux comme système d'exploitation.

Dans le cadre de notre exploration des structures de données, particulièrement des listes, nous avons développé une fonction d'ajout qui insère de manière ordonnée une chaîne de caractères dans la liste. Cette fonction se nomme `adjlisT` et son programme en algorithme est présenté comme ci-contre :

```
fonction adjlisT(chaine: Chaîne)
début
    pos ← tete()
    prec ← pos
    Si finliste(tete()) OU (prec = tete() ET val(pos).compareTo(chaine) > 0) Alors
        adjtlis(chaine)
    Sinon
        Tant Que Non finliste(pos) ET val(pos).compareTo(chaine) < 0 Faire
            prec ← pos
            pos ← suc(pos)
        Fin Tant Que
        adjlis(prec, chaine)
    Fin Si
Fin
```

Lexique : `pos` = entier naturel qui indique la position dans la liste
`prec` = entier naturel qui indique la position précédant la position actuelle.

Au-delà de `adjlisT`, nous avons également conçu des opérations de suppression. L'algorithme suivant illustre la méthode de suppression utilisée dans notre implémentation de la liste

```
Fonction suplisT(chaine: Chaîne)
    pos ← 0
    trouve ← faux

    Si Non finliste(tete()) Alors
        Tant Que Non finliste(pos) Faire
            Si val(pos).equals(chaine) ET Non trouve Alors
```

```

        suplis(pos)
        trouve ← vrai
    Fin Si
    pos ← suc(pos)
Fin Tant Que
Fin Si
Fin

```

Lexique : pos = entier naturel qui indique la position dans la liste

trouve = booléen qui arrête la boucle tant que si il trouve la chaîne à supprimer en question

Enfin, notre étude sur les listes inclut aussi la conception d'une fonction de recherche qui vérifie l'existence d'une chaîne de caractères dans la liste. C'est ce à quoi l'algorithme memlisT à été implémenté.

Fonction memlisT(liste, chaîne)

```

Début
    courant ← tete(liste)
    Tant Que Non finliste(courant) Faire
        Si val(courant).equals(chaîne) Alors
            Retourner vrai
        Sinon Si val(courant).compareTo(chaîne) > 0 Alors
            Retourner faux
        Fin Si
        courant ← suc(courant)
    Fin Tant Que
    Retourner faux
Fin

```

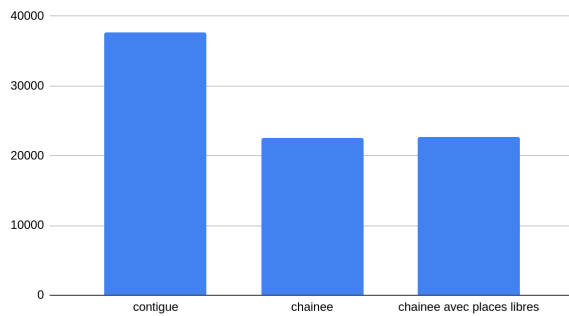
Question 9)

La méthode suplisT parcourra l'entièreté de la liste sans trouver aucune occurrence. Ainsi, il est intéressant de répéter cette opération plusieurs fois pour savoir laquelle de ses listes est parcourue le plus vite par la méthode.

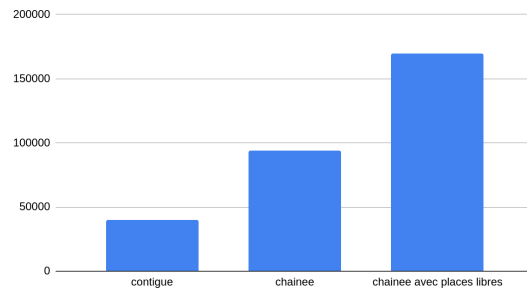
Après avoir effectué des tests d'insertion et de suppression les trois types de listes avec un volume de données croissant, nous avons mesuré le temps d'exécution et l'utilisation de la mémoire pour chaque type de liste. Voici les résultats graphique pour le temps d'insertion :

Ajouts en début de liste :

Durée en ns de l'ajout en début de liste



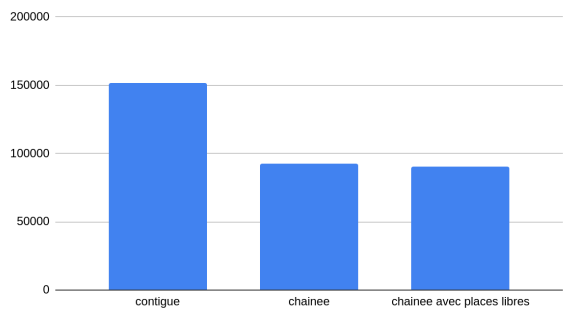
Durée en ns de l'ajout en fin de liste



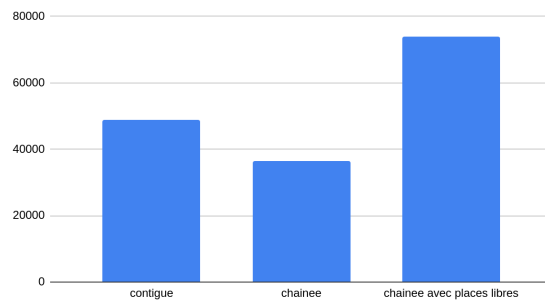
On observe donc que la liste chaînée et la liste chaînée avec places libres montrent de meilleures performances en temps d'insertion lorsque les ajouts se font en début de liste. D'un autre côté, la liste contiguë est plus rapide pour les ajouts en fin de liste.

Voyons maintenant le graphique pour la suppression :

Durée en ns de la suppression en début de liste



Durée en ns de la suppression en fin de liste



Il semble que la liste chaînée soit plus performante que ses semblables pour supprimer au début et à la fin d'une liste.

Pour conclure sur l'efficacité des implémentations des différentes listes, il semblerait que les listes chaînées soient plus efficaces en moyenne dans tous les domaines tandis que les listes contiguës sont surtout efficaces en suppression en fin de liste et les listes chaînées avec places libres ne sont jamais les plus rapides car elles nécessitent plus d'opérations.