

# DS n°5 : corrigé (sur 115 points, dont $\pm 3$ de soin, ramené sur 100)

## Exercice 1

1) Montrer que  $f : x \mapsto \ln(1 + e^x)$  est convexe sur  $\mathbb{R}$ . (/2)

Pour tout  $x \in \mathbb{R}$ , on a  $1 + e^x > 1$  donc  $f(x)$  a un sens. Ainsi  $D_f = \mathbb{R}$ .  $f$  est de classe  $C^\infty$  sur  $\mathbb{R}$  comme composée et somme de telles fonctions. Pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,

$$f'(x) = \frac{e^x}{1 + e^x} \quad f''(x) = \frac{e^x(1 + e^x) - (e^x)^2}{(1 + e^x)^2} = \frac{e^x}{(1 + e^x)^2} > 0$$

Ainsi,  $f'' \geq 0$  donc  $f$  est convexe sur  $\mathbb{R}$ .

2) En déduire que pour tout  $a, b \in \mathbb{R}_+^*$ , on a  $1 + \sqrt{ab} \leq \sqrt{1+a}\sqrt{1+b}$ . (/6)

Comme  $f$  est convexe, pour tous  $x, y \in \mathbb{R}$ ,

$$f\left(\frac{1}{2}x + \frac{1}{2}y\right) \leq \frac{1}{2}f(x) + \frac{1}{2}f(y)$$

Ainsi,

$$\begin{aligned} \ln(1 + e^{\frac{x+y}{2}}) &\leq \frac{1}{2}\ln(1 + e^x) + \frac{1}{2}\ln(1 + e^y) \\ \implies \ln(1 + \sqrt{e^{x+y}}) &\leq \ln\sqrt{1 + e^x} + \ln\sqrt{1 + e^y} \\ \implies \ln(1 + \sqrt{e^x e^y}) &\leq \ln(\sqrt{1 + e^x}\sqrt{1 + e^y}) \\ \implies 1 + \sqrt{e^x e^y} &\leq \sqrt{1 + e^x}\sqrt{1 + e^y} \quad \text{car exp est croissante} \end{aligned}$$

En posant  $a = e^x$  et  $b = e^y$ , lorsque  $x, y$  parcourent  $\mathbb{R}$ ,  $a$  et  $b$  parcourent  $\mathbb{R}_+^*$ . On en déduit que

$$\boxed{\forall a, b \in \mathbb{R}_+^* \quad 1 + \sqrt{ab} \leq \sqrt{1+a}\sqrt{1+b}}$$

3) Montrer que pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $2f(x) \geq x + 2\ln 2$ . (/4)

$f$  étant convexe, sa courbe  $C_f$  est au-dessus de ses tangentes. La tangente en 0 de  $f$  a pour équation

$$y = f'(0)x + f(0) = \frac{1}{1+1}x + \ln(1+1) = \frac{1}{2}x + \ln 2$$

Ainsi, pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $f(x) \geq \frac{1}{2}x + \ln 2$ , ou encore  $\boxed{2f(x) \geq x + 2\ln 2}$ .

## Exercice 2

1) Déterminer  $\lim_{x \rightarrow 1} \frac{\ln x}{x-1}$  (/1,5).

La fonction  $\ln$  est dérivable en 1 donc

$$\frac{\ln x}{x-1} = \frac{\ln x - \ln 1}{x-1} \xrightarrow{x \rightarrow 1} \ln'(1) = \frac{1}{1} = \boxed{1}$$

2) En déduire  $\lim_{\theta \rightarrow \frac{\pi}{4}} \frac{\ln(\sin \theta) - \ln(\cos \theta)}{\sin \theta - \cos \theta}$ . (/6,5)

Soit  $\theta \in ]0, \frac{\pi}{2}[ \setminus \left\{ \frac{\pi}{4} \right\}$ . Alors

$$\begin{aligned} \frac{\ln(\sin \theta) - \ln(\cos \theta)}{\sin \theta - \cos \theta} &= \frac{1}{\cos \theta} \frac{\ln\left(\frac{\sin \theta}{\cos \theta}\right)}{\frac{\sin \theta}{\cos \theta} - 1} \\ &= \frac{1}{\cos \theta} \frac{\ln(\tan \theta)}{\tan \theta - 1} \end{aligned}$$

