

## TP4 : Interpolation de Lagrange

Soit  $I$  un intervalle. Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ .

On souhaite approcher la fonction  $f$  par des fonctions *simples*, faciles à évaluer en un point par exemple. Le théorème de Weierstrass (hors programme) affirme que toute fonction  $f$  continue sur un segment peut être approchée uniformément sur ce segment par une suite de polynômes. De bonnes fonctions candidates seraient donc les fonctions polynomiales.

Objectif : Approcher la fonction  $f$  par une fonction polynomiale.

### .1. Interpolation de Lagrange

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . Soit  $(x_0, x_1, \dots, x_n) \in I^{n+1}$  deux à deux distincts. On note :

$$y_0 = f(x_0), \quad y_1 = f(x_1), \quad \text{et} \quad y_n = f(x_n)$$

- On choisit d'**interpoler** la fonction  $f$ . Autrement dit, on choisit d'approcher  $f$  par une fonction qui dont le graphe passe par les points  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n)$ .
- L'interpolation de Lagrange consiste à chercher une **fonction polynomiale**  $P_n$  qui approche  $f$  et l'interpole aux points  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n)$ .

On souhaite donc construire un polynôme  $P_n$  de degré inférieur ou égal à  $n$  vérifiant :

$$\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad P_n(x_i) = y_i$$

- On peut démontrer, à l'aide du cours d'algèbre linéaire, le résultat suivant.

#### **Théorème 1.**

*Il existe un unique polynôme  $P_n$  de degré inférieur ou égal à  $n$ , vérifiant :*

$$\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad P_n(x_i) = y_i$$

*Il s'agit du polynôme suivant :*

$$P_n(X) = \sum_{i=0}^n y_i L_i(X)$$

où :  $\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket, L_i(X) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n \frac{X - x_j}{x_i - x_j}$ .

Les polynômes  $L_0, \dots, L_n$  sont appelés **polynômes de Lagrange associés aux noeuds**  $(x_j)$ .

#### **Remarque**

La famille  $(L_0, L_1, \dots, L_n)$  forme une base de  $\mathbb{R}_n[X]$  appelée **base de Lagrange**.

## I. Opérations sur les polynômes

Le but de cette partie est de définir un certain nombre d'outils spécifiques aux polynômes à coefficients réels, avant de s'intéresser plus spécifiquement à l'interpolation de Lagrange.

- Les polynômes seront représentés en **Python** par des listes. Plus précisément, le polynôme  $P(X) = \sum_{k=0}^n a_k X^k$  sera représenté par la liste  $[a_n, a_{n-1}, \dots, a_1, a_0]$  de ses coefficients, rangés par ordre des degrés décroissants.
- Par la suite, on identifiera un polynôme  $P$  et sa représentation par une liste  $P$ .

### I.1. Normalisation

- Si  $P \neq 0_{\mathbb{R}_n[X]}$ , on dira que sa représentation sous forme de liste est *normalisée* lorsque `len(P)` est égale à  $\deg(P) + 1$ .
- La représentation normalisée du polynôme nul sera la liste vide.
- Définir une fonction `normalise` qui prend en argument une représentation quelconque d'un polynôme  $P$  et la normalise.

On recherche le premier terme non nul de la liste  $P$ , et on supprime tous les 0 inutiles qui le précèdent. Ainsi, le premier coefficient de la liste renvoyée correspond au coefficient dominant du polynôme  $P$ .

```
1 def normalise(P) :  
2     '''normalise(P : list) -> list''  
3     if P == [] :  
4         return []  
5     else :  
6         i = 0  
7         while P[i] == 0 :  
8             i += 1  
9         return P[i:]
```

Désormais, on supposera que les représentations des polynômes qui seront passés en argument des fonctions à venir seront normalisées, et on exigera de ces dernières qu'elles retournent des représentations normalisées.

