

Ln/exp: les théorèmes à connaître

Théorème : Si $x > 0$ et $y > 0$, alors $F(xy) = F(x) + F(y)$.

Démonstration

Soit α un nombre réel strictement positif.

On a : $[F(\alpha x)]' = F'(\alpha x) \cdot (\dots)'$, car [ARG 1]

$$= \frac{1}{\dots} \cdot (\alpha x)'$$
, car [ARG 2]

$$= \frac{1}{\alpha x} \cdot \dots$$
, car [ARG 3]

$$= \dots$$
, car [ARG 4]

$$= F'(x)$$
, car [ARG 5]

Donc $(F(\alpha x))' - [\dots] = 0$, car [ARG 6]

$$(F(\alpha x) - F(x))' = 0$$
, car [ARG 7]

ce qui implique que $\dots - F(x) = c$ où c est une constante réelle, car [ARG 8]

Pour déterminer la valeur de la constante, on peut poser $x = \dots$, car [ARG 9]

$$F(\dots) - F(1) = c$$
, d'où $c = F(\alpha)$, car [ARG 10]

On obtient donc finalement la propriété : $F(\alpha x) = F(x) + F(\alpha)$, car [ARG 11]

Comme ceci est vrai pour tout x et tout α strictement positifs, on peut aussi écrire

$$F(xy) = F(x) + F(y)$$
.

Théorème : Si $x > 0$ et $\alpha \in \mathbb{Q}$, alors $F(x^\alpha) = \alpha \cdot F(x)$

Démonstration

Soit α un nombre réel strictement positif.

On a : $[\alpha F(x)]' = \alpha \dots$, car [ARG 1]

mais aussi: $[F(x^\alpha)]' = \frac{1}{\dots} (x^\alpha)'$, car [ARG 2]

$$= \frac{1}{x^\alpha} (\alpha \dots)$$
, car [ARG 3]

$$= \dots \cdot \frac{1}{x^\alpha} x^{\alpha-1}$$
, car [ARG 4]

$$= \dots \cdot \frac{1}{x}$$
, car [ARG 5]

$$= \alpha \dots$$
, car [ARG 6]

d'où: $(F(x^\alpha))' - [\dots] = 0$, car [ARG 7]

$$(F(x^\alpha))' - (\alpha F(x))' = 0$$
, car [ARG 8]

$$(F(x^\alpha) - \alpha F(x))' = 0$$
, car [ARG 9]

ce qui implique que $(F(x^\alpha) - \dots)' = C$ où C est une constante réelle, car [ARG 10]

Pour déterminer la valeur de la constante, on peut poser $x = 1$, car [ARG 11]

$$F(1) - \alpha F(1) = \dots$$
, d'où $C = 0$, car [ARG 12]

On obtient donc finalement la propriété : $F(x^\alpha) = \alpha \cdot F(x)$, car [ARG 13]

Théorème : Si $x \in \mathbb{Q}$, alors $\ln^{-1}(x) = e^x$

La réciproque du logarithme naturel, \ln^{-1} , est une fonction telle que

$\ln(\dots) = x$ pour tout $x \in \mathbb{R}$, car [ARG 1]

$\ln^{-1}(\dots) = x$ pour tout $x \in \mathbb{R}_+$, car [ARG 2]

Donc pour tout x strictement positif et tout nombre $\alpha \in \mathbb{Q}$, on a:

$$x^\alpha = \ln^{-1}(\ln(\dots))$$

$$= \ln^{-1}(\dots \ln(x)), \text{ car [ARG 3]}$$

Posons $x = \dots$: $e^\alpha = \ln^{-1}(\alpha \dots) = \ln^{-1}(\dots)$, car [ARG 4]

Nous avons donc montré que la réciproque du logarithme naturel est une fonction définie

par $\ln^{-1}(x) = \dots$ pour tout $x \in \mathbb{Q}$.

En fait, on peut démontrer que $\ln^{-1}(\dots) = e^x$ pour tout $x \in \mathbb{R}$.

Théorème : Si $x \in \mathbb{R}$ et $y \in \mathbb{R}$, alors $e^{x+y} = e^x \cdot e^y$

Poser $e^x = X$ et $\dots^y = Y$, càd $\ln(X) = x$ et $\ln(Y) = \dots$.

On a: $e^{x+y} = e^{\ln(X)+\dots}$, car [ARG 1]

$$= e^{\dots(XY)}$$
, car [ARG 2]
$$= \dots Y$$
, car [ARG 3]
$$= e^x \dots$$
 car [ARG 4]

Théorème : Si $x \in \mathbb{R}$ et $y \in \mathbb{R}$, alors $e^{xy} = (e^x)^y$

Poser $e^x = X$, càd $\ln(X) = \dots$

On a: $e^{\dots x} = e^{\alpha \ln(\dots)}$ car [ARG 1]

$$= e^{\dots(X^\alpha)}$$
 car [ARG 2]
$$= X^{\dots}$$
 car [ARG 3]
$$= (e^{\dots})^\alpha$$
 car [ARG 4]

Théorème : Si $x \in \mathbb{R}$ et $y \in \mathbb{R}$, alors $(e^x)' = e^x$

L'exponentielle est la réciproque d'une fonction dérivable, donc elle-même dérivable, car [ARG 1]

Sa dérivée s'obtient en dérivant les deux termes de la relation $\ln(e^x) = \dots$:

on obtient $\frac{1}{\dots} \cdot (e^x)' = 1$, car [ARG 2]

d'où $(e^x)' = (\dots)$, car [ARG 3]