

DM 44 : un corrigé

Partie I : Généralités

1°) Supposons que f est absolument monotone. Alors $f = f^{(0)} \geq 0$, $f' \geq 0$ et $f'' \geq 0$, donc d'après le cours, f est positive, croissante et convexe sur I .

2°) On suppose que f et g sont absolument monotones. Soit $n \in \mathbb{N}$. Alors $(f + g)^{(n)} = f^{(n)} + g^{(n)} \geq 0$, donc $f + g$ est absolument monotone.

De plus, d'après la formule de Leibniz, $(fg)^{(n)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n-k)}$, donc $(fg)^{(n)} \geq 0$, ce qui prouve que fg est absolument monotone.

3°) Soit $n \in \mathbb{N}$. Notons $R(n)$ l'assertion suivante :

Pour toute application absolument monotone $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ et pour toute application absolument monotone $g : J \rightarrow I$, $(f \circ g)^{(n)} \geq 0$.

◇ Supposons que $n = 0$. Soit $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ et $g : J \rightarrow I$ deux applications absolument monotones. Alors, pour tout $x \in J$, $(f \circ g)^{(0)}(x) = f(g(x)) \geq 0$, donc $(f \circ g)^{(0)} \geq 0$.

◇ Supposons que $n \geq 0$ et que, pour tout $k \in \{0, \dots, n\}$, $R(k)$ soit vraie.

Soit $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ et $g : J \rightarrow I$ deux applications absolument monotones.

$(f \circ g)' = g' \cdot (f' \circ g)$, donc d'après la formule de Leibniz,

$$(f \circ g)^{(n+1)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (f' \circ g)^{(k)} g^{(n-k+1)},$$
 or f' est une application absolument monotone

de I dans \mathbb{R} , donc, pour tout $k \in \{0, \dots, n\}$, on peut appliquer $R(k)$ en remplaçant f par f' . Ainsi, pour tout $k \in \{0, \dots, n\}$, $(f' \circ g)^{(k)} \geq 0$. Alors, la formule précédente prouve que $(f \circ g)^{(n+1)} \geq 0$ ce qui prouve $R(n+1)$.

Ainsi, d'après le principe de récurrence forte, si $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ et $g : J \rightarrow I$ sont deux applications absolument monotones, alors pour tout $n \in \mathbb{N}$, $(f \circ g)^{(n)} \geq 0$, ce qui prouve que $f \circ g$ est absolument monotone.

Partie II : exemples

4°) Sur $I = [0, \frac{\pi}{2}[$, $\tan' = 1 + \tan^2$, donc pour tout $n \geq 1$,
 $\tan^{(n+1)} = (\tan')^{(n)} = (\tan^2)^{(n)}$, puis d'après la formule de Leibniz,

$$\tan^{(n+1)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \tan^{(k)} \tan^{(n-k)}. \text{ Ainsi, si l'on note } R(n) \text{ l'assertion } \tan^{(n)} \geq 0 \text{ sur}$$

I , on a clairement $R(0)$ et $R(1)$ car \tan est positive sur I et car $\tan' = 1 + \tan^2$, puis pour tout $n \geq 1$, si l'on suppose que $R(k)$ est vraie pour tout $k \in \{0, \dots, n\}$, on montre $R(n+1)$. D'après le principe de récurrence forte, on en déduit que \tan est absolument monotone sur I .

5°) On vérifie aisément par récurrence que,

$$\text{pour tout } n \in \mathbb{N} \text{ et } x \in]0, 1[, \frac{d^n}{dx^n} \left(\frac{1}{1+x} \right) = \frac{(-1)^n n!}{(1+x)^{n+1}} \text{ et } \frac{d^n}{dx^n} \left(\frac{1}{1-x} \right) = \frac{n!}{(1-x)^{n+1}}.$$

$$\text{Ainsi, pour tout } n \in \mathbb{N} \text{ et } x \in]0, 1[, g^{(n)}(x) = \frac{1}{2} \left(\frac{n!}{(1-x)^{n+1}} - \frac{(-1)^n n!}{(1+x)^{n+1}} \right).$$

$$\text{Si } n \text{ est impair, alors } g^{(n)}(x) = \frac{n!}{2} \left(\frac{1}{(1-x)^{n+1}} + \frac{1}{(1+x)^{n+1}} \right) \geq 0.$$

Supposons maintenant que n est pair et fixons $x \in]0, 1[$. Alors

$$g^{(n)}(x) \geq 0 \iff \frac{1}{(1-x)^{n+1}} \geq \frac{1}{(1+x)^{n+1}} \iff (1-x)^{n+1} \leq (1+x)^{n+1}, \text{ or cette}$$

dernière inégalité est vraie car $0 < 1-x \leq 1+x$, donc $g^{(n)} \geq 0$, pour tout $n \in \mathbb{N}$, ce qui prouve que g est absolument monotone.