Or,  $\tan \theta \xrightarrow{\theta \rightarrow \frac{\pi}{4}} 1$  et par la question 1,  $\frac{\ln x}{x-1} \xrightarrow{x \rightarrow 1} 1$  donc par composition de limites,

$$\frac{\ln(\tan \theta)}{\tan \theta - 1} \xrightarrow{\theta \rightarrow \frac{\pi}{4}} 1$$

Par ailleurs,  $\frac{1}{\cos \theta} \xrightarrow{\theta \rightarrow \frac{\pi}{4}} \frac{1}{\frac{\sqrt{2}}{2}} = \sqrt{2}$ . Par produit de limites,

$$\frac{1}{\cos \theta} \frac{\ln(\tan \theta)}{\tan \theta - 1} \xrightarrow{\theta \rightarrow \frac{\pi}{4}} \sqrt{2}$$

La limite recherchée est donc  $\boxed{\sqrt{2}}$ .

## Problème 1 : une équation de Mordell

On cherche à déterminer les couples  $(x, y) \in \mathbb{Z}^2$  qui vérifient l'équation (dite de Mordell) :

$$(\mathcal{M}) : y^2 = x^3 + 16$$

On dit qu'un entier  $a \in \mathbb{Z}$  est un *cube parfait* s'il existe  $n \in \mathbb{Z}$  tel que  $a = n^3$ .

1) Soit  $a \in \mathbb{Z}$ . Montrer que  $a$  est pair si et seulement si  $a^2$  est pair. (/2)

Supposons  $a$  pair. Alors  $2 \mid a$ . Donc  $2 \mid a \times a$ , ou encore  $2 \mid a^2$ . Ainsi,  $a^2$  est pair.

Pour montrer le sens réciproque, on passe par la contraposée : supposons que  $a$  est impair et montrons que  $a^2$  est impair. Comme  $a \in 2\mathbb{Z} + 1$ , il existe  $k \in \mathbb{Z}$  tel que  $a = 2k + 1$ . Alors

$$a^2 = (2k + 1)^2 = 4k^2 + 4k + 1 = 2(2k^2 + 2k) + 1 \in 2\mathbb{Z} + 1$$

Ainsi,  $a^2$  est impair. Finalement, on a bien démontré l'équivalence.

2) Soit  $a \in \mathbb{Z}$ . Montrer que  $a$  est pair si et seulement si  $a^3$  est pair. (/2,5)

Supposons  $a$  pair. Alors  $2 \mid a$ , donc  $2 \mid a \times a^2$ , ou encore  $2 \mid a^3$ . Ainsi  $a^3$  est pair.

Pour montrer le sens réciproque, on passe à nouveau par la contraposée. Supposons  $a$  impair. Alors  $a^2$  est aussi impair par la question 1. Ainsi, il existe  $k, k' \in \mathbb{Z}$  tels que  $a = 2k + 1$  et  $a^2 = 2k' + 1$ . On en déduit que

$$a^3 = (2k + 1)(2k' + 1) = 4kk' + 2k + 2k' + 1 = 2(2kk' + k + k') + 1 \in 2\mathbb{Z} + 1$$

Ainsi,  $a^3$  est impair. Finalement, on a bien démontré l'équivalence.

3) Soit  $a, b \in \mathbb{Z}$  deux entiers premiers entre eux. Montrer que pour tout nombre premier  $p$ , on a  $v_p(a) = 0$  ou  $v_p(b) = 0$ . (/3,5)

Supposons par l'absurde qu'il existe un nombre premier  $p$  tel que  $v_p(a) \geq 1$  et  $v_p(b) \geq 1$ . Alors  $p \mid a$  et  $p \mid b$ . On en déduit donc que  $p \mid a \wedge b$ , c'est-à-dire  $p \mid 1$ . Ainsi,  $p \in \{-1, 1\}$ . Contradiction car  $p$  est premier.

Ainsi, pour tout nombre premier  $p$ , on a  $v_p(a) = 0$  ou  $v_p(b) = 0$ .

