

# DÉMONSTRATIONS AU PROGRAMME POUR LE BAC S

## SUITES

### Propriété :

Si  $q > 1$  alors  $\lim_{n \rightarrow +\infty} q^n = +\infty$ .

### D1 - Démonstration au programme (exigible BAC) :

Prérequis : Pour tout entier naturel  $n$ , on a :  $(1+a)^n \geq 1+na$  (inégalité de Bernoulli).

On suppose que  $q > 1$ , alors on peut poser  $q = a+1$  avec  $a > 0$ .

$$q^n = (1+a)^n \geq 1+na.$$

Or  $\lim_{n \rightarrow +\infty} (1+na) = +\infty$  car  $a > 0$ . Donc le théorème de comparaison  $\lim_{n \rightarrow +\infty} q^n = +\infty$ .

### Théorème de comparaison :

Soit  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites définies sur  $\mathbb{N}$ .

Si, à partir d'un certain rang,  $u_n \leq v_n$  et  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = +\infty$  alors  $\lim_{n \rightarrow +\infty} v_n = +\infty$ .

### D2 - Démonstration au programme (exigible BAC) :

Soit un nombre réel  $a$ .

-  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = +\infty$ , donc l'intervalle  $]a; +\infty[$  contient tous les termes de la suite à partir d'un certain rang que l'on note  $n_1$ .

On a donc pour tout  $n \geq n_1$ ,  $a < u_n$ .

- A partir d'un certain rang, que l'on note  $n_2$ , on a  $u_n \leq v_n$ .

- Ainsi pour tout  $n \geq \max(n_1; n_2)$ , on a  $a < u_n \leq v_n$ .

On en déduit que l'intervalle  $]a; +\infty[$  contient tous les termes de la suite  $(v_n)$  à partir du rang  $\max(n_1; n_2)$ . Et donc  $\lim_{n \rightarrow +\infty} v_n = +\infty$ .

### Propriété : Soit $(u_n)$ une suite croissante définie sur $\mathbb{N}$ .

Si  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = L$  alors la suite  $(u_n)$  est majorée par  $L$ .

### D3 - Démonstration au programme (non exigible BAC) :

Démontrons par l'absurde en supposant le contraire, soit : « Il existe un entier  $p$ , tel que  $u_p > L$ . »

- L'intervalle ouvert  $]L-1; u_p[$  contient  $L$ .

Or, par hypothèse,  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = L$ . Donc l'intervalle  $]L-1; u_p[$  contient tous les termes de la suite  $(u_n)$  à partir d'un certain rang (1).

- Comme  $(u_n)$  est croissante :  $u_n \geq u_p$  pour  $n > p$ .

Donc si  $n > p$ , alors  $u_n \notin ]L-1; u_p[$  (2).

(1) et (2) sont contradictoires, on en déduit qu'il n'existe pas  $p \in \mathbb{N}$ , tel que  $u_p > L$ .

Et donc la suite  $(u_n)$  est majorée par  $L$ .

**Propriétés :**

- Si une suite croissante est non majorée alors elle tend vers  $+\infty$ .
- Si une suite décroissante est non minorée alors elle tend vers  $-\infty$ .

**D4 - Démonstration au programme (non exigible BAC) :**

Soit un réel  $a$ .

Comme  $(u_n)$  n'est pas majorée, il existe un entier  $p$  tel que  $u_p > a$ .

La suite  $(u_n)$  est croissante donc pour tout  $n > p$ , on a  $u_n \geq u_p$ .

Donc pour tout  $n > p$ , on a  $u_n \geq a$ .

Et donc à partir d'un certain rang  $p$ , tous les termes de la suite appartiennent à l'intervalle  $]a; +\infty[$ .

On en déduit que  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = +\infty$ .

**FONCTIONS**

**Théorème :** Il existe une unique fonction  $f$  dérivable sur  $\mathbb{R}$  telle que  $f' = f$  et  $f(0) = 1$ .

**D5 - Démonstration de l'unicité au programme (exigible BAC) :**

- Démontrons que  $f$  ne s'annule pas sur  $\mathbb{R}$ .

