

LYCEE CHARLEMAGNE
Mercredi 15 janvier
M.P.S.I.2



2024

2025

IS14

♥ 0 ♥ Dans le développement de $(a + b + c)^7$, il y a des termes avec coefficient 105, quels sont ils ? Combien y en a-t-il ? (2 pt.) Et sinon, quel est le plus gros coefficient ? (2 pt.)

♥ 1 ♥ Calculez $\begin{vmatrix} a & b & b \\ b & b & b \end{vmatrix}$, $\begin{vmatrix} a & b & c \\ b & b & c \\ c & c & c \end{vmatrix}$ et $\begin{vmatrix} a & b & c & d \\ b & b & c & d \\ c & c & c & d \\ d & d & d & d \end{vmatrix}$ sous forme factorisée (rappel : le déterminant est invariant par $L_i \leftarrow L_i - \alpha.L_j$ et on peut développer par rapport à une colonne/ligne). (4 pt.)

♥ 2 ♥ Calculez la comatrice (matrice des neuf cofacteurs pondérés) de la seconde matrice de la liste. (2 pt.)

♥ 3 ♥ J'ai calculé pour vous $\begin{vmatrix} 1+i & 1 & -i & 2+i \\ 1 & 1+i & 2+i & 3-i \\ 2 & 1+i & i & 3-i \\ 0 & 1 & 2-i & 1+i \end{vmatrix} = 5 + 6.i$; calculez $\begin{vmatrix} 1-i & 1 & i & 2-i \\ 1 & 1-i & 2-i & 3+i \\ 2 & 1-i & -i & 3+i \\ 0 & 1 & 2+i & 1-i \end{vmatrix}$ (et justifiez, on est en 210 bordel !). (2 pt.)

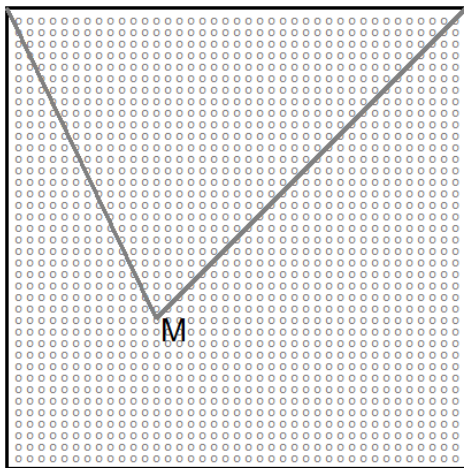
♥ 4 ♥ Résolvez $\det(A.B) = 8$ d'inconnue réelle x avec $A = \begin{pmatrix} 1 & x & 2 \\ 1 & 3 & 1 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix}$ et $B = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ x & 1 & 0 \end{pmatrix}$. (2 pt.)

◇ 0 ◇ φ est une application continue, on pose $f = x \mapsto \int_0^x t.e^t.\varphi(x-t).dt$. On veut montrer que f vérifie $f'' - 2.f' + f = \varphi$. Vous changerez de variable et séparerez en $f = x \mapsto x.e^x.\int_0^x e^{-u}.\varphi(u).du - e^x.\int_0^x u.e^{-u}.\varphi(u).du$ et dériverez alors deux fois. (4 pt.)

◇ 1 ◇ Ajustez a et b pour que $t \mapsto a.e^t.\cos(t) + b.e^t.\sin(t)$ soit solution de $\forall t, y''_t - 3.y'_t + 2.y_t = e^t.\cos(t)$. (2 pt.)

◇ 2 ◇ Pouvez vous ajuster a et b pour que $t \mapsto a.e^t.\cos(t) + b.e^t.\sin(t)$ soit solution de $\forall t, y''_t - 2.y'_t + 2.y_t = e^t.\cos(t)$. (1 pt.)

◇ 3 ◇ Ajustez a et b pour que $t \mapsto a.t.e^t.\cos(t) + b.t.e^t.\sin(t)$ soit solution de $\forall t, y''_t - 2.y'_t + 2.y_t = e^t.\cos(t)$. (2 pt.)



On choisit le point M au hasard (uniforme).
Quelle est la probabilité que l'angle en M soit aigu ?

Probabilité que l'angle en M soit aigu. (2 pt.)

♠ 0 Une formule de dénombrement sur les nombres dits de Delannoy affirme : $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot \binom{n+k}{n} = \sum_{k=0}^n 2^k \cdot \binom{n}{k}$. On ne vous demande pas de la vérifier ici, mais d'écrire un programme qui prend n en entrée et calcule effectivement ces deux entiers. (4 pt.) (le barème tiendra compte de la qualité informatique).

n est un entier naturel fixé, on définit sur $]0, +\infty[$ $u_n = x \mapsto x^n$ et $v_n = x \mapsto \ln(x)$ et $f_n = x \mapsto x^n.\ln(x)$.