## I.2. Évaluation par algorithme de Horner

Soit  $x \in \mathbb{R}$ . L'algorithme de Horner, consiste à effectuer le calcul de  $P(x)$  en exploitant l'égalité suivante :

$$P(x) = \left( ((a_n x + a_{n-1}) x + a_{n-2}) x + \dots + a_1 \right) x + a_0$$

- Écrire, en donnant sa signature, une fonction `horner` qui prend en paramètre la liste `P` des coefficients d'un polynôme  $P$  et un réel `x`, et qui renvoie l'évaluation de  $P$  en `x` à l'aide de l'algorithme de Horner.

```

1 def horner(P, x) :
2     'horner(P : list, x : float) -> y = float'
3     n = len(P) - 1
4     y = P[0]
5     for k in range(1, n+1) :
6         y = y * x + P[k]
7     return y

```

- Démontrer la terminaison de cet algorithme.

La variable `n-k` définit une suite strictement décroissante d'entiers positifs. En effet, la variable `n-k` prend successivement les valeurs `n - 1` jusqu'à 0 en décroissant de 1 à chaque tour de boucle (par construction de la boucle `for`). C'est donc un variant de la boucle `for`. La boucle se termine donc.

- Complexité.

- Déterminer le nombre total de multiplications et d'additions effectuées en fonction de  $n$ .

Soit `P` une liste de taille  $n + 1$ .

On considère l'addition et la multiplication comme opérations élémentaires.

- On commence par effectuer 1 opération élémentaire en ligne 3.
- On effectue ensuite  $n$  tours de boucle.  
De plus, pour chaque tour de boucle, on effectue 2 opérations élémentaires (1 addition et 1 multiplication).

Finalement, on effectue  $1 + 2n$  opérations élémentaires.

- En déduire la complexité de cet algorithme.

On en déduit que l'algorithme de Horner est en  $\Theta_{n \rightarrow +\infty}(n)$ .

- Proposer une version récursive de l'algorithme de Horner. On nommera cette fonction `hornerrec`.

```

1 def hornerrec(P, x) :
2     'hornerrec(P : list, x : float) -> float'
3     if len(P) == 1 :
4         return P[0]
5     else :
6         L = P[: len(P) - 1]
7         return hornerrec(L, x) * x + P[len(P) - 1]

```

### I.3. Somme de polynômes

- Définir une fonction nommée `somme` prenant en arguments 2 listes `P` et `Q` représentant 2 polynômes  $P$  et  $Q$ , et retournant la représentation normalisée de  $P + Q$ .

```

1  def somme(P, Q) :
2      '''somme(P : list, Q : list) -> S : list'''
3      p = len(P)
4      q = len(Q)
5      if p < q :
6          P = [0] * (q-p) + P
7      else :
8          Q = [0] * (q-p) + Q
9      S = [P[k] + Q[k] for k in range(max(p, q))]
10     return normalise(S)

```

### I.4. Produit externe par un réel

- Définir une fonction nommée `mult` qui prend en argument un scalaire `a` et une liste `P` représentant un polynôme  $P$ , et qui renvoie la représentation normalisée du polynôme  $a \cdot P$ .

```

1  def mult(a, P) :
2      '''mult(a : float, P : list) -> list'''
3      if a == 0 :
4          return []
5      return [a * coef for coef in P]

```

### I.5. Produit interne de polynômes

- Définir une fonction nommée `produit` qui retourne la représentation normalisée du produit de deux polynômes  $P$  et  $Q$ .

Soit  $(P, Q) \in (\mathbb{R}_n[X])^2$ . Alors il existe  $(a_0, \dots, a_n, b_0, \dots, b_n) \in \mathbb{R}^{n+2}$  tels que :

$$P(X) = \sum_{k=0}^p a_k X^k \quad \text{et} \quad Q(X) = \sum_{k=0}^q b_k X^k$$

On rappelle :  $(P \times Q)(X) = \sum_{k=0}^{p+q} \left( \sum_{i=0}^k a_i b_{k-i} \right) X^k$ .

```

1  def produit(P, Q) :
2      p = len(P) - 1
3      q = len(Q) - 1
4      n = p + q
5      R = [0] * (n + 1)
6      P = [0] * (n - p) + P
7      Q = [0] * (n - q) + Q
8      for k in range(n + 1) :
9          L = [ P[n-i] * Q[n - (k-i)] for i in range(k+1) ]
10         R[n-k] = sum(L)
11     return normalise(R)

