## DS 1 d'informatique

Corrigé

# Polynômes

## Partie I – Exemples

1. (a) À quel polynôme correspond la liste [1]?

La liste [1] correspond au polynôme constant 1.

(b) À quel polynôme correspond la liste [0, 1]?

La liste [0, 1] correspond à l'indéterminée X.

(c) À quel polynôme correspond la liste [0, 0, 0, 1, 0, 0]?

La liste [0, 0, 0, 1, 0, 0] correspond au polynôme  $X^3$ .

**2.** (a) Donner le <u>polynôme</u> qui est la représentation normale de  $X^3 + 2X^2 + 3X + 4$ .

La représentation normale de  $X^3 + 2X^2 + 3X + 4$  est la liste [4, 3, 2, 1].

(b) Donner la représentation normale du polynôme nul.

La représentation normale du polynôme nul est | la liste vide [].

DS 1 d'informatique

### Partie II – Premières fonctions

3. Écrire une fonction maxCoeffs(P) qui prend en argument un polynôme P et qui renvoie le maximum des valeurs absolues des coefficients de P.

Les coefficients du polynôme nul étant tous nuls, si P représente le polynôme nul, on renvoie 0.

```
def maxCoeffs(P):
    if P == []:
        return 0

maxi = abs(P[0])
    for coeff in P:
        if abs(coeff) > maxi
            maxi = abs(coeff)
    return maxi
```

4. Écrire une fonction estNul(P) qui prend en argument un <u>polynôme</u> P et qui renvoie True si le polynôme est nul et False sinon.

```
def estNul(P):
    for coeff in P:
        if coeff != 0:
            return False
    return True
```

5. Écrire une fonction degre(P) qui renvoie le degré d'un polynôme P.

```
def degre(P):
    maxDeg = -1
    n = len(P)
    for k in range(n):
        if P[k] != 0:
            maxDeg = k
    if maxDeg = -1:
        return MOINS_INF
    else:
        return maxDeg
```

DS 1 d'informatique 2/12

6. Écrire une fonction formeNormale(P) qui prend en argument un <u>polynôme</u> P et qui renvoie la représentation normale de P.

Attention! La fonction formeNormale(P) ne doit pas modifier le polynôme.

```
def formeNormale(P):
    copyP = P.copy()
    for k in range(-1, -(n+1), -1):
        if copyP[k] == 0:
            copyP.pop()
        else:
            return copyP
```

Voici une autre réponse possible :

```
def formeNormale(P):
    n = deg(P)

if deg(P) == MOINS_INF:
    return []

resultat = []
for k in range(n+1):
    resultat.append(P[k])

return resultat
```

DS 1 d'informatique 3/12

### Partie III – Premières opérations

- 7. (a) Écrire une fonction evaluation(P, alpha) qui prend en argument un polynôme P et un nombre alpha et qui renvoie l'évaluation  $P(\alpha)$  de P en  $\alpha$ .
  - Voici un code astucieux qui calcule les puissances de  $\alpha$  au fur et à mesure.

```
def evaluation(P, alpha):
    S = 0
    # puissance représente les alpha**k
    puissance = 1

for coeff in P:
    S = S + coeff * puissance
    # On passe à la puissance suivante
    puissance = alpha * puissance

return S
```

• Voilà un code moins astucieux mais tout à fait valable (vue la question posée).

```
def evaluation(P, alpha):
    n = deg(P)

if n == MOINS_INF:
    return 0

S = 0
    for k in range(n+1):
        S = S + P[k] * alpha**k
    return S
```

(b) Quelle est la complexité de votre fonction?

On considère un polynôme de degré N.

- Analysons d'abord le code astucieux. On a N boucles et il y a un nombre constant d'opérations par boucles : la complexité de la fonction astucieuse est O(N) opérations.
- Passons au code moins astucieux. Il y a aussi N boucles mais dans la i-ième boucle, on calcule  $\alpha^i$  ce qui nécessite a priori i opérations. Au total, à une constante près, on a  $\sum_{i=0}^{N} i = \frac{N(N+1)}{2}$  opérations. Ainsi, la complexité de la deuxième fonction est  $O(N^2)$  opérations.