★₁ Déterminez $(u_n)^{(k)}$ pour tout k de 0 à n puis $(u_n)^{(n)}$. (2 pt.)

★₂ Montrez $(f_{n+1})' = (n+1).f_n + u_n$ puis $(f_n)^{(n)} = x \mapsto n!.(\ln(x) + H_n)$

où H_n est la série harmonique $H_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$. (2 pt.)

★₃ Déterminez $(v_n)^{(k)}$ pour tout k de 0 à n . (1 pt.)

★₂₀₂₅ Déduisez $\sum_{k=1}^n \frac{(-1)^{k+1}}{k} \cdot \binom{n}{k} = H_n$. (2 pt.)

LYCEE CHARLEMAGNE
M.P.S.I.2



2024

2025

IS14
23- points



IS14

Formule du multinôme.



On développe donc (mentalement) $(a + b + c)^7 = \sum_{i+j+k=7} \frac{7!}{i!.j!.k!} .a^i .b^j .c^k$.

On nous dit qu'on veut avoir $\frac{7.6.5.4.3.2.1}{i!.j!.k!} = \frac{7!}{i!.j!.k!} = 105 = 7 \times 15$.

Pour que de $\frac{6.5.4.3.2.1}{i!.j!.k!}$ il reste le 5, c'est donc qu'aucun des facteurs en bas ne contient de 5. En revanche les 2 ont tous disparu. Et un des 3.

Le triplet (4, 2, 1) répond à la question. Et c'est le seul.

On a six termes :

$$105.(a^4.b^2.c + a^4.b.c^2 + a^2.b^4.c + a.b^4.c^2 + a^2.b.c^4 + a.b^2.c^4)$$

Pour avoir le plus gros coefficient possible, on minimise a, b et c avec (2, 2, 3).

$$210.(a^3.b^2.c^2 + a^2.b^3.c^2 + a^2.b^2.c^3)$$

Voici d'ailleurs la liste des coefficients

(7,0,0)	(6,1,0)	(5,2,0)	(5,1,1)	(4,3,0)	(4,2,1)	(3,3,1)	(3,2,2)
1	7	21	42	35	105	140	210

IS14

Equation en déterminant.



Si on calcule le produit $A.B$ on trouve $\begin{pmatrix} 3x & x+4 & x+1 \\ x+3 & 6 & 4 \\ x+3 & 8 & 5 \end{pmatrix}$ et en développant le déterminant (Sarrus, colonne, comme vous voulez), on trouve $x^2 - 5x - 6$.

Mais bien sûr, on va plus vite avec $\det(A) = x - 6$, $\det(B) = x + 1$ puis $\det(A.B) = \det(A) . \det(B)$.

On est en maths quand même.

L'équation du second degré $x^2 - 5x - 6 = 8$ a pour discriminant $25 + 4.14$ ce qui fait 9^2 . On trouve deux racines réelles et même entières : 7 et -2.

IS14

Déterminants.



$$\begin{vmatrix} a & b \\ b & b \end{vmatrix} = a.b - b^2 = b.(a - b) \text{ puis } \begin{vmatrix} a & b & c \\ b & b & c \\ c & c & c \end{vmatrix} = a.b.c + 2.b.c^2 - c^2.a - c^2.b \text{ pas génial}$$

$$\begin{vmatrix} a & b & c \\ b & b & c \\ c & c & c \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a & b-a & c \\ b & 0 & c \\ c & 0 & c \end{vmatrix} = -(b-a) . \begin{vmatrix} b & c \\ c & c \end{vmatrix} = (a-b) . \begin{vmatrix} b & c \\ c & c \end{vmatrix} = (a-b) . (b-c) . c$$

$$\begin{vmatrix} a & b & c & d \\ b & b & c & d \\ c & c & c & d \\ d & d & d & d \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a & b-a & c & d \\ b & 0 & c & d \\ c & 0 & c & d \\ d & 0 & d & d \end{vmatrix} = -(b-a) . \begin{vmatrix} b & c & d \\ c & c & d \\ d & d & d \end{vmatrix} = (a-b) . \begin{vmatrix} b & c & d \\ c & c & d \\ d & d & d \end{vmatrix} = \dots$$

$$\dots = \begin{vmatrix} a & b & c & d \\ b & b & c & d \\ c & c & c & d \\ d & d & d & d \end{vmatrix} = \dots = (a-b) . \begin{vmatrix} b & c-b & d \\ c & 0 & d \\ d & 0 & d \end{vmatrix} = (a-b) . (b-c) . \begin{vmatrix} c & d \\ d & d \end{vmatrix}$$

(on soustrait juste la première colonne à la suivante à chaque fois).

