

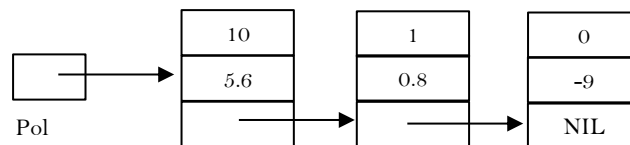
## EMD 2 ALGORITHMIQUE

### Exercice 1 (7,5 points) (interrogation 2)

- Proposer une fonction **récursive** qui calcule la somme de deux entiers positifs **a** et **b**, en supposant que les seules opérations de base possibles sont :
  - L'ajout de 1 à un entier  $a$  :  $a + 1$ .
  - Le retrait de 1 à un entier  $a$  :  $a - 1$ .
  - Les comparaisons à 0 d'un entier  $a$  :  $a = 0$ ,  $a > 0$ , et  $a < 0$ .
- Étendre la fonction aux entiers de signe quelconque.

### Exercice 2 (12,5 points)

On s'intéresse à la manipulation de polynômes creux à l'aide de listes linéaires chaînées. Un polynôme creux est un polynôme contenant très peu de monômes non nuls. Par exemple :  $P(x) = 5.6x^{10} + 0.8x - 9$  contient 11 termes, dont 3 seulement sont non nuls. La liste **Pol** correspondant au polynôme **P** est illustrée dans la figure ci-dessous :



Chaque monôme de **Pol** est décrit par un enregistrement de type **Tmonome** comportant les 3 champs suivants : **Deg** (entier) représentant le degré du monôme, **Coef** (réel) représentant le coefficient du monôme, et **Suiv** (pointeur) pointant sur le monôme suivant. La liste **Pol** est triée par **ordre de degré décroissant**. On suppose qu'une liste vide (pointant sur NIL) correspond au polynôme zéro (*i.e.* elle ne contient aucun monôme).

- Définir la structure **Tmonome**.
- Écrire une procédure **Additionner** qui additionne les valeurs des coefficients de deux monômes **S** et **E**. Affecte la somme résultante au coefficient de **E** et libère **S**.
- Écrire une procédure **Rechercher** qui recherche deux monômes **Q** et **P** dans la liste **Pol** d'un polynôme. Explicitement, **Q** est le premier monôme de **Pol** ayant le degré inférieure ou égale à un degré **D** donné, et **P** est le précédent de **Q** dans **Pol**. Si tous les monômes de **Pol** ont des degrés strictement supérieurs à **D**, alors **Q** pointerait sur **NIL** et **P** pointerait sur le monôme ayant le plus petit degré dans **Pol**.
- Si on suppose que **Pol** contient **n** monômes, calculer la **complexité** de la procédure **Rechercher** et donner son **ordre de grandeur**.
- Écrire une procédure **Ajouter** qui ajoute à la liste **Pol** d'un polynôme la valeur d'un monôme **M**. Attention aux différentes positions d'ajout possibles (début, milieu, et fin).
- Écrire un **algorithme** qui construit une liste **Pol3** d'un polynôme **P3** obtenu par l'addition de deux polynômes **P1** et **P2**. L'algorithme doit utiliser les listes **Pol1** et **Pol2** (de **P1** et **P2** respectivement) qui sont supposées déclarées et remplies.

# Corrigé type

## Exercice 1 :

1- Une fonction récursive qui calcule la somme de deux entiers positifs a et b : (3 pts)

**Fonction** Somme (a,b : entier) : entier ;

**Début**

**Si** (a=0) **alors**

Somme  $\leftarrow$  b ;

**Sinon**

Somme  $\leftarrow$  Somme (a-1, b+1) ;

**Fin Si ;**

**Fin ;**

2- Généralisation de la fonction aux entiers de signe quelconque : (3,5 pts)

**Fonction** Somme (a,b : entier) : entier ;

**Début**

**Si** (a=0) **alors**

Somme  $\leftarrow$  b ;

**Sinon**

**Si** (a>0) **alors**

Somme  $\leftarrow$  Somme (a-1, b+1) ;

**Sinon**

Somme  $\leftarrow$  Somme (a+1, b-1) ;