Soit la fonction  $h$  définie sur  $\mathbb{R}$  par  $h(x) = f(x)f(-x)$ .

Pour tout réel  $x$ , on a :

$$\begin{aligned} h'(x) &= f'(x)f(-x) + f(x)(-f'(-x)) \\ &= f'(x)f(-x) - f(x)f'(-x) \\ &= f(x)f(-x) - f(x)f(-x) \\ &= 0 \end{aligned}$$

La fonction  $h$  est donc constante.

Comme  $h(0) = f(0)f(0) = 1$ , on a pour tout réel  $x$  :  $f(x)f(-x) = 1$ .

La fonction  $f$  ne peut donc pas s'annuler.

- Supposons qu'il existe une fonction  $g$  telle que  $g' = g$  et  $g(0) = 1$ .

Comme  $f$  ne s'annule pas, on pose  $k(x) = \frac{g(x)}{f(x)}$ .

$$k'(x) = \frac{g'(x)f(x) - g(x)f'(x)}{(f(x))^2} = \frac{g(x)f(x) - g(x)f(x)}{(f(x))^2} = 0.$$

$k$  est donc une fonction constante.

Or  $k(0) = \frac{g(0)}{f(0)} = \frac{1}{1} = 1$  donc pour tout  $x$  :  $k(x) = 1$ .

Et donc  $f(x) = g(x)$ . L'unicité de  $f$  est donc vérifiée.

**Propriétés :**  $\lim_{x \rightarrow -\infty} e^x = 0$  et  $\lim_{x \rightarrow +\infty} e^x = +\infty$


**D6 - Démonstrations au programme (exigible BAC) :**

- Soit la fonction  $g$  définie par  $g(x) = e^x - x$ .

Pour  $x$  positif,  $g'(x) = e^x - 1 \geq e^0 - 1 = 0$  car la fonction exponentielle est croissante.

Donc la fonction  $g$  est croissante sur  $[0; +\infty[$ .

On dresse ainsi le tableau de variations :

$x$	0	$+\infty$
$g'(x)$	0	+
$g(x)$	1	

Comme  $g(0) = 1$ , on a pour tout  $x$ ,  $g(x) \geq 1$ . Et donc  $g(x) = e^x - x \geq 0$ , soit  $e^x \geq x$ .

D'après le théorème de comparaison des limites, on en déduit que  $\lim_{x \rightarrow +\infty} e^x = +\infty$  car  $\lim_{x \rightarrow +\infty} x = +\infty$ .

$$- \lim_{x \rightarrow -\infty} e^x = \lim_{X \rightarrow +\infty} e^{-X} = \lim_{X \rightarrow +\infty} \frac{1}{e^X} = 0.$$

**Théorème :** Soit  $f$  une fonction continue et positive sur un intervalle  $[a ; b]$ .

La fonction  $F$  définie sur  $[a ; b]$  par  $F(x) = \int_a^x f(t) dt$  est dérivable sur  $[a ; b]$  et sa dérivée est la fonction  $f$ .

**D7 - Démonstration dans le cas où  $f$  est strictement croissante (non exigible BAC) :**

- On considère deux réels  $x$  et  $x+h$  de l'intervalle  $[a ; b]$  avec  $h > 0$ .

On veut démontrer que  $\lim_{h \rightarrow 0} \frac{F(x+h) - F(x)}{h} = f(x)$ .

$$F(x+h) - F(x) = \int_a^{x+h} f(x) dx - \int_a^x f(x) dx = \int_x^{x+h} f(x) dx.$$

On a représenté ci-contre, la courbe de la fonction  $f$  (en vert). Cette différence est égale à l'aire de la surface colorée en rouge.

Elle est comprise entre les aires des rectangles ABFE et ABHG.

