

Proposition de correction du sujet maths A 2023

Exercice 1.

1.1 On a

$$\begin{aligned} \chi_A(X) &= \begin{vmatrix} X+1 & 2 & -4 \\ 0 & X+1 & -2 \\ 2 & 2 & X-5 \end{vmatrix} \stackrel{C_2 \leftarrow C_1 + C_2 + C_3}{=} \begin{vmatrix} X+1 & X-1 & -4 \\ 0 & X-1 & -2 \\ 2 & X-1 & X-5 \end{vmatrix} \\ &= (X-1) \begin{vmatrix} X+1 & 1 & -4 \\ 0 & 1 & -2 \\ 2 & 1 & X-5 \end{vmatrix} \stackrel{C_3 \leftarrow C_3 + 2C_2}{=} (X-1) \begin{vmatrix} X+1 & 1 & -2 \\ 0 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & X-3 \end{vmatrix} \\ &= (X-1) \begin{vmatrix} X+1 & -2 \\ 2 & X-3 \end{vmatrix} = (X-1)(X^2 - 2X + 2) = (X-1)^3 \end{aligned}$$

On en déduit $\boxed{\text{Sp}(A) = \{1\} \text{ et } m(1) = 3}$.

1.2 Si A était diagonalisable, comme 1 est sa seule valeur propre, il existerait une matrice inversible P telle que $A = PI_3P^{-1} = I_3$ ce qui est une contradiction. Ainsi $\boxed{A \text{ n'est pas diagonalisable}}$.

1.3 On a $I_3 - A = \begin{pmatrix} 2 & 2 & -4 \\ 0 & 2 & -2 \\ 2 & 2 & -4 \end{pmatrix}$. On a alors $\text{rg}(I_3 - A) = \text{rg}(C_1, C_2, C_3) = \text{rg}(C_1, C_2) = 2$ car $C_1 + C_2 + C_3 = 0$ et car C_1, C_2 ne sont visiblement pas colinéaires. La formule du rang donne alors $\dim \text{Ker}(I_3 - A) = 1$, de quoi on déduit $\boxed{E_1 = \text{Ker}(I_3 - A) = \text{Vect}(1, 1, 1)}$.

1.4 On a

$$\begin{aligned} (A - I_3)X &= \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \\ 2 \end{pmatrix} \iff \begin{cases} -x - y + 2z = 1 \\ -y + z = 1 \\ -x - y + 2z = 1 \end{cases} \\ &\iff \begin{cases} x = 1 + y \\ z = 1 + y \end{cases} \iff X = \begin{pmatrix} 1 + y \\ y \\ 1 + y \end{pmatrix} \end{aligned}$$

D'où le résultat : $\boxed{(A - I_3)X = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \\ 2 \end{pmatrix} \iff \exists y \in \mathbb{R}, X = \begin{pmatrix} 1 + y \\ y \\ 1 + y \end{pmatrix}}$.

1.5 On a déjà $f(e_1) = e_1 \iff e_1 \in E_1$ donc on prend $\boxed{e_1 = (1, 1, 1)}$. Ensuite, on a $f(e_2) = 2e_1 + e_2 \iff (f - \text{Id})(e_2) = (2, 2, 2)$, donc on prend pour e_2

un vecteur de la forme $(1 + y, y, 1 + y)$. On peut par exemple choisir (arbitrairement) $y = 0$ ce qui donne $\boxed{e_2 = (1, 0, 1)}$. Enfin, on a $f(e_3) = -2e_2 + e_3 \iff (f - \text{Id})(e_3) = (-2, 0, -2)$. On résoud alors le système associé :

$$\begin{aligned} (A - I_3)X &= \begin{pmatrix} -2 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix} \iff \begin{cases} -x - y + 2z = -1 \\ -y + z = 0 \\ -x - y + 2z = -1 \end{cases} \\ &\iff \begin{cases} x = 1 + y \\ z = y \end{cases} \end{aligned}$$

On prend alors arbitrairement $y = 0$, ce qui donne $\boxed{e_3 = (1, 0, 0)}$.

1.6 Par théorème, deux matrices sont semblables si et seulement si ce sont les matrices d'un même endomorphisme dans deux bases différentes.