DS 1 d'informatique

- 8. Écrire une fonction scalairisation(mu, P) qui prend en argument un nombre mu et un polynôme P et qui renvoie un polynôme représentant la scalairisation  $\mu P$ .
  - Voici une première réponse possible.

```
def scalairisation(mu, P):
    n = deg(P)

if n == MOINS_INF:
    return []

resultat = P.copy()
for k in range(n+1):
    resultat[k] = mu * resultat[k]
return resultat
```

• Voici une autre réponse possible.

```
def scalairisation(mu, P):
    return [mu*coeff for coeff in P]
```

9. Écrire une fonction somme (P, Q) qui prend en argument deux <u>polynômes</u> P et Q et qui renvoie un polynôme représentant leur somme P + Q.

```
Pour la fonction somme(P, Q):
```

- il faut commencer par créer une liste de la bonne taille;
- puis, on somme!

```
def somme(P, Q):
    # On a long_P = deg(P) + 1
    long_P = len(P)
    # On a long_Q = deg(Q) + 1
    long_Q = len(Q)
    N = max(long_P, long_Q)

resultat = [0]*N

for k in range(N):
    coeff = 0
    if k < long_P:
        coeff = coeff + P[k]
    if k < long_Q:
        coeff = coeff
    resultat[k] = coeff</pre>
```

DS1 d'informatique 5/12

### Partie IV – Dérivation

10. Écrire une fonction derive(P, k) qui prend en argument un polynôme P et un entier naturel k et qui renvoie la dérivée k-ième  $P^{(k)}$  de P.

On procède modulairement en définissant d'abord une fonction  $\operatorname{derive\_aux}(P)$  qui prend en argument un  $\operatorname{polynôme}$  P qui renvoie la dérivée de P.

```
def derive_aux(P):
    n = len(P)
    return [k*P[k] for k in range(1, n)]

On peut alors écrire:

def derive(P, k):
    resultat = P
    for i in range(k):
        resultat = derive_aux(resultat)
    return resultat
```

### Partie V – Produit

11. (a) Écrire une fonction produitParX(P) qui prend en argument un polynôme P et qui renvoie un polynôme représentant le produit XP.

```
def produitParX(P):
    n = len(P)
    resultat = [0]*(n+1)
    for k in range(n):
        resultat[k+1] = P[k]
    return resultat
```

DS 1 d'informatique 6/12

(b) Écrire une fonction produit (P, Q) qui prend en argument deux <u>polynômes</u> P et Q et qui renvoie un polynôme représentant leur produit PQ.

Soient P et Q deux polynômes. Si on écrit

$$P = \sum_{k=0}^{n} a_k X^k$$

alors on a

$$PQ = \sum_{k=0}^{n} a_k X^k Q.$$

On procède modulairement et on utilise les fonctions définies précédemment.

```
def produit(P, Q):
    resultat = []
    produitXQ = Q

    for coeff in P:
        terme = scalairisation(coeff, produitXQ)
        resultat = somme(resultat, terme)
        produitXQ = produitParX(produitXQ)
```

## Partie VI – Arithmétique polynomiale

#### Définition

Soient P et Q deux polynômes.

On dit que P divise Q quand il existe un polynôme R tel que Q = PR.

- 12. Écrire une fonction divisionEuclidienne (A, B) qui prend en argument deux <u>polynômes</u> A et B et qui renvoie
  - si  $B \neq 0$ : un tuple (Q, R) de <u>polynômes</u> où Q est le quotient dans la division euclidienne de A par B et où R est le reste.
  - $\operatorname{si} B = 0$  : None

On procède modulairement.

