

## PARTIE I

1°. Etude des variables aléatoires  $X_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ).

a) Soit  $i \in \{1, n\}$ .  $X_i$  suit une loi binomiale de paramètres  $na$  et  $\frac{1}{n}$  :  $(X_i \sim B(na, \frac{1}{n}))$

$$\forall k \in [0, na], p(X_i = k) = \binom{k}{na} \left(\frac{1}{n}\right)^k \left(1 - \frac{1}{n}\right)^{na-k}$$

$$E(X_i) = na \cdot \frac{1}{n} \quad E(X_i) = a$$

$$V(X_i) = na \cdot \frac{1}{n} \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right) \quad V(X_i) = a \left(1 - \frac{1}{n}\right)$$

b)  $\exists a \in \mathbb{R}, n > 1$

soit  $k \in \mathbb{N}$  tel que:  $0 \leq k < na$

$$p_k = \frac{p(X_i = k+1)}{p(X_i = k)} = \frac{\binom{k+1}{na}}{\binom{k}{na}} \left(\frac{1}{n}\right) \left(1 - \frac{1}{n}\right)^{na-k} = \frac{1}{n-1} \cdot \frac{(na)!}{(na-k)! (na-k+1)!} \cdot \frac{k! (na-k)!}{(na-k+1)!} = \frac{1}{n-1} \cdot \frac{na-k}{k+1}$$

$$p_k > 1 \Leftrightarrow \frac{1}{n-1} \cdot \frac{na-k}{k+1} > 1 \Leftrightarrow na-k > nk + k + n - 2 \Leftrightarrow k < a - 1 + \frac{1}{n}$$

$$p_k < 1 \Leftrightarrow \dots \Leftrightarrow k > a - 1 + \frac{1}{n}$$

Par conséquent :  $p(X = k+1) > p(X = k) \Leftrightarrow k < a - 1 + \frac{1}{n}$  et  $p(X = k+1) < p(X = k) \Leftrightarrow k > a - 1 + \frac{1}{n}$

Notons encore que  $E(a - 1 + \frac{1}{n}) = a - 1$

Par conséquent si  $\forall k \in [0, na]$  et si  $k < a - 1$  alors  $p(X = k) < p(X = a)$

si  $k \in [0, na]$  et si  $k > a - 1$  alors  $p(X = k) < p(X = a)$

Donc  $p(X = k)$  est maximum si et seulement si  $k = a$ .

2° (cas.. n=1).  $\forall k \in [0, a-1], p(X_i = k) = 0$  et  $p(X_i = a) = \left(\frac{1}{n}\right)^a$

Le résultat précédent donne.

Conclusion : mode est  $a$ .

Qd.. coefficient de corrélation des variables aléatoires  $X_i$  .  $1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq n$  et  $i \neq j$

a) Choisir un commandeur pour une commande à l'un des fournisseurs et le nombre de commandes reçues est  $\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_n$ .

Par conséquent  $\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_n = na$ .

$$n^2 \sigma^2 = \sum_{i=1}^n X_i^2 + 2 \sum_{1 \leq i < j \leq n} X_i X_j \quad n^2 \sigma^2 = \sum_{i=1}^n E(X_i^2) + 2 \sum_{1 \leq i < j \leq n} E(X_i X_j)$$

Donc  $n^2 \sigma^2 = \sum_{i=1}^n E(X_i^2) + 2 \sqrt{\frac{n(n-1)}{2}} \alpha$  où  $\alpha$  est la valeur commune des espérances  $E(X_i X_j)$ .

$\Rightarrow$  nombre de termes dans la dernière somme

(2)

$$\forall i \in \{1, n\}, E(X_i) = V(X_i) + (E(X_i))^2 = a(1 - \frac{1}{n}) + a^2$$

Sac  $V(n-1)a = n^2a^2 - n \left[ a(1 - \frac{1}{n}) + a^2 \right] = (n^2 - n)a^2 - a(n-1)$

Soit  $\alpha = \frac{n^2 - n}{n} = a^2 - \frac{a}{n}$  (... le problème ne se pose pas pour  $n=1$ ).