Or,  $\text{Aire}(ABFE) = h \times f(x)$  et

$$\text{Aire}(ABHG) = h \times f(x+h).$$

Comme  $f$  est croissante sur  $[a ; b]$ , on a :

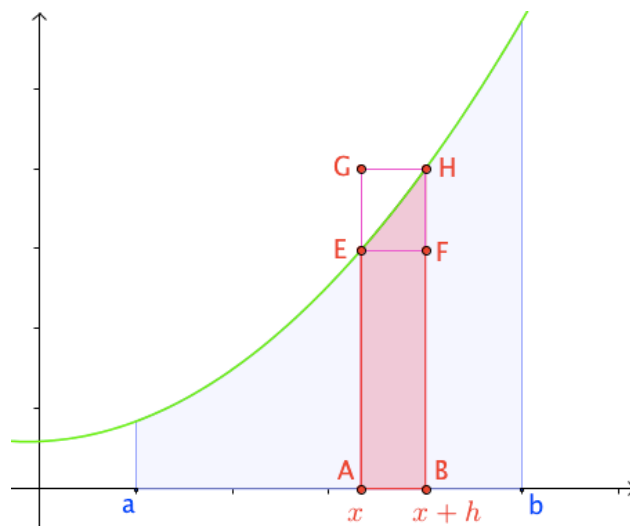
$$h \times f(x) < F(x+h) - F(x) < h \times f(x+h)$$

Puisque  $h > 0$ , on a :  $f(x) < \frac{F(x+h) - F(x)}{h} < f(x+h)$ .

Comme  $f$  est continue sur  $[a ; b]$ ,  $\lim_{h \rightarrow 0} f(x+h) = f(x)$ .

D'après le théorème des gendarmes,  $\lim_{h \rightarrow 0} \frac{F(x+h) - F(x)}{h} = f(x)$ .

- Dans le cas où  $h < 0$ , la démonstration est analogue (les encadrements sont inversés).  
On en déduit que  $F'(x) = f(x)$ .



**Propriété :** Toute fonction continue sur un intervalle admet des primitives sur cet intervalle.

**D8 - Démonstration dans le cas d'une fonction admettant un minimum (non exigible BAC) :**

Soit  $f$  une fonction continue sur un intervalle  $[a ; b]$  admettant  $m$  comme minimum.

- Si  $m \geq 0$  : La fonction  $f$  est continue et positive sur  $[a ; b]$ .

Alors la fonction  $F(x) = \int_a^x f(t) dt$  est dérivable sur  $[a ; b]$  et sa dérivée est la fonction  $f$ .

Comme  $F' = f$ , on en déduit que  $f$  admet bien une primitive sur  $[a ; b]$ .

- Si  $m < 0$  : On pose  $g(x) = f(x) - m$ . La fonction  $g$  est continue et positive sur  $[a ; b]$ .

Alors la fonction  $G(x) = \int_a^x g(t) dt$  est dérivable sur  $[a ; b]$  et sa dérivée est la fonction  $g$ .

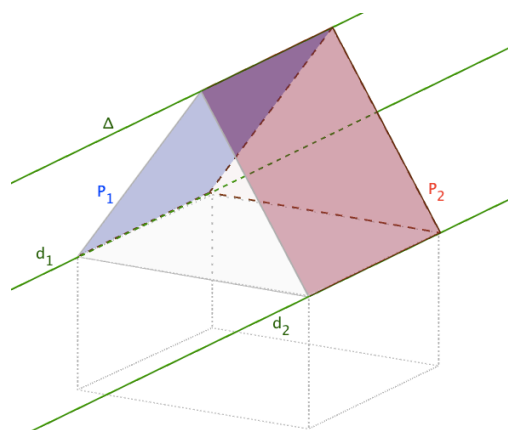
Soit la fonction  $F$  définie par  $F(x) = G(x) + mx$  alors  $F'(x) = G'(x) + m = g(x) + m = f(x)$ .

$F$  est donc une primitive de  $f$  sur  $[a ; b]$ .