Autre méthode : soit  $p$  un nombre premier. Si  $p \mid a$  et  $p \mid b$ , alors  $a$  et  $b$  ne seraient pas premiers entre eux. Donc nécessairement  $p \nmid a$  ou  $p \nmid b$ , ce qui équivaut à  $v_p(a) = 0$  ou  $v_p(b) = 0$ .

4) En déduire que si  $a, b \in \mathbb{Z}$  sont premiers entre eux et que  $ab$  est un cube parfait, alors  $a$  et  $b$  sont des cubes parfaits. *Indication : on pourra partir de la décomposition de l'entier  $n$  tel que  $ab = n^3$ .* (/9)

- Si  $a = 0$  ou  $b = 0$ , alors  $a, b$  ne sont pas premiers entre eux et il n'y a rien à démontrer.
- **On traite ensuite le cas  $a, b \in \mathbb{N}^*$ .** Soit  $n$  l'entier tel que  $ab = n^3$ . Comme  $ab \geq 1$ , on a  $n \geq 1$ . Si  $n = 1$ , alors  $ab = 1$  donc  $a, b \in \{-1, 1\}$  et ce sont clairement des cubes parfaits puisque  $(-1)^3 = -1$  et  $1^3 = 1$ . Si  $n \geq 2$ , on pose la décomposition en facteurs premiers de  $n$  :

$$n = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r} \quad \alpha_i \geq 1$$

Alors

$$ab = n^3 = p_1^{3\alpha_1} \dots p_r^{3\alpha_r}$$

En particulier, pour tout indice  $i$ , on a

$$3\alpha_i = v_{p_i}(ab) = v_{p_i}(a) + v_{p_i}(b)$$

Par la question 3, comme  $a, b$  sont premiers entre eux, pour tout nombre premier  $p_i$ , on a  $v_{p_i}(a) = 0$  ou  $v_{p_i}(b) = 0$ . Ainsi, pour chaque indice  $i$ , on a

$$\begin{cases} v_{p_i}(a) = 0 \\ v_{p_i}(b) = 3\alpha_i \end{cases} \quad \text{ou} \quad \begin{cases} v_{p_i}(a) = 3\alpha_i \\ v_{p_i}(b) = 0 \end{cases}$$

Ainsi, si on pose la décomposition (généralisée selon  $p_1, \dots, p_r$ ) de  $a$  :

$$a = p_1^{\gamma_1} \dots p_r^{\gamma_r} \quad \gamma_i \geq 0$$

on a  $\gamma_i = 3\alpha_i$  ou  $\gamma_i = 0$ . Si on note  $J$  l'ensemble (éventuellement vide) des indices  $i$  tels que  $\gamma_i = 3\alpha_i$ , on obtient donc

$$a = \prod_{i \in J} p_i^{3\alpha_i} = \left( \prod_{i \in J} p_i^{\alpha_i} \right)^3$$

donc  $a$  est un cube parfait (si  $J = \emptyset$  alors  $a = 1 = 1^3$ ). De même on montre que  $b$  est un cube parfait

- Enfin, on traite le cas général  $a, b \in \mathbb{Z}^*$ . Par hypothèse, il existe  $n \in \mathbb{Z}$  tel que  $ab = n^3$ . On pose  $a' = |a|$  et  $b' = |b|$ , de sorte que

$$a'b' = |a||b| = |n^3| = |n|^3$$

Ainsi,  $a'b'$  est un cube parfait. Or, comme  $a', b' \in \mathbb{N}^*$ , on a vu que  $a', b'$  sont des cubes parfaits : il existe donc  $k, h \in \mathbb{N}^*$  tels que  $a' = k^3$  et  $b' = h^3$ . On en déduit que, si  $a < 0$ , alors

$$a = -a' = -k^3 = (-k)^3$$

tandis que si  $a > 0$ , alors  $a = a' = k^3$ . Dans les deux cas,  $a$  est un cube parfait. De même pour  $b$ .

Soit  $(x, y) \in \mathbb{Z}^2$  une solution de  $(\mathcal{M})$  tel que  $y$  soit impair.

