

Examen du 19 mai 2015, de 14h à 17h.

Documents, calculatrices et ordinateurs ultraportables (netbooks) déconnectés du réseau autorisés.

Ce sujet comporte 2 pages. Barème donné à titre indicatif et non contractuel.

1. MÉTHODE DE LA PUISSANCE ET DE NEWTON (9 POINTS)

Soit P un polynôme unitaire de degré $d > 0$ à coefficients réels (ou complexes)

$$P = x^d + p_{d-1}x^{d-1} + \dots + p_1x + p_0$$

On suppose que P admet une seule racine de module maximal, que l'on notera z . On souhaite trouver une approximation de z par une méthode combinant la méthode de la puissance et de Newton. Par exemple pour fixer les idées et tester :

$$P = x^7 - 11x^4 + 5x - 55, \quad d = 7$$

- (1) On construit une matrice compagnon M de P (commande `M:=tran(companion(P))` de Xcas) définie par :

$$M = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \\ -p_0 & -p_1 & -p_2 & \dots & -p_{d-2} & -p_{d-1} \end{pmatrix}$$

on admettra que le polynôme caractéristique de M est P . Expliquer pourquoi la méthode de la puissance appliquée à M permet de déterminer la racine z de P .

- (2) En utilisant la structure particulière de la matrice M , expliquer comment on peut calculer efficacement $v_{n+1} = Mv_n$ à partir de la liste l des coefficients de P par ordre croissant (`l:=revlist(symb2poly(P,x))`) en $O(d)$ opérations.
- (3) Étant donné un petit réel $\varepsilon > 0$, quel test d'arrêt vous paraît le plus judicieux pour stopper le calcul des v_n ? Pourra-t-on certifier que l'estimation de la valeur propre obtenue sera proche à ε près de z ?
- (4) Programmer l'algorithme en passant en paramètre la liste l et le petit réel `eps` (on pourra utiliser `v[1..d-1]` qui extrait les éléments de v d'indice 1 à $d-1$ inclus, `dotprod(l,v)` effectue le produit scalaire de l et v en tronquant le vecteur le plus long lorsqu'ils ne sont pas de taille égale, et les instructions `append` et `normalize`)
- (5) Dans les questions suivantes, sauf la dernière, on travaille sur l'exemple. Donner une estimation z_4 de z pour l'exemple pour $\varepsilon=1e-4$ et z_8 pour $\varepsilon=1e-8$. Combien d'itérations sont-elles nécessaires pour obtenir cette estimation ? Pouvait-on s'y attendre ?
- (6) Afin d'accélérer le calcul, on se propose d'utiliser la suite itérative u_n de la méthode de Newton en partant de $u_0 = z_4$. Donner l'expression de u_{n+1} en fonction de u_n . Quelle précision peut-on espérer en effectuant 2 itérations ?
- (7) Calculer u_2 . Proposer un raisonnement pour majorer l'erreur $|u_2 - z|$ et calculer ce majorant.
- (8) Si on souhaite généraliser la méthode ci-dessus à un polynôme unitaire quelconque (sans faire l'hypothèse de l'existence d'une unique racine de module maximal), quels sont les obstacles prévisibles ? Comment peut-on les contourner ?

2. INTERPOLATION, INTÉGRATION (11 POINTS)

On souhaite expérimenter une méthode d'intégration où on approche la fonction à intégrer f sur $[-1, 1]$ par son polynôme d'interpolation P aux n points d'abscisses x_1, \dots, x_n les racines du n -ième polynôme de Tchebychev $T_n(\cos(x)) = \cos(nx)$. On pose donc :

$$I(f) = \sum_{j=1}^n \omega_j f(x_j) = \int_{-1}^1 P(t) dt$$

On va d'abord calculer les ω_j puis expérimenter.

- (1) Déterminer x_1, x_2, x_3 pour $n = 3$. En posant $f_1 = f(x_1), f_2 = f(x_2), f_3 = f(x_3)$, déterminer la valeur de P avec un logiciel de calcul formel, puis $\int_{-1}^1 P(t) dt$, factoriser le résultat et en déduire $\omega_1, \omega_2, \omega_3$ pour $n = 3$. Que pensez-vous de cette méthode pour calculer les ω_j lorsque j est grand ?
- (2) Rappeler pourquoi l'ordre de la méthode est au moins $n - 1$, donner la valeur de $I(1), I(x), \dots, I(x^{n-1})$, et en déduire un système linéaire vérifié par les ω_j .
- (3) On rappelle qu'une matrice de Vandermonde est inversible si tous ces arguments sont distincts. En déduire que le système précédent permet de déterminer les ω_j .
- (4) Faire le calcul par cette méthode pour $n = 3$ et vérifier les résultats de la première question.
- (5) Calculer une valeur approchée des ω_j pour $n = 15$. Déterminer le conditionnement de la matrice du système. Que peut-on dire de la précision de la valeur des ω_j calculés en résolvant le système ?
- (6) Quel est l'ordre de la méthode pour $n = 3$? Est-il meilleur pour $n = 4$?
- (7) On se place maintenant sur une subdivision $[\alpha, \beta]$ où on transporte la méthode

$$I(f) = \sum_{j=1}^n \omega_j f(t_j), \quad t_j = \frac{\alpha + \beta}{2} + \frac{\beta - \alpha}{2} x_j$$

Donner une majoration de l'erreur sur une subdivision, puis sur $[a, b]$ si on le découpe en N subdivisions (de taille $h = (b - a)/N$)

- (8) Écrire une fonction $\mathbb{I}(f, a, b, N)$ appliquant la méthode précédente pour $n = 3$.
- (9) Appliquer la méthode précédente pour approcher $\int_0^1 e^{-t^2} dt$ à $1e-5$ près lorsque $n = 3$: on déterminera une valeur de N qui assure la majoration de l'erreur.
- (10) Comparer avec la valeur approchée de l'intégrale renvoyée par le logiciel, la majoration de l'erreur vous paraît-elle fine ou grossière ? Si la majoration est grossière, pourrait-on l'améliorer ?