## GÉOMÉTRIE

**Théorème du toit :**  $P_1$  et  $P_2$  sont deux plans sécants.

Si une droite  $d_1$  de  $P_1$  est parallèle à une droite  $d_2$  de  $P_2$  alors la droite d'intersection  $\Delta$  de  $P_1$  et  $P_2$  est parallèle à  $d_1$  et  $d_2$ .



**D9 - Démonstration au programme (non exigible BAC) :**

Les droites  $d_1$  et  $d_2$  sont parallèles donc elles sont coplanaires.

On appelle  $P$  le plan qui contient  $d_1$  et  $d_2$ . On a alors :  $P_1 \cap P = d_1$  et  $P_2 \cap P = d_2$

Démontrons par l'absurde que  $\Delta$  est parallèle à  $d_1$ .

On suppose donc le contraire, soit : «  $\Delta$  n'est pas parallèle à  $d_1$ . »

On appelle alors  $A$  le point d'intersection de  $\Delta$  et  $d_1$ .

-  $A \in \Delta$  donc  $A \in P_2$

-  $A \in d_1$  donc  $A \in P$

Donc  $A \in P_2 \cap P = d_2$

Or,  $A \in d_1$  donc  $A \in d_1 \cap d_2$ . Ce qui est impossible car  $d_1$  et  $d_2$  sont parallèles.

On arrive ainsi à une contradiction, on en déduit que l'hypothèse fixée au départ «  $\Delta$  n'est pas parallèle à  $d_1$  » est fautive !

On conclue que  $\Delta$  est parallèle à  $d_1$  et en conséquence à  $d_2$ .

**Théorème :** Une droite est orthogonale à toute droite d'un plan si et seulement si elle est orthogonale à deux droites sécantes de ce plan.

**D10** - Démonstration au programme (exigible BAC) :

- Si une droite est orthogonale à toute droite d'un plan  $P$  alors elle est en particulier orthogonale à deux droites de  $P$ .

- Démontrons la réciproque :

Soit une droite  $(d)$  de vecteur directeur  $\vec{n}$  orthogonale à deux droites  $(d_1)$  et  $(d_2)$  de  $P$  sécantes et de vecteurs directeurs respectifs  $\vec{u}$  et  $\vec{v}$ .

Alors  $\vec{u}$  et  $\vec{v}$  sont non colinéaire et orthogonaux au vecteur  $\vec{n}$ .

Soit une droite quelconque  $(\Delta)$  de  $P$  de vecteur directeur  $\vec{w}$ .

Démontrons que  $(\Delta)$  est orthogonale à  $(d)$ .

$\vec{w}$  peut se décomposer en fonction de  $\vec{u}$  et  $\vec{v}$  qui constituent une base de  $P$  (car non colinéaires).

Il existe donc deux réels  $x$  et  $y$  tels que  $\vec{w} = x\vec{u} + y\vec{v}$ .

Donc  $\vec{w} \cdot \vec{n} = x\vec{u} \cdot \vec{n} + y\vec{v} \cdot \vec{n} = 0$ , car  $\vec{n}$  est orthogonal avec  $\vec{u}$  et  $\vec{v}$ .

Donc  $\vec{n}$  est orthogonal au vecteur  $\vec{w}$ .

Et donc  $(d)$  est orthogonale à  $(\Delta)$ .

**Théorème :** L'espace est muni d'un repère orthonormé  $(O; \vec{i}, \vec{j}, \vec{k})$ .

Un plan  $P$  de vecteur normal  $\vec{n} \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix}$  non nul admet une équation cartésienne de la forme  $ax + by + cz + d = 0$ , avec  $d \in \mathbb{R}$ .

Réciproquement, si  $a$ ,  $b$  et  $c$  sont non tous nuls, l'ensemble des points  $M \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix}$  tels que  $ax + by + cz + d = 0$ , avec  $d \in \mathbb{R}$ , est un plan.