$\begin{vmatrix} a & b \\ b & b \end{vmatrix}$	$\begin{vmatrix} a & b & c \\ b & b & c \\ c & c & c \end{vmatrix}$	$\begin{vmatrix} a & b & c & d \\ b & b & c & d \\ c & c & c & d \\ d & d & d & d \end{vmatrix}$
$b.(a-b)$	$c.(a-b).(b-c)$	$d.(a-b).(b-c).(c-d)$

Pour la comatrice de la seconde, on n'oublie pas l'alternance de signes $\begin{matrix} + & - & + \\ - & + & - \\ + & - & + \end{matrix}$, et on peut oublier de transposer, car la matrice est symétrique.

$$\text{Com} \begin{pmatrix} a & b & c \\ b & b & c \\ c & c & c \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} c.(b-c) & c.(c-b) & 0 \\ c.(c-b) & c.(a-c) & c.(b-a) \\ 0 & c.(b-a) & b.(a-b) \end{pmatrix}$$

IS14

Déterminant et conjugaion.



On passe de la matrice $\begin{pmatrix} 1+i & 1 & -i & 2+i \\ 1 & 1+i & 2+i & 3-i \\ 2 & 1+i & i & 3-i \\ 0 & 1 & 2-i & 1+i \end{pmatrix}$ à la matrice $\begin{pmatrix} 1-i & 1 & i & 2-i \\ 1 & 1-i & 2-i & 3+i \\ 2 & 1-i & -i & 3+i \\ 0 & 1 & 2+i & 1-i \end{pmatrix}$ par conjugaion de chaque coefficient. Ne passerait on pas du déterminant de l'une au déterminant de l'autre en conjuguant ? On montre le résultat général $\det(\overline{M}) = \overline{\det(M)}$ et on l'applique à notre cas particulier pour trouver à la fin 5 – 6.i.

$$\overline{\det(M)} = \sum_{\sigma \in S_n} \overline{\text{Sgn}(\sigma) \cdot \prod_{k=1}^n a_k^{\sigma(k)}} = \sum_{\sigma \in S_n} \text{Sgn}(\sigma) \cdot \prod_{k=1}^n \overline{a_k^{\sigma(k)}}$$

$$\overline{\det(M)} = \sum_{\sigma \in S_n} \overline{\text{Sgn}(\sigma) \cdot \prod_{k=1}^n a_k^{\sigma(k)}} = \sum_{\sigma \in S_n} \text{Sgn}(\sigma) \cdot \prod_{k=1}^n \overline{a_k^{\sigma(k)}}$$

$$\overline{\det(M)} = \det(\overline{M})$$

On a utilisé « conjugué de la somme », « conjugué du produit », « signature réelle ».

IS14

Convolution.



Oui, la formule $\forall x, f(x) = \int_0^x t.e^t.\varphi(x-t).dt$ est bien un produit de convolution.

On note qu'avec le changement de variable $u = x - t$ (renversant, non ?) on arrive très vite à

$$f(x) = \int_{u=0}^x (x-u).e^{x-u}.\varphi(u).du$$

On sépare en deux intégrales puis on sort ce qui ne dépend pas de t (ne les traitez pas de constantes, ce sont des fonctions de x)

$$f = x \mapsto x.e^x.\int_{u=0}^x e^{-u}.\varphi(u).du - e^x.\int_{u=0}^x u.e^{-u}.\varphi(u).du$$

On dérive ces produits de fonctions en rappelant $(x \mapsto \int_0^x \psi(u).du)' = (x \mapsto \psi(x))$

$$f' = x \mapsto ((x+1).e^x.\int_{u=0}^x e^{-u}.\varphi(u).du + x.e^x.e^{-x}.\varphi(x)) - (e^x.\int_{u=0}^x u.e^{-u}.\varphi(u).du + e^x.x.e^{-x}.\varphi(x))$$

Les choses sont bien faites, le terme pas forcément dérivable $x \mapsto x.\varphi(x)$ s'en va

$$f' = x \mapsto (x+1).e^x.\int_{u=0}^x e^{-u}.\varphi(u).du - e^x.\int_{u=0}^x u.e^{-u}.\varphi(u).du$$

et on re-dérive ces produits

$$f'' = x \mapsto ((x+2).e^x.\int_{u=0}^x e^{-u}.\varphi(u).du + (x+1).e^x.e^{-x}.\varphi(x)) - (e^x.\int_{u=0}^x u.e^{-u}.\varphi(u).du + e^x.x.e^{-x}.\varphi(x))$$

Il reste étrangement (quoique...) un terme en φ

$$f'' = x \mapsto (x+2).e^x \cdot \int_{u=0}^x e^{-u} \cdot \varphi(u) \cdot du - e^x \cdot \int_{u=0}^x u \cdot e^{-u} \cdot \varphi(u) \cdot du + \varphi(x)$$