6°) D'après le cours, l'application arcsin est définie et de classe C^∞ sur $]0, 1[$.

$$\text{Soit } x \in]0, 1[. \text{ On sait que } \arcsin(x) \geq 0 \text{ et que } \arcsin'(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}.$$

Ainsi, si l'on pose $f(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$, il suffit de montrer que f est absolument monotone. Or $f'(x) = \frac{x}{(1-x^2)\sqrt{1-x^2}}$, mais par réduction au même dénominateur,

$$g(x) = \frac{x}{1-x^2}, \text{ donc } f' = gf. \text{ Ainsi, pour tout } n \in \mathbb{N}, f^{(n+1)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n-k)}.$$

Or g est absolument monotone, donc cette formule permet de montrer par récurrence forte que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $f^{(n)} \geq 0$, ce qui conclut.

Partie III : Fonctions totalement monotones

7°) Fixons $h \in \mathbb{R}$. Soit $f, g \in E$ et $\alpha \in \mathbb{R}$. Pour tout $x \in \mathbb{R}$,

$$\tau_h(\alpha f + g)(x) = (\alpha f + g)(x + h) = \alpha f(x + h) + g(x + h) = \alpha \tau_h(f)(x) + \tau_h(g)(x), \text{ donc}$$

$$\tau_h(\alpha f + g)(x) = (\alpha \tau_h(f) + \tau_h(g))(x), \text{ pour tout } x \in \mathbb{R}.$$

On en déduit que $\tau_h(\alpha f + g) = \alpha \tau_h(f) + \tau_h(g)$, donc $\tau_h \in L(E)$.

De plus, pour tout $x \in \mathbb{R}$, pour tout $f \in E$,

$$(\tau_h \circ \tau_{-h})(f)(x) = \tau_h(\tau_{-h}(f))(x) = \tau_{-h}(f)(x + h) = f((x + h) - h) = f(x), \text{ donc}$$

$$\tau_h \circ \tau_{-h} = Id_E. \text{ En remplaçant } h \text{ par } -h, \text{ on en déduit également que } \tau_{-h} \circ \tau_h = Id_E,$$

donc τ_h est une bijection, donc la bijection réciproque est τ_{-h} .

Ainsi, pour tout $h \in \mathbb{R}$, τ_h est un automorphisme de l'espace vectoriel E .

8°) Soit $n \in \mathbb{N}$, $h \in \mathbb{R}$, $f \in E$ et $x \in \mathbb{R}$.

Dans l'algèbre $L(E)$, τ_h et $-Id_E$ commutent, donc on peut appliquer la formule du

binôme de Newton. Ainsi, $\Delta_h^n = (\tau_h - Id_E)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \tau_h^k (-Id_E)^{n-k}$, puis

$$\Delta_h^n(f) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} \tau_h^k(f) \text{ et enfin, } \Delta_h^n(f)(x) = \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} f(x + kh).$$

9°) Soit $h \in \mathbb{R}$, $n \in \mathbb{N}$ et $x \in \mathbb{R}$.

$$\text{D'après la question précédente, } \Delta_h^{n+1}(f)(x) = \sum_{k=0}^{n+1} (-1)^{n+1-k} \binom{n+1}{k} f(x + kh),$$

donc $h \mapsto \Delta_h^{n+1}(f)(x)$ est dérivable et

$$\frac{d}{dh}(\Delta_h^{n+1}(f)(x)) = \sum_{k=1}^{n+1} (-1)^{n+1-k} \binom{n+1}{k} k f'(x + kh), \text{ or d'après la formule comité-}$$

président, pour tout $k \in \mathbb{N}_{n+1}$, $k \binom{n+1}{k} = (n+1) \binom{n}{k-1}$, donc

$$\begin{aligned} \frac{d}{dh}(\Delta_h^{n+1}(f)(x)) &= (n+1) \sum_{k=1}^{n+1} (-1)^{n+1-k} \binom{n}{k-1} f'(x + kh) \\ &= (n+1) \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} f'(x + h + kh) \\ &= (n+1) \Delta_h^n(f')(x + h), \text{ toujours d'après la question précédente.} \end{aligned}$$