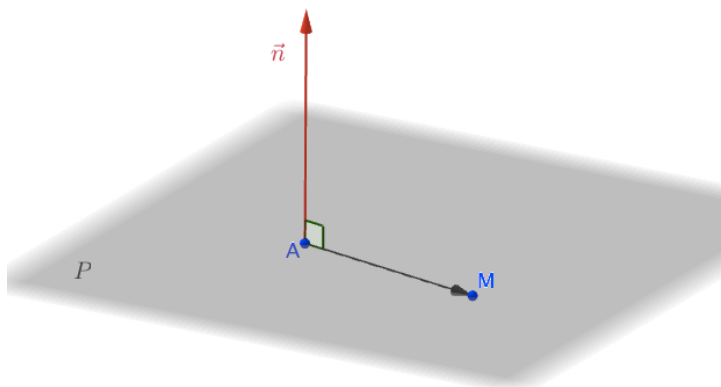
**D11** - Démonstration au programme (exigible BAC) :

- Soit un point  $A \begin{pmatrix} x_A \\ y_A \\ z_A \end{pmatrix}$  de  $P$ .

$M \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} \in P \Leftrightarrow \overrightarrow{AM}$  et  $\vec{n}$  sont orthogonaux  
 $\Leftrightarrow \overrightarrow{AM} \cdot \vec{n} = 0$

$$\Leftrightarrow a(x - x_A) + b(y - y_A) + c(z - z_A) = 0$$

$$\Leftrightarrow ax + by + cz - ax_A - by_A - cz_A = 0$$



$$\Leftrightarrow ax + by + cz + d = 0 \text{ avec } d = -ax_A - by_A - cz_A.$$

- Réciproquement, supposons par exemple que  $a \neq 0$  ( $a$ ,  $b$  et  $c$  sont non tous nuls).

On note  $E$  l'ensemble des points  $M \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix}$  vérifiant l'équation  $ax + by + cz + d = 0$

Alors le point  $A \left( -\frac{d}{a}; 0; 0 \right)$  vérifie l'équation  $ax + by + cz + d = 0$ .

Et donc  $A \in E$ .

Soit un vecteur  $\vec{n} \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix}$ . Pour tout point  $M \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix}$ , on a :

$$\overrightarrow{AM} \cdot \vec{n} = a \left( x + \frac{d}{a} \right) + b(y - 0) + c(z - 0) = ax + by + cz + d = 0.$$

$E$  est donc l'ensemble des points  $M \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix}$  tels que  $\overrightarrow{AM} \cdot \vec{n} = 0$ .

Donc l'ensemble  $E$  est le plan passant par  $A$  et de vecteur normal  $\vec{n}$ .

## PROBABILITÉS

**Propriété :** Si  $A$  et  $B$  sont indépendants alors  $\bar{A}$  et  $B$  sont indépendants.

**D12 - Démonstration au programme (exigible BAC) :**

$$\begin{aligned} P(\bar{A} \cap B) &= P(B \cap \bar{A}) \\ &= P(B) \times P_B(\bar{A}) \\ &= P(B) \times (1 - P_B(A)) \\ &= P(B) \times (1 - P(A)) \text{ car } A \text{ et } B \text{ sont indépendants} \\ &= P(B) \times P(\bar{A}) \end{aligned}$$

Donc  $\bar{A}$  et  $B$  sont indépendants.

**Propriété :** Soit  $X$  une variable aléatoire qui suit une loi exponentielle de paramètre  $\lambda$ .

$$\text{Alors : } E(X) = \frac{1}{\lambda}.$$

**D13 - Démonstration au programme (exigible BAC) :**

$f$  désigne la densité de la loi exponentielle de paramètre  $\lambda$ .

La fonction  $g : t \mapsto t f(t)$  est continue sur tout intervalle  $[0; x]$ , avec  $x > 0$ , donc elle admet des primitives sur cet intervalle.