```

## II. Interpolation polynomiale

### II.1. Polynômes de Lagrange

On rappelle qu'on considère  $x_0, x_1, \dots, x_n$  des réels de l'intervalle  $I$ , deux à deux distincts. On rappelle également l'expression des polynômes de Lagrange associés aux noeuds  $(x_j)$  :

$$\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad L_i(X) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n \frac{X - x_j}{x_i - x_j}$$

- Définir une fonction `lagrange` qui prend en argument la liste des noeuds  $(x_j)$  et un entier  $i$ , et qui retourne la représentation normalisée du polynôme  $L_i$ .

```

1 def lagrange(noeuds, i) :
2     '''lagrange(noeuds : list, i : int) -> L : list'''
3     L = [1]
4     X = noeuds[:] # permet de copier la liste
5     xi = X.pop(i)
6     for xj in X :
7         L = mult( 1/(xi-xj), produit(L, [1, -xj]) )
8     return L

```

- Soit  $(i, j) \in \llbracket 0, n \rrbracket^2$ .  
À quoi est égal  $L_i(x_j)$ ? En déduire, pour tout  $(y_0, y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^{n+1}$ , l'existence d'un polynôme  $P_n$  de degré inférieur ou égal à  $n$  vérifiant :

$$\forall j \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad P_n(x_j) = y_j$$

Il est assez simple de prouver que ce polynôme  $P_n$  est l'unique polynôme de degré inférieur ou égal à  $n$  vérifiant ces conditions d'interpolations. Il sera désormais appelé le **polynômes d'interpolation de Lagrange** associé aux points  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n)$ .

- Soit  $(i, j) \in \llbracket 0, n \rrbracket^2$ .

$$L_i(x_j) = \begin{cases} 1 & \text{si } i = j \\ 0 & \text{si } i \neq j \end{cases}$$

Ainsi, le polynôme  $P_n(X) = \sum_{i=0}^n y_i L_i(X)$  vérifie :

$$\deg(P_n) \leq n \quad \text{et} \quad \forall j \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad P_n(x_j) = y_j$$

- Démontrons l'unicité de  $P_n$  en raisonnant par l'absurde.  
Supposons qu'il existe un polynôme  $Q_n$  distinct de  $P_n$  vérifiant :

$$\deg(Q_n) \leq n \quad \text{et} \quad \forall j \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad Q_n(x_j) = y_j$$

Alors, on démontre rapidement que :

- × le polynôme  $P_n - Q_n$  est de degré au plus  $n$ ,
- × le polynôme  $P_n - Q_n$  admet au moins  $n + 1$  racines (les réels  $x_0, x_1, \dots, x_n$ ).

Le polynôme  $P_n - Q_n$  est donc le polynôme nul. Ainsi :  $P_n = Q_n$ . Absurde !

- Définir alors une fonction nommée `interpole` qui prend en arguments les deux listes  $(x_j)$  et  $(y_j)$  et qui retourne ce polynôme  $P_n$ .

```

1 def interpole(X, Y) :
2     '''interpole(X : list, Y : list) -> L : list'''
3     P = []
4     n = len(X) - 1
5     for i in range(n+1) :
6         P = somme(P, mult(Y[i], lagrange(X, i)))
7     return P

```

## II.2. Interpolation polynomiale d'une fonction

Soit  $(a, b) \in \mathbb{R}^2$  vérifiant :  $a < b$ . Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ . Soit  $(x_0, x_1, \dots, x_n) \in [a, b]^{n+1}$  deux à deux distincts.

D'après la section précédente, un polynôme interpolateur de  $f$  est le polynôme d'interpolation de Lagrange associé aux points  $(x_0, f(x_0)), (x_1, f(x_1)), \dots, (x_n, f(x_n))$ . Celui-ci sera désormais noté  $P_n(f)$ .

On s'intéresse à la question de la convergence uniforme du polynôme d'interpolation de Lagrange de  $f$  lorsque le nombre de noeuds  $n$  tend vers  $+\infty$ . Autrement dit, nous allons chercher à déterminer dans quelle mesure la quantité suivante tend vers 0 quand  $n$  tend vers  $+\infty$ .

$$M_n = \|f - P_n(f)\|_{\infty, [a, b]} = \sup \left\{ |f(t) - P_n(f)(t)| \mid t \in [a, b] \right\}$$

- Définir une fonction `norme` prenant en arguments une fonction `g` et deux réels `a` et `b`, et retournant la quantité :

$$\max \left\{ \left| g \left( a + k \frac{b-a}{1000} \right) \right| \mid 0 \leq k \leq 1000 \right\}$$

Par la suite, cette fonction servira à évaluer la quantité  $M_n$ .

