



Sur un vecteur aléatoire dont les trois composantes suivent des lois binomiales

A, B, C étant trois épreuves de Bernoulli de probabilités de réussite respectives p, q, r (toutes dans $]0;1[$), et n étant un entier ≥ 1 , on considère l'épreuve aléatoire E suivante :

- on réalise n fois l'épreuve A : on obtient i réussites (et $n-i$ échecs)
- puis on réalise i fois l'épreuve B : on obtient j réussites (et $i-j$ échecs)
- puis on réalise j fois l'épreuve C : on obtient k réussites (et $j-k$ échecs)

Le résultat associé à cette réalisation de l'épreuve E est le triplet (ou vecteur) (i, j, k) .
On notera $\Omega(E)$ l'ensemble des résultats possibles de cette épreuve E .

Sur $\Omega(E)$ on définit alors quatre variables aléatoires I, J, K, V qui sont les quatre applications de $\Omega(E)$ dans N ou dans N^3 suivantes :

- $I((i, j, k)) = i$
- $J((i, j, k)) = j$
- $K((i, j, k)) = k$
- $V((i, j, k)) = (i, j, k)$; donc $V = (I, J, K)$

On a alors les quatre résultats suivants :

- 1) Le nombre de résultats possibles de l'épreuve E , cad $\text{card}(\Omega(E))$, est le nombre N de triplets (i, j, k) tels que $n \geq i \geq j \geq k \geq 0$: $N = C_{n+3}^3 = (n+1)(n+2)(n+3)/6$.

Remarque

Si $n=1$ alors $N=4$, les quatre résultats possibles étant $(1,1,1)$ $(1,1,0)$ $(1,0,0)$ $(0,0,0)$

Si $n=2$ alors $N=10$, les dix résultats possibles étant $(2,2,2)$ $(2,2,1)$ $(2,2,0)$ $(2,1,1)$ $(2,1,0)$ $(2,0,0)$ $(1,1,1)$ $(1,1,0)$ $(1,0,0)$ $(0,0,0)$

- 2) Pour (i, j, k) dans $\Omega(E)$ on pose $P(i, j, k) = P(V = (i, j, k))$:

$$P(i, j, k) = C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$$

Remarque 1 : le produit $C_n^i \times C_i^j \times C_j^k$ peut s'écrire $n! / ((n-i)!(i-j)!(j-k)!k!)$ et comme $(n-i) + (i-j) + (j-k) + k = n$, ce produit est ce qu'on appelle un coefficient multinomial : il intervient dans la loi multinomiale, mais ici V ne suit pas une telle loi.

Remarque 2 :

$$P(0,0,0) = (1-p)^n$$

$$P(1,0,0) = np(1-p)^{n-1}(1-q)$$

$$P(1,1,0) = npq(1-p)^{n-1}(1-r)$$

$$P(1,1,1) = npqr(1-p)^{n-1}$$

- 3) I, J, K sont des variables aléatoires réelles (définies sur E) à valeurs dans $\{0;1;\dots;n\}$ et toutes les trois suivent une loi binomiale :

- I suit une loi binomiale de paramètres n et p , donc sa moyenne est np , son écart-type est $\sqrt{np(1-p)}$

- **J** suit une loi binomiale de paramètres n et pq , donc sa moyenne est npq , son écart-type est $\sqrt{npq(1-pq)}$
- **K** suit une loi binomiale de paramètres n et pqr , donc sa moyenne est $npqr$, son écart-type est $\sqrt{npqr(1-pqr)}$

Vérifions ici, tout de suite, dans le cas $n=2$, que **K** suit bien une loi binomiale de paramètres 2 et pqr .

Cf le 2) on a :

(i,j,k)	P(i,j,k)
(2,2,2)	$p^2q^2r^2$
(2,2,1)	$2p^2q^2r(1-r)$
(2,2,0)	$p^2q^2(1-r)^2$
(2,1,1)	$2p^2qr(1-q)$
(2,1,0)	$2p^2q(1-q)(1-r)$
(2,0,0)	$p^2(1-q)^2$
(1,1,1)	$2pqr(1-p)$
(1,1,0)	$2pq(1-p)(1-r)$
(1,0,0)	$2p(1-p)(1-q)$
(0,0,0)	$(1-p)^2$

D'où

- $P(\mathbf{K}=0) = p^2q^2(1-r)^2 + 2p^2q(1-q)(1-r) + p^2(1-q)^2 + 2p(1-p)q(1-r) + 2p(1-p)(1-q) + (1-p)^2$
 $P(\mathbf{K}=0) = p^2(q(1-r) + (1-q))^2 + 2p(1-p)(1-qr) + (1-p)^2$
 $P(\mathbf{K}=0) = p^2(1-qr)^2 + 2p(1-p)(1-qr) + (1-p)^2$
 $P(\mathbf{K}=0) = (p(1-qr) + (1-p))^2 = (\mathbf{1-pqr})^2$
 - $P(\mathbf{K}=1) = 2p^2q^2r(1-r) + 2p^2q(1-q)r + 2p(1-p)qr$
 $P(\mathbf{K}=1) = 2pqr(pq(1-r) + p(1-q) + (1-p)) = \mathbf{2pqr(1-pqr)}$
 - $P(\mathbf{K}=2) = (\mathbf{pqr})^2$
- **4) I, J, K** sont des variables aléatoires qui ne sont pas indépendantes mutuellement, ni 2 à 2, et leurs covariances sont
- $\text{cov}(\mathbf{I}, \mathbf{J}) = npq(1-p)$
 - $\text{cov}(\mathbf{I}, \mathbf{K}) = npqr(1-p)$
 - $\text{cov}(\mathbf{J}, \mathbf{K}) = npqr(1-pq)$

Remarque 1 : la covariance de deux variables aléatoires réelles X et Y est

$E((X-E(X))(Y-E(Y))) = E(XY) - E(X)E(Y)$, E étant l'opérateur espérance mathématique.