Comme, pour tout réel  $t$  positif, on a :  $(te^{-\lambda t})' = e^{-\lambda t} - \lambda te^{-\lambda t}$  soit :  $t\lambda e^{-\lambda t} = e^{-\lambda t} - (te^{-\lambda t})'$

Ainsi :

$$\int_0^x g(t) dt = \int_0^x t \lambda e^{-\lambda t} dt = \int_0^x e^{-\lambda t} dt - \int_0^x (te^{-\lambda t})' dt$$

$$= \left[ -\frac{e^{-\lambda t}}{\lambda} \right]_0^x - \left[ te^{-\lambda t} \right]_0^x = \frac{1}{\lambda} - \frac{e^{-\lambda x}}{\lambda} - xe^{-\lambda x}$$

$$\text{Donc } E(X) = \lim_{x \rightarrow +\infty} \int_0^x g(t) dt = \lim_{x \rightarrow +\infty} \left( \frac{1}{\lambda} - \frac{e^{-\lambda x}}{\lambda} - xe^{-\lambda x} \right) = \frac{1}{\lambda}$$

**Propriété :** Soit  $X$  une variable aléatoire qui suit une loi exponentielle de paramètre  $\lambda$ . Alors, pour tous réels  $t$  et  $h$  positifs, on a :  $P_{X \geq t}(X \geq t+h) = P(X \geq h)$ .

**D14 - Démonstration au programme (non exigible BAC) :**

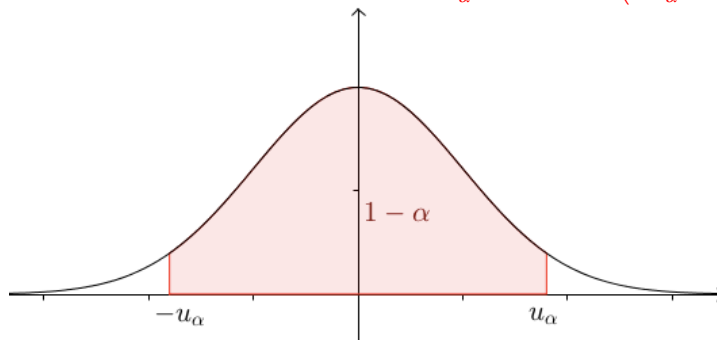
$$P_{X \geq t}(X \geq t+h) = \frac{P(\{X \geq t+h\} \cap \{X \geq t\})}{P(X \geq t)} = \frac{P(X \geq t+h)}{P(X \geq t)} = \frac{1 - P(X < t+h)}{1 - P(X < t)}$$

$$\text{Donc : } P_{X \geq t}(X \geq t+h) = \frac{1 - (1 - e^{-\lambda(t+h)})}{1 - (1 - e^{-\lambda t})}$$

$$= \frac{e^{-\lambda(t+h)}}{e^{-\lambda t}} = e^{-\lambda h} = 1 - (1 - e^{-\lambda h}) = 1 - P(X < h) = P(X \geq h)$$

## STATISTIQUES

**Propriété :**  $X$  est une variable aléatoire qui suit la loi normale centrée réduite  $N(0;1)$ . Pour tout  $\alpha \in ]0;1[$ , il existe un unique réel positif  $u_\alpha$  tel que  $P(-u_\alpha \leq X \leq u_\alpha) = 1 - \alpha$ .



**D15 - Démonstration au programme (exigible BAC) :**

Par symétrie de la courbe de la fonction densité  $f$ , on a :

$$P(-t \leq X \leq t) = 2P(0 \leq X \leq t) = 2 \int_0^t f(x) dx = 2F(t) \text{ où } F \text{ est la primitive de } f \text{ qui s'annule en } 0.$$

La fonction  $F$  est continue et strictement croissante sur  $[0; +\infty[$ , il en est de même pour la fonction  $2F$ .

L'aire totale sous la courbe est égale à 1, donc par symétrie, on a :  $\lim_{t \rightarrow +\infty} \int_0^t f(x) dx = \frac{1}{2}$ .

Donc  $\lim_{t \rightarrow +\infty} 2F(t) = 1$ .

On dresse le tableau de variations :

Si  $\alpha \in ]0;1[$  alors  $1-\alpha \in ]0;1[$ .