Il s'agit ici d'une recherche classique de maximum.

```

1 def norme(g, a, b) :
2     '''norme(g : fonction, a : float, b : float) -> M : float'''
3     T = [a + k * (b-a) / 1000 for k in range(1001)]
4     M = abs( g(T[0]) )
5     for k in range(1, 1001) :
6         x = abs( g(T[k]) )
7         if x > M :
8             M = x
9     return M

```

## II.2.a) Répartition uniforme des noeuds

Par construction du polynôme  $P_n(f)$ , ce polynôme interpolateur dépend de  $x_0, x_1, \dots, x_n$ , et donc de leur répartition sur le segment  $[a, b]$ .

On choisira dans la suite une répartition uniforme des noeuds en posant :

$$\forall j \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad x_j = a + j \frac{b - a}{n}$$

On considère tout d'abord la fonction  $f : t \mapsto \sin(\pi t)$  sur l'intervalle  $[-1, 1]$ .

- Écrire un script permettant de coder la fonction  $f$ .

```

1 import numpy as np
2 def f(t) :
3     'f(t : float) -> float'
4     return np.sin(np.pi * t)

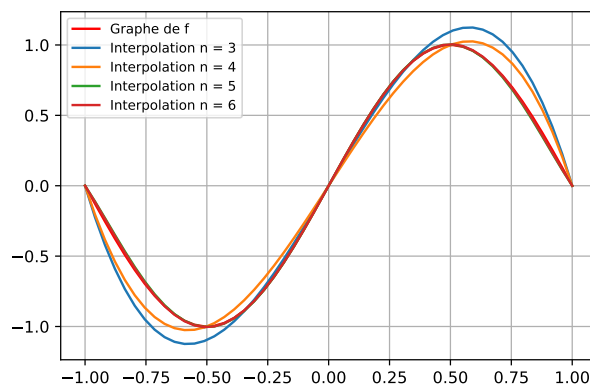
```

- Rédiger un script affichant, dans une même fenêtre graphique, le graphe de la fonction  $f$  et de ses polynômes interpolateurs de Lagrange  $P_n(f)$  pour  $n \in \{3, 4, 5, 6\}$ .

```

1 import matplotlib.pyplot as plt
2 a = -1
3 b = 1
4 X = np.linspace(a, b)
5 Y = [f(x) for x in X]
6 plt.clf()
7 plt.plot(X, Y color = 'red', label = 'Graphe de f')
8
9 for n in [3, 4, 5, 6] :
10     X0 = list( np.linspace(a, b, n + 1) )
11     Y0 = [f(x) for x in X0]
12     P = interpolate(X0, Y0)
13     Z = [horner(P, x) for x in X]
14     plt.plot(X, Z, label = 'Interpolation n = ' + str(n))
15
16 plt.grid()
17 plt.legend()

```



- Rédiger ensuite un script permettant de déterminer la plus petite valeur de  $n$  pour laquelle :  $M_n \leq 10^{-6}$ .

On calcule les polynômes d'interpolation  $P_n(f)$  pour les valeurs successives de  $n$  tant que :  $M_n > 10^{-6}$ . Pour l'évaluation de  $M_n$ , on utilise la fonction `norme` définie plus haut.

```

1  def pol_int(x) :
2      return f(x) - horner(P, x)
3
4  n = 1
5  N = 2
6  while N > 10**(-6) :
7      n += 1
8      X0 = list( np.linspace(a, b, n + 1) )
9      Y0 = [f(x) for x in X0]
10     P = interpolate(X0, Y0)
11     N = norme(pol_int, a, b)
12     print(n)

```

## II.2.b) Phénomène de Runge

On considère désormais la fonction  $g : t \mapsto \frac{1}{1 + 8t^2}$ , toujours sur l'intervalle  $[-1, 1]$ .