Finalement :  $\forall (i, j) \in \{1, n\}^2, i \neq j \Rightarrow \underline{E(X_i X_j) = a^2 - \frac{a}{n}}$

$$\forall (i, j) \in \{1, n\}^2, i \neq j \Rightarrow \underline{\text{cov}(X_i, X_j) = E(X_i X_j) - E(X_i)E(X_j) = -\frac{a}{n}}.$$

b)  $J(X_i, X_j) = \frac{\text{cov}(X_i, X_j)}{\sqrt{V(X_i)} \sqrt{V(X_j)}} = \frac{-a/n}{a(1 - \frac{1}{n})} = -\frac{1}{n-1}.$

$$\forall (i, j) \in \{1, n\}^2, i \neq j \Rightarrow \underline{J(X_i, X_j) = -\frac{1}{n-1}}.$$

Rémanque.. aurait été beaucoup plus simple de poser de :  $O = V(na) = V(X_1 + X_2 + \dots + X_n)$ .

Pour une modéliser  $J(X_1, X_2) = -1$  . d'une des deux variables à une fonction quasi-affine de l'autre à coefficient négatif. Ceci est confirmé par  $X_1 + X_2 = La$  c'est à dire  $X_2 = -X_1 + La$ .

(Q3) a)  $Y = B_1 + B_2 + \dots + B_n$ .

$$E(Y) = \sum_{i=1}^n E(B_i) = \sum_{i=1}^n p(B_i = 1) = \sum_{i=1}^n p(X_i = 0) = n(1 - \frac{1}{n})^n$$

$$\underline{E(Y) = n(1 - \frac{1}{n})^n}$$

b)  $(i, j) \in \{1, n\}^2$ . Si  $B_j$  est une variable de Bernoulli

$\rightarrow i=j \quad B_i B_j = B_i^2$  .  $B_i^2$  est une variable de Bernoulli de paramètre  $(1 - \frac{1}{n})^n$ .

$\rightarrow i \neq j \quad p(B_i B_j = 1) = p(B_i = 1 \text{ et } B_j = 1) = \left(\frac{n-1}{n}\right)^{n-1}$  ( $\rightarrow$  les probabilités sont égales et les probabilités sont réparties de la  $n-1$  pour le  $i$  et  $j$ )

$B_i B_j$  est une variable de Bernoulli de paramètre  $(1 - \frac{1}{n})^n$  pour un seul résultat)

Sac si  $i=j$ :  $E(B_i B_j) = (1 - \frac{1}{n})^n$  et si  $i \neq j$   $E(B_i B_j) = (1 - \frac{1}{n})^{n-1}$

$$V(Y) = V(B_1 + B_2 + \dots + B_n) = \sum_{i=1}^n V(B_i) + 2 \sum_{i \neq j, i < j} \text{cov}(B_i, B_j) = \sum_{i=1}^n [E(B_i^2) - (E(B_i))^2] + 2 \sum_{i \neq j, i < j} (E(B_i B_j) - E(B_i)E(B_j))$$

$$V(Y) = n \left[ (1 - \frac{1}{n})^n - (1 - \frac{1}{n})^{2n} \right] + 2n \frac{n(n-1)}{2} \left[ (1 - \frac{1}{n})^n - (1 - \frac{1}{n})^{2n} \right]$$

$$V(Y) = n \left[ (1 - \frac{1}{n})^n + (n-1)(1 - \frac{1}{n})^{n-1} - n(1 - \frac{1}{n})^{2n} \right]$$

c)  $E(\frac{Y}{n}) = \frac{1}{n} E(Y) = (1 - \frac{1}{n})^n = e^{-n \ln(1 - \frac{1}{n})}$  et  $n \ln(1 - \frac{1}{n}) \approx n(-\frac{1}{n}) = -1$

Par conséquent:  $\underline{\lim_{n \rightarrow \infty} E(\frac{Y}{n}) = e^{-1}}$ .