$t$	0	$+\infty$
$2F(t)$	0	1

D'après le théorème des valeurs intermédiaires, il existe au moins un réel  $u_\alpha$  de  $[0;+\infty[$  tel que  $2F(t) = 1-\alpha$ . Comme  $2F$  est strictement croissante, on en déduit que  $u_\alpha$  est unique.

**Propriété :** Soit  $\alpha \in ]0;1[$  et  $X_n$  une variable aléatoire qui suit une loi binomiale  $B(n,p)$ .

La probabilité que la fréquence  $F_n$  prenne ses valeurs dans l'intervalle

$$I_n = \left[ p - u_\alpha \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} ; p + u_\alpha \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \right] \text{ se rapproche de } 1-\alpha \text{ quand la taille de l'échantillon } n$$

devient grande. On note :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} P(F_n \in I_n) = 1-\alpha$ .

$I_n$  est appelé intervalle de fluctuation asymptotique de la fréquence  $F_n$  au seuil  $1-\alpha$ .

**D16** - Démonstration au programme (exigible BAC) :

$X_n$  suit la loi binomiale  $B(n,p)$  donc la suite de variables aléatoires  $Z_n = \frac{X_n - E(X_n)}{\sigma(X_n)}$  tend vers la

loi normale centrée réduite  $N(0;1)$  et d'après le théorème de Moivre-Laplace, on a :

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} P(a \leq Z_n \leq b) = \int_a^b \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{x^2}{2}} dx, \text{ pour tous réels } a \text{ et } b \text{ avec } a < b \text{ (1).}$$

$$\text{Or } Z_n = \frac{X_n - E(X_n)}{\sigma(X_n)} = \frac{X_n - np}{\sqrt{np(1-p)}} = \frac{n \left( \frac{X_n}{n} - p \right)}{n \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}}} = \frac{F_n - p}{\frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}}}.$$

$$\text{Donc } a \leq Z_n \leq b \text{ est équivalent à } a \leq \frac{F_n - p}{\frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}}} \leq b$$

$$\text{Soit : } a \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \leq F_n - p \leq b \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}}$$

$$\text{Soit encore : } p + a \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \leq F_n \leq p + b \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}}$$

$$\text{Donc d'après (1) : } \lim_{n \rightarrow +\infty} P \left( p + a \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \leq F_n \leq p + b \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \right) = \int_a^b \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{x^2}{2}} dx$$

Comme, pour tout réel  $\alpha \in ]0;1[$ , il existe un unique réel positif  $u_\alpha$  tel que  $P(-u_\alpha \leq X \leq u_\alpha) = 1-\alpha$  où  $X$  suit une loi normale centrée réduite  $N(0;1)$ , on a :



$$\int_{-u_\alpha}^{u_\alpha} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{x^2}{2}} dx = 1 - \alpha.$$

En prenant  $a = -u_\alpha$  et  $b = u_\alpha$ , on a :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} P\left(p - u_\alpha \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \leq F_n \leq p + u_\alpha \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}}\right) = 1 - \alpha.$

**Propriété :**  $X_n$  est une variable aléatoire qui suit une loi binomiale  $B(n; p)$ .

$F_n = \frac{X_n}{n}$  est la fréquence associée à  $X_n$ .

Pour  $n$  suffisamment grand,  $p$  appartient à l'intervalle  $J_n = \left[F_n - \frac{1}{\sqrt{n}}; F_n + \frac{1}{\sqrt{n}}\right]$  avec une probabilité supérieure ou égale à 0,95.

**D17 - Démonstration au programme (non exigible BAC) :**

$X_n$  suit la loi binomiale  $B(n; p)$  donc la suite de variables aléatoires  $Z_n = \frac{X_n - E(X_n)}{\sigma(X_n)} = \frac{X_n - np}{\sqrt{np(1-p)}}$

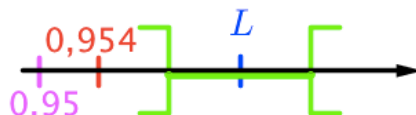
tend vers la loi normale centrée réduite  $N(0;1)$  (théorème de Moivre-Laplace)

Ainsi,  $\lim_{n \rightarrow +\infty} P(-2 \leq Z_n \leq 2) = P(-2 \leq Z \leq 2) = L$  où  $Z$  suit une loi normale centrée réduite.