**5)** Montrer que  $y^2$  est impair et en déduire que  $x$  est impair. (/4)

Par la question 1), comme  $y$  est impair,  $y^2$  est aussi impair. Ensuite, comme  $(x, y)$  est solution de  $(\mathcal{M})$ ,

$$x^3 = \underbrace{y^2}_{\in 2\mathbb{Z}+1} - \underbrace{16}_{\in 2\mathbb{Z}} \in 2\mathbb{Z} + 1$$

Ainsi,  $x^3$  est impair. Par la question 2),  $x$  est impair.

**6)** Soit  $d$  un diviseur de  $y - 4$  et de  $y + 4$ . Montrer que  $d$  divise 8, et que  $d$  est impair. (/4)

$d \mid y - 4$  et  $d \mid y + 4$  ainsi  $d \mid (y + 4) - (y - 4)$  donc  $d \mid 8$ .

Supposons par l'absurde que  $d$  soit pair. Alors  $2 \mid d$  et comme  $d \mid y + 4$  on a donc  $2 \mid y + 4$ . Or,  $y$  est impair donc  $y + 4$  aussi, si bien que  $2 \nmid y + 4$ . Contradiction. Ainsi,  $d$  est impair.

**7)** En déduire que  $y - 4$  et  $y + 4$  sont premiers entre eux. (/3)

Soit  $m = (y - 4) \wedge (y + 4)$ . Alors  $m \mid y - 4$  et  $m \mid y + 4$ . Par la question 6,  $m \mid 8$  et  $m$  est impair. Or, les seuls diviseurs impairs de 8 sont 1 et  $-1$ . Comme  $m \geq 1$ , on en déduit que  $m = 1$ . Ainsi,  $y - 4$  et  $y + 4$  sont premiers entre eux.

**8)** En déduire qu'il existe  $u, v \in \mathbb{Z}$  tels que  $y + 4 = u^3$  et  $y - 4 = v^3$ . (/4)

Comme

$$x^3 = y^2 - 16 = (y - 4)(y + 4)$$

alors en posant  $n = x^3$ ,  $a = y - 4$  et  $b = y + 4$ , on a  $ab = n^3$ . Or,  $a \wedge b = (y - 4) \wedge (y + 4) = 1$  par la question 7. Alors, par la question 4, on en déduit que  $a$  et  $b$  sont des cubes parfaits. Ainsi, il existe  $u, v \in \mathbb{Z}$  tels que

$$y + 4 = b = u^3 \quad y - 4 = a = v^3$$

**9)** Montrer que  $u - v$  est pair et que  $u^2 + uv + v^2$  est impair. (/4)

Par hypothèse,  $y$  est impair donc  $y + 4$  et  $y - 4$  le sont aussi. Or,  $u^3 = y + 4$  d'où par la question 2),  $u$  est impair. De même  $v$  est impair.

Comme  $u, v$  sont impairs, il existe  $k, k' \in \mathbb{Z}$  tels que  $u = 2k + 1$  et  $v = 2k' + 1$ . Alors

$$u - v = 2k + 1 - (2k' + 1) = 2(k - k') \in 2\mathbb{Z}$$

$$\begin{aligned} u^2 + uv + v^2 &= (2k + 1)^2 + (2k + 1)(2k' + 1) - (2k' + 1)^2 \\ &= 4k^2 + 4k + 1 + 4kk' + 2k' + 2k + 1 - 4k'^2 - 4k' - 1 \\ &= 2(2k^2 + 2k + 2kk' + k' + k - 2k'^2 - 2k') + 1 \\ &\in 2\mathbb{Z} + 1 \end{aligned}$$

**10)** En factorisant  $u^3 - v^3$ , montrer que  $u = v + 8$  et que  $3v^2 + 24v + 64 = 1$ . (/5)

$$u^3 - v^3 = (u - v)(u^2 + uv + v^2) \quad \text{et} \quad u^3 - v^3 = y + 4 - (y - 4) = 8$$

Ainsi,

$$(u - v)(u^2 + uv + v^2) = 8$$

Ainsi,  $u^2 + uv + v^2 \mid 8$  et  $u^2 + uv + v^2$  est impair par la question 9). On en déduit que  $u^2 + uv + v^2 \in \{-1, 1\}$ . Par conséquent,  $u - v \in \{-8, 8\}$ . Or, par stricte croissance de  $x \mapsto \sqrt[3]{x}$

$$u = \sqrt[3]{y + 4} > \sqrt[3]{y - 4} = v$$

Ainsi,  $u - v > 0$ . Finalement,  $u - v = 8$ , c'est-à-dire  $\boxed{u = v + 8}$ .