Cette covariance est nulle si X et Y sont indépendantes et la covariance de X et X est la variance de X .

Remarque 2 : $\mathbf{V}=(\mathbf{I},\mathbf{J},\mathbf{K})$ étant considérée ici comme la matrice ligne $(\mathbf{I} \ \mathbf{J} \ \mathbf{K})$, sa matrice de covariance Δ est définie par

$E({}^t(\mathbf{V}-E(\mathbf{V}))(\mathbf{V}-E(\mathbf{V})))=E({}^t\mathbf{V}\mathbf{V})-{}^tE(\mathbf{V})E(\mathbf{V})$ où tM est la transposée de la matrice M .
Cette matrice de covariance (écrite sous forme de tableau, cf je tape en html) est

cov(\mathbf{I},\mathbf{I})	cov(\mathbf{I},\mathbf{J})	cov(\mathbf{I},\mathbf{K})
cov(\mathbf{J},\mathbf{I})	cov(\mathbf{J},\mathbf{J})	cov(\mathbf{J},\mathbf{K})
cov(\mathbf{K},\mathbf{I})	cov(\mathbf{K},\mathbf{J})	cov(\mathbf{K},\mathbf{K})

Cette matrice Δ est évidemment symétrique et elle est définie positive.

Donc ses trois valeurs propres sont réelles et strictement positives.

En outre, elles sont proportionnelles à n .

Le déterminant de Δ est $n^3 p^3 q^2 r(1-p)(1-q)(1-r) > 0$.

On verra dans la preuve de ce 4) une approximation des valeurs propres de Δ , dans le cas particulier $p=q=r=0.5$.

- 5) i étant un des deux nombres complexes dont le carré est -1 , $\langle . \rangle$ désignant le produit scalaire canonique dans \mathbb{R}^3 , et $T=(t_1, t_2, t_3)$ étant un élément quelconque de \mathbb{R}^3 , la fonction caractéristique de \mathbf{V} définie par
 $\varphi_{\mathbf{V}}(T)=E(\exp(i\langle T, \mathbf{V} \rangle))=E(\exp(i(t_1\mathbf{I}+t_2\mathbf{J}+t_3\mathbf{K})))=\sum_{i,j,k/0 \leq k \leq j \leq i \leq n} \exp(i(t_1i+t_2j+t_3k))P(i,j,k)$ est
 $\varphi_{\mathbf{V}}(T)=[1-p+p(1-q)\exp(it_1)+pq(1-r)\exp(it_1+t_2)+pq\exp(it_1+t_2+t_3)]^n$.

Remarque : en remplaçant successivement (t_1, t_2, t_3) par $(t, 0, 0)$, $(0, t, 0)$, $(0, 0, t)$, on retrouve tout de suite les résultats de 3) puisque la fonction caractéristique d'une variable aléatoire X qui suit une loi binomiale de paramètres n et p est $E(\exp(itX))=(1-p+p\exp(it))^n$.

Applications (et origine) de cette étude

Application 1.

Récemment (fin 2011), une entreprise, après modélisation de son problème, a considéré l'épreuve aléatoire E ci-dessus, son but étant de déterminer, à p, q, r fixés, le plus petit entier n tel que $P(\mathbf{K} \geq 1) \geq 90\%$.

Dans un premier temps elle a utilisé la méthode approchée (trop) décrite à [l'annexe 2](#) ci-dessous.

En fait, on déduit tout de suite du 3) ci-dessus, que

$$P(\mathbf{K} \geq 1) = 1 - (1 - pqr)^n$$

et donc

à p, q, r fixés, le plus petit entier n tel que $P(\mathbf{K} \geq 1) \geq s$ (avec s dans $]0; 1[$) est le plus petit entier n tel que $n \geq \ln(1-s)/\ln(1-pqr)$.

Deux cas sont à envisager :

- soit $\ln(1-s)/\ln(1-pqr)$ n'est pas un entier, et ce plus petit entier n est la partie entière de $\ln(1-s)/\ln(1-pqr)$ augmentée de 1,
- soit $1-s$ est une puissance entière positive de $1-pqr$, et ce plus petit entier est $\ln(1-s)/\ln(1-pqr)$ lui-même.

Exemples

- si $pqr=0.5 \times 0.5 \times 0.5=0.125$ et si $s=90\%$, alors $\ln 0.1/\ln 0.875=17.24\dots$ et le plus petit entier n cherché est 18.
- si $pqr=0.8 \times 0.4 \times 0.8=0.256$ et si $s=90\%$, alors $\ln 0.1/\ln 0.744=7.78\dots$ et le plus petit entier n cherché est 8.

Remarque : vérification de la formule $P(\mathbf{K} \geq 1) = 1 - (1 - pqr)^n$.

- $n=1$, alors $P(\mathbf{K} \geq 1) = P(1, 1, 1) = pqr = 1 - (1 - pqr)^1$
- $n=2$, $p=q=r=0.5$
 - il y a 10 résultats possibles dont 4 avec $k \geq 1$: voir leur liste au 1)
 - $P(i, j, k) = C_2^i C_1^j C_1^k (1/2)^{2+i+j}$
 - $P(\mathbf{K} \geq 1) = P(2, 2, 2) + P(2, 2, 1) + P(2, 1, 1) + P(1, 1, 1)$
 $P(\mathbf{K} \geq 1) = (1/2)^6 + 2(1/2)^6 + 2(1/2)^5 + 2(1/2)^4 = (3+4+8)/2^6 = 15/64$, alors que
 $1 - (1 - pqr)^2 = 1 - (1 - 1/8)^2 = 1 - (7/8)^2 = 15/64$.

Application 2.

La réalisation pratique des épreuves aléatoires A, B, C ayant des coûts respectifs C_A, C_B, C_C , l'entreprise a cherché à savoir combien allait lui coûter "la" réalisation de E .