Il s'agit donc de trouver une base $\mathcal{B} = (u, v, w)$ telle que $\text{Mat}_{\mathcal{B}}(f) = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$.

Cela équivaut à dire que l'on a $f(u) = u$, $f(v) = 2u + v$, et $f(w) = -2v + w$. Il suffit donc de montrer que e_1, e_2, e_3 forment une base de \mathbb{R}^3 , et alors cette base conviendra.

Or on a $\det(e_1, e_2, e_3) = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \end{vmatrix} = +1 \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{vmatrix} = 1 \neq 0$ ce qui prouve le résultat : il suffit de prendre pour P la matrice de passage de la base canonique vers la base $\mathcal{B} = (e_1, e_2, e_3)$.

Finalement, $\boxed{P = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}}$ convient.

2.1 On note $E_{i,j}$ la matrice de taille 3 dont tous les termes valent 0, sauf le terme d'indice (i, j) qui vaut 1. On peut alors écrire pour toute matrice N :

$$N \in \mathcal{N} \iff \exists a, b, c \in \mathbb{R}^3, N = \begin{pmatrix} 0 & a & b \\ 0 & 0 & c \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = aE_{1,2} + bE_{1,3} + cE_{2,3}.$$

Cela prouve $\mathcal{N} = \text{Vect}(E_{1,2}, E_{1,3}, E_{2,3})$, de quoi on déduit immédiatement que $\boxed{\mathcal{N} \text{ est un sous-espace vectoriel de } \mathcal{M}_3(\mathbb{R})}$.

De plus la famille $(E_{1,2}, E_{1,3}, E_{2,3})$ génère \mathcal{N} et comme elle est libre (en tant que sous-famille de la base canonique de $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$), on en déduit que c'est une base de $\boxed{\mathcal{N} \text{ qui est donc de dimension 3}}$.

2.2 Il suffit de constater que $\begin{pmatrix} 0 & a & b \\ 0 & 0 & c \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 0 & a' & b' \\ 0 & 0 & c' \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & ac' \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \in \mathcal{N}$ pour avoir le résultat : $\boxed{\mathcal{N} \text{ est stable par produit}}$.

2.3 Après calculs on obtient $\boxed{N^3 = 0}$.

3.1 Les matrices de \mathcal{U} ont toutes des coefficients diagonaux égaux à 1, donc $O_3 \notin \mathcal{U}$ ce qui prouve que $\boxed{\mathcal{U} \text{ n'est pas un sous-espace vectoriel de } \mathcal{M}_3(\mathbb{R})}$.

3.2 Il suffit de calculer $\begin{pmatrix} 1 & a & b \\ 0 & 1 & c \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 1 & a' & b' \\ 0 & 1 & c' \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & a+a' & b'+ac'+b \\ 0 & 1 & c'+c \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \in \mathcal{U}$ pour avoir le résultat : $\boxed{\mathcal{U} \text{ est stable par produit}}$.

3.3 Les matrices $U \in \mathcal{U}$ sont triangulaires supérieures, donc leur déterminant est le produit de leurs termes diagonaux, soit $\det U = 1 \neq 0$ ce qui prouve que U est inversible. Ainsi $\boxed{\mathcal{U} \subset GL_3(\mathbb{R})}$.

4.1 Si $B = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ on a directement $\boxed{B^{(\alpha)} = \begin{pmatrix} 1 & 2\alpha & -2\alpha(\alpha-1) \\ 0 & 1 & -2\alpha \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}}$.

4.2 On a $N \in \mathcal{N}$, or \mathcal{N} est stable par produit et par combinaison linéaire, donc on a $\alpha N + \frac{\alpha(\alpha-1)}{2}N^2 \in \mathcal{N}$. Cela prouve $\boxed{U(\alpha) \in \mathcal{U}}$.