Maintenant, comme  $u - v = 8$ , on a

$$\begin{aligned}u^2 + uv + v^2 &= 1 \\ \implies (v + 8)^2 + (v + 8)v + v^2 &= 1 \\ \implies v^2 + 16v + 64 + v^2 + 8v + v^2 &= 1 \\ \implies \boxed{3v^2 + 24v + 64 = 1}\end{aligned}$$

11) Conclure en donnant l'ensemble des couples  $(x, y) \in \mathbb{Z}^2$  solutions de  $(\mathcal{M})$  tels que  $y$  soit impair. (/4)

Par la question 10, on a  $3v^2 + 24v + 63 = 0$ , ou encore  $v^2 + 8v + 21 = 0$ . Cherchons les racines de ce polynôme :

$$\Delta = 64 - 4 \times 21 = 64 - 84 = -20 < 0$$

Ainsi, ce polynôme n'a pas de racine réelle. Finalement, aucun réel  $v$  ne satisfait  $3v^2 + 24v + 63 = 0$ , et a fortiori aucun entier  $v$ .

Ainsi, si  $(x, y)$  est une solution de  $(\mathcal{M})$  telle que  $y$  est impair, on en déduit l'existence d'un entier  $v$  qui est racine d'un polynôme qui n'a pas de racine. C'est une contradiction. Finalement,

$$\boxed{(\mathcal{M}) \text{ ne possède pas de couple } (x, y) \text{ solution avec } y \text{ impair.}}$$

## Problème 2 : fonctions absolument monotones

Soit  $a, b \in \mathbb{R}$  tels que  $a < b$ , et  $f : ]a, b[ \rightarrow \mathbb{R}$  de classe  $C^\infty$ . La fonction  $f$  est dite *absolument monotone* si :

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad \forall x \in ]a, b[ \quad f^{(n)}(x) \geq 0$$

### Partie A : généralités

1) Montrer que toute application absolument monotone est positive, croissante et convexe. Donner un exemple d'application absolument monotone décroissante. (/2)

Si  $f$  est absolument monotone, alors  $f, f', f''$  sont positives, donc  $f$  est positive, croissante et convexe.

La fonction  $\boxed{f : x \mapsto 0}$  est de classe  $C^\infty$  et on montre facilement par récurrence que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $f^{(n)} = 0$ . En particulier,  $f^{(n)}$  est positive. Ainsi,  $f$  est absolument monotone. De plus,  $f$  est constante donc décroissante.  $f$  convient donc comme exemple.

2) Soit  $f, g$  deux fonctions absolument monotones sur  $]a, b[$ . Montrer que  $f + g$  et  $fg$  le sont aussi. (/4)

La fonction  $f + g$  est de classe  $C^\infty$  sur  $]a, b[$  car  $f, g$  le sont et pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$\forall x \in ]a, b[ \quad (f + g)^{(n)}(x) = f^{(n)}(x) + g^{(n)}(x) \geq 0$$

Ainsi,  $f + g$  est absolument monotone.

De même,  $fg$  est de classe  $C^\infty$  sur  $]a, b[$  comme produit de telles fonctions. De plus, par la formule de Leibniz, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$\forall x \in ]a, b[ \quad (fg)^{(n)}(x) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)}(x) g^{(n-k)}(x)$$

Or,  $f, g$  étant absolument monotones, pour tout  $k \in \llbracket 0, n \rrbracket$ , on a  $f^{(k)}(x) \geq 0$  et  $g^{(n-k)}(x) \geq 0$ . Comme  $\binom{n}{k} \geq 0$  on a donc

$$\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket \quad \binom{n}{k} f^{(k)}(x) g^{(n-k)}(x) \geq 0$$

On en déduit que  $(fg)^{(n)}(x)$  est positive, si bien que  $fg$  est absolument monotone.

