



PRÉPASIMPLE

prepasimple.fr

HEC

Mathématiques 1

1992

Sujet de mathématiques approfondies

Mathématiques approfondies — Prépa ECG

Annales de concours · Sujet

Dans tout le problème, on désigne par N un nombre entier naturel non nul donné.

On se propose d'étudier un algorithme de calcul d'une valeur approchée de $\tan(\theta)$ à 10^{-N} près, où θ est un nombre réel appartenant à l'intervalle $[0, \frac{\pi}{4}[$, n'utilisant que des additions, des multiplications par des puissances de 10, une seule division et des tests de comparaison entre nombres réels. Les soustractions éventuelles sont comptées comme des additions.

On rappelle que, si a et b appartiennent à $] - \frac{\pi}{4}, \frac{\pi}{4}[$:

$$\tan(a + b) = \frac{\tan(a) + \tan(b)}{1 - \tan(a) \tan(b)}.$$

Partie I

L'objet de cette partie est d'étudier une suite $(\alpha_n)_{0 \leq n \leq N+1}$ d'éléments de $[0, \frac{\pi}{4}]$.

1. Étude de la fonction tangente

(a) Dresser le tableau de variation de la fonction tangente sur l'intervalle $] - \frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$ et donner l'allure de sa représentation graphique C sur cet intervalle. On précisera les tangentes à la courbe C aux points d'abscisses 0 et $\frac{\pi}{4}$.

(b) Montrer qu'un algorithme de calcul approché de $\tan(\theta)$ lorsque θ appartient à $[0, \frac{\pi}{4}[$ permet le calcul approché de $\tan(\theta)$ pour tout nombre réel θ tel que $\tan(\theta)$ soit définie.

2. Étude de la fonction réciproque de la fonction tangente

(a) Montrer que la fonction tangente définit une bijection strictement croissante f de $] - \frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$ sur $] - \infty, +\infty[$. Dans toute la suite, on note g la fonction réciproque de f , appelée fonction arc tangente. Donner l'allure de sa représentation graphique.

(b) Prouver que g est de classe C^1 sur $] - \infty, +\infty[$ et que, pour tout nombre réel t :

$$g'(t) = \frac{1}{1 + t^2}.$$

(c) Démontrer que, pour tout nombre entier naturel p et tout réel t :

$$\frac{1}{1+t^2} = 1 - t^2 + \dots + (-1)^p t^{2p} + (-1)^{p+1} \frac{t^{2p+2}}{1+t^2}.$$

(d) En déduire que, pour tout nombre réel x positif ou nul :

$$x - \frac{x^3}{3} \leq g(x) \leq x. \quad (1)$$

(e) En déduire aussi que, pour tout nombre entier naturel p et pour tout nombre réel x positif ou nul :

$$g(x) = x - \frac{x^3}{3} + \dots + (-1)^p \frac{x^{2p+1}}{2p+1} + R_p(x), \quad |R_p(x)| \leq \frac{x^{2p+3}}{2p+3}.$$

(2)

3. Construction de la suite $(\alpha_n)_{0 \leq n \leq N+1}$

(a) Prouver que, pour tout nombre entier naturel n inférieur ou égal à N , il existe un élément α_n et un seul de l'intervalle $]0, \frac{\pi}{4}]$ tel que $\tan(\alpha_n) = 10^{-n}$. Préciser la valeur de α_0 .

(b) On convient de poser $\alpha_{N+1} = 0$. Prouver que la suite $(\alpha_n)_{0 \leq n \leq N+1}$ est strictement décroissante.

(c) Établir que, pour tout nombre réel x appartenant à $[0, \frac{\pi}{4}[$, il existe un nombre entier naturel n et un seul compris entre 1 et $N+1$ tel que $\alpha_n \leq x < \alpha_{n-1}$.