Ce coût n'est évidemment pas le même à chaque réalisation de E :

si (i, j, k) est le résultat obtenu lors d'une réalisation de E , c'est qu'il y a eu, outre n réalisations de A, i réalisations de B et j réalisations de C et le coût total de cette réalisation de E est $nC_A + iC_B + jC_C$

, qui ne dépend évidemment pas de k .

Ce coût varie entre deux valeurs extrêmes, selon le résultat de E obtenu :

- si $(i, j, k) = (n, n, k)$, la probabilité d'un tel résultat étant $P(n, n, k) = p^n q^n r^k (1-r)^{n-k}$, le coût obtenu est maximum : $n(C_A + C_B + C_C)$
- si $(i, j, k) = (0, 0, 0)$, la probabilité d'un tel résultat étant $P(0, 0, 0) = (1-p)^n$, le coût obtenu est cette fois minimum : nC_A

En fait ce coût est la variable aléatoire C définie sur $\Omega(E)$ par $C = nC_A + IC_B + JC_C$.

cad $C(i, j, k) = nC_A + iC_B + jC_C$.

Sachant que l'entreprise cherche à réaliser une seule fois E , avec n assez grand pour lui assurer une forte probabilité que \mathbf{K} prenne une valeur ≥ 1 , quel coût doit-elle prévoir?

Le plus réaliste est de prévoir que ce coût sera **l'espérance mathématique ou coût moyen de la variable aléatoire C**, quantité notée $E(C)$.

C'est la somme de tous les coûts possibles, chaque coût étant pondéré par sa probabilité d'obtention :

$$E(C) = \sum_{i,j,k/ 0 \leq k \leq j \leq i \leq n} P(i, j, k) C(i, j, k).$$

Mais l'opérateur espérance E étant linéaire, notamment l'espérance d'une somme est la somme des espérances, on obtient

$$E(C) = E(nC_A + IC_B + JC_C) = nC_A + E(I)C_B + E(J)C_C, \text{ soit, en utilisant le 3) ci-dessus}$$

$$E(C) = n(C_A + pC_B + pqC_C)$$

Ce coût moyen (ou espérance du coût) est proportionnel à n .

Par exemple, dans le cas $p=0.8$, $q=0.4$, $r=0.8$,

si on passe de $n=8$ à $n=9$,

- le coût moyen va augmenter de 12.5%,
- alors que $P(K \geq 1)$ va augmenter de 2.6% (cette probabilité passant de $1-(1-pqr)^8 \approx 0.906$ à $1-(1-pqr)^9 \approx 0.93$)

Compte tenu de ces éléments, c'est alors à l'entreprise de choisir entre $n=8$ et $n=9$.

Preuves

preuve de 1

Si (i,j,k) est un résultat possible de E , nécessairement $n \geq i \geq j \geq k \geq 0$; mais réciproquement, tout triplet (i,j,k) tel que $n \geq i \geq j \geq k \geq 0$ est évidemment un résultat possible de E .

Il s'agit donc de déterminer le nombre N de triplets (ou vecteurs à 3 composantes) (i,j,k) avec $n \geq i \geq j \geq k \geq 0$.

1^{ière} méthode ("directe")

Pour cela, on partitionne ces triplets en trois catégories : soit $i=j=k$, soit $i=j \neq k$ ou $i \neq j=k$, soit $i > j > k$.

- il y a $n+1$ triplets avec $i=j=k$
- il y a C_{n+1}^2 triplets avec $i=j \neq k$ et autant avec $i \neq j=k$, soit en tout $2C_{n+1}^2 = (n+1)n$
- si $n=1$ il n'y a aucun triplet tel que $i > j > k$, mais si $n \geq 2$ il y en a $C_{n+1}^3 =$ nombre de choix de trois éléments distincts appartenant à $\{0;1;\dots;n\}$, puisque trois éléments distincts étant choisis, il n'y a qu'une façon de les ordonner ; donc si $n \geq 2$ il y a $(n+1)n(n-1)/6$ triplets tels que $i > j > k$. Mais pour $n=1$, $(n+1)n(n-1)/6$ est nul et donc dans tous les cas ($n \geq 1$) il y a $(n+1)n(n-1)/6$ triplets avec $i > j > k$
- Finalement $N = n+1 + (n+1)n + (n+1)n(n-1)/6$,
soit $N = (n+1)(6+6n+n^2-n)/6 = (n+1)(n^2+5n+6)/6 = (n+1)(n+2)(n+3)/6 = C_{n+3}^3$.

2^{ième} méthode : on va se ramener à un résultat classique de dénombrement.

Soit f l'application qui au triplet (i,j,k) avec $n \geq i \geq j \geq k \geq 0$ associe le quadruplet (y_1, y_2, y_3, y_4) avec

- $y_1 = n-i$
- $y_2 = i-j$
- $y_3 = j-k$
- $y_4 = k$

f est évidemment injective.

On remarque que les y_i sont des entiers tous ≥ 0 et leur somme est n ; et étant donné un tel quadruplet, cad (y_1, y_2, y_3, y_4) avec $y_i \geq 0$ et $\sum y_i = n$, il existe un triplet (i,j,k) vérifiant $n \geq i \geq j \geq k \geq 0$ et dont l'image par f est justement ce quadruplet.

En effet, pour cela on prend :

- $i = n - y_1$: on a bien $n \geq i$
- $j = i - y_2$: on a bien $i \geq j$
- $k = j - y_3$: on a bien $j \geq k$

Et par sommation de ces trois égalités $k = n - y_1 - y_2 - y_3 = y_4 \geq 0$.

f est donc une bijection de l'ensemble des triplets (i,j,k) avec $n \geq i \geq j \geq k \geq 0$ vers l'ensemble des quadruplets d'entiers positifs ou nuls (y_1, y_2, y_3, y_4) tels que $\sum y_i = n$.

