

TP

Exercices issus de «L'informatique pas à pas en prépa, éditions ellipses»

Frédéric Butin

Savoirs et compétences :

Exercice 1 – Opérations sur les polynômes – 2.11.3 p.50

D'après Frédéric Butin, *l'informatique pas à pas en prépa, éditions ellipses*.

Un polynôme $P = \sum_{j=0}^n a_j X^j \in \mathbb{R}[X]$ de degré n est représenté dans cet exercice par le tableau $P = [a_0, \dots, a_n]$.

1. Créer une fonction `affiche_poly` qui permet d'afficher un polynôme sous la forme $P = \sum_{j=0}^n a_j X^j$.
2. Créer une fonction `degre_poly` qui calcule le degré d'un polynôme.
3. Implémenter la somme, le produit et la multiplication par un scalaire comme des fonctions notées `add_poly`, `mul_poly` et `mul_sca_poly`.
4. Créer une fonction `prsc_poly` qui calcule le produit scalaire canonique de deux polynômes.
5. Créer une fonction `deriv_poly` qui calcule la dérivée d'un polynôme.

Exercice 2 – Produits polynômes – 2.11.20 p.65

D'après Frédéric Butin, *l'informatique pas à pas en prépa, éditions ellipses*.

Un polynôme $P = \sum_{j=0}^n a_j X^j \in \mathbb{R}[X]$ de degré n est représenté dans cet exercice par le tableau $P = [a_0, \dots, a_n]$.

1. Créer une fonction `affiche_poly` qui permet d'afficher un polynôme sous la forme $P = \sum_{j=0}^n a_j X^j$.
2. Créer une fonction `degre_poly` qui calcule le degré d'un polynôme.
3. Implémenter le produit de deux polynômes. On notera `mul_poly` cette fonction. Donner sa complexité.

On suppose désormais que $n = 2^k = 2m$. La méthode qui suit permet de calculer le produit de deux polynômes en utilisant le principe «diviser pour régner».

On pose $P = P_1 + X^m P_2$ et $Q = Q_1 + X^m Q_2$, où P_1 et Q_1 sont de degré strictement inférieur à m . Ainsi, $PQ = P_1 Q_1 + X^m (P_1 Q_2 + Q_1 P_2) + X^{2m} P_2 Q_2$.

1. Calculer le produit de deux polynômes de degré strictement inférieur à n revient donc à calculer

4 produits de deux polynômes de degré inférieur à $\frac{n}{2}$. Implémenter cet algorithme en une fonction `mul_poly_div`. Quelle est sa complexité? Qu'en conclure?

2. Une autre méthode de calcul consiste à poser $R_1 = P_1 Q_1$, $R_2 = P_2 Q_2$ et $R_3 = (P_1 + P_2)(Q_1 + Q_2)$. Expliciter PQ en fonction des polynômes R_1 , R_2 , R_3 . En déduire un algorithme (appelé algorithme de Karatsuba) permettant le calcul de PQ que l'on implémentera en une fonction `mul_poly_kara`. Comparer la complexité de cet algorithme à celle des algorithmes des questions précédentes.
3. Que faire quand n n'est pas de la forme 2^k .

Exercice 3 – Courbes en polaires – 4.6.25 p.111

D'après Frédéric Butin, *l'informatique pas à pas en prépa, éditions ellipses*.

Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, on considère Γ_n en coordonnées polaires définie par :

$$\sigma_n(\theta) = \cos^3(n\theta) - \sin^3(n\theta).$$

1. Représenter la courbe Γ_0 .
2. Représenter sur un même graphique les courbes Γ_j , pour $j \in \llbracket 0, 3 \rrbracket$.

Exercice 4 – Fonction de Takagi – 4.6.26 p.112

D'après Frédéric Butin, *l'informatique pas à pas en prépa, éditions ellipses*.

La fonction de Takagi est définie sur $[0, 1]$ par $T : x \mapsto \sum_{k=0}^{\infty} \frac{d(2^k x)}{2^k}$, où $d(y)$ représente la distance de y à l'entier le plus proche. On peut montrer que cette fonction est continue sur $[0, 1]$ mais nulle part dérivable.