4. Étude de la suite $(\alpha_n)_{0 \leq n \leq N+1}$

(a) Prouver que, pour tout nombre réel strictement positif x :

$$g(10x) < 10g(x).$$

En déduire que, pour tout nombre entier naturel n inférieur ou égal à $N-1$:

$$\alpha_n < 10\alpha_{n+1}. \quad (3)$$

(b) Montrer que, pour tout nombre entier naturel n inférieur ou égal à N :

$$\frac{1}{10^n} \left(1 - \frac{1}{3 \cdot 10^{2n}} \right) \leq \alpha_n \leq \frac{1}{10^n}.$$

(c) En déduire que, dans l'inégalité (3), on ne peut pas remplacer 10 par un nombre strictement plus petit, indépendant de n et de N .

(d) En déduire aussi que, pour tout nombre entier naturel n compris entre 1 et $N - 1$:

$$9\alpha_{n+1} \leq \alpha_n.$$

(e) Prouver enfin que :

$$7\alpha_1 \leq \alpha_0 < 8\alpha_1.$$

5. Algorithme de calcul de valeurs approchées des nombres α_n

Soit K un nombre entier naturel non nul. À partir de la relation (2), indiquer un algorithme de calcul d'une valeur approchée de α_n , où $1 \leq n \leq N$, à la précision 10^{-K} .

Montrer qu'on peut prendre pour p le plus petit des nombres entiers naturels supérieurs ou égaux à $\frac{K-3}{2n}$.

Dans toute la suite du problème, on suppose que les nombres $\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_N$ sont connus avec une précision suffisante pour qu'on puisse négliger dans les calculs l'influence des erreurs commises sur leurs valeurs.

Partie II

On suppose désormais donné un élément θ de $[0, \frac{\pi}{4}[$ et on construit une suite $(\theta_n)_{n \geq 0}$ de valeurs approchées de θ , de la forme $\theta_0 = 0$ et :

$$\theta_n = \alpha_{h(1)} + \alpha_{h(2)} + \dots + \alpha_{h(n)} \quad \text{pour tout entier } n \geq 1,$$

où, pour tout nombre entier naturel non nul k , $h(k)$ est un entier compris entre 1 et

$N + 1$. On approche alors $\tan(\theta)$ à l'aide de la suite $(\tan(\theta_n))$ et on indique un algorithme de calcul des nombres $\tan(\theta_n)$.

1. Construction de la suite $(\tan(\theta_n))$

(a) Montrer qu'on peut construire une application h et une seule de $\mathbb{N}$ dans $\{0, \dots, N + 1\}$ telle que :

$$h(0) = 0 \quad \text{et} \quad h(k) \geq 1 \quad \text{pour} \quad k \geq 1,$$

$$\alpha_{h(1)} \leq \theta < \alpha_{h(1)-1},$$

$$\alpha_{h(n)} \leq \theta - (\alpha_{h(1)} + \alpha_{h(2)} + \dots + \alpha_{h(n-1)}) < \alpha_{h(n)-1} \quad \text{pour tout entier } n \geq 2.$$

(b) Établir que l'application h est croissante et que $h(n)$ est égal à $N + 1$ dès que n est assez grand.

Dans toute la suite, on note m le nombre entier naturel tel que $h(m) < N + 1$ et $h(n) = N + 1$ pour $n \geq m + 1$. La valeur $m = 0$ est possible.

(c) Pour tout nombre entier naturel non nul n , on pose :

$$\theta_n = \alpha_{h(1)} + \alpha_{h(2)} + \dots + \alpha_{h(n)}.$$

On convient de poser $\theta_0 = 0$.

Montrer que l'obtention de $h(1), h(2), \dots, h(m)$ et de $\theta_1, \theta_2, \dots, \theta_m$ ne nécessite que des additions et des tests de comparaison.

2. Propriétés de la suite (θ_n)

(a) Établir que $\theta_n < \theta_m$ pour $n < m$ et $\theta_n = \theta_m$ pour $n \geq m$.

(b) Montrer que $\theta_m \leq \theta < \theta_m + \alpha_N$.