4.3 On a

$$\begin{aligned} U^{(\alpha)}U^{(\beta)} &= \left(I + \alpha N + \frac{\alpha(\alpha-1)}{2}N^2 \right) \left(I + \beta N + \frac{\beta(\beta-1)}{2}N^2 \right) \\ &= I + (\alpha + \beta)N + \left(\alpha\beta + \frac{\alpha(\alpha-1)}{2} + \frac{\beta(\beta-1)}{2} \right) N^2 + (\dots) \underbrace{N^3}_{O_3} + (\dots) \underbrace{N^4}_{O_3} \\ &= I + (\alpha + \beta)N + \left(\frac{(\alpha + \beta)(\alpha + \beta - 1)}{2} \right) N^2 \\ &= U^{(\alpha+\beta)} \end{aligned}$$

Et par ailleurs :

$$\begin{aligned} (U^{(\alpha)})^{(\beta)} &= \left(I + \underbrace{\alpha N + \frac{\alpha(\alpha-1)}{2}N^2}_{N'} \right)^{(\beta)} \\ &= I + \beta N' + \frac{\beta(\beta-1)}{2}N'^2 \\ &= I + \alpha\beta N + \frac{\beta\alpha(\alpha-1)}{2}N^2 + \frac{\beta(\beta-1)}{2} \left(\alpha N + \frac{\alpha(\alpha-1)}{2}N^2 \right)^2 \\ &= I + \alpha\beta N + \left(\frac{\beta\alpha(\alpha-1)}{2} + \frac{\alpha^2\beta(\beta-1)}{2} \right) N^2 + O_3 \\ &= I + \alpha\beta N + \frac{\beta\alpha}{2} (\alpha - 1 + \alpha(\beta - 1)) N^2 = U^{(\alpha\beta)} \end{aligned}$$

Cela prouve $\boxed{U^{(\alpha)}U^{(\beta)} = U^{(\alpha+\beta)} \text{ et } (U^{(\alpha)})^{(\beta)} = U^{(\alpha\beta)}}$.

4.4 Il suffit de raisonner par récurrence sur $n \in \mathbb{N}^*$.

En $n = 1$, on a $U^{(1)} = I_3 + N = U$, donc on a bien $U^{(1)} = U^1$.

Pour l'hérédité, il suffit d'utiliser la propriété aux rang 1 et n , ce qui permet d'écrire : $U^{(n+1)} = U^{(n)}U^{(1)} = U^n U^1 = U^{n+1}$.

Par ailleurs le résultat reste vrai si $n = 0$, d'où $\boxed{\forall n \in \mathbb{N}, U^{(n)} = U^n}$.

4.5 Puisque $I_3 N = N I_3 = N$ la formule du binôme s'applique, et considérant que $N^k = O_3$ pour $k \geq 3$ on peut écrire pour tout $n \geq 2$:

$$\begin{aligned} U^n &= (I_3 + N)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} I_3^{n-k} N^k \\ &= \sum_{k=0}^2 \binom{n}{k} I_3^{n-k} N^k + O_3 \\ &= I + nN + \frac{n(n-1)}{2}N^2 = U^{(n)} \end{aligned}$$

Cette démonstration nécessite a priori $n \geq 2$, mais si on prend la convention $\binom{n}{k} = 0$ si $k > n$, elle reste valable dans les cas $n = 0, 1$. On retrouve ainsi la formule $\boxed{\forall n \in \mathbb{N}, U^{(n)} = U^n}$.

4.6 La question 4.3 permet d'écrire $UU^{(-1)} = U^{(1)}U^{(-1)} = U^{(1-1)} = U^{(0)} = I_3$. Cela prouve $\boxed{U^{(-1)} = U^{-1}}$.

5.1 Comme $B \in \mathcal{U}$, en utilisant la question 4.3 on peut écrire : $B = B^{(1)} = (B^{(\frac{1}{2})})^2$ donc

$$C = B^{(\frac{1}{2})} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & \frac{1}{2} \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \text{ convient.}$$

5.2 On a $A = PBP^{-1} = PC^2P^{-1} = (PCP^{-1})^2$ donc $D = PCP^{-1}$ convient.

Exercice 2.

1. T renvoie le rang du premier succès lors de la répétition d'épreuves de Bernoulli indépendantes de même paramètre p , donc $T \sim \mathcal{G}(p)$.