Le nombre N de triplets (i, j, k) tels que $n \geq i \geq j \geq k \geq 0$ est donc le nombre de quadruplets d'entiers positifs ou nuls (y_1, y_2, y_3, y_4) tels que $\sum_i y_i = n$: cf un résultat classique il y en a $C_{n+4-1}^{4-1} = C_{n+3}^3$.

preuve de 2

La formule des probabilités conditionnelles $P(A/B)P(B)=P(A \cap B)$ donne $P(i, j, k) = P(\mathbf{I}=i \cap \mathbf{J}=j \cap \mathbf{K}=k) = P(\mathbf{I}=i)P(\mathbf{J}=j/\mathbf{I}=i)P(\mathbf{K}=k/(\mathbf{I}=i \cap \mathbf{J}=j))$

Or

- \mathbf{I} suit évidemment, (cf sa définition), une loi binomiale de paramètres n et p , donc $P(\mathbf{I}=i) = C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i}$
- i étant fixé, le nombre de réussites d'épreuves B suit une loi binomiale de paramètres i et q , donc $P(\mathbf{J}=j/\mathbf{I}=i) = C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j}$
- i et j étant fixés, le nombre de réussites d'épreuves C suit une loi binomiale de paramètres j et r , donc $P(\mathbf{K}=k/(\mathbf{I}=i \cap \mathbf{J}=j)) = C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$

d'où $P(i, j, k) = C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$

Remarque : on peut vérifier sans difficulté que la somme S des N probabilités $P(i, j, k)$ est bien 1, cela à partir du fait que $\sum_{i/0 \leq i \leq n} C_n^i \times s^i \times (1-s)^{n-i} = (s+(1-s))^n = 1$.

Cf les six premiers facteurs de $P(i, j, k)$ ne dépendent pas de k cette somme est

$$S = \sum_{i, j / 0 \leq j \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times (\sum_{0 \leq k \leq j} C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k})$$

$$S = \sum_{i, j / 0 \leq j \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j}$$

$$S = \sum_{i / 0 \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times (\sum_{j / 0 \leq j \leq i} C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j})$$

$$S = \sum_{i / 0 \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} = 1$$

preuve de 3

Vérifions que \mathbf{I} suit une loi binomiale de paramètres n et p (puisque ce résultat est évident cf la définition de \mathbf{I}).

Il s'agit de vérifier que pour tout i dans $\{0; 1; \dots; n\}$ on a $P(\mathbf{I}=i) = C_n^i p^i (1-p)^{n-i}$.

$$P(\mathbf{I}=i) = \sum_{j, k / 0 \leq k \leq j \leq i} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$$

$$P(\mathbf{I}=i) = C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times \sum_{j, k / 0 \leq k \leq j \leq i} C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$$

$$P(\mathbf{I}=i) = C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times \sum_{j / 0 \leq j \leq i} C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times (\sum_{k / 0 \leq k \leq j} C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k})$$

$$P(\mathbf{I}=i) = C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times \sum_{j / 0 \leq j \leq i} C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j}$$

$$P(\mathbf{I}=i) = C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i}$$

Montrons que \mathbf{J} suit une loi binomiale de paramètres n et pq : là c'est moins évident.

Il s'agit de montrer que pour tout j dans $\{0; 1; \dots; n\}$ on a $P(\mathbf{J}=j) = C_n^j (pq)^j (1-pq)^{n-j}$.

$$P(\mathbf{J}=j) = \sum_{i, k / 0 \leq k \leq j \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$$

$$P(\mathbf{J}=j) = \sum_{i / j \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times \sum_{k / 0 \leq k \leq j} C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$$

$$P(\mathbf{J}=j) = \sum_{i / j \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j}$$

$$P(\mathbf{J}=j) = p^j q^j \sum_{i / 0 \leq i-j \leq n-j} C_n^i C_i^j (p(1-q))^{i-j} (1-p)^{n-j-(i-j)}$$

$$\text{Mais } C_n^i C_i^j = C_n^j C_{n-j}^{i-j}$$

D'où en sortant le C_n^j du \sum ci-dessus on obtient

$$P(\mathbf{J}=j) = p^j q^j C_n^j \sum_{i / 0 \leq i-j \leq n-j} C_{n-j}^{i-j} (p(1-q))^{i-j} (1-p)^{n-j-(i-j)}$$

$$P(\mathbf{J}=j)=p^j q^j C_n^j (p(1-q)+(1-p))^{n-j}, \text{ ce qui donne}$$

$$P(\mathbf{J}=j)=C_n^j (pq)^j (1-pq)^{n-j}$$

Montrons que \mathbf{K} suit une loi binomiale de paramètres n et pqr : là aussi c'est moins évident.

Il s'agit de montrer que pour tout k dans $\{0;1;\dots;n\}$ on a $P(\mathbf{K}=k)=C_n^k (pqr)^k (1-pqr)^{n-k}$.

$$P(\mathbf{K}=k)=\sum_{i,j / k \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$$

$$P(\mathbf{K}=k)=r^k \sum_{i / k \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times \sum_{j / k \leq j \leq i} C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times C_j^k \times (1-r)^{j-k}$$

Mais $C_i^j C_j^k = C_i^k C_{i-k}^{j-k} = C_i^k C_{i-k}^{i-j}$, d'où

$$P(\mathbf{K}=k)=r^k q^k \sum_{i / k \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^k \sum_{j / 0 \leq j-k \leq i-k} C_{i-k}^{j-k} \times (q(1-r))^{j-k} \times (1-q)^{i-k-(j-k)}$$

$$P(\mathbf{K}=k)=r^k q^k \sum_{i / k \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^k (q(1-r)+(1-q))^{i-k}$$

Et $C_n^i C_i^k = C_n^k C_{n-k}^{i-k}$ donne

$$P(\mathbf{K}=k)=r^k q^k C_n^k \sum_{i / k \leq i \leq n} C_{n-k}^{i-k} \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times (1-qr)^{i-k}$$

$$P(\mathbf{K}=k)=p^k r^k q^k C_n^k \sum_{i / 0 \leq i-k \leq n-k} C_{n-k}^{i-k} \times (p(1-qr))^{i-k} \times (1-p)^{n-k-(i-k)}$$

$$P(\mathbf{K}=k)=p^k r^k q^k C_n^k (p(1-qr)+(1-p))^{n-k}, \text{ ce qui donne}$$

$$P(\mathbf{K}=k)=C_n^k (pqr)^k (1-pqr)^{n-k}$$

preuve de 4

$P(\mathbf{I}=n \cap \mathbf{J}=n \cap \mathbf{K}=n) = P(n,n,n) = (pqr)^n \neq P(\mathbf{I}=n)P(\mathbf{J}=n)P(\mathbf{K}=n) = p^n (pq)^n (pqr)^n$: donc **les variables aléatoires $\mathbf{I}, \mathbf{J}, \mathbf{K}$ ne sont pas indépendantes mutuellement**. On verra en outre, ci-dessous, qu'elles ne sont pas indépendantes 2 à 2.