$$V\left(\frac{Y}{n}\right) = \frac{1}{n^2} V(Y) = \frac{1}{n} \left(3 - \frac{1}{n}\right)^{na} + \frac{n-1}{n} \left(3 - \frac{2}{n}\right)^{na} - \left(3 - \frac{1}{n}\right)^{na} \times \frac{n}{n}$$

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \left(3 - \frac{1}{n}\right)^{na} = e^{-a} \text{ et } \lim_{n \rightarrow +\infty} \left(3 - \frac{2}{n}\right)^{na} = e^{-2a}$$

$$\text{Donc } \lim_{n \rightarrow +\infty} V\left(\frac{Y}{n}\right) = 0 \times e^{-a} + 3 \times e^{-2a} - e^{-2a} = 0, \quad \underline{\lim_{n \rightarrow +\infty} V\left(\frac{Y}{n}\right) = 0}$$

#### Q4 Loi de la variable Y.

a) Y peut prendre toutes les valeurs entre 0 et n-1.

$$p(Y=n-1) = n \left(\frac{1}{n}\right)^{na} \leftarrow \text{prob pour que les } n \text{ dirigeants commandent deg le fournisseur.}$$

↑ degr des fournisseurs recevant toutes les commandes

b)  $p(Y \neq 0) = p\left(\bigcup_{i=1}^n X_i = 0\right)$  (au moins 1 fournisseur n'a pas de commande, t'a des évenements  $X_i = 0$  et réalisés).

$$p(Y \neq 0) = \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \sum_{\substack{\text{si } X_1, \dots, X_k \text{ sont } \\ \text{réalisés dans la même étoile}}} p(X_1 = 0 \text{ et } X_2 = 0 \text{ et } \dots \text{ et } X_k = 0)$$

$$p(Y \neq 0) = \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \binom{k}{n} \times \left(\frac{n-k}{n}\right)^{na} \leftarrow \text{prob pour que le } n \text{ dirigeant ne paient pas de commande}$$

nombre d'étoiles dans la même étoile  
deg  $x_1, x_2, \dots, x_k$ .

$$p(Y=0) = 1 - \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \binom{k}{n} \left(\frac{n-k}{n}\right)^{na} = 1 + \sum_{k=0}^{n-1} (-1)^k \binom{k}{n} \left(3 - \frac{k}{n}\right)^{na} = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{k}{n} \left(3 - \frac{k}{n}\right)^{na}$$

$$\text{Donc } p(Y=0) = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{k}{n} \left(3 - \frac{k}{n}\right)^{na} = \sum_{k=0}^{n-1} (-1)^k \binom{k}{n} \left(3 - \frac{k}{n}\right)^{na} + (-1)^n \binom{n}{n} \left(3 - \frac{n}{n}\right)^{na} = \sum_{k=1}^n (-1)^{n-k} \binom{k}{n} \left(\frac{n}{n}\right)^{na}$$

↳ Spécialité de l'application, en-tu n'as pas !

c)

	$a=3$	$a=2$	$a=1$
$n=3$	1	2	1
$n=2$	0,5	0,88	0,97
$n=1$	0,12	0,74	0,92

(3/2; 7/8; 33/32)

(1/3; 20/27; 6050/6563)

\* Ce n'est pas dit dans le texte mais dans d et c ,  $k \in [[3, n-1]]$ .

d)  $p\left(\bigcap_{i \in A} [X_i \neq 0] / \bigwedge_{i \in A} [X_i = 0]\right) = 1 - p\left(\bigcup_{i \in A} [X_i = 0] / \bigwedge_{i \in A} [X_i = 0]\right)$  car  $\overline{\bigcap_{i \in A} [X_i \neq 0]} = \bigcup_{i \in A} [X_i = 0]$

(Ne pas oublier que  $p_A : \Omega \rightarrow p(A)$  est une probabilité !)