Et  $P(-2 \leq Z \leq 2) \approx 0,9544$  (calculatrice), donc  $L > 0,954$

On pose  $a_n = P(-2 \leq Z_n \leq 2)$  donc  $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = L > 0,954$ .

Tout intervalle ouvert contenant  $L$  contient tous les termes de la suite pour  $n$  suffisamment grand.



Ainsi, pour  $n$  suffisamment grand, on a :  $a_n > 0,95$ .

Donc  $\lim_{n \rightarrow +\infty} P(-2 \leq Z_n \leq 2) > 0,95$ . Or :

$$\begin{aligned} P(-2 \leq Z_n \leq 2) &= P\left(-2 \leq \frac{X_n - np}{\sqrt{np(1-p)}} \leq 2\right) \\ &= P\left(-2\sqrt{np(1-p)} \leq X_n - np \leq 2\sqrt{np(1-p)}\right) \\ &= P\left(-2\frac{\sqrt{np(1-p)}}{n} \leq \frac{X_n}{n} - p \leq 2\frac{\sqrt{np(1-p)}}{n}\right) \\ &= P\left(p - 2\frac{\sqrt{np(1-p)}}{n} \leq \frac{X_n}{n} \leq p + 2\frac{\sqrt{np(1-p)}}{n}\right) \\ &= P\left(p - 2\frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \leq F_n \leq p + 2\frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}}\right) \end{aligned}$$

Démontrons que  $2\frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \leq \frac{1}{\sqrt{n}}$ . Ce revient à démontrer que  $\sqrt{p(1-p)} \leq \frac{1}{2}$  ou encore que :

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

La fonction  $p \mapsto p(1-p)$  définie sur  $[0 ; 1]$  est un trinôme qui possède un maximum en  $p = \frac{1}{2}$ .

Ce maximum est égal à  $p = \frac{1}{4}$ . Ainsi :  $p(1-p) \leq \frac{1}{4}$  et donc  $2\frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \leq \frac{1}{\sqrt{n}}$ .

On en déduit que :

$$P\left(p - 2\frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \leq F_n \leq p + 2\frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}}\right) \leq P\left(p - \frac{1}{\sqrt{n}} \leq F_n \leq p + \frac{1}{\sqrt{n}}\right)$$

et donc finalement pour  $n$  suffisamment grand,  $P\left(p - \frac{1}{\sqrt{n}} \leq F_n \leq p + \frac{1}{\sqrt{n}}\right) \geq 0,95$ .

Or :

$$P\left(p - \frac{1}{\sqrt{n}} \leq F_n \leq p + \frac{1}{\sqrt{n}}\right) = P\left(-\frac{1}{\sqrt{n}} \leq F_n - p \leq \frac{1}{\sqrt{n}}\right) = P\left(-\frac{1}{\sqrt{n}} \leq p - F_n \leq \frac{1}{\sqrt{n}}\right) = P\left(F_n - \frac{1}{\sqrt{n}} \leq p \leq F_n + \frac{1}{\sqrt{n}}\right)$$

Donc :

$$P\left(F_n - \frac{1}{\sqrt{n}} \leq p \leq F_n + \frac{1}{\sqrt{n}}\right) \geq 0,95$$



Hors du cadre de la classe, aucune reproduction, même partielle, autres que celles prévues à l'article L 122-5 du code de la propriété intellectuelle, ne peut être faite de ce site sans l'autorisation expresse de l'auteur.

[www.maths-et-tiques.fr/index.php/mentions-legales](http://www.maths-et-tiques.fr/index.php/mentions-legales)