

Examen

Exercice 1 Listes linéaires chaînées (1 + 2 + 1 + 2 + 3 + 4)

La représentation des nombres entiers dans les langages de programmation est toujours limitée à quelques octets. On souhaite surmonter ce problème en proposant une représentation des entiers quelque soit leur taille en utilisant les listes linéaires chaînées. Un nombre entier est représenté par une liste linéaire chaînée où chaque chiffre du nombre est représentée par un maillon de la liste. Le chiffre du poids faible est rangé à la tête.

Exemple : Le nombre 236799 est représenté par la liste linéaire chaînée suivante :

Nil ← [2] ← [3] ← [6] ← [7] ← [9] ← [9] ← Tete

1. Donner la déclaration permettant de représenter en mémoire de telles listes.
2. Soit la procédure f suivante :

```
Procédure f(var L : Poniteur(TMaillon));
var p : Poniteur(TMaillon);
Début
  Si (L=Nil) Alors
    Allouer(p);
    Aff_val(p,1);
    Aff_adr(p, L);
    L ← p;
  Sinon
    Si (Valeur(L)=9) Alors
      Aff_val(L,0);
      f(Suivant(L));
    Sinon
      Aff_val(L,Valeur(L)+1);
    Fin Si;
  Fin Si;
Fin;
```

- (a) Donner la liste de l'exemple ci-dessus après l'appel de la procédure $f(\text{Tete})$.
 - (b) Que fait la procédure f sur un nombre entier représenté par une liste linéaire chaînée ?
 - (c) Calculer la complexité de la procédure f en fonction de la longueur n de la liste passée en paramètre.
3. Écrire la procédure Div10 suivante :

Procédure Div10(var L : pointeur(TMaillon));

permettant de diviser le nombre représenté dans L par 10.

4. Écrire la fonction **réursive** Multi3 suivante :

Fonction Multi3(L : pointeur(TMaillon)) :booléen;

permettant de retourner vrai si le nombre représenté par L est un multiple de 3, sachant qu'un nombre entier est multiple de 3 si la somme des chiffres le représentant est un multiple de 3. Par exemple, le nombre 236799 de l'exemple précédent est un multiple de 3 puisque $2 + 3 + 6 + 7 + 9 + 9 = 36$ et 36 est un multiple de 3.

Exercice 2 Arbres (2 + 2 + 2 + 1)

Soit les nombre entiers suivants donnés dans l'ordre :

13, 22, 6, 15, 4, 2, 11, 17

1. Donner l'arbre binaire de recherche obtenu en insérant ces nombres dans l'ordre.
2. Soit la procédure *g* suivante :

```
Procédure g( N : Poniteur(TNoeud));
Début
  Si (N=Nil) Alors
    | Ecrire("l'arbre est vide");
  Sinon
    Tant que (FG(N)≠ Nil ) faire
      | N ←FG(N);
    Fin TQ;
    Ecrire(Valeur(N));
  Fin Si;
Fin;
```

Qu'affiche cette procédure en l'exécutant sur la racine de l'arbre binaire précédent ?

3. Donner le tas dynamique construit en insérant dans l'ordre ces nombre.
4. En déduire le tas statique.

★★★ Bonne chance ★★★

Corrigé type

Exercice 1 Listes linéaires chaînées (1 + 2 + 1 + 2 + 3 + 4)

1. Déclarations permettant d'utiliser de telles listes.

```
Type TMaillon = Structure  
    Valeur : entier ;  
    Suivant : Pointeur(TMaillon) ;  
Fin ;  
Var Tete : Pointeur(TMaillon ;
```

1 pt

2. Procédure

(a) Liste de l'exemple ci-dessus après l'appel de la procédure $f(\text{Tete})$.

Nil \leftarrow [2] \leftarrow [3] \leftarrow [6] \leftarrow [8] \leftarrow [0] \leftarrow [0] \leftarrow **Tete**

2 pts

(b) La procédure f ajoute 1 au nombre représenté par la liste.

1 pt

(c) Le temps $T(n)$ d'exécution de la fonction :

$$T(n) = \begin{cases} a & \text{si } n = 0 (L = Nil) \\ b & \text{si } Valeur(L) \neq 9 \\ T(n-1) + c & \text{sinon} \end{cases}$$

- La constante a englobe le temps du test ($n \neq Nil$) et le temps des instructions :
 - Allouer(p) ;
 - Aff_val($p,1$) ;
 - Aff_adr(p, L) ;
 - $L \leftarrow p$;
- La constante b le temps du test ($n \neq Nil$), le temps de test ($Valeur(L)=9$) et le temps de l'instruction Aff_val($L,0$) ;
- La constante c le temps du test ($n \neq Nil$), le temps de test ($Valeur(L)=9$) et le temps de l'instruction Aff_val($L, Valeur(L)+1$) ;

$$\begin{aligned} T(n) &= T(n-1) + b \\ &= [b + T(n-2)] + b \\ &= T(n-2) + 2b \\ &= [b + T(n-3)] + 2b \\ &= \dots \\ &= T(n-i) + ib \\ &= \dots \\ &= T(0) + nb = a + nb \\ T(n) &= nb + (aouc) \end{aligned}$$