Cf les espérances de $\mathbf{I}, \mathbf{J}, \mathbf{K}$ sont connues, il y a juste à calculer celles de $\mathbf{IJ}, \mathbf{IK}, \mathbf{JK}$

On sera amené à utiliser les résultats suivants : si X suit une loi binomiale de paramètres m et s , alors

- R1 : son espérance est $E(X) = \sum_{v / 0 \leq v \leq n} v C_m^v s^v (1-s)^{m-v} = ms$
- R2 : $E(X^2) = \sum_{v / 0 \leq v \leq n} v^2 C_m^v s^v (1-s)^{m-v} = ms(1-s) + m^2 s^2$, ce qui donne comme variance de X :
 $E(X^2) - (E(X))^2 = ms(1-s)$

Covariance de \mathbf{I} et \mathbf{J}

$$E(\mathbf{IJ}) = \sum_{i,j,k / 0 \leq k \leq j \leq i \leq n} ij P(i,j,k)$$

$$E(\mathbf{IJ}) = \sum_{i,j / 0 \leq j \leq i \leq n} ij C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times \sum_{k / 0 \leq k \leq j} C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$$

$$E(\mathbf{IJ}) = \sum_{i,j / 0 \leq j \leq i \leq n} ij C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j}$$

$$E(\mathbf{IJ}) = \sum_{i / 0 \leq i \leq n} i C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times \sum_{j / 0 \leq j \leq i} C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j}$$

$$E(\mathbf{IJ}) = \sum_{i / 0 \leq i \leq n} i C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times (iq), \text{ d'après R1 et donc}$$

$$E(\mathbf{IJ}) = qE(\mathbf{I}^2), \text{ ce qui donne cf R2}$$

$$E(\mathbf{IJ}) = q(np(1-p) + n^2 p^2) \text{ et}$$

$$\text{cov}(\mathbf{I}, \mathbf{J}) = E(\mathbf{IJ}) - E(\mathbf{I})E(\mathbf{J}) = q(np - np^2 + n^2 q^2) - np \times npq = npq(1-p)$$

Cette covariance étant non nulle, \mathbf{I} et \mathbf{J} ne sont pas indépendantes

Covariance de \mathbf{I} et \mathbf{K}

$$E(\mathbf{IK}) = \sum_{i,j,k / 0 \leq k \leq j \leq i \leq n} ikP(i,j,k)$$

$$E(\mathbf{IK}) = \sum_{i,j / 0 \leq j \leq i \leq n} i C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times \sum_{k / 0 \leq k \leq j} k C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$$

$$E(\mathbf{IK}) = \sum_{i,j / 0 \leq j \leq i \leq n} i C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times (jr) \text{ d'après R1 et donc}$$

$$E(\mathbf{IK}) = r \sum_{i / 0 \leq i \leq n} i C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times \sum_{j / 0 \leq j \leq i} C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j}$$

$$E(\mathbf{IK}) = r \sum_{i / 0 \leq i \leq n} i C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times (iq) \text{ d'après R1 et}$$

$$E(\mathbf{IK}) = rq \sum_{i / 0 \leq i \leq n} i^2 C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i}$$

$$E(\mathbf{IK}) = rqE(\mathbf{I}^2) = rq(np(1-p) + n^2p^2)$$

$$\text{cov}(\mathbf{I}, \mathbf{K}) = E(\mathbf{IK}) - E(\mathbf{I})E(\mathbf{K}) = rq(np - np^2 + n^2q^2) - np \times npqr = npqr(1-p)$$

Cette covariance étant non nulle, \mathbf{I} et \mathbf{K} ne sont pas indépendantes

Covariance de \mathbf{J} et \mathbf{K}

$$E(\mathbf{JK}) = \sum_{i,j,k / 0 \leq k \leq j \leq i \leq n} jkP(i,j,k)$$

$$E(\mathbf{JK}) = \sum_{i,j / 0 \leq j \leq i \leq n} j C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times \sum_{k / 0 \leq k \leq j} k C_j^k \times r^k \times (1-r)^{j-k}$$

$$E(\mathbf{JK}) = \sum_{i,j / 0 \leq j \leq i \leq n} j C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times (jr) \text{ d'après R1 et}$$

$$E(\mathbf{JK}) = r \sum_{i / 0 \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times \sum_{j / 0 \leq j \leq i} j^2 C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j}$$

$$E(\mathbf{JK}) = r \sum_{i / 0 \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times (iq(1-q) + i^2q^2) \text{ d'après R2 et}$$

$$E(\mathbf{JK}) = r[q(1-q) \sum_{i / 0 \leq i \leq n} i C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} + q^2 \sum_{i / 0 \leq i \leq n} i^2 C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i}]$$

$$E(\mathbf{JK}) = r[q(1-q)np + q^2(np(1-p) + n^2p^2)]$$

$$E(\mathbf{JK}) = r(npq(1-pq) + (npq)^2) ; \text{ c'est } rE(\mathbf{J}^2) !$$

$$\text{cov}(\mathbf{J}, \mathbf{K}) = E(\mathbf{JK}) - E(\mathbf{J})E(\mathbf{K}) = r(npq(1-pq) + (npq)^2) - npq \times npqr = npqr(1-pq)$$

Cette covariance étant non nulle, \mathbf{J} et \mathbf{K} ne sont pas indépendantes

Matrice de covariance de \mathbf{V} , \mathbf{V} étant considérée comme matrice ligne

La définition donnée en remarque 2 de l'énoncé permet de dire tout de suite que cette matrice de covariance est la matrice Δ symétrique suivante (écrite sous forme de tableau) :

$np(1-p)$	$npq(1-p)$	$npqr(1-p)$
$npq(1-p)$	$npq(1-pq)$	$npqr(1-pq)$
$npqr(1-p)$	$npqr(1-pq)$	$npqr(1-pqr)$

Elle est factorisable par np .