• On commence par définir une fonction coeffDom(P) qui prend en argument un polynôme P qui renvoie le coefficient dominant de P si  $P \neq 0$  et qui renvoie None sinon.

```
def coeffDom(P):
    if estNul(P):
        return None

return P[degre(P)]
```

DS 1 d'informatique 7/12

• Puis, on définit une fonction monomeX(k) qui prend en argument un entier k qui renvoie la représentation normale de  $X^k$ .

```
def monomeX(k):
    resultat = [0]*k
    resultat.append(1)

return resultat
```

On procède de façon récursive.

- Si deg(A) < deg(B), alors le quotient est 0 et le reste est A.
- Sinon, on note

$$\begin{cases} \operatorname{coeff}_A := \text{le coefficient dominant de } A \\ \operatorname{coeff}_B := \text{le coefficient dominant de } B. \end{cases}$$

On pose

$$k := \deg(A) - \deg(B)$$
 et  $\mu := \frac{\operatorname{coeff}_A}{\operatorname{coeff}_B}$ 

puis

$$newA := A - \mu X^k B.$$

On commence par faire la division euclidienne de newA par B. Si on note (Q, R) le résultat de cette division euclidienne, alors le résultat de la division euclidienne de A par B est

$$(Q + \mu X^k, R).$$

D'où le code suivant.

```
def divisionEuclidienne(A, B):
    if estNul(B):
        return None

if degre(A) < degre(B):
        return ([], A.copy())

mu = coeffDom(A)/coeffDom(B)
k = deg(A) - deg(B)
monome = monomeX(k)

newA = A - scalairisation(mu, produit(monome, B))

(Q, R) = divisionEuclidienne(newA, B)

return (somme(Q, scalairisation(mu, monome)), R)</pre>
```

DS 1 d'informatique 8/12

13. Écrire une fonction valuation(P, alpha) qui prend en argument un <u>polynôme</u> P et un nombre alpha et qui renvoie le plus grand entier k tel que  $(X - \alpha)^k$  divise P.

On conviendra que si P = 0 alors la fonction renvoie  $+\infty$ .

#### On procède modulairement.

- On commence par définir une fonction divise(P, Q) qui renvoie True si le <u>polynôme</u> P divise le <u>polynôme</u> Q, et False sinon.
- Pour cela, on utilise le fait que, si  $P \neq 0$ , P divise Q si et seulement si le reste dans la division euclidienne de Q par P est nul.
- $\bullet$  Si P=0, le seul polynôme divisible par P est le polynôme nul.

```
def divise(P, Q):
    if estNul(P):
        return estNul(Q)

    (_, R) = divisionEuclidienne(Q, P)
    return estNul(R)
```

On peut alors écrire le code suivant. On remarque que, pour des raisons de degré, le plus grand entier k cherché est nécessairement  $\leq \deg(P)$ . On est ainsi assuré que la boucle while dans le code suivant va s'arrêter.

```
def valuation(P, alpha):
    if estNul(P):
        return PLUS_INF

# atome représente (X-alpha)
    atome = [-alpha, X]

# puissance représente les (X-alpha)**k
    puissance = [1]

k = 0
while divise(puissance, P):
        puissance = produit(puissance, atome)
        k = k+1

return k-1
```

DS 1 d'informatique 9/12

#### Partie VII – Recherche de racines

- 14. Écrire une fonction racine (P, a, b, eps) qui prend en argument un polynôme P, trois nombres flottants a, b et eps tels que
  - a < b,
  - P(a) et P(b) sont de signes stricts contraires

et qui renvoie un nombre flottant x tel que

- $a \leqslant x \leqslant b$ ,
- x est eps-proche d'une racine de P, ie il existe une racine  $\alpha$  de P vérifiant  $|x \alpha| \leq eps$ .

On procèdera par dichotomie.

L'existence d'une racine de P dans [a, b] est assurée par le théorème des valeurs intermédiaires et par le fait que P(a) et P(b) sont de signes contraires.