Appliquons la formule du ciel à la réunion  $\bigcup_{i=k+1}^n [X_i=0]$  avec la probabilité  $p_{\bigcap_{i=1}^k [X_i=0]}$

$$\text{Nous obtenons: } p\left(\bigcup_{i=k+1}^n [X_i=0] \mid \bigcap_{i=1}^k [X_i=0]\right) = \sum_{j=1}^{n-k} (-1)^{j-1} \underbrace{\left[ p([X_{i_1}=0] \cap [X_{i_2}=0] \cap \dots \cap [X_{i_j}=0]) \mid \bigcap_{i=1}^k [X_i=0] \right]}_{\substack{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_j \leq n}}$$

\* y a  $n-k$  éléments dans cette union

$$\text{Donc } p\left(\bigcup_{i=k+1}^n [X_i=0] \mid \bigcap_{i=1}^k [X_i=0]\right) = \sum_{j=1}^{n-k} (-1)^{j-1} \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_j \leq n} \left(\frac{n-k-j}{n-k}\right)^{na} = \sum_{j=1}^{n-k} (-1)^{j-1} \times \binom{j}{n-k} \left(\frac{n-k-j}{n-k}\right)^{na}$$

$$\text{Donc } p\left(\bigcap_{i=k+1}^n [X_i \neq 0] \mid \bigcap_{i=1}^k [X_i=0]\right) = 1 - \sum_{j=1}^{n-k} (-1)^{j-1} \binom{j}{n-k} \left(\frac{n-k-j}{n-k}\right)^{na} = \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^j \binom{j}{n-k} \left(\frac{n-k-j}{n-k}\right)^{na}$$

$$\text{Par conséquent: } p\left(\bigcap_{i=k+1}^n [X_i \neq 0] \mid \bigcap_{i=1}^k [X_i=0]\right) = \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^j \ln_{n-k} \left(1 - \frac{j}{n-k}\right)^{na} = \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^j \binom{j}{n-k} \left(\frac{j}{n-k}\right)^{na}$$

droit  
d'indice échangé.

e) La probabilité pour que  $F_1, F_2, \dots, F_k$  n'aient aucun client:

$$p\left(\bigcap_{i=1}^k [X_i=0]\right) = \left(\frac{n-k}{n}\right)^{na} = \left(1 - \frac{k}{n}\right)^{na} \quad (\text{les } n-k \text{ clients distribués parmi } n-k \text{ fournisseurs})$$

La probabilité pour que  $F_1, F_2, \dots, F_k$  n'aient aucun client et que  $F_{k+1}, F_{k+2}, \dots, F_n$  aient au moins un client est :

$$p\left(\bigcap_{i=1}^k [X_i=0] \cap \bigcap_{i=k+1}^n [X_i \neq 0]\right) = p\left(\bigcap_{i=k+1}^n [X_i \neq 0] \mid \bigcap_{i=1}^k [X_i=0]\right) p\left(\bigcap_{i=1}^k [X_i=0]\right)$$

$$\text{Donc } p\left(\bigcap_{i=1}^k [X_i=0] \cap \bigcap_{i=k+1}^n [X_i \neq 0]\right) = \left(1 - \frac{k}{n}\right)^{na} \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^{n-k-j} \binom{j}{n-k} \left(\frac{j}{n-k}\right)^{na} = \left(1 - \frac{k}{n}\right)^{na} \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^j \binom{n-k-j}{n-k} \left(1 - \frac{j}{n-k}\right)^{na}.$$

f) Si  $k=0$  voilà le tout  $p(Y=0) = \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^j \binom{k}{n-k} \left(1 - \frac{j}{n-k}\right)^{na}$

Supposons  $k \in \{1, n-1\}$ .

Notons que s<sup>e</sup>. La probabilité pour que  $k$  fournisseurs donnés n'aient pas de client et que les  $n-k$  autres n'aient au moins un client est la même que que la probabilité pour que  $F_1, F_2, \dots, F_k$  n'aient pas de client et que  $F_{k+1}, \dots, F_n$  aient au moins un client ; c'est exactly celle obtenue en e)

s<sup>e</sup> \* y a  $\binom{k}{n}$  manières de choisir  $k$  fournisseurs qui n'aient pas de client