Montrons que Δ est définie positive.

Soit x une matrice colonne à trois éléments, tous réels : x est une "constante".

$${}^t x \Delta x = E({}^t x [{}^t (\mathbf{V} - E(\mathbf{V})) (\mathbf{V} - E(\mathbf{V}))] x)$$

$${}^t x \Delta x = E([{}^t x {}^t (\mathbf{V} - E(\mathbf{V}))] [(\mathbf{V} - E(\mathbf{V})) x])$$

$${}^t x \Delta x = E(z^2), \mathbf{z} \text{ étant la variable aléatoire réelle } {}^t x {}^t (\mathbf{V} - E(\mathbf{V})) = (\mathbf{V} - E(\mathbf{V})) x.$$

Donc pour tout x , ${}^t x \Delta x \geq 0$: Δ est positive.

Il faut montrer maintenant que si $x \neq 0$, ${}^t x \Delta x > 0$.

Supposons que ${}^t x \Delta x = 0$, cad que $E(z^2) = 0$:

cela équivaut à \mathbf{z} est la variable aléatoire ne pouvant prendre qu'une valeur avec une probabilité non nulle : c'est la valeur 0, prise avec la probabilité 1.

En effet si \mathbf{z} prend une valeur non nulle avec une probabilité non nulle, alors $E(\mathbf{z}) > 0$.

En notant ${}^t x = (x_1 \ x_2 \ x_3)$, $\mathbf{z} = x_1(\mathbf{I} - E(\mathbf{I})) + x_2(\mathbf{J} - E(\mathbf{J})) + x_3(\mathbf{K} - E(\mathbf{K}))$,

soit $\mathbf{z} = x_1 \mathbf{I} + x_2 \mathbf{J} + x_3 \mathbf{K} - r$ avec $r = x_1 E(\mathbf{I}) + x_2 E(\mathbf{J}) + x_3 E(\mathbf{K})$.

D'où

si V prend la valeur $(1,1,1)$, z prend la valeur $x_1+x_2+x_3-r$
 si V prend la valeur $(1,1,0)$, z prend la valeur x_1+x_2-r
 si V prend la valeur $(1,0,0)$, z prend la valeur x_1-r
 si V prend la valeur $(0,0,0)$, z prend la valeur $-r$

Or, cf la remarque du 2), la probabilité que z prenne chacune de ces quatre valeurs est non nulle, donc z ne pouvant prendre que la valeur 0 avec une probabilité non nulle, c'est que $r=0$, puis $x_1=x_2=x_3=0$, soit $x=0$.

Donc on a montré ${}^t_x\Delta x=0 \Rightarrow x=0$, cad $x \neq 0 \Rightarrow {}^t_x\Delta x > 0$: Δ est bien définie positive.

Pour calculer son déterminant (qui doit être >0 puisque cette matrice de covariance est définie-positive), on commence évidemment par la mise en facteur de np , puis on factorise $1-p$ dans la 1^{ière} ligne, q dans la seconde et qr dans la 3^{ième}.

Ainsi $\det(\Delta) = (np)^3 q^2 r (1-p) \det(\Delta')$ avec Δ' la matrice ci-dessous

1	q	qr
1-p	1-pq	r(1-pq)
1-p	1-pq	1-pqr

En ajoutant aux 2^{ième} et 3^{ième} lignes la 1^{ière} multipliée par p , on obtient que $\det(\Delta')$ est le déterminant de la matrice ci-dessous

1	q	qr
1	1	r
1	1	1

Sarrus donne alors tout de suite $\det(\Delta') = 1 + 2qr - qr - r - q = 1 - r - q + qr = (1-q)(1-r)$.

Finalement le déterminant de Δ est $\det(\Delta) = n^3 p^3 q^2 r (1-p)(1-q)(1-r) > 0$.

Quant aux valeurs propres de la matrice de covariance Δ , ce sont les valeurs propres de $\Delta'' = (1/np)\Delta$, multipliées par np .

Comme Δ'' ne dépend pas de n , les valeurs propres de Δ'' ne dépendent pas aussi de n , donc **les valeurs propres de Δ sont proportionnelles à n** .

Remarque : dans le cas $p=q=r=0.5$, la matrice Δ'' est

1/2	1/4	1/8
1/4	3/8	3/16
1/8	3/16	7/32

Son polynôme caractéristique est $-X^3 + (35/32)X^2 - (17/64)X + 1/64$.

Δ'' , donc Δ , n'admettent aucune valeur propre rationnelle car si a/b est racine de ce polynôme caractéristique, avec a et b dans \mathbb{Z} et premiers entre eux, alors

$-64a^3 + 70a^2b - 17ab^2 + b^3 = 0$; donc a doit diviser b , soit $|a|=1$, et b doit diviser 64.

Les seules possibilités pour une racine rationnelle sont alors $\pm 2^{-i}$ pour $i=0, 1, 2, 3, 4, 5, 6$: aucune n'est effectivement racine.

En fait les valeurs propres de Δ'' sont approximativement 0.77823, 0.22712, 0.0884 et donc les valeurs propres de la matrice de covariance Δ sont approximativement $(n/2) \times 0.77823$, $(n/2) \times 0.22712$, $(n/2) \times 0.0884$.

