

Algorithmique et programmation procédurale - TD No 5

Liste - CORRIGE

Exercice 1. Quelle est la notation polonaise (ou postfixée) des expressions suivantes ?

$a \& (b \mid c \mid d)$
 $d - ((56 * a) / (37 - b)) * (5 - c)$

Corrigé

$a \ b \ c \mid d \mid \&$
 $d \ 56 \ a \ 37 \ b \ - \ / \ 5 \ c \ - \ * \ -$

Exercice 2. Écrire un algorithme ajoutant un élément dans une liste simplement chaînée et triée en ordre croissant.

Corrigé : Voici l'intégralité du code nécessaire

```
/* Principe : si on utilise la boucle suivante pour parcourir la liste
```

```
  Tantque (l != NULL) et (valeur(l) < val)
    l <- suivant(l)
  FinTantque
```

il y a 2 possibilités :

- $l = \text{NULL}$: on arrive à la fin de la liste, pour ajouter la valeur val , on n'a plus le lien vers le prédécesseur de l , il faut faire comme la fonction `ajouterFin` pour re-parcourir la liste et arrêter cette fois plus tôt.
- $l \neq \text{NULL}$: il faut ajouter val juste avant le nœud pointé par $l \Rightarrow$ astuce pour échanger les valeurs sans oublier les cas particuliers !

Donc c'est plus simple d'utiliser cette boucle :

```
  Tantque (suivant(l) != NULL) et (valeur(suivant(l)) < val)
    l <- suivant(l)
  FinTantque
```

pour s'arrêter plus tôt, l va pointer sur le nœud dont la valeur est inférieure à val , il suffit d'ajouter val après l , mais il faut différencier le cas quand la liste n'a qu'un seul élément, ... */

Fonction `InsererListeTrie(teteListe : Pointeur, val : T) : Pointeur`

Variables l, p : Pointeur

Début

```
  // créer le nœud à insérer
```

```
  p ← créerNoeud()
  valeur(p) ← val
  suivant(p) ← NULL
```

```

Si (teteListe = NULL) Alors
    // si la liste est vide, retourner le nœud
    retourner p
Sinon
    Si (suivant(teteListe) = NULL) Alors
        // si la liste n'a qu'un seul élément
        Si (valeur(teteListe) < val) Alors
            suivant(teteListe) ← p
            retourner teteListe
        Sinon
            suivant(p) ← teteListe
            retourner p
        Finsi
    Sinon
        /* si la liste a au moins 2 éléments, on parcourt la liste, il y
        a 2 possibilités :
        - l'élément à ajouter est supérieur à tous les éléments de la
        liste, on l'ajoute à la fin
        - on s'arrête juste avant l'élément supérieur à val, on l'ajoute
        à cet endroit */

        l ← teteListe
        Tantque (suivant(l) ≠ NULL) et (valeur(suivant(l)) < val)
            l ← suivant(l)
        FinTantque
        Si (suivant(l) != NULL) Alors
            // il y a encore des éléments après val
            suivant(p) ← suivant(l)
        FinSi
        // dans les 2 cas, on fait le lien entre suivant de l et p
        suivant(l) ← p
        retourner teteListe
    FinSi
Fin

```

Exercice 3. Écrire un algorithme qui permet de supprimer dans une liste :

1. le premier élément dont la valeur égale à une valeur donnée
2. tous les éléments dont la valeur égale à une valeur donnée
3. toutes les occurrences du minimum d'une liste.

Corrigé

Fonction supprimerOccurrence(teteListe : Pointeur, x : T) : Pointeur

Variables l, p : Pointeur

Début

```

l ← teteListe
Tantque (l ≠ NULL) et (valeur(l) ≠ x)
    l ← suivant(l)
FinTantque
Si (l = NULL) Alors
    // x n'est pas dans la liste
    retourner teteListe
Sinon
    // x est dans la liste