10°) \diamond Première méthode :

Soit $g \in E$ une application absolument monotone. Soit $h \in \mathbb{R}_+^*$. Pour tout $x \in \mathbb{R}$ et $n \in \mathbb{N}$, $\Delta_h(g)$ est n fois dérivable et $[\Delta_h g]^{(n)}(x) = g^{(n)}(x + h) - g^{(n)}(x)$. Or $g^{(n+1)} \geq 0$, donc $g^{(n)}$ est croissante, donc $[\Delta_h g]^{(n)}(x) \geq 0$. Ceci montre que, si g est absolument monotone, alors pour tout $h > 0$, $\Delta_h g$ est aussi absolument monotone. Alors, par une récurrence immédiate, on en déduit que si f est un élément de E absolument monotone, alors pour tout $n \in \mathbb{N}$, pour tout $h > 0$, $\Delta_h^n f$ est absolument monotone. En particulier, $\Delta_h^n f \geq 0$, ce qui montre que f est totalement monotone.

\diamond Seconde méthode, moins rapide, mais davantage dans l'esprit du problème :

Soit $n \in \mathbb{N}$. Notons $R(n)$ l'assertion suivante : pour toute application $f \in E$ qui est absolument monotone, pour tout $h > 0$, $\Delta_h^n(f) \geq 0$.

Pour $n = 0$: Soit $f \in E$ une application absolument monotone et soit $h > 0$.

Alors $\Delta_h^0(f) = f \geq 0$, donc $R(0)$ est vraie.

Pour $n \in \mathbb{N}$, supposons $R(n)$. Soit $f \in E$ une application absolument monotone.

Soit $x \in \mathbb{R}$. f' est aussi absolument monotone, donc on peut appliquer l'hypothèse de récurrence à f' : pour tout $h \in \mathbb{R}_+^*$, $(n+1)\Delta_h^n(f')(x+h) \geq 0$. Ainsi, d'après la question précédente, l'application $h \mapsto \Delta_h^{n+1}(f)(x)$ est croissante sur \mathbb{R}_+^* .

Soit $h \in \mathbb{R}_+^*$. Pour tout $k \in]0, h[$, $\Delta_k^{n+1}(f)(x) \leq \Delta_h^{n+1}(f)(x)$, or d'après la question 8, $h \mapsto \Delta_h^{n+1}(f)(x)$ est continue sur \mathbb{R} , donc en faisant tendre k vers 0 dans l'inégalité précédente, on en déduit que $\Delta_0^{n+1}(f)(x) \leq \Delta_h^{n+1}(f)(x)$, mais

$\Delta_0 = \tau_0 - Id_E = Id_E - Id_E = 0$, donc $\Delta_0^{n+1} = 0$. Ainsi, on a montré que $\Delta_h^{n+1}(f)(x) \geq 0$, pour tout $h > 0$ et pour tout $f \in E$ absolument monotone. Ceci prouve $R(n+1)$ et le principe de récurrence permet de conclure.

Partie IV : totalement monotone \iff absolument monotone

11°) Soit $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ une application de classe C^∞ . Soit $a, b \in \mathbb{R}$. Il s'agit de montrer

que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, on a $R(n) : f(b) = \sum_{j=0}^n \frac{f^{(j)}(a)}{j!} (b-a)^j + \int_a^b \frac{(b-t)^n}{n!} f^{(n+1)}(t) dt$.

On démontre cette propriété par récurrence sur n .

Pour $n = 0$, $\int_a^b \frac{(b-t)^0}{0!} f^{(1)}(t) dt = \int_a^b f'(t) dt = f(b) - f(a)$, d'où $R(0)$.