$$\text{Par conséquent: } p(Y=k) = \binom{k}{n} \left(1 - \frac{k}{n}\right)^{na} \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^{n-k-j} \binom{j}{n-k} \left(\frac{j}{n-k}\right)^{na}$$

$$\text{ou } p(Y=k) = \binom{k}{n} \left(1 - \frac{k}{n}\right)^{na} \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^j \binom{j}{n-k} \left(1 - \frac{j}{n-k}\right)^{na}$$

$$\text{Notons encore que: } p(Y=k) = \binom{n}{k} \frac{(n-k)^{n-k}}{n^n} \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^{n-k-j} \binom{j}{n-k} \frac{j^n}{(n-k)^{n-k}}$$

Donc  $p(Y=k) = \binom{n}{k} \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^{n-k-j} \binom{j}{n-k} \left(\frac{j}{n}\right)^n$  à priori pour  $k \in [0, n-1]$ .

$$\text{et } \left( \sum_{j=0}^{n-0} (-1)^{n-0-j} \binom{j}{n-0} \left(\frac{j}{n}\right)^n \right) = \sum_{j=0}^n (-1)^{n-j} \binom{j}{n} \left(\frac{j}{n}\right)^n = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{n-k} \left(\frac{n-k}{n}\right)^n = \sum_{k=0}^{n-0} (-1)^k \binom{n}{k} \left(\frac{n-k}{n}\right)^n$$

$\xrightarrow{k=n-j}$  ! !      nous !

$$= p(Y=0) !$$

Finalement:  $\forall k \in [0, n-1], p(Y=k) = \binom{n}{k} \sum_{j=0}^{n-k} (-1)^{n-k-j} \binom{j}{n-k} \left(\frac{j}{n}\right)^n$

complément..

En fait tout cela est bien connu et n'est fait en quelques lignes  
(c'est un problème de surjections; c'est encore un problème de

rangement! la range va d'abord chez les fournisseurs et on compte le nombre de  
rangements et le nombre d'applications d'un ensemble de  $n$  éléments dans un ensemble

de  $n$  éléments, soit:  $n^n$

on fait un rangement consistant exactement à fournir un "vide"

soit la choisit ces  $k$  fournisseurs ( $\binom{n}{k}$  possibilités)

soit on définit une projection de l'ensemble des na diapos dans l'ensemble des  
 $n-k$  autres fournisseurs ( $\binom{n}{n-k}$  possibilités).

Rappel: le nombre de surjection d'un ensemble de  $n$  éléments dans un ensemble de  $m$  éléments est

$$S_p^n = \sum_{j=0}^n \binom{j}{n} (-1)^{n-j} j^n.$$

$$\text{Donc } S_{n,0}^{n-k} = \sum_{j=0}^{n-k} \binom{j}{n-k} (-1)^{n-k-j} j^n$$

$$\text{Finalement: } p(Y=k) = \frac{\binom{n}{k} S_{n,0}^{n-k}}{n^n} = \binom{n}{k} \sum_{j=0}^{n-k} \binom{j}{n-k} (-1)^{n-k-j} \left(\frac{j}{n}\right)^n.$$

Exemple.. Utilise cette formule pour retrouver  $E(Y)$  et  $V(Y)$ . Ce n'est pas si difficile  
que pour faire le dice C.C + J.G. (... correction avec par mal d'encre ...)

## Partie II

1. Etude de la puissance ( $f_0(x)$ ).

a) Soit  $x \in ]0, 1[$ .  $f'_0(x) = -\frac{a}{x^2} \ln(1-x) + \frac{a}{x} \cdot \frac{-1}{1-x} = -\frac{a}{x} \ln(1-x) - \frac{a}{x(1-x)}$

$$g_0(x) = -a \left[ \ln(1-x) + \frac{x}{1-x} \right]$$

Nous savons que:  $\ln(1-x) > 1 - \frac{1}{1-x} = -\frac{x}{1-x}$  donc  $\ln(1-x) + \frac{x}{1-x} > 0$ .  
 $\uparrow$   
 $\forall x \in \mathbb{R}_+^* - \{1\}, \ln(1-x) > -\frac{x}{1-x}$