2. Soit R_k l'évènement « la k -ème lancé est réussi. » On cherche alors à calculer la probabilité de $\bigcup_{k \in \mathbb{N}^*} R_k$. On écrit pour cela :

$$\begin{aligned} \mathbb{P}\left(\bigcup_{k \in \mathbb{N}^*} R_k\right) &= 1 - \mathbb{P}\left(\bigcap_{k \in \mathbb{N}^*} \overline{R}_k\right) \\ &= 1 - \lim_{N \rightarrow +\infty} \prod_{k=1}^N \mathbb{P}(\overline{R}_k) \text{ par continuité décroissante de } P \\ &= 1 - \lim_{N \rightarrow +\infty} (1-p)^N \text{ par indépendance des lancers} \\ &= 1 \end{aligned}$$

L'évènement « réussir au moins un panier » est quasi-certain.

3.1 S_N compte le nombre de succès lors de la répétition de N épreuves de Bernoulli indépendantes de même paramètre p , donc $S_N \sim \mathcal{B}(N, p)$.

3.2 On a :

$$0 \leq \left(p - \frac{1}{2}\right)^2 \iff 0 \leq p^2 - 2 + \frac{1}{4} \iff p(1-p) \leq \frac{1}{4}.$$

Cela prouve $p(1-p) \leq \frac{1}{4}$.

3.3 . Si X_k est la variable aléatoire égale à 1 si le k -ème lancer est réussi et 0 sinon, alors les X_k sont indépendantes et suivent une loi de Bernoulli de paramètre p . De plus on a $\frac{1}{N}S_N = \frac{1}{N} \sum_{k=1}^N X_k$ et $E(X_k) = p$, ce qui permet d'appliquer la loi (faible) des grands nombres, et donne :

$$\mathbb{P}\left(\left|\frac{S_N}{N} - p\right| \geq \varepsilon\right) \leq \frac{\sigma^2}{N\varepsilon^2},$$

avec $\sigma^2 = V(X_k) = p(1-p)$. On obtient alors le résultat en appliquant l'inégalité précédente : $\mathbb{P}\left(\left|\frac{S_N}{N} - p\right| \geq \varepsilon\right) \leq \frac{1}{4N\varepsilon^2}$.

4.1 Si le joueur tire une pièce normale, alors le gain de l'organisateur est $n-1$. Et si le joueur tire la pièce noire, alors le gain de l'organisateur est $n-M$. Cela prouve

$$D_n(\Omega) = \{n-M, n-1\}.$$

On en déduit également $\mathbb{P}(G_n = n-M) = \frac{1}{n}$ et $\mathbb{P}(G_n = n-1) = 1 - \frac{1}{n}$.

4.2 On a $E(G_n) = (n-M)\frac{1}{n} + (n-1)\frac{n-1}{n} = \frac{n-M+(n-1)^2}{n}$.

5. On reconnaît des séries entières de rayon égal à 1 en écrivant :

$$\begin{aligned} \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{x^{n-1}}{n} &= -\frac{1}{x} \sum_{n=1}^{+\infty} (-1)^{n-1} \frac{(-x)^n}{n} = -\frac{1}{x} \ln(1-x) \\ \sum_{n=1}^{+\infty} nx^{n-1} &= \left(\sum_{n=1}^{+\infty} x^n\right)' = \left(\frac{1}{1-x}\right)' = \frac{1}{(1-x)^2}. \end{aligned}$$

Finalement $\sum_{n=1}^{+\infty} \frac{x^{n-1}}{n} = -\frac{1}{x} \ln(1-x)$ et $\sum_{n=1}^{+\infty} nx^{n-1} = \frac{1}{(1-x)^2}$.

6.1 On a $\mathbb{P}(T=n)(A) = \frac{1}{n}$ car il y a une seule pièce noire dans le sac et n pièces au total.

6.2 Le système $(T=n)_{n \in \mathbb{N}^*}$ est complet, donc la formule des probabilités totales donne :

$$\mathbb{P}(A) = \sum_{n=1}^{+\infty} \mathbb{P}(T=n)(A)\mathbb{P}(T=n) = \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{(1-p)^{n-1}p}{n} = -p \frac{1}{1-p} \ln(1-(1-p)) = \frac{p}{1-p} \ln \frac{1}{p}.$$

D'où le résultat : $\mathbb{P}(A) = \frac{p}{q} \ln\left(\frac{1}{p}\right)$.

7.1 En utilisant la question 4.1 on voit que le gain de l'organisateur est soit $n-1$ soit $n-M$, avec n qui parcourt \mathbb{N}^* , soit finalement $G(\Omega) = \{k \in \mathbb{Z}; k \geq 1-M\}$.