Pour $n \in \mathbb{N}$, on suppose $R(n)$. Or en intégrant par parties,

$$\begin{aligned} \int_a^b \frac{(b-t)^n}{n!} f^{(n+1)}(t) dt &= \left[-\frac{(b-t)^{n+1}}{(n+1)!} f^{(n+1)}(t) \right]_a^b + \int_a^b \frac{(b-t)^{n+1}}{(n+1)!} f^{(n+2)}(t) dt \\ &= \frac{(b-a)^{n+1}}{(n+1)!} f^{(n+1)}(a) + \int_a^b \frac{(b-t)^{n+1}}{(n+1)!} f^{(n+2)}(t) dt. \end{aligned}$$

Alors, de $R(n)$, on en déduit bien $R(n+1)$.

12°) Soit $t \in \mathbb{R}$. Posons $f(t) = (e^t - 1)^n$. D'après la formule du binôme de Newton,

$$f(t) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} e^{kt} (-1)^{n-k}, \text{ donc pour tout } j \in \mathbb{N}, f^{(j)}(t) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} k^j e^{kt} (-1)^{n-k},$$

$$\text{puis } f^{(j)}(0) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} k^j (-1)^{n-k}.$$

Or d'après la formule de Taylor-Young, f étant de classe C^∞ ,

$$\text{au voisinage de } 0, f(t) = \sum_{j=0}^n \frac{f^{(j)}(0)}{j!} t^j + o(t^n).$$

D'autre part, au voisinage de 0, on sait que $e^t - 1 \sim t$, donc $f(t) \sim t^n$, ce qui signifie que $f(t) = t^n + o(t^n)$. Alors, d'après l'unicité du développement limité, on a bien que,

$$\text{pour tout } j \in \{0, \dots, n\}, \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \frac{k^j}{j!} = \begin{cases} 0 & \text{si } j < n \\ 1 & \text{si } j = n \end{cases}.$$

13°) Soit $n \in \mathbb{N}$ et $x \in \mathbb{R}$.

D'après la formule de Taylor-Young, lorsque h tend vers 0^+ ,

$$\begin{aligned} 0 \leq \Delta_h^n(f)(x) &= \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} f(x+kh) \\ &= \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \left(\sum_{j=0}^n \frac{f^{(j)}(x)}{j!} (kh)^j + o(h^n) \right), \end{aligned}$$

donc en intervertissant les deux sommes, puis en utilisant la question précédente,

$$0 \leq o(h^n) + \sum_{j=0}^n \frac{f^{(j)}(x)}{j!} h^j \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} k^j = f^{(n)}(x)h^n + h^n o(1). \text{ En divisant par}$$

h^n , ce qui est possible car $h > 0$, on obtient que $f^{(n)}(x) + o(1) \geq 0$. On fait tendre h vers 0, et on obtient que $f^{(n)}(x) \geq 0$.

14°) \diamond Pour tout $h > 0$ et $x \in \mathbb{R}$, $0 \leq \Delta_h^2(f)(x) = f(x+2h) - 2f(x+h) + f(x)$, donc $f(x+h) \leq \frac{1}{2}(f(x) + f(x+2h))$.

Soit $a, b \in \mathbb{R}$. Si $a < b$, posons $h = \frac{b-a}{2}$. Alors $f(a+h) = f(\frac{1}{2}(a+b))$ et

$$f(a+2h) = f(b), \text{ donc (1) : } f(\frac{1}{2}(a+b)) \leq \frac{1}{2}(f(a) + f(b)).$$

Si $a > b$, on applique ce qui précède en remplaçant (a, b) par (b, a) . On retrouve (1).

Si $a = b$, (1) est évidente, donc (1) est vraie pour tout $a, b \in \mathbb{R}$.

\diamond Soit $(x, y) \in \mathbb{R}^2$.

Soit $n \in \mathbb{N}$. Montrons par récurrence sur n l'assertion $R(n)$ suivante :

$$\text{pour tout } k \in \{0, \dots, 2^n\}, f(x + \frac{k}{2^n}(y-x)) \leq f(x) + \frac{k}{2^n}(f(y) - f(x)).$$

Pour $n = 0$, c'est évident.

Pour $n \geq 0$, supposons $R(n)$.

Soit $k \in \{0, \dots, 2^{n+1}\}$.