Finalement:  $g_0(x) < 0$ .

b) Le signe de  $f'_0$  sur  $]0, 1[$  est celui de  $g_0$ ; donc  $\forall x \in ]0, 1[, f'_0(x) < 0$ .  $f_0$  est strictement décroissante.

$$\frac{a}{x} \ln(1-x) \vee \frac{a}{x}(-x) = -a ; \lim_{x \rightarrow 0} \frac{a}{x} \ln(1-x) = -a \text{ donc } \lim_{x \rightarrow 0} f_0(x) = 0$$

c)  $\forall x \in ]0, 1[, f'_0(x) = -\frac{a}{x^2} \left[ \ln(1-x) + \frac{x}{1-x} \right] = -\frac{a}{x^2} \left[ \frac{(1-x)\ln(1-x)+x}{1-x} \right]$

$$(1-x)\ln(1-x)+x = (1-x)[(-x) - \frac{(-x)^2}{2}] + x + o(x^2) = -x - \frac{x^2}{2} + x^2 + o(x^2) = \frac{x^2}{2} + o(x^2).$$

Par conséquent  $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{(1-x)\ln(1-x)+x}{x^2} = \frac{1}{2}$  donc  $\lim_{x \rightarrow 0} f'_0(x) = -\frac{a}{2} \neq \frac{1}{2} = -\frac{a}{2}$ .

Le théorème du prolongement de la dérivée prouve que  $f_0$  est dérivable en 0 et que  $f'_0$  est continue à 0.

Nous savions déjà que  $f_0$  est dérivable sur  $]0, 1[$  et que  $f'_0$  est continue sur  $]0, 1[$ .

Finalement  $f_0$  est donc  $C^2$  sur  $[0, 1]$

situons

$$d) \forall p_n(0) = (1 - \frac{1}{n})^{na} = e^{na \ln(1 - \frac{1}{n})} = e^{\frac{a}{n} \ln(1 - \frac{1}{n}) + a - a} = e^{f_0(\frac{1}{n}) - a}$$

$$p_n(0) = e^{f_0(\frac{1}{n}) - a}$$

$$\frac{1}{n} > \frac{1}{n+1}; f_0(\frac{1}{n}) < f_0(\frac{1}{n+1}); e^{f_0(\frac{1}{n}) - a} < e^{f_0(\frac{1}{n+1}) - a}; p_n(0) < p_{n+1}(0).$$

$(p_n(0))_{n \geq 1}$  est donc croissante (strictement croissante)

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} p_n(0) = e^{-a} = e^{-a}.$$

2. Etude de la loi limite du nombre de succès par binomique. a)  $n \in \mathbb{N}^*$  et  $k \in [0, n]$ 

a)  $P_n(k) = \binom{n}{k} \left( \frac{1}{n} \right)^k \left( 1 - \frac{1}{n} \right)^{n-k} = \frac{(n)(n-1)\dots(n-k+1)}{k!} \cdot \frac{e^{(n-k)\ln(1-\frac{1}{n})}}{n^k}$

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \underbrace{\left( \frac{n}{n} \times \frac{n-1}{n} \times \dots \times \frac{n-k+1}{n} \right)}_{k \text{ termes}} = 0 \times 0 \times \dots \times 0 = 0^k. \lim_{n \rightarrow +\infty} e^{(n-k)\ln(1-\frac{1}{n})} = e^{-a}$$

$$\uparrow (n-k)\ln(1-\frac{1}{n}) / n = \frac{n-k}{n}$$

Finallement :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} p_n(k) = \frac{a^k}{k!} e^{-a}$

⑦

La loi limite du nombre de succès par tirage au sort quand  $n$  tend vers l'infini est une loi de Poisson de paramètre  $a$ . Cela n'est pas pourtant vrai : chaque  $X_i$  suit une loi binomiale de paramètres  $n$  et  $\frac{1}{n}$ , et  $\text{E}(X_i) = \frac{1}{n} = a$  (Voir cours approximations)

b) Notons  $Z$  cette loi limite.  $\forall k \in \mathbb{N}, p(Z=k) = \frac{a^k}{k!} e^{-a}$ .