7.2 Il suffit de reprendre les raisonnements de la question 4 : la loi de G conditionnellement à $T=n$ est la même que la loi de G_n . On a donc

$$\mathbb{P}_{(T=n)}(G=k) = \begin{cases} \frac{n-1}{n} & \text{si } k = n-1 \\ \frac{1}{n} & \text{si } k = n-M \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$$

7.3 Le système $(T = n)_{n \in \mathbb{N}^*}$ est complet, donc la formule des probabilités totales donne :

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(G = k) &= \sum_{n=1}^{+\infty} \mathbb{P}_{(T=n)}(G = k) \mathbb{P}(T = n) \\ &= \mathbb{P}_{(T=k+1)}(G = k) \mathbb{P}(T = k + 1) + \mathbb{P}_{(T=k+M)}(G = k) \mathbb{P}(T = k + M) + 0, \end{aligned}$$

où on a utilisé la question précédente.

Si $k \geq 0$, on en déduit (toujours en utilisant 7.2) :

$$\mathbb{P}(G = k) = \frac{k}{k+1}(1-p)^k p + \frac{1}{k+M}(1-p)^{k+M-1} p.$$

Et si $k < 0$ on a $\mathbb{P}(T = k + 1) = 0$, d'où dans ce cas

$$\mathbb{P}(G = k) = \frac{1}{k+M}(1-p)^{k+M-1} p.$$

D'où le résultat :
$$\mathbb{P}(G = k) = \begin{cases} \frac{k}{k+1} p q^k + \frac{1}{k+M} p q^{k+M-1} & \text{si } k \geq 0 \\ \frac{1}{k+M} p q^{k+M-1} & \text{sinon.} \end{cases}$$

8.1 On a :

$$E(G_n) \mathbb{P}(T = n) = \frac{n - M + (n - 1)^2}{n} (1-p)^{n-1} p \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} np(1-p)^{n-1}.$$

Or la question 5 prouve que $\sum_n np(1-p)^{n-1}$ converge, suite à quoi le théorème de comparaison donne le résultat : la série de terme général $E(G_n) \mathbb{P}(T = n)$ converge.

8.2 En utilisant l'indication :

$$\begin{aligned} E(G) &= \sum_{n=1}^{+\infty} E(G_n) \mathbb{P}(T = n) \\ &= \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{n - M + (n - 1)^2}{n} (1-p)^{n-1} p \\ &= \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{n^2 - n + 1 - M}{n} (1-p)^{n-1} p \\ &= p \sum_{n=1}^{+\infty} n(1-p)^{n-1} - \sum_{n=1}^{+\infty} (1-p)^{n-1} p + (1-M)p \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{(1-p)^{n-1}}{n} \\ &= p \frac{1}{(1-(1-p))^2} - 1 + (1-M) \frac{p}{1-p} \ln \frac{1}{p} \\ &= \frac{1}{p} - 1 + (M-1) \frac{p}{1-p} \ln(p) \end{aligned}$$

D'où le résultat $E(G) = \frac{1}{p} - 1 + (M-1) \frac{p}{1-p} \ln(p)$.

9.1 On a

$$E(G) \geq 0 \iff \frac{1}{p} - 1 \geq (M-1) \frac{p}{1-p} \ln \frac{1}{p} \iff \left(\frac{1-p}{p} \right)^2 \frac{1}{\ln \frac{1}{p}} \geq M-1.$$

D'où le résultat : $E(G) \geq 0 \iff \psi(p) \geq M-1$.

9.2 Par lecture graphique il vient $\psi(0.3) \simeq 4.5$, donc pour que le jeu soit rentable il faut prendre $M \leq 5$.

9.3 Par lecture graphique, pour avoir $M = 8$ et pour que le jeu rest rentable il faut prendre $p \leq 0.24$

9.4 Par lecture graphique, si $p \geq 0.58$ il vient que $\psi(p) < 1$ et donc le jeu ne peut pas être rentable car on a supposé $M \geq 2$.