Si k est pair, $k = 2h$, donc d'après $R(n)$,

$$\begin{aligned} f(x + \frac{k}{2^{n+1}}(y-x)) &= f(x + \frac{h}{2^n}(y-x)) \leq f(x) + \frac{h}{2^n}(f(y) - f(x)) \\ &= f(x) + \frac{k}{2^{n+1}}(f(y) - f(x)). \end{aligned}$$

Si k est impair, $k = 2h + 1$, donc

$$\begin{aligned} f(x + \frac{k}{2^{n+1}}(y-x)) &= f(x + \frac{h}{2^n}(y-x) + \frac{1}{2^{n+1}}(y-x)) \\ &= f\left(\frac{1}{2}\left[\left(x + \frac{h}{2^n}(y-x)\right) + \left(x + \frac{h+1}{2^n}(y-x)\right)\right]\right), \end{aligned}$$

donc d'après l'énoncé, puis en utilisant $R(n)$,

$$\begin{aligned} f(x + \frac{k}{2^{n+1}}(y-x)) &\leq \frac{1}{2}\left[f\left(x + \frac{h}{2^n}(y-x)\right) + f\left(x + \frac{h+1}{2^n}(y-x)\right)\right] \\ &\leq \frac{1}{2}\left[\left(f(x) + \frac{h}{2^n}(f(y) - f(x))\right) + \left(f(x) + \frac{h+1}{2^n}(f(y) - f(x))\right)\right] \\ &= f(x) + \frac{2h+1}{2^{n+1}}(f(y) - f(x)), \end{aligned}$$

ce qui prouve $R(n+1)$.

\diamond Soit $\alpha \in [0, 1]$. Pour tout $n \in \mathbb{N}$, notons k_n la partie entière de $2^n \alpha$.

Ainsi, $k_n \in \{0, \dots, 2^n\}$. De plus, $2^n\alpha - 1 \leq k_n \leq 2^n\alpha$, donc d'après le principe des gendarmes, $\frac{k_n}{2^n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \alpha$.

Pour tout $n \in \mathbb{N}$, $f(x + \frac{k_n}{2^n}(y-x)) \leq f(x) + \frac{k_n}{2^n}(f(y) - f(x))$ et f est continue, donc en faisant tendre n vers $+\infty$, on obtient : $f(x + \alpha(y-x)) \leq f(x) + \alpha(f(y) - f(x))$. Ceci montre que f est convexe.

15°) D'après la question précédente, il suffit de montrer que f est continue.

◇ Pour tout $x \in \mathbb{R}$ et $h > 0$, $0 \leq \Delta_h(f)(x) = f(x+h) - f(x)$, donc f est croissante. D'après le théorème de la limite monotone, elle possède en tout $x \in \mathbb{R}$ une limite à droite, notée $f(x)^+$ et une limite à gauche notée $f(x)^-$, avec $f(x)^- \leq f(x) \leq f(x)^+$.

◇ Pour tout $h > 0$ et $x \in \mathbb{R}$, $0 \leq \Delta_h^2(f)(x)$, donc d'après le début de la question précédente, qui n'utilise pas l'hypothèse de continuité,

pour tout $a, b \in \mathbb{R}$, $f(\frac{1}{2}(a+b)) \leq \frac{1}{2}(f(a) + f(b))$.

Soit $x \in \mathbb{R}$. On en déduit que, pour tout $h > 0$, $f(x+h) \leq \frac{1}{2}(f(x-h) + f(x+3h))$, donc en faisant tendre h vers 0^+ , $f(x)^+ \leq \frac{1}{2}(f(x)^- + f(x)^+)$, donc $f(x)^+ \leq f(x)^-$.

Ainsi, $f(x)^+ = f(x) = f(x)^-$, ce qui prouve que f est continue sur \mathbb{R} .

Partie V : Développement en série entière

16°) ◇ On ne peut en général pas prolonger f en b en une application monotone, car la fonction \tan est absolument monotone sur $[0, \frac{\pi}{2}[$ d'après la question 4, mais elle n'est pas prolongeable par continuité en $\frac{\pi}{2}$, car $\tan(t) \xrightarrow[t \rightarrow \frac{\pi}{2}]{} +\infty$.

◇ f est croissante, donc d'après le théorème de la limite monotone,

$f(t) \xrightarrow[t \rightarrow a]{} \inf_{x \in]a, b[} f(x)$. Or f est positive, donc $\{f(x) / x \in]a, b[\}$ est une partie non vide

minorée de \mathbb{R} . Ainsi, il existe $\ell \in \mathbb{R}_+$ tel que $f(t) \xrightarrow[t \rightarrow a]{} \ell$. Alors, en posant $f(a) = \ell$, on prolonge f en une application continue et positive sur $[a, b[$.