1. Pour tout entier $n \in \mathbb{N}$, majorer $\|T - T_n\|_{\infty} = \sup_{x \in [0, 1]} |T(x) - T_n(x)|$ où $T_n : x \mapsto \sum_{k=0}^n \frac{d(2^k x)}{2^k}$.
2. Représenter le graphe de cette fonction, appelé la courbe du blanc-manger.

Exercice 5 – Modèle logistique – 4.6.27 p.113

D'après Frédéric Butin, *l'informatique pas à pas en prépa*, éditions ellipses.

Pour tout $a \in]0, 3]$, on considère la suite récurrente $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ définie par $u_0 \in \left[0, 1 + \frac{1}{a}\right]$ et pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $u_{n+1} = (1 + a(1 - u_n))u_n$. Cette suite représente, à un facteur près, la population d'une espèce.

1. Pour $a = 1$ et $u_0 = 0,5$, représenter graphiquement les 10 premiers termes de la suite.
2. On fixe $u_0 = 0,5$. Créer une procédure qui reçoit en arguments a_1 , c , a_2 et permet de représenter les termes u_n pour $n \in \llbracket 100, 200 \rrbracket$ et $a = a_1 + jc$, $j \in \llbracket 0, \lfloor \frac{a_2 - a_1}{c} \rfloor \rrbracket$ (les points sont à tracer sont des points de coordonnées (a, u_n)).
3. Exécuter cette procédure avec $a_1 = 2$, $c = 0,005$, $a_2 = 3$ puis avec $a_1 = 2,84$, $c = 0,0001$, $a_2 = 2,86$.

Exercice 6 – Enveloppe d'une famille de droites – 4.6.28 p.115

D'après Frédéric Butin, *l'informatique pas à pas en prépa*, éditions ellipses.

Doit $(D_t)_{t \in I}$ une famille de droites du plan affine, où I est un intervalle de \mathbb{R} . On munit le plan d'un repère, de sorte que la droite D_t a pour équation :

$$u(t)x + v(t)y + w(t) = 0.$$

On suppose que les applications u, v, w sont de classe \mathcal{C}^1 sur I et qu'elles ne s'annulent pas en même temps.

On cherche une courbe paramétrée $f : I \rightarrow \mathbb{R}^2$ telle que pour tout $t \in I$,

- $f(t) \in D_t$;
- D_t est tangente à la courbe en $f(t)$.

Quand elle existe, cette courbe est appelée l'enveloppe de la famille de droites $(D_t)_{t \in I}$.

1. On note $f(t) = (x(t), y(t))$. Montrer que $(x(t), y(t))$ est solution du système :

$$\begin{cases} u(t)x(t) + v(t)y(t) = -w(t) \\ u'(t)x(t) + v'(t)y(t) = -w'(t) \end{cases}$$

En déduire qu'au voisinage de tout point $t_0 \in I$ tel que :

$$\begin{vmatrix} u(t_0) & v(t_0) \\ u'(t_0) & v'(t_0) \end{vmatrix} \neq 0$$

, le système précédent a une unique solution, donnée par :

$$x(t) = \frac{\begin{vmatrix} -w(t) & v(t) \\ -w'(t) & v'(t) \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} u(t) & v(t) \\ u'(t) & v'(t) \end{vmatrix}}, y(t) = \frac{\begin{vmatrix} u(t) & -w(t) \\ u'(t) & -w'(t) \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} u(t) & v(t) \\ u'(t) & v'(t) \end{vmatrix}}.$$

2. Déterminer une paramétrisation de l'enveloppe E de la famille des droites $(D_t)_{t \in \mathbb{R}}$ d'équation :

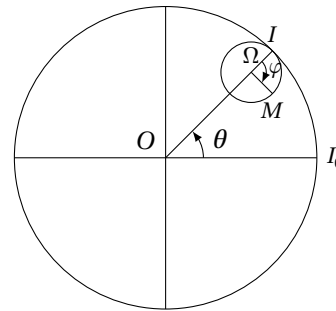
$$\sin(t)x - \cos(t)y - \sin^2(t) = 0.$$

3. Représenter, sur un même graphique, E et plusieurs droites D_t .

Exercice 7 – Hypocycloïde – 4.6.29 p.117

D'après Frédéric Butin, *l'informatique pas à pas en prépa*, éditions ellipses.