**3)** Dans la suite, on note  $e^f$  l'application  $x \mapsto e^{f(x)}$ . Calculer  $(e^f)'$ . (/1)

$f$  est dérivable donc par composition  $e^f$  aussi et on a

$$\boxed{(e^f)' = f' e^f}$$

**4)** En utilisant une récurrence forte et le fait que  $(e^f)^{(n+1)} = ((e^f)')^{(n)}$ , montrer que si  $f$  est absolument monotone sur  $]a, b[$ , alors  $e^f$  l'est aussi. (/5)

Soit  $f$  absolument monotone sur  $]a, b[$ . Par composition de fonctions de classe  $C^\infty$ ,  $e^f$  est aussi de classe  $C^\infty$  sur  $]a, b[$ . Montrons par récurrence forte sur  $n \in \mathbb{N}$  que  $(e^f)^{(n)} \geq 0$  sur  $]a, b[$ .

Pour  $n = 0$ , on a  $(e^f)^{(0)} = e^f$  et pour tout  $x \in ]a, b[$  on a bien  $e^{f(x)} \geq 0$  car l'exponentielle est positive.

Fixons  $n \in \mathbb{N}$  et supposons que  $(e^f)^{(k)}$  soit positive pour tout  $k \in \llbracket 0, n \rrbracket$ . Montrons que  $(e^f)^{(n+1)}$  l'est aussi. On a :

$$\begin{aligned} (e^f)^{(n+1)} &= ((e^f)')^{(n)} \\ &= (e^f f')^{(n)} \quad \text{par la question 3} \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (e^f)^{(k)} (f')^{(n-k)} \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (e^f)^{(k)} f^{(n+1-k)} \end{aligned}$$

Par hypothèse de récurrence,  $(e^f)^{(k)}$  est positive pour tout  $k \leq n$ . De plus comme  $f$  est absolument monotone, on a également  $f^{(n+1-k)} \geq 0$ . Ainsi,  $(e^f)^{(n+1)} \geq 0$ . La propriété est donc vraie au rang  $n + 1$ .

Finalement, la propriété est vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$  : la fonction  $e^f$  est absolument monotone.

### Partie B : la fonction arcsinus est absolument monotone sur $]0, 1[$

**5)** On pose  $u : x \mapsto \frac{1}{1-x}$ . Montrer que pour tout  $n \in \mathbb{N}$  et  $x \in ]0, 1[$

$$u^{(n)}(x) = \alpha_n \frac{1}{(1-x)^{n+1}}$$

où  $\alpha_n$  est un réel qui dépend de  $n$  que l'on précisera. (/5)

Pour tout  $x \in ]0, 1[$ , on a  $1-x \neq 0$  donc  $u$  est définie sur  $]0, 1[$ . Comme  $u$  est une fonction rationnelle, elle est de classe  $C^\infty$  là où elle est définie donc en particulier sur  $]0, 1[$ .

Montrons par récurrence sur  $n \in \mathbb{N}$  que

$$\forall x \in ]0, 1[ \quad \boxed{u^{(n)}(x) = n! \frac{1}{(1-x)^{n+1}}}$$

Pour  $n = 0$ , on a bien que pour tout  $x \in ]0, 1[$ ,  $u^{(0)}(x) = u(x) = \frac{1}{1-x} = 0! \frac{1}{(1-x)^{0+1}}$ .

Supposons la formule vraie pour un  $n \in \mathbb{N}$ . Montrons-la au rang  $n+1$ . Pour tout  $x \in ]a, b[$ , par hypothèse de récurrence,

$$\begin{aligned} u^{(n+1)}(x) &= (u^{(n)})'(x) \\ &= n! \left( -\frac{(n+1)(1-x)^n}{(1-x)^{2(n+1)}} \right) \\ &= n! \frac{(n+1)}{(1-x)^{n+2}} \\ &= (n+1)! \frac{1}{(1-x)^{n+2}} \end{aligned}$$

Ainsi, la formule est vraie au rang  $n+1$ . Finalement, elle est vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$ .