Leur somme est, approximativement $(n/2) \times 1.09375$, ce qui était attendu car la trace de la matrice de covariance, qui est la somme de ses termes diagonaux, cad la somme des variances de \mathbf{I} , \mathbf{J} , \mathbf{K} est, $np(1-p+q(1-pq))+qr(1-pqr))=(n/2) \times (35/32)=(n/2) \times 1.09375$.

Et leur produit est approximativement $0.0156248(n/2)^3$, ce qui là aussi était attendu, puisque le déterminant de Δ est $n^3/2^9=0.015625(n/2)^3$.

preuve de 5

$$\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T}) = \sum_{i,j / 0 \leq j \leq i \leq n} \exp(i t_1) \exp(i t_2) C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times \sum_{k / 0 \leq k \leq j} C_j^k \times (\text{rexp}(i t_3))^k \times (1-r)^{j-k}$$

Et par utilisations successives de la formule du binôme,

$$\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T}) = \sum_{i,j / 0 \leq j \leq i \leq n} \exp(i t_1) \exp(i t_2) C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times (1-r + \text{rexp}(i t_3))^j$$

$$\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T}) = \sum_{i / 0 \leq i \leq n} \exp(i t_1) C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times \sum_{j / 0 \leq j \leq i} \exp(i t_2) C_i^j \times q^j \times (1-q)^{i-j} \times (1-r + \text{rexp}(i t_3))^j$$

$$\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T}) = \sum_{i / 0 \leq i \leq n} \exp(i t_1) C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times \sum_{j / 0 \leq j \leq i} C_i^j \times ((1-r) \exp(i t_2) + \text{rexp}(i(t_2+t_3)))^j \times q^j \times (1-q)^{i-j}$$

$$\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T}) = \sum_{i / 0 \leq i \leq n} \exp(i t_1) C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times (1-q + q(1-r) \exp(i t_2) + q \text{rexp}(i(t_2+t_3)))^i$$

$$\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T}) = \sum_{i / 0 \leq i \leq n} C_n^i \times p^i \times (1-p)^{n-i} \times ((1-q) \exp(i t_1) + q(1-r) \exp(i(t_1+t_2)) + q \text{rexp}(i(t_1+t_2+t_3)))^i$$

$$\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T}) = \sum_{i / 0 \leq i \leq n} C_n^i \times (p(1-q) \exp(i t_1) + pq(1-r) \exp(i(t_1+t_2)) + pq \text{rexp}(i(t_1+t_2+t_3)))^i \times (1-p)^{n-i}$$

$$\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T}) = [1-p + p(1-q) \exp(i t_1) + pq(1-r) \exp(i(t_1+t_2)) + pq \text{rexp}(i(t_1+t_2+t_3))]^n$$

On vérifie

- si $\mathbf{T}=(0,0,0)$, $\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T})=[1-p+p(1-q)+pq(1-r)+pqr]^n=1$
- si $\mathbf{T}=(t,0,0)$, $\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T})=[1-p+p(1-q)\exp(i t_1)+pq(1-r)\exp(i t_1)+pq \text{rexp}(i t_1)]^n$
soit $\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T})=[1-p+p \exp(i t_1)]^n$, qui est la fonction caractéristique d'une variable aléatoire suivant une loi binomiale de paramètres n et p
- si $\mathbf{T}=(0,t,0)$, $\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T})=[1-p+p(1-q)\exp(i t_2)+pq \text{rexp}(i t_2)]^n$
soit $\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T})=[1-pq+pq \exp(i t_2)]^n$, qui est la fonction caractéristique d'une variable aléatoire suivant une loi binomiale de paramètres n et pq
- si $\mathbf{T}=(0,0,t)$, $\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T})=[1-p+p(1-q)+pq(1-r)+pq \text{rexp}(i t_3)]^n$
soit $\varphi_{\mathbf{V}}(\mathbf{T})=[1-pqr+pq \text{rexp}(i t_3)]^n$, qui est la fonction caractéristique d'une variable aléatoire suivant une loi binomiale de paramètres n et pqr

Annexe 1

Calcul numérique en ligne de $P(\mathbf{K} \geq 1)$

N'ayant pas vu tout de suite, comme "l'entreprise", que $P(\mathbf{K} \geq 1)$ est en fait égal à $1-(1-pqr)^n$, je m'étais "amusé" à programmer un calcul numérique en ligne de $P(\mathbf{K} \geq 1)$ à partir du fait que cette probabilité est évidemment la somme des $P(i,j,k)$, sommation prise sur les (i,j,k) tels que $n \geq i \geq j \geq k \geq 1$.

Comme pratiquement il n'y a que moi qui me lit, je garde ce module en souvenir ...

Rentrer les quatre données dans les champs ci-dessous :

<== mettre dans ce champ la valeur de $n \geq 1$

<== mettre dans ce champ la valeur de p (un point pour la virgule : par exemple 0.8)

<== mettre dans ce champ la valeur de q

<== mettre dans ce champ la valeur de r

et lancez le calcul en cliquant sur le bouton ...lancement du calcul de $P(K \geq 1)$!

Le calcul de la somme des $P(i,j,k)$ concernés est fait avec un petit programme en Java-Script, lequel doit donc être activé dans votre navigateur.

Valeur de $P(K \geq 1)$

Et bien entendu rien n'empêche de rentrer un autre jeu de données (on peut ne modifier qu'une des données).

Application : ce petit module de calcul permet d'obtenir très rapidement, en quelques clics, le plus petit entier n (à p,q,r donnés) tels que $P(K \geq 1) \geq 0.9$ (par exemple) :

- si $p=q=r=0.5$ ce plus petit entier n est 18
- si $p=0.8, q=0.4, r=0.8$ ce plus petit entier est 8.