**Fin Si ;**

**Fin Si ;**

**Fin ;**

## Exercice 2 :

1- La structure d'un monôme : (1 pt)

**Type** Tmonome= $\wedge$ Monome ;

Monome=**Enregistrement**

Deg : entier ;

Coef : réel ;

Suiv : Tmonome ;

**Fin ;**

2- La procédure Additionner : (1 pt)

**Procédure** Additionner (E/S E, S : Tmonome) ;

**Début**

**Si** (E^.Deg = S^.Deg) **alors**

E^.Coef  $\leftarrow$  E^.Coef + S^.Coef;

Libérer (S);

**Fin Si ;**

**Fin;**

3- La procédure **Rechercher** : (2,5 pts)

**Procédure** Rechercher (E Pol : Tmonome; S Q, P : Tmonome; E D : entier);

**Var** trouve : Booléen;

## Début

```
Q ← Pol ;
Trouve ← faux ;
Tant que (Q<>NIL) et (non trouve) faire
  Si (Q^.Deg > D) alors
    P ← Q ;
    Q ← Q^.Suiv ;
  Sinon
    Trouve ← vrai ;
  Fin Si ;
Fin Tant que ;
Fin ;
```

## 4- La complexité de la procédure Rechercher : (2,5 pts)

La complexité algorithmique  $C_{\text{rechercher}}$  est :

$$C_{\text{rechercher}} = 1 + 1 + 3 * (n+1) + (1 + \max(2,1)) * n = 2 + 3n+3 + 3n = 6n + 5 ;$$

Donc, elle est d'ordre de grandeur  $O(n)$  ;

## 5- La procédure Ajouter (ajout au début, milieu, et à la fin) : (3 pts)

**Procédure** Ajouter (E/S Pol : Tmonome ; E M : Tmonome) ;

**Var** P, Q : Tmonome ;

### Début

```
Si (M^.Coef <> 0) alors
  Si (Pol=NIL) alors
    Pol ← M ;
    M^.Suiv ← NIL ;
  Sinon
    Si (M^.Deg > Pol.Deg) alors
      M^.Suiv ← Pol ;
      Pol ← M ;
    Sinon
      Si (Pol^.Deg = M^.Deg) alors
        Additionner (Pol, M) ;
        Si (Pol^.Coef = 0) alors
          P ← Pol ;
          Pol ← Pol^.Suiv ;
          Libérer(P) ;
        Fin Si ;
      Sinon
        Rechercher (Pol, Q, P, M^.Deg) ;
        Si (Q=NIL) alors
          P^.Suiv ← M ;
          M^.Suiv ← NIL ;
        Sinon
          Si (Q^.Deg = M^.Deg) alors
            Additionner (Q, M) ;
            Si (Q^.Coef = 0) alors
              P^.Suiv ← Q^.Suiv ;
              Libérer (Q) ;
            Fin si ;
          Sinon
            P^.Suiv ← M ;
            M^.Suiv ← Q ;
          Fin Si ;
```

```
    Fin Si ;
  Fin Si ;
  Fin Si ;
  Fin Si ;
Fin ;
```

6- L'algorithme principal : (2,5 pts)

Algorithme princ ;

Var

Pol1, Pol2, Pol3, M, L1, L2 : Tmonome ;

// Déclarer les sous-algorithmes : Additionner, Rechercher, et Ajouter

Début

// Remplir les listes Pol1 et Pol2

Pol3 ← NIL ;

L1 ← Pol1 ;

Tant que (L1 <> NIL) faire

Allouer (M) ;

M^.Deg ← L1^.Deg ;

M^.Coef ← L1^.Coef ;

Ajouter (Pol3, M) ;

M ← NIL ;

L1 ← L1^.Suiv ;

Fin Tant que ;

L2 ← Pol2 ;

Tant que (L2 <> NIL) faire

Allouer (M) ;

M^.Deg ← L2^.Deg ;

M^.Coef ← L2^.Coef ;

Ajouter (Pol3, M) ;

M ← NIL ;

L2 ← L2^.Suiv ;

Fin Tant que ;

Fin ;