On procède par dichotomie.

```
def racine(P, a, b, eps):
    # On se ramène au cas où P(a) < 0
    if P(a) > 0:
        moinsP = scalairisation(-1, P)
        return racine(moinsP, a, b, eps)
    # Cas général
    mini = a
    maxi = b
    while (maxi - mini) > eps:
        milieu = (mini + maxi)/2
        y = evaluation(P, milieu)
        if y > 0:
            maxi = milieu
        elif y < 0:
            mini = milieu
        else:
            return y
    return (mini + maxi)/2
```

DS 1 d'informatique 10/12

- **15.** (a) Soit  $P \in \mathbb{R}[X]$  un polynôme unitaire de degré impair.
  - (i) Déterminer un réel b > 0, dépendant des coefficients de P, tel que P(b) > 0.

Il s'agit d'une question de mathématiques.

On écrit

$$P = X^{n} + c_{n-1}X^{n-1} + \dots + c_{1}X + c_{0}$$

où  $\forall i, c_i \in \mathbb{R}$  et on pose  $M := \max_{0 \le i \le n-1} |c_i|$ .

Soit b > 1. On a

$$P(b) \ge b^{n} - |c_{n-1}| b^{n-1} - |c_{n-2}| b^{n-2} - \dots - |c_{1}| b - |c_{0}|$$

$$\ge b^{n} - M \left( b^{n-1} + \dots + b + 1 \right)$$

$$= b^{n} - M \frac{b^{n} - 1}{b - 1} \qquad \text{car } b > 1 \text{ et donc } b \ne 1$$

$$> b^{n} - M \frac{b^{n}}{b - 1} \qquad \text{car } b - 1 > 0$$

$$= b^{n} \left( 1 - \frac{M}{b - 1} \right) = b^{n} \times \frac{b - 1 - M}{b - 1}.$$

Ainsi, si  $b - 1 - M \ge 0$  ie si  $b \ge M + 1$ , on a P(b) > 0.

Comme on veut b > 1, on peut prendre

$$b := \max(2, M+1).$$

(ii) Déterminer un réel a < 0, dépendant des coefficients de P, tel que P(a) < 0.

On garde les notations de la question précédente.

Soit a < -1. On a

$$P(a) \leq a^{n} + |c_{n-1}| |a|^{n-1} - |c_{n-2}| |a|^{n-2} - \dots - |c_{1}| |a| - |c_{0}|$$

$$\leq a^{n} + M (|a|^{n-1} + \dots + |a| + 1)$$

$$= a^{n} + M \frac{|a|^{n} - 1}{|a| - 1} \qquad \text{car } |a| > 1 \text{ et donc } |a| \neq 1$$

$$< a^{n} + M \frac{|a|^{n}}{|a| - 1}$$

$$= -|a|^{n} + M \frac{|a|^{n}}{|a| - 1} \qquad \text{car } n > 1 \text{ est impair}$$

$$= |a|^{n} \left( \frac{M}{|a| - 1} - 1 \right) = |a|^{n} \times \frac{M + 1 - |a|}{|a| - 1}$$

Ainsi, si  $M + 1 - |a| \le 0$  ie si  $a \le -M - 1$ , on a P(a) < 0.

Comme on veut a < -1, on peut prendre

$$a := \min(-2, -M - 1).$$

DS1 d'informatique 11/12

(b) Écrire une fonction racineImpair(P, eps) qui prend en argument un polynôme P de degré impair et un nombre flottant eps, et qui renvoie un nombre flottant eps qui est eps-proche d'une racine de P.

On utilise la fonction coeffDom(P) définie dans la réponse à la question 12.. On utilise aussi la fonction maxCoeffs(P) de la question 3.

```
def racineImpair(P, eps):
    coeffDomP = coeffDom(P)
    Q = scalairisation(1/coeffDomP, P)
    M = maxCoeffs(Q)
    b = max(2, M+1)
    a = min(-2, -M-1)
    return racine(P, a, b, eps)
```

DS 1 d'informatique 12/12