(c) À l'aide de l'inégalité des accroissements finis, en déduire que :

$$\tan(\theta_m) \leq \tan(\theta) < \tan(\theta_m) + 2 \cdot 10^{-N}.$$

Ainsi, le nombre réel $\tan(\theta_m) + 10^{-N}$ est une valeur approchée de $\tan(\theta)$ à 10^{-N} près.

3. On étudie dans cette question un algorithme permettant d'obtenir $\tan(\theta_m)$.

(a) Pour tout nombre entier naturel n , on pose $k_n = 10^{-h(n)}$.

Montrer que, pour $1 \leq n \leq m$:

$$\tan(\theta_n) = \frac{\tan(\theta_{n-1}) + k_n}{1 - k_n \tan(\theta_{n-1})}.$$

(b) On considère les $m + 1$ couples de nombres réels définis par :

$$(a_0, b_0) = (1, 0),$$

$$(a_n, b_n) = (a_{n-1} - k_n b_{n-1}, k_n a_{n-1} + b_{n-1}) \quad \text{pour } 1 \leq n \leq m.$$

Montrer que, pour tout nombre entier naturel n inférieur ou égal à m :

$$\tan(\theta_n) = \frac{b_n}{a_n}.$$

(c) Montrer que l'algorithme ainsi décrit permet de déterminer $\tan(\theta_m)$ en n'effectuant que des additions, des multiplications par des puissances de 10 et une seule division.

On précisera, en fonction de m , le nombre d'additions et le nombre de multiplications par des puissances de 10 ainsi effectuées.

Partie III

Dans cette partie, à l'aide des résultats obtenus dans la partie I, on étudie la complexité de l'algorithme décrit dans la partie II.

Pour tout nombre réel x positif ou nul, on note $\text{Int}(x)$ la partie entière de x .

Pour les questions 2 et 3, on utilise la réalisation suivante de l'algorithme de II.1(c). On initialise $s = 0$ et $k = 1$. À chaque étape, on forme $c = s + \alpha_k$ et on teste $c \leq \theta$. Si le test réussit, on remplace s par c , on enregistre le nouvel indice k et on recommence au même niveau. Sinon, on passe au niveau $k + 1$. On s'arrête après l'échec au niveau N . Les affectations, les enregistrements et le contrôle des indices entiers ne sont pas comptés ; on compte les comparaisons entre nombres réels et les opérations arithmétiques sur ces nombres. Les constantes α_k et 10^{-k} sont préalablement disponibles.

1. Pour tout nombre entier k tel que $1 \leq k \leq N$, on désigne par X_k le nombre des entiers naturels non nuls p tels que $h(p) = k$.

(a) Établir que $m = X_1 + X_2 + \dots + X_N$.

(b) Prouver que $X_1 = \text{Int}\left(\frac{\theta}{\alpha_1}\right)$. Montrer que $X_1 \leq 7$.

(c) Établir que :

$$X_k = \text{Int}\left(\frac{\theta - X_1\alpha_1 - \dots - X_{k-1}\alpha_{k-1}}{\alpha_k}\right) \quad \text{pour } 2 \leq k \leq N.$$

Montrer que $X_k \leq 9$.

(d) Montrer enfin que $m \leq 9N - 2$.

2. On étudie dans cette question la complexité de l'algorithme donnant

$$h(1), h(2), \dots, h(m).$$

(a) Soit T_N le nombre de tests de comparaison à effectuer. Exprimer T_N en fonction de $X_1, \dots, X_N$. Donner un majorant de T_N indépendant de θ .

(b) Soit A_N le nombre d'additions à effectuer. Exprimer A_N en fonction de $X_1, \dots, X_N$. Donner un majorant de A_N .

3. On détermine à l'aide des algorithmes précédents une valeur approchée de $\tan(\theta)$ à 10^{-N} près. Donner des majorants indépendants de θ des nombres suivants :

(a) Nombre total de comparaisons effectuées.

(b) Nombre total d'additions effectuées.

(c) Nombre total de multiplications par des puissances de 10 effectuées.

(d) Nombre total de divisions effectuées.