10.1 Par théorème de transfert on a

$$\begin{aligned} E(e^{\lambda(X_1-p)}) &= P(X_1 = 0)e^{\lambda(0-p)} + P(X_1 = 1)e^{\lambda(1-p)} \\ &= (1-p)e^{\lambda(0-p)} + pe^{\lambda(1-p)} = h(\lambda) = e^{g(\lambda)}. \end{aligned}$$

D'où le résultat $E(e^{\lambda(X_1-p)}) = e^{g(\lambda)}$.

10.2 On commence par remarquer :

$$\exp(\lambda(S_N - Np)) = \exp\left(\sum_{k=1}^N \lambda(X_k - p)\right) = \prod_{k=1}^N \exp(\lambda(X_k - p)).$$

D'où par indépendance des X_k :

$$E(e^{\lambda(S_N - Np)}) = \prod_{k=1}^N E(e^{\lambda(X_k - p)}) = \prod_{k=1}^N e^{g(\lambda)} = e^{Ng(\lambda)}.$$

Ce qui prouve $E(e^{\lambda(S_N - Np)}) \leq e^{\frac{N}{2}\lambda^2}$ car on a admis $g(\lambda) \leq \frac{\lambda^2}{2}$.

10.3 On commence par écrire (en utilisant la croissance de l'exponentielle et la positivité de λ) :

$$\mathbb{P}\left(\frac{S_N}{N} - p \geq \varepsilon\right) = \mathbb{P}(S_N - Np \geq N\varepsilon) = \mathbb{P}(e^{\lambda(S_N - Np)} \geq e^{\lambda N\varepsilon}).$$

En appliquant l'inégalité de Markov à la variable aléatoire $X = e^{\lambda(S_N - Np)}$ on obtient :

$$P(X \geq e^{\lambda N \varepsilon}) \leq \frac{E(X)}{e^{\lambda N \varepsilon}} \iff P\left(\frac{S_N}{N} - p \geq \varepsilon\right) \leq \frac{E(e^{\lambda(S_N - Np)})}{e^{\lambda N \varepsilon}}.$$

En utilisant ensuite la question précédente on en déduit :

$$P\left(\frac{S_N}{N} - p \geq \varepsilon\right) \leq \frac{e^{\frac{N}{2}\lambda^2}}{e^{\lambda N \varepsilon}} = e^{\frac{N}{2}\lambda^2 - \lambda N \varepsilon}.$$

D'où le résultat : $\mathbb{P}\left(\frac{S_N}{N} - p \geq \varepsilon\right) \leq \exp\left(-N\lambda\varepsilon + \frac{N}{2}\lambda^2\right)$.

10.4 On cherche $\varepsilon > 0$ tel que :

$$-N\lambda\varepsilon + \frac{N}{2}\lambda^2 = -\frac{N}{2}\varepsilon^2 \iff \varepsilon^2 - 2\lambda\varepsilon + \lambda^2 = 0 \iff (\lambda - \varepsilon)^2 = 0.$$

Cela prouve que $\lambda = \varepsilon$ convient.

11. L'inégalité donnée majore la probabilité que l'erreur commise en approximant $\frac{S_N}{N}$ par p soit supérieure à ε . Donc en prenant pour ε le seuil de tolérance, on obtient une majoration de la probabilité que l'approximation ne soit pas acceptable. De plus, on a $\lim_{N \rightarrow +\infty} e^{-\frac{N}{2}\varepsilon^2} = 0$, ce qui prouve qu'en prenant N suffisamment grand on peut rendre l'approximation acceptable.

La méthode des grandes déviations est plus acceptable que celle de la loi des grands nombres dès que $e^{-\frac{N}{2}\varepsilon^2} \leq \frac{1}{4N\varepsilon^2} \iff f\left(\frac{N}{2}\varepsilon^2\right) \leq \frac{1}{8}$ où $f(x) = xe^{-x}$. Il suffit alors de tracer la courbe représentative de f (voir la figure ci-dessous), puis de déterminer par lecture graphique quand la condition $f(x) \leq \frac{1}{8}$ est satisfaite.

Comme $\frac{1}{8} = 0.125$ on déduit du graphe ci-dessous (par lecture graphique) que la méthode des grandes déviations est meilleure si $\frac{N}{2}\varepsilon^2 < 0.15$ ou si $\frac{N}{2}\varepsilon^2 > 3.3$ (car f tend vers 0 en $+\infty$).

