

Épreuve d'informatique de l'X - 2010 - MP/PC

Échangeurs de Polynômes

Question 1. On évalue le polynôme P en utilisant la méthode de Horner pour limiter le nombre de multiplications.

```

1  evaluation := proc (P::array, v::float)
2      local res, i, n;
3      n := taille(P);
4      res := 0;
5      for i from n to 1 by -1 do
6          res := (res+P[i])*v
7      od;
8      return(res)
9  end;
```

Question 2. On parcourt le tableau représentant le polynôme avec la boucle des lignes 3-5 et on retourne la première valeur pour laquelle $a_i \neq 0$. Si P est le polynôme nul, on retourne la valeur 0.

```

1  valuation := proc (P::array)
2      local i;
3      for i from 1 to taille(P) do
4          if P[i] <> 0 then return(i) fi;
5      od;
6      return(0);
7  end;
```

Question 3 : On commence par créer un tableau Q de taille $\max(n_1, n_2)$ où n_1 et n_2 représentent les tailles respectives de P_1 et P_2 . On l'initialise avec des zéros (ligne 7). On duplique le polynôme P_1 dans Q (ligne 8) et enfin on lui soustrait P_2 (ligne 8).

```

1  difference := proc (P1::array, P2::array)
2      local Q, i, n1, n2, n;
3      n1 := taille(P1);
4      n2 := taille(P2);
5      if n2 < n1 then n := n1 else n := n2 end if;
6      Q := allouer(n);
7      for i from 1 to n do Q[i] := 0 od;
8      for i from 1 to n1 do Q[i] := P1[i] od;
9      for i from 1 to n2 do Q[i] := Q[i]-P2[i] od;
10     return(Q)
11 end;
```

Question 4 : Si $P_1 = \sum_{k=1}^{d_1} a_k x^k$ et $P_2 = \sum_{k=1}^{d_2} b_k x^k$ et que $P_1 - P_2$ n'est pas le polynôme nul et a pour valuation v , alors $P_1(x) - P_2(x) \sim (a_v - b_v).x^v$. Donc à gauche de zéro, $P_1 - P_2$ est localement du signe de $(a_v - b_v)$ si v est pair et du signe contraire de $(a_v - b_v)$ si v est impair.

```

1  compare_neg := proc (P1::array, P2::array)
2      local Q, v;
3      Q := difference(P1, P2);
4      v := valuation(Q);
5      if v = 0 then return 0 fi;
6      if v mod 2 = 0
7      then
8          if 0 < Q[v] then return 1 else return -1 fi;
9      else
10         if 0 < Q[v] then return -1 else return 1 fi;
11     fi;
12 end;
```

Question 5 : on effectue un tri à bulles sur le tableau de polynômes.

```

1  echange := proc (t::array, i::posint, j::posint)
2  local tmp;
3    tmp := t[i]; t[i] := t[j]; t[j] := tmp; return ()
4  end;
5
6  tri := proc (t::array)
7  local n, i, j;
8    n := taille(t);
9    for i from 1 to n-1 do
10     for j from 1 to n-i do
11       if compare_neg(t[j], t[j+1]) < 0
12       then echange(t, j, j+1)
13       fi;
14     od;
15   od;
16 end;
```

Question 6 : Si $P_1 = \sum_{k=1}^{d_1} a_k x^k$ et $P_2 = \sum_{k=1}^{d_2} b_k x^k$ et que $P_1 - P_2$ n'est pas le polynôme nul et a pour valuation v , alors $P_1(x) - P_2(x) \sim (a_v - b_v).x^k$. Donc à droite de zéro, $P_1 - P_2$ est localement du signe de $(a_v - b_v)$.

```

1  compare_pos := proc (P1::array, P2::array)
2  local Q, v;
3    Q := difference(P1, P2);
4    v := valuation(Q);
5    if v = 0 then return 0 end if;
6    if 0 < Q[v] then return 1 else return -1 end if;
7  end;
8
9  verifier_permute := proc (pi::array, t::array)
10 local n, i; n := taille(pi);
11 for i from 1 to n-1 do
12   if not(compare_pos(t[pi[i]], t[pi[i+1]]))
13   then return(false)
14   fi;
15 od;
16 return(true)
17 end;
```

II. Échangeurs de n polynômes

Question 7 : Les trois boucles imbriquées du programme permettent de tester tous les quadruplets (a, b, c, d) qui vérifient $1 \leq d \leq c \leq b \leq a \leq n$.

```

1  est_echangeur_aux := proc (pi::array, d::posint)
2  local a, b, c, n;
3  n := taille(pi);
4  for c from d+1 to n-2 do
5    for b from c+1 to n-1 do
6      for a from b+1 to n do
7        if pi[c] < pi[a] and pi[a] < pi[d]
8        and pi[d] < pi[b] then return(false) fi;
9        if pi[b] < pi[d] and pi[d] < pi[a]
10       and pi[a] < pi[c] then return(false) fi;
11      od;
12    od;
13  od;
14  return(true);
15 end;
```