Note :

ce module de calcul a été testé dans les cas suivants (ne pas hésiter à m'écrire en cas de problème : adresse sur la page d'accueil) :

- pour $n=1, P(K \geq 1)=pqr$, ce que donne bien le programme avec tous les cas testés.
- pour $n=2, p=q=r=0.5, P(K \geq 1)=1-(1-0.5 \times 0.5 \times 0.5)^2=1-(7/8)^2=15/64=0.234375$, ce que donne bien le programme.
- pour $n=2, p=0.8, q=0.4, r=0.8, P(K \geq 1)=1-(1-0.8 \times 0.4 \times 0.8)^2=6976/15625=0.446464$, ce que donne bien le programme.

Annexe 2 [retour](#)

Sur une approximation du plus petit entier n (à p, q, r fixés) tel que lorsqu'on réalise l'épreuve ci-dessus, on ait $P(K \geq 1) \geq 0.9$ (par exemple)

Ce plus petit entier n (à p, q, r fixés) tel que lorsqu'on réalise l'épreuve E ci-dessus, on ait $P(K \geq 1) \geq 0.9$ sera noté n_{\min} .

Voici la méthode pour approximer n_{\min} :

- on cherche le plus petit entier $j \geq 1$ pour qu'en réalisant j fois l'épreuve C , la probabilité d'avoir au moins 1 réussite soit ≥ 0.9 :

- on cherche le plus petit entier $i' \geq j'$ pour qu'en réalisant i' fois l'épreuve B, la probabilité d'avoir au moins j' réussites soit ≥ 0.9 :
- on cherche le plus petit entier $n' \geq i'$ pour qu'en réalisant n' fois l'épreuve A, la probabilité d'avoir au moins i' réussites soit ≥ 0.9 :

C'est cet entier n' que l'entreprise envisageait de prendre comme approximation de n_{\min} .

Avant de juger de la qualité de cette approximation, précisons la méthode pratique pour obtenir cet entier n' .

Soit $X_{m,s}$ une variable aléatoire suivant une loi binomiale de paramètres m et s , et $F_{m,s}$ sa fonction de répartition : $F_{m,s}(k) = P(X_{m,s} \leq k)$ et $F_{m,s}(0) = (1-s)^m$, $F_{m,s}(m) = 1$.

Puisque, pour k entier, $P(X_{m,p} \geq k) = 1 - F_{m,p}(k-1)$,

- j' est le plus petit entier ≥ 1 tel que $F_{j',r}(0) = (1-r)^{j'} \leq 0.1$
- i' est le plus petit entier $\geq j'$ tel que $F_{i',q}(j'-1) \leq 0.1$
- n' est le plus petit entier $\geq i'$ tel que $F_{n',p}(i'-1) \leq 0.1$

Comme pratiquement dans tout ouvrage sur les variables aléatoires réelles on trouve des tables de $F_{m,s}$, ces dernières peuvent être utilisées pour déterminer i' et n' : mais bien souvent ces tables ne sont pas par pas de 1 en m , et les valeurs de s proposées ne sont pas forcément celles auxquelles on s'intéresse (p , q , r), et donc il faut faire des interpolations : il vaut mieux aller sur [calcul en ligne de la loi binomiale](#) où il y a un module de calcul qui après avoir rentré n'importe quel m et n importe quel s donne "toute" la fonction de répartition $F_{m,s}$, cad il donne les valeurs de $F_{m,s}(k)$, pour $k=0$ à m : j'ai utilisé ce lien pour faire les exemples ci-dessous.

Sur deux exemples comparons cet entier n' avec n_{\min} .

Exemple 1 : $p=q=r=0.5$

- j' est le plus petit entier ≥ 1 tel que $0.5^{j'} \leq 0.1$, soit $j'=4$
- i' est le plus petit entier ≥ 4 tel que $F_{i',0.5}(3) \leq 0.1$, ce qui donne $i'=12$; $F_{11,0.5}(3) = 0.113\dots$, $F_{12,0.5}(3) = 0.072\dots$
- n' est le plus petit entier ≥ 12 tel que $F_{n',0.5}(11) \leq 0.1$, ce qui donne $n'=30$; $F_{29,0.5}(11) = 0.132\dots$, $F_{30,0.5}(11) = 0.1002\dots \approx 0.1$

alors que dans ce cas $n_{\min} = 18$, d'où une erreur relative $|n' - n_{\min}| / n_{\min} \approx 66\%$.

Exemple 2 : $p=0.8$, $q=0.4$, $r=0.8$

- j' est le plus petit entier ≥ 1 tel que $0.2^{j'} \leq 0.1$, soit $j'=2$
- i' est le plus petit entier ≥ 2 tel que $F_{i',0.4}(1) \leq 0.1$, ce qui donne $i'=9$; $F_{8,0.4}(1) = 0.106\dots$, $F_{9,0.4}(1) = 0.07\dots$
- n' est le plus petit entier ≥ 9 tel que $F_{n',0.8}(8) \leq 0.1$, ce qui donne $n'=13$; $F_{12,0.8}(8) = 0.205\dots$, $F_{13,0.8}(8) = 0.0991\dots$

alors que dans ce cas $n_{\min} = 8$, d'où une erreur relative $|n' - n_{\min}| / n_{\min} \approx 62\%$.

Conclusion : cette approche pour approximer n_{\min} est mauvaise car elle peut conduire à une erreur relative de plus de 60%.

La raison est que cette méthode approchée s'impose des conditions qui ne sont pas nécessaires.

Par exemple lorsque $p=0.8$, $q=0.4$, $r=0.8$ cette méthode approchée cherche le plus petit entier $n \geq 9$ tel qu'en réalisant n fois l'épreuve A , la probabilité d'avoir au moins 9 réussites soit ≥ 0.9 : or l'étude de l'épreuve aléatoire E , montre que pour $n=8$ on a $P(\mathbf{K} \geq 1) \geq 0.9$, sans pour autant avoir $P(\mathbf{I} \geq 9) \geq 0.9$, puisque $P(\mathbf{I} \geq 9) = 0$, la valeur maximum de \mathbf{I} étant alors 8!