Et puisque $a > c$ on prends le pire des cas c'est à dire a ,

Donc la complexité est en $O(nb + a) = O(n)$ car a et b sont des constantes positives. **2 pts**

3. Procédure Div10 : pour diviser un nombre sur 10, on supprime le premier maillon c'est dire la position des unités

```

Procédure Div10(var L : Poniteur(TMaillon));
var p : Poniteur(TMaillon);
Début
  Si (L ≠ Nil) Alors
    p ← L;
    L ← Suivant(L);
    Libérer(p);
  Fin Si;
Fin;

```

3 pts

4. Écrire la fonction **réursive** *Multi3* suivante :

```

Fonction Multi3( L : Poniteur(TMaillon)) : booléen;
  Procédure LibererListe(var L : Poniteur(TMaillon));
  var q : Poniteur(TMaillon);
  Début
    Tant que (L ≠ Nil) faire
      p ← L;
      L ← Suivant(L);
      Libérer(p);
    Fin TQ;
  Fin;
var ListeSomme : Poniteur(TMaillon);
Début
  ListeSomme ← Nil;
  p ← L;
  Tant que (p ≠ Nil) faire
    Pour i de 1 à Valeur(p) faire
      P(ListeSomme);
    Fin Pour;
  Fin TQ;
  Si (ListeSomme=Nil) Alors
    Multi3 ← Vrai;
  Sinon
    Si (Suivant(ListeSomme)=Nil) Alors
      Si (Valeur(ListeSomme) mod 3 = 0) Alors
        Multi3 ← Vrai;
      Sinon
        Multi3 ← Faux;
      Fin Si;
    Sinon
      Multi3 ← Multi3(ListeSomme);
      LibererListe(ListeSomme);
    Fin Si;
  Fin Si;
Fin;

```

4

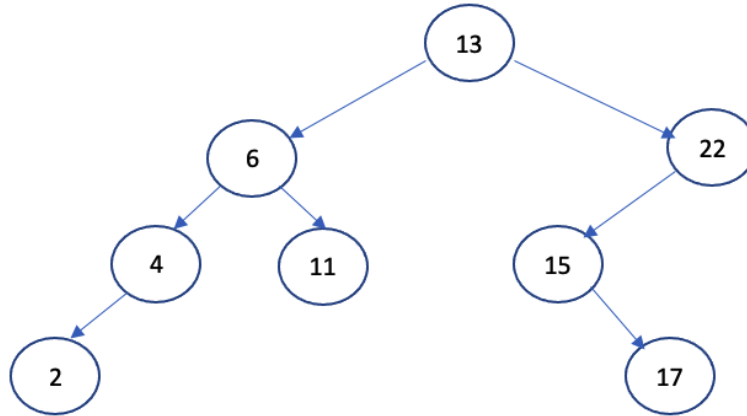
pts

Exercice 2 Arbres (2 + 2 + 2 + 1)

Soit les nombre entiers suivants donnés dans l'ordre :

13, 22, 6, 15, 4, 2, 11, 17

1. l'arbre binaire de recherche obtenu en insérant ces nombres dans l'ordre :

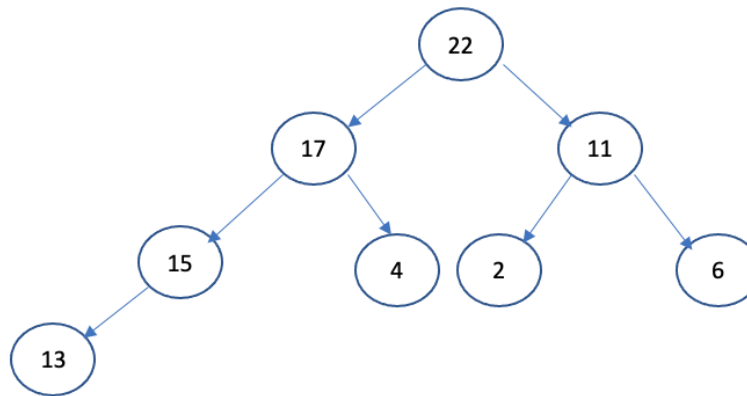


2 pts

2. La procédure affiche : 2

2 pts

3. Donner le tas dynamique construit en insérant dans l'ordre ces nombre.



2 pts

4. Le tas statique.

22	17	11	15	4	2	6	13
----	----	----	----	---	---	---	----

1 pt