```

```

        Si (suivant(l) = NULL)
            // x est le dernier élément
            retourner supprimerFin(teteListe)
        Sinon
            // x n'est pas le dernier élément,
            // échanger avec l'élément suivant
            q ← suivant(l)
            valeur(l) ← valeur(q)
            suivant(l) ← suivant(q)
            liberer(q)
            retourner teteListe
        FinSi
    FinSi
Fin

Fonction supprimerOccurrences(teteListe : Pointeur, x : T) : Pointeur
Variables l : Pointeur
Début
    l ← teteListe
    Tantque (l ≠ NULL)
        Si (x = valeur(l)) alors
            Si (suivant(l) = NULL)
                // x est le dernier élément
                retourner supprimerFin(teteListe)
            Sinon
                // x n'est pas le dernier élément,
                // échanger avec l'élément suivant
                q ← suivant(l)
                valeur(l) ← valeur(q)
                suivant(l) ← suivant(q)
                liberer(q)
            FinSi
        Sinon
            l ← suivant(l)
        FinSi
    FinTantque
    Retourner teteListe
Fin

Fonction supprimerMins(teteListe : Pointeur, x : T) : Pointeur
Variables l : Pointeur, min : T
Début
    Si (teteListe ≠ NULL) Alors
        l ← teteListe
        min ← valeur(l)
        l ← suivant(l)
        Tantque (l ≠ NULL)
            Si (valeur(l) < min) Alors
                min ← valeur(l)
            FinSi
            l ← suivant(l)
        FinTantque
        Retourner supprimerOccurrences(teteListe,min)
    Sinon
        Retourner teteListe
    FinSi
Fin

```

Exercice 4.

1. Écrire un algorithme qui permet de concaténer deux listes (copie !).
2. Écrire un algorithme concatène une liste à une autre liste (sans copie !).

Corrigé

Fonction concatener1(l1 : Pointeur, l2 : Pointeur) : Pointeur

Variables res, l1tmp, l2tmp : Pointeur

Début

```
res ← NULL // créer une liste vide
l1tmp ← l1
Tantque (l1tmp ≠ NULL)
  res ← ajouterFin(res, valeur(l1tmp))
  l1tmp ← suivant(l1tmp)
FinTantque
l2tmp ← l2
Tantque (l2tmp ≠ NULL)
  res ← ajouterFin(res, valeur(l2tmp))
  l2tmp ← suivant(l2tmp)
FinTantque
retourner res
```

Fin

Fonction concatener2(l1 : Pointeur, l2 : Pointeur) : Pointeur

Variables l1tmp: Pointeur

Début

```
Si (l1 = NULL) Alors
  Retourner l2
Sinon
  l1tmp ← l1
  Tantque (suivant(l1tmp) ≠ NULL)
    l1tmp ← suivant(l1tmp)
  FinTantque
  suivant(l1tmp) ← l2
  retourner l1
FinSi
```

Fin

Exercice 5

1. Écrire un algorithme qui crée l'inverse d'une liste (copie !).
2. Écrire un algorithme qui inverse une liste. (sans copie !).

Corrigé

Fonction inverser1(teteListe : Pointeur) : Pointeur

Variables res, l : Pointeur

Début

```
res ← NULL
l ← teteListe
Tantque l != null
  res ← ajouterTete(res, valeur(l))
Fintantque
retourner res
```

Fin

Fonction inverser2(teteListe : Pointeur) : Pointeur

Variables l, p, q : Pointeur

Début

```
l ← têteListe
q ← nul
p ← nul
Tant que l != null
    p ← l
    l ← suivant(l)
    suivant(p) ← q
    q ← p
Fintantque
retourner q
```

Fin

Exercice 6

Écrire un algorithme qui permet de copier une liste de départ dans une nouvelle liste **sans doublons**. Par exemple, {2, 6, 7, 7, 3, 2, 8} devient {2, 6, 7, 3, 8}.

Corrigé

Fonction copier(teteListe : Pointeur) : Pointeur

Variables res, l1, l2 : Pointeur

Début

```
res ← NULL
l1 ← teteListe
Tantque (l1 ≠ NULL)
    Si res = NULL Alors
        res ← creerNoeud()
        valeur(res) ← valeur(l1)
        suivant(res) ← NULL
    Sinon
        // on cherche si valeur(l1) est déjà dans res
        // en utilisant l2 pour parcourir res
        l2 ← res
        Tantque (l2 ≠ NULL) et (valeur(l2) ≠ valeur(l1))
            l2 ← suivant(l2)
        FinTantque
        Si (l2 = NULL) Alors
            // valeur(l1) n'est pas dans res, on l'ajoute à la fin
            res ← ajouterFin(res, valeur(l1))
        FinSi
    FinSi
    l1 ← suivant(l1)
Fintantque
Retourner res
```

Fin