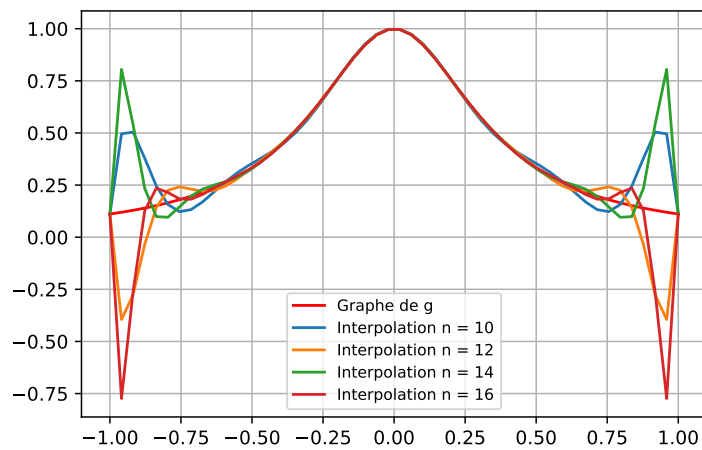
- Rédiger un script affichant, dans une même fenêtre graphique, le graphe de la fonction  $g$  et de ses polynômes interpolateurs de Lagrange  $P_n(g)$  pour  $n \in \{10, 12, 14, 16\}$ .

```

1  def g(t) :
2      return 1 / (1 + 8 * t**2)
3
4  X = np.linspace(a, b)
5  Y = [g(x) for x in X]
6  plt.clf()
7  plt.plot(X, Y color = 'red', label = 'Graphe de g')
8
9  for n in [10, 12, 14, 16] :
10     X0 = list( np.linspace(a, b, n + 1) )
11     Y0 = [g(x) for x in X0]
12     P = interpolate(X0, Y0)
13     Z = [horner(P, x) for x in X]
14     plt.plot(X, Z, label = 'Interpolation n = ' + str(n))
15
16 plt.grid()
17 plt.legend()

```





La divergence de l'interpolation que l'on observe au voisinage des extrémités de l'intervalle  $[a, b]$  porte le nom de **phénomène de Runge**. Cet effet peut être évité en choisissant pour noeuds les **points de Tchebychev** :

$$\forall j \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad x_j = \cos\left(\frac{(2j+1)\pi}{2(n+1)}\right)$$

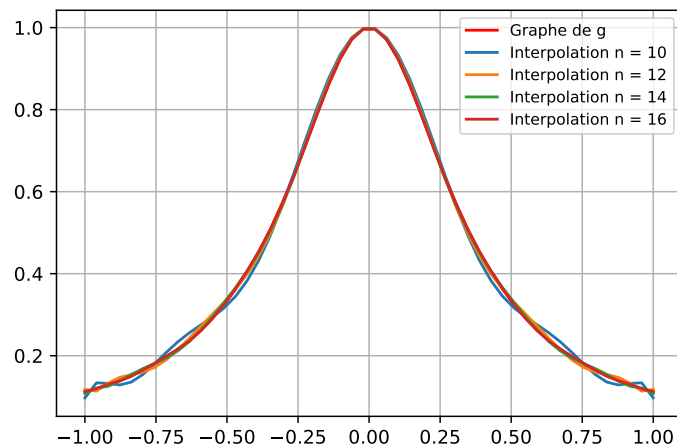
- Reprendre la question précédente en choisissant pour noeuds les points de Tchebychev.

On modifie seulement la ligne 10 de la question précédente de la façon suivante.

```

1 X0 = [np.cos( (2*j + 1) * np.pi / (2 * (n + 1)) ) for j in range(n+1)]

```



- Avec ces points, pour quelle valeur minimale de  $n$  obtient-on :  $M_n \leq 10^{-3}$  ?

On modifie légèrement le programme effectué en section précédente.

```
1 def pol_int2(x) :  
2     return g(x) - horner(P, x)  
3  
4 n = 1  
5 N = 2  
6 while N > 10**(-3) :  
7     n += 1  
8     X0 = [np.cos( (2*j + 1) * np.pi / (2 * (n + 1)) ) for j in range(n+1)]  
9     Y0 = [g(x) for x in X0]  
10    P = interpolate(X0, Y0)  
11    N = norme(pol_int2, a, b)  
12 print(n)
```