**6)** Donner sans justification une formule pour  $v^{(n)}(x)$ , où  $v : x \mapsto \frac{1}{1+x}$ . (/2)

On obtient la formule

$$v^{(n)}(x) = (-1)^n n! \frac{1}{(1+x)^{n+1}}$$

**7)** En déduire que l'application  $g : ]0, 1[ \rightarrow \mathbb{R}$  définie par

$$g(x) = \left( \frac{1}{1-x} - \frac{1}{1+x} \right)$$

est absolument monotone sur  $]0, 1[$ . (/6)

On a  $g = u - v$ . Par les questions 6 et 7,  $g$  est de classe  $C^\infty$  sur  $]0, 1[$  car  $u$  et  $v$  le sont, et pour tout  $x \in ]0, 1[$  et  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$\begin{aligned} g^{(n)}(x) &= u^{(n)}(x) - v^{(n)}(x) \\ &= \frac{n!}{(1-x)^{n+1}} - \frac{(-1)^n n!}{(1+x)^{n+1}} \\ &= n! \left( \frac{1}{(1-x)^{n+1}} + \frac{(-1)^{n+1}}{(1+x)^{n+1}} \right) \end{aligned}$$

Montrons que  $g$  est absolument monotone sur  $]0, 1[$ . Résolvons l'inéquation  $g^{(n)}(x) \geq 0$  avec  $0 < x < 1$  et  $n \in \mathbb{N}$  :

$$\begin{aligned} g^{(n)}(x) &\geq 0 \\ \iff \frac{1}{(1-x)^{n+1}} + \frac{(-1)^{n+1}}{(1+x)^{n+1}} &\geq 0 \quad \text{car } n! > 0 \\ \iff \frac{1}{(1-x)^{n+1}} &\geq \frac{(-1)^{n+2}}{(1+x)^{n+1}} \\ \iff \frac{(1+x)^{n+1}}{(1-x)^{n+1}} &\geq (-1)^n \quad \text{car } 1+x > 0 \end{aligned}$$

Or :

$$\begin{aligned}
 & 0 < 1 - x < 1 + x \\
 \implies & 0 < (1 - x)^{n+1} < (1 + x)^{n+1} && \text{par stricte croissance de } x \mapsto x^{n+1} \text{ sur } \mathbb{R}_+ \\
 \implies & \frac{1}{(1 - x)^{n+1}} > \frac{1}{(1 + x)^{n+1}} && \text{par stricte croissance de } x \mapsto \frac{1}{x} \text{ sur } \mathbb{R}_+^* \\
 \implies & \frac{(1 + x)^{n+1}}{(1 - x)^{n+1}} > 1 \geq (-1)^n && \text{car } 1 + x > 0
 \end{aligned}$$

si bien que  $g^{(n)}(x) \geq 0$ . Ainsi,  $g$  est absolument monotone sur  $]0, 1[$ .

8) Montrer que l'application  $h : ]0, 1[ \rightarrow \mathbb{R}$  définie par

$$h(x) = \frac{1}{\sqrt{1 - x^2}}$$

est absolument monotone sur  $]0, 1[$ . On pourra considérer  $f = \ln \circ h$  et calculer  $f'$ . (/7)

Pour tout  $x \in ]0, 1[$ , on a évidemment  $h(x) > 0$ , donc  $f = \ln \circ h$  est bien définie sur  $]0, 1[$ , et de plus

$$f(x) = \ln \left( \frac{1}{\sqrt{1 - x^2}} \right) = -\frac{1}{2} \ln(1 - x^2)$$

Ainsi,  $f$  est de classe  $C^\infty$  (sur  $]0, 1[$ ) par composée de telles fonctions.

$$\begin{aligned}
 f'(x) &= -\frac{1}{2} \times \frac{-2x}{1 - x^2} \\
 &= \frac{x}{1 - x^2} \\
 &= \frac{x}{(1 - x)(1 + x)} \\
 &= \frac{\frac{1}{2}}{1 - x} + \frac{\frac{1}{2}}{1 + x} \\
 &= \frac{1}{2} g(x)
 \end{aligned}$$

Ainsi, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , on a immédiatement

$$f^{(n+1)}(x) = \frac{1}{2} g^{(n)}(x) \geq 0 \quad \text{car } g \text{ est absolument monotone par la question 7}$$

De plus, on a vu que  $h \geq 1$ , donc  $f^{(0)} = f = \ln \circ h \geq 0$ . Ainsi,  $f$  est absolument monotone sur  $]0, 1[$ . Par la question 4, on en déduit que

$$e^f = e^{\ln \circ h} = h$$

est également absolument monotone sur  $]0, 1[$ .

