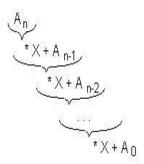
## Devoir à la maison à rendre le 02. 01. 2011

## Exercice 1.- Polynômes

On représente un polynôme P à coefficients entiers en x (entier)  $P(x) = a_n * x^n + a_{n-1} * x^{n-1} + \cdots + a_2 * x^2 + a_1 * x + a_0$  par une structure de liste chaînée de noeuds  $P = \{M_1, M_2, \dots, M_k\}$  où les  $M_i$ ,  $i = 1, \dots, k$  sont les monômes de P. Chaque monôme (noeud de la liste) est une structure à trois champs: le coefficient, l'exposant et le suivant: p.coef, p.expo et p.suivant. La liste est triée par degré décroissant. Une liste vide vaut la constante Nul.

On considère deux listes P et Q qui représentent respectivement deux polynômes donnés P(x) et Q(x) et on veut calculer leur somme. La fonction ajouterMonôme(v.coef, v.deg, L) ajoute le monôme v qui a pour coefficient v.coef et pour exposant v.expo à la liste L.

- a) Écrire une fonction récursive Somme (polynôme P,Q): polynôme qui retourne le polynôme somme de P et Q.
- b) Donnez la complexité du cas pire de cette fonction.
- c) On veut évaluer le polynôme  $P(x) = a_n * x^n + a_{n-1} * x^{n-1} + \cdots + a_2 * x^2 + a_1 * x + a_0$  au point  $x_0$ , c'est-à-dire calculer  $P(x_0)$ . Écrire une fonction EvalNaive (polynôme P, entier x0): entier qui calcule  $P(x_0)$ .
- d) Si on suppose que le calcul de  $x_0^n$  est en  $\Theta(n)$ , quelle est la complexité de l'algorithme EvalNaive?
- e) On peut éviter le calcul des opérations d'exponentiation en utilisant le schéma de Horner visualisé par le graphe suivant:



Écrire une nouvelle fonction EvalHorner (P, x0) qui calcule  $P(x_0)$  selon le schéma de Horner et donnez sa complexité.

## Exercice 2.- Mesures asymptotiques

- a) Montrer que  $\sum_{i=0}^{i=n-1} 2^i = 2^n-1$
- b) Résoudre l'équation suivante:

$$T(n) = T(n-1) + 2^n$$
  
 $T(0) = 1$  (1)

c) Supposons que  $f(n) = \Theta(g(n))$ . Peut-on affirmer que  $2^{f(n)} = \Theta(2^{g(n)})$ ? Si oui, démontrez le, si non donnez un contre exemple.