Un cercle $\Gamma(\Omega, r)$ roule sans glisser à l'intérieur du cercle $C(O, R)$ (où $R > r$). On note $M = M(\theta)$ un point de Γ dont étudie la trajectoire. On note θ l'angle $\left(\vec{i}, \overrightarrow{O\Omega}\right)$ et φ l'angle $\left(\overrightarrow{O\Omega}, \overrightarrow{\Omega M}\right)$. Initialement, Ω est situé sur l'axe horizontal et M est situé en I_0 .



1. Montrer que l'abscisse de M est donnée par $z(\theta) = (R - r)\exp(i\theta) + r\exp(im\theta)$ où $m = 1 - \frac{R}{r}$. Ainsi, M a pour coordonnées :

$$\begin{cases} x(\theta) = (R - r)\cos\theta + r\cos(m\theta) \\ y(\theta) = (R - r)\sin\theta + r\sin(m\theta) \end{cases}$$

2. On choisit $R = 4$ et $r = \frac{R}{4}$. Représenter la trajectoire de M . La courbe obtenue est appelée astroïde.
3. On choisit $R = 4$ et $r = \frac{R}{p}$ où $p \in \mathbb{N}$. Représenter, pour différentes valeurs de p , $\Gamma(\Omega, r)$ roulant sur $C(O, R)$, ainsi que la trajectoire de M . La courbe obtenue est appelée hypocycloïde à p rebroussements.
4. Vérifier que ces points sont effectivement des points de rebroussement.

Exercice 8 – Ensembles de Mandelbrot et de Julia – 4.6.30 p.119

D'après Frédéric Butin, *l'informatique pas à pas en prépa*, éditions ellipses.

L'ensemble de Mandelbrot est la partie M du plan complexe définie par $M = \{c \in \mathbb{C} / \text{la suite } (z_n)_{n \in \mathbb{N}} \text{ définie par } z_0 = 0 \text{ et } z_{n+1} = z_n^2 + c \text{ est bornée}\}$.

De même, pour tout $c \in \mathbb{C}$, l'ensemble de Julia de paramètre c est défini par $J_c = \{z \in \mathbb{C} / \text{la suite } (z_n)_{n \in \mathbb{N}} \text{ définie par } z_0 = z \text{ et } z_{n+1} = z_n^2 + c \text{ est bornée}\}$.

On souhaite représenter l'ensemble de Mandelbrot. On fixe un entier p assez grand, et pour chaque point $c \in \mathbb{C}$, on s'intéresse à la suite $(z_n)_{n \in \mathbb{N}}$ définie par $z_0 = 0$ et pour tout $n \in \mathbb{N}$, $z_{n+1} = z_n^2 + c$. On considère que cette suite n'est pas bornée s'il existe $k \leq p$ tel que $|z_k| \geq 4$.

1. Représenter l'ensemble de Mandelbrot. On pourra utiliser la fonction `imshow` qui permet de représenter, par une couleur différente, chaque valeur de k_0 , où k_0 est le plus petit entier tel que $|z_{k_0}| \geq 4$.

- En procédant de même, représenter l'ensemble de Julia J_c pour différentes valeurs de c .

Exercice 9 – Courbe de Peano – 4.6.31 p.122

D'après Frédéric Butin, *l'informatique pas à pas en prépa*, éditions ellipses.

La courbe de Peano est construite à partir d'un motif de base dans le lequel on remplace chacun des 9 segments par le motif complet auquel on a appliqué une homothétie de rapport $\frac{1}{3}$.

- S'approprier le module `turtle` en réalisant un cercle avec la tortue.
- En utilisant la tortue de Python, écrire une procédure récursive qui reçoit un entier n et trace la courbe obtenue en itérant n fois le procédé décrit ci-dessus.

R Pour utiliser le module `turtle` :

- importer le module : `import turtle;`
- cacher la tortue : `turtle.hideturtle();`
- choisir la vitesse de la tortue : `turtle.speed(10);`
- faire en sorte que la tortue laisse un trait sur son chemin : `tortue = turtle.Pen();`
- faire avancer la tortue de 5 : `tortue.forward(5);`
- faire tourner la tortue de 90 degrés vers la gauche : `tortue.left(90);`