$$\text{E}(Z) = a \text{ et } V(Z) = a$$

$$\text{Soit } k \in \mathbb{N}, \frac{p(Z=k+1)}{p(Z=k)} = \frac{a^{k+1} e^{-a}}{(k+1)!} \times \frac{k!}{a^k e^{-a}} = \frac{a}{k+1}$$

$$p(Z=k+1) > p(Z=k) \Leftrightarrow \frac{a}{k+1} > 1 \Leftrightarrow k < a-1. \quad p(Z=k+1) < p(Z=k) \Leftrightarrow k > a-1.$$

$$p(Z=k+1) = p(Z=k) \Leftrightarrow k = a-1. \quad \text{Résulte donc que :}$$

$$\text{Soit } k \in \mathbb{N}. \quad k < a-1 \Rightarrow p(Z=k) < p(Z=a-1) = p(Z=a) \quad k > a \Rightarrow p(Z=k) < p(Z=a) = p(Z=a+1)$$

Il y a donc deux modes :  $a-1$  et  $a$

3°.. Etude de la suite  $(p_n(k))$  selon les valeurs de  $k$ .

$$\begin{aligned} a) \ln(p_n(k)/p_n(k)) &= \ln \left[ \left( \ln \left( \frac{1}{n} \right)^k \left( 1 - \frac{1}{n} \right)^{n-k} \frac{k!}{a^k e^{-a}} \right) \right] = \ln \left[ \frac{\frac{n}{a} \frac{n-1}{a} \dots \frac{n-k+1}{a} \left( 1 - \frac{1}{n} \right)^{n-k}}{a^k e^{-a}} \right] \\ &= \sum_{j=0}^{k-1} \ln \frac{\frac{n-j}{a}}{\frac{n}{a}} + (n-k) \ln \left( 1 - \frac{1}{n} \right) + a = \left( \frac{a-k}{a} \right) \ln \left( 1 - \frac{1}{n} \right) + a + \sum_{j=0}^{k-1} \ln \left( 1 - \frac{j}{a} \right) \end{aligned}$$

$$\text{Donc } \ln(p_n(k)/p_n(k)) = f_k(\frac{1}{n}).$$

b) Soit  $x \in Df_k$ .

$$x f'_k(x) = (a-kx) f_k(x) + ax + \sum_{j=0}^{k-1} x f_k(x - \frac{j}{a})$$

$$x f'_k(x) = (a-kx)(-x - \frac{x^2}{2}) + ax + \sum_{j=0}^{k-1} x(-\frac{j}{a}) + o(x^2).$$

$$x f'_k(x) = kx^2 - ax^2 - \frac{1}{a} \times \frac{(k-1)k}{2} x^2 + o(x^2)$$

$$x f'_k(x) = \left[ k - \frac{a}{2} - \frac{k(k-1)}{2a} \right] x^2 + o(x^2). = \frac{-k^2 + (2a+1)k - a^2}{2a} x^2 + o(x^2)$$

$$\text{Donc } \frac{1}{n} f'_k(\frac{1}{n}) = \frac{-k^2 + (2a+1)k - a^2}{2a} \frac{1}{n^2} + o(\frac{1}{n^2}).$$

Considérons le polynôme  $-x^2 + (2a+1)x - a^2$  et factorisons-le.

$$\Delta = (2a+1)^2 - 4a^2 = 3 + 4a. \quad \text{Donc } -x^2 + (2a+1)x - a^2 = -\left(x - \frac{-(2a+1) + \sqrt{1+4a}}{2}\right) \left(x - \frac{-(2a+1) - \sqrt{1+4a}}{2}\right)$$

$$-x^2 + (a+1)x - a^2 = -\left(x - \left(a + \frac{1}{2} - \frac{\sqrt{1+4a}}{2}\right)\right) \left(x - \left(a + \frac{1}{2} + \frac{\sqrt{1+4a}}{2}\right)\right)$$

$$-x^2 + (b+c)x - a^2 = -\left(x - \left(a + \frac{1}{2} - \sqrt{a+\frac{1}{4}}\right)\right) \left(x - \left(a + \frac{1}{2} + \sqrt{a+\frac{1}{4}}\right)\right) = -(x-b)(x-c)$$