Question 8 :

```

1  est_echangeur := proc (pi::array)
2  local d, n;
3  n := taille(pi);
4  for d from 1 to n do
5    if not(est_echangeur_aux(pi, d))
6    then return(false)
7    fi;
8  od;
9  return(true);
10 end;
```

Question 9 : On calcule les valeurs $a(k)$ de façon itérative à l'aide d'un tableau à partir de la valeur connue $a(1) = 1$ (ligne 4). On calcule ensuite $a(i)$ à partir de $a(j)$ pour $1 \leq j \leq i-1$. On initialise la valeur à $a(i-1)$ à la ligne 6 et on ajoute $\sum_{j=1}^{i-1} a_j a_{i-j}$ grâce à la boucle des lignes 7 à 9.

```

1 nombre_echangeurs := proc (n::posint)
2   local tab, i, j;
3   tab := allouer(n);
4   tab[1] := 1;
5   for i from 2 to n do
6     tab[i] := tab[i-1];
7     for j from 1 to i-1 do
8       tab[i] := tab[i]+tab[j]*tab[i-j];
9     od;
10  od;
11  return tab[n];
12 end;
```

Question 10 : On applique directement la définition de l'énoncé.

```

1 decaler := proc(t::array, v::integer)
2   local i, n, u;
3   n := taille(t);
4   u[1] := v;
5   for i from 2 to n+1 do
6     if t[i-1] < v
7       then u[i] := t[i-1]
8       else u[i] := 1+t[i-1]
9     fi;
10  od;
11  return(u);
12 end;
```

Question 11 : Lignes 1 et 2, on crée le tableau **res** qui contiendra le résultat et un tableau **tmp** de stockage temporaire de même longueur. On initialise le tableau **res** (lignes 6 à 9). La boucle des lignes 11 à 27 permet de calculer les échangeurs de $\{1, \dots, k\}$ à partir des échangeurs de $\{1, \dots, k-1\}$. La double boucle des lignes 13 à 22 permet de créer par décalage des échangeurs potentiels de $\{1, \dots, k\}$. Dans le bloc **if...fi** des lignes 16 à 20, on vérifie que l'on a effectivement construit un échangeur de $\{1, \dots, n\}$, si c'est le

cas, on le stocke dans le tableau temporaire **tmp**. Dans la boucle des lignes 24 à 26, on transvase les échangeurs trouvés dans le tableau des résultats **res**¹.

```

1 enumerer_echangeurs := proc (n::posint)
2   local res, tmp, i, k, v, m, t, compteur, tab_tmp, nb_echangeurs;
3   nb_echangeurs := nombre_echangeurs(n);
4   res := allouer(nb_echangeurs);
5   tmp := allouer(nb_echangeurs);
6   for i from 2 to nb_echangeurs do
7     t := allouer(1); t[1] := 0; res[i] := t
8   od;
9   t := allouer(1); t[1] := 0; res[1] := t
10  m := 1;
11  for k from 1 to n-1 do
12    compteur := 0;
13    for v from 1 to k+1 do
14      for i from 1 to m do
15        tab_tmp := decaler(res[i], v);
16        if est_echangeur(tab_tmp)
17          then
18            compteur := compteur+1;
19            tmp[compteur] := tab_tmp
20          fi;
21        od;
22      od;
23      m := nombre_echangeurs(k+1);
24      for i from 1 to m do
25        res[i] := tmp[i]
26      od;
27    od;
28  return(res);
29 end;
```

Voici le résultat de **enumerer_echangeurs(4)** :

```

[[1, 2, 3, 4], [1, 2, 4, 3], [1, 3, 2, 4], [1, 3, 4, 2], [1, 4, 2, 3], [1, 4, 3, 2], [2, 1, 3, 4],
[2, 1, 4, 3], [2, 3, 1, 4], [2, 3, 4, 1], [2, 4, 3, 1], [3, 1, 2, 4], [3, 2, 1, 4], [3, 2, 4, 1],
[3, 4, 1, 2], [3, 4, 2, 1], [4, 1, 2, 3], [4, 1, 3, 2], [4, 2, 1, 3], [4, 2, 3, 1], [4, 3, 1, 2],
[4, 3, 2, 1]]
```

1. ligne 25, il faut en réalité écrire **res[i] := eval(tmp[i])** pour que ça marche en Maple