◇ Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, l'application $f^{(n)}$ est croissante et positive, donc le même raisonnement que précédemment prouve qu'il existe $\ell_n \in \mathbb{R}_+$ tel que $f^{(n)}(x) \xrightarrow[t \rightarrow a]{} \ell_n$. Or

f est continue sur $[a, b[$ et C^∞ sur $]a, b[$, donc d'après le théorème de la limite de la dérivée, f est C^∞ sur $[a, b[$ et, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $f^{(n)}(a) = \ell_n \geq 0$, ce qui prouve que f est absolument monotone sur $[a, b[$.

17°) Soit $t \in [0, b[$. Avec les notations de l'énoncé, la formule de Taylor avec reste intégral s'écrit : Pour tout $n \in \mathbb{N}$, $f(t) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(0)}{k!} t^k + \rho_n(t)$, or f est absolument monotone, donc $\rho_n(t) = \int_0^t \frac{(t-x)^n}{n!} f^{(n+1)}(x) dx \geq 0$, donc $\sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(0)}{k!} t^k \leq f(t)$. Ainsi, la suite des sommes partielles de la série $\sum \frac{f^{(n)}(0)}{n!} t^n$ est majorée, or cette série est à termes positifs, donc d'après le cours, elle est convergente.

18°) Soit $n \in \mathbb{N}$. $\frac{\rho_n(t)}{t^n} = \int_0^t \frac{(1-\frac{x}{t})^n}{n!} f^{(n+1)}(x) dx$, or pour tout $x \in [0, t]$, $\frac{x}{t} \geq \frac{x}{t'}$, donc $0 \leq 1 - \frac{x}{t} \leq 1 - \frac{x}{t'}$. Ainsi, $\frac{\rho_n(t)}{t^n} \leq \int_0^t \frac{(1-\frac{x}{t'})^n}{n!} f^{(n+1)}(x) dx \leq \int_0^{t'} \frac{(1-\frac{x}{t'})^n}{n!} f^{(n+1)}(x) dx$, car la fonction intégrée est positive. Ceci conclut.

19°) Soit $t \in [0, b[$. Il suffit de montrer que $f(t) = \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{f^{(k)}(0)}{k!} t^k$. C'est évident lorsque $t = 0$, donc on peut supposer que $0 < t < b$.

Alors il existe $t' \in \mathbb{R}$ tel que $0 < t < t' < b$. D'après la question précédente, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $0 \leq \rho_n(t) \leq \left(\frac{t}{t'}\right)^n \rho_n(t')$, or $\rho_n(t') = f(t') - \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(0)}{k!} t'^k \leq f(t')$, car f est absolument monotone, donc $0 \leq \rho_n(t) \leq \left(\frac{t}{t'}\right)^n f(t') \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$, car $\frac{t}{t'} \in [0, 1[$. On en déduit alors que $\sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(0)}{k!} t^k = f(t) - \rho_n(t) \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} f(t)$, ce qu'il fallait démontrer.

20°) Toujours d'après la formule de Taylor avec reste intégral, il suffit de montrer que, pour tout $t \in]-b, b[$, $\rho_n(t) \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$. C'est déjà fait lorsque $t \in [0, b[$.

Supposons maintenant que $-b < t < 0$. Soit $n \in \mathbb{N}$. Par inégalité triangulaire,

$$|\rho_n(t)| \leq \int_t^0 \frac{|t-x|^n}{n!} f^{(n+1)}(x) dx, \text{ car } f^{(n+1)}(x) \geq 0. \text{ On pose } u = -x :$$

$$|\rho_n(t)| \leq \int_0^{-t} \frac{|u - (-t)|^n}{n!} f^{(n+1)}(-u) du. \text{ Or } f^{(n+1)} \text{ est croissante,}$$

donc pour tout $u \in [0, -t]$, $f^{(n+1)}(-u) \leq f^{(n+1)}(u)$. Ainsi,

$$|\rho_n(t)| \leq \int_0^{-t} \frac{|u - (-t)|^n}{n!} f^{(n+1)}(u) du = \int_0^{-t} \frac{((-t) - u)^n}{n!} f^{(n+1)}(u) du = \rho_n(-t) \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$$

d'après la question précédente. Ceci conclut cette question.