Si  $b \in ]b, c[$  alors  $-t^2 + (a+1)t - a^2 > 0$  et  $\frac{1}{n} f_k\left(\frac{1}{n}\right) \underset{n \rightarrow \infty}{\sim} \frac{-t^2 + (a+1)t - a^2}{a^2}, \frac{1}{n^2}$

Pour conséquent pour  $n$  assez grand :  $f_k\left(\frac{1}{n}\right) > 0$ .

Si  $b \notin [b, c]$  : on a alors de la même manière  $f_k\left(\frac{1}{n}\right) < 0$ . Pour  $n$  assez grand

Rappelons que :  $f_k\left(\frac{1}{n}\right) = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{p_n(h)}{p(h)}$ .

Pour conséquent si  $b \in ]b, c[$  :  $p_n(h) > p(h)$  pour  $n$  assez grand;

si  $b \notin [b, c]$  :  $p_n(h) < p(h)$  pour  $n$  assez grand.

$\square$   $f_k$  est dérivable sur  $[0, 1]$  par morceaux. Soit  $x \in D_{f_k}$ .

$$f'_k(x) = -\frac{a}{x^2} k(1-x) + \left(\frac{a}{x} - k\right) \frac{-1}{1-x} + \sum_{j=0}^{k-1} \frac{-j/a}{1-\frac{jx}{a}}$$

$$g_k(x) = k^2 f'_k(x) = -a k (1-x) + (kx^2 - ax) \frac{1}{1-x} = \sum_{j=0}^{k-1} \frac{x^2}{1-\frac{jx}{a}} \times \frac{1}{a}$$

Donc  $g_k(x) = -c \left[-x - \frac{x^2}{2}\right] + kx^2 - ax(1+x) - \sum_{j=0}^{k-1} \frac{j}{a} x^2 + O(x^2)$ ; en effet:

$$\cdot \frac{1}{1-x} = 1 + O(x) \quad \text{donc} \quad kx^2 \times \frac{1}{1-x} = kx^2 + O(x^4).$$

$$\cdot \frac{1}{1-x} = 1 + x + O(x) \quad \text{donc} \quad -ax \times \frac{1}{1-x} = -ax(1+x) + O(x^2)$$

$$\cdot \frac{1}{1-\frac{jx}{a}} = 1 + O(j) \quad \text{donc} \quad \frac{x^2}{1-\frac{jx}{a}} = x^2 + O(x^4)$$

Finalement :  $g_k(x) = ax + \frac{a k^2}{2} + kx^2 - ax - ax^2 - \frac{a^2}{a} \times \frac{(k-1)k}{2} + O(x^2)$

$$g_k(x) = \left[-\frac{1}{2} k^2 + \left(1 + \frac{1}{2a}\right) k - \frac{a}{2}\right] x^2 + O(x^2)$$

$$g_k(x) = -\frac{1}{2} (k-b)(k-c)x^2 + O(x^2).$$

$$\text{Si } h \in ]b, c[ : z^2 f'_h(z) \underset{0}{\sim} -\frac{1}{4}(h-b)(h-c)z^2 \text{ et } -\frac{1}{4}(h-b)(h-c) > 0$$

Dès que  $f'_h$  est strictement positive au voisinage de 0,  $f_h$  est strictement croissante au voisinage de 0.

Pour n assez grand:  $f_h(\frac{1}{n+1}) < f_h(\frac{1}{n})$  donc  $\frac{p_n(h)}{p(h)} < \frac{p_{n+1}(h)}{p(h)}$  ou encore:  
 $p_{n+1}(h) < p_n(h)$ .

A partir d'un certain rang la suite  $(p_n(h))$  est alors décroissante.

De même si  $h \notin [b, c]$ :  $(p_n(h))$  est croissante à partir d'un certain rang.