9) En déduire que l'application arcsin est absolument monotone sur  $]0, 1[$ . (/3)

arcsin est dérivable sur  $]0, 1[$  et pour tout  $x \in ]0, 1[$ ,  $\arcsin'(x) = \frac{1}{\sqrt{1 - x^2}} = h(x)$ . Ainsi, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , on a

$$\arcsin^{(n+1)}(x) = h^{(n)}(x) \geq 0$$

car  $h$  est absolument monotone par la question 8. De plus,  $\arcsin^{(0)} = \arcsin$  est positive sur  $]0, 1[$ . Ainsi, arcsin est absolument monotone sur  $]0, 1[$ .



### Partie C : prolongement d'une application absolument monotone

On suppose que  $f : ]a, b[ \rightarrow \mathbb{R}$  est absolument monotone sur  $]a, b[$ .

- 10) Montrer que  $f$  est prolongeable par *continuité* en  $a$ . On note  $\tilde{f} : [a, b[ \rightarrow \mathbb{R}$  ce prolongement continu. Montrer également que  $\tilde{f}(a) \geq 0$ . (/4,5)

Comme  $f' \geq 0$  sur  $]a, b[$ ,  $f$  est croissante sur  $]a, b[$ . Ainsi (par le théorème de la limite monotone),  $f$  admet une limite à droite (finie ou infinie) en  $a$ . De plus, comme  $f \geq 0$  sur  $]a, b[$ ,  $f$  est minorée par 0 sur  $]a, b[$  donc la limite est finie :  $\lim_{x \rightarrow a^+} f(x) \in \mathbb{R}$ . Ainsi, on peut prolonger  $f$  par continuité en  $a$  en posant

$$\tilde{f}(a) := \lim_{x \rightarrow a^+} f(x)$$

Enfin, pour tout  $x \in ]a, b[$  on a  $\tilde{f}(x) \geq 0$  donc en passant à la limite quand  $x$  tend vers  $a$ , par continuité de  $\tilde{f}$  :

$$\tilde{f}(a) = \lim_{x \rightarrow a} \tilde{f}(x) \geq 0$$

- 11) Justifier que  $\tilde{f}$  admet une limite en  $a$ . En déduire que  $\tilde{f}$  est dérivable en  $a$  et que  $\tilde{f}'(a) \geq 0$ . (/4,5)

Comme  $\tilde{f}$  est absolument monotone sur  $]a, b[$ , on montrerait facilement que  $\tilde{f}'$  l'est aussi. Par la question précédente, la fonction  $\tilde{f}'$  est donc prolongeable par continuité en  $a$ . En particulier, elle admet une limite finie en  $a$ .

Alors,  $\tilde{f}$  est continue sur  $[a, b[$ , dérivable sur  $]a, b[$  et  $\tilde{f}'$  admet une limite (épointée) finie en  $a$ . Par le théorème de la limite de la dérivée,  $\tilde{f}$  est dérivable en  $a$  et

$$\tilde{f}'(a) = \lim_{\substack{x \rightarrow a \\ x \neq a}} \tilde{f}'(x)$$

Enfin, comme  $\tilde{f}'$  est positive sur  $]a, b[$ , la limite ci-dessus est également positive. Donc  $\tilde{f}'(a) \geq 0$ .

- 12) Est-ce que  $f$  est prolongeable par continuité en  $b$  ? (/3)

Non. Contre-exemple : la fonction  $h$  de la question 8 est absolument monotone sur  $]0, 1[$ , mais il est clair que

$$\lim_{\substack{x \rightarrow 1 \\ x < 1}} h(x) = \lim_{\substack{x \rightarrow 1 \\ x < 1}} \frac{1}{\sqrt{1-x^2}} = +\infty$$

et par conséquent,  $h$  n'est pas prolongeable par continuité en 1.