Il reste à faire la combinaison demandée $f'' - 2.f' + f$ en trois termes

$f(x)$	$x.e^x \cdot \int_{u=0}^x e^{-u} \cdot \varphi(u) \cdot du$	$e^x \cdot \int_{u=0}^x u \cdot e^{-u} \cdot \varphi(u) \cdot du$	
$-2.f'(x)$	$(x+1).e^x \cdot \int_{u=0}^x e^{-u} \cdot \varphi(u) \cdot du$	$e^x \cdot \int_{u=0}^x u \cdot e^{-u} \cdot \varphi(u) \cdot du$	
$+f''(x)$	$(x+2).e^x \cdot \int_{u=0}^x e^{-u} \cdot \varphi(u) \cdot du$	$e^x \cdot \int_{u=0}^x u \cdot e^{-u} \cdot \varphi(u) \cdot du$	$\varphi(x)$
total	0	0	$\varphi(x)$

C'est donc étudié pour.

IS14

Equations différentielles avec second membre.



On dérive deux fois la fonction donnée

y_t	$a.e^t \cdot \cos(t)$		$b.e^t \cdot \sin(t)$	
y'_t	$a.e^t \cdot \cos(t)$	$-a.e^t \cdot \sin(t)$	$b.e^t \cdot \sin(t)$	$b.e^t \cdot \cos(t)$
y''_t	$a.e^t \cdot \cos(t) - a.e^t \cdot \sin(t)$	$-a.e^t \cdot \sin(t) - a.e^t \cdot \cos(t)$	$b.e^t \cdot \sin(t) + b.e^t \cdot \cos(t)$	$+b.e^t \cdot \cos(t) - b.e^t \cdot \sin(t)$
$y''_t - 3.y'_t + 2.y_t$	$-a.e^t \cdot \cos(t)$	$+a.e^t \cdot \sin(t)$	$-b.e^t \cdot \sin(t)$	$-b.e^t \cdot \cos(t)$

Comme on veut juste $e^t \cdot \cos(t)$ (et pas de $e^t \cdot \sin(t)$), on va poser $-a - b = 1$ et $a - b = 0$.

La solution de $\forall t, y''_t - 3.y'_t + 2.y_t = e^t \cdot \cos(t)$ cherchée est donc $t \mapsto \frac{-e^t \cdot \cos(t) - e^t \cdot \sin(t)}{2}$

On recommence avec un coefficient qui change :

y_t	$a.e^t \cdot \cos(t)$		$b.e^t \cdot \sin(t)$	
y'_t	$a.e^t \cdot \cos(t)$	$-a.e^t \cdot \sin(t)$	$b.e^t \cdot \sin(t)$	$b.e^t \cdot \cos(t)$
y''_t	$a.e^t \cdot \cos(t)$ $-a.e^t \cdot \sin(t)$	$-a.e^t \cdot \sin(t)$ $-a.e^t \cdot \cos(t)$	$+b.e^t \cdot \sin(t)$ $+b.e^t \cdot \cos(t)$	$+b.e^t \cdot \cos(t)$ $-b.e^t \cdot \sin(t)$
$y''_t - 2.y'_t + 2.y_t$	0	0	0	0

C'est ballot. mais il ne fallait pas prendre une solution homogène.

Mais on augmente le degré.

y_t	$a.t.e^t \cdot \cos(t)$			$+b.t.e^t \cdot \sin(t)$		
y'_t	$a.e^t \cdot \cos(t)$	$b.e^t \cdot \sin(t)$	$+a.t.e^t \cdot \cos(t)$	$+b.t.e^t \cdot \sin(t)$	$+b.t.e^t \cdot \cos(t)$	$-a.t.e^t \cdot \sin(t)$
y''_t	$a.e^t \cdot \cos(t)$	$+b.e^t \cdot \sin(t)$	$+a.e^t \cdot \cos(t)$	$+b.e^t \cdot \sin(t)$	$+b.e^t \cdot \cos(t)$	$-a.e^t \cdot \sin(t)$
	$-a.e^t \cdot \sin(t)$	$+b.e^t \cdot \sin(t)$	$+a.t.e^t \cdot \cos(t)$	$+b.t.e^t \cdot \sin(t)$	$+b.t.e^t \cdot \cos(t)$	$-a.t.e^t \cdot \sin(t)$
			$-a.t.e^t \cdot \sin(t)$	$+b.t.e^t \cdot \cos(t)$	$-b.t.e^t \cdot \sin(t)$	$-a.t.e^t \cdot \cos(t)$
$y''_t - 2.y'_t + 2.y_t$	$2.b.e^t \cdot \cos(t)$			$-2.a.e^t \cdot \sin(t)$		

Tous les termes en $t.e^t$ s'en vont.

Il ne reste qu'à imposer $a = 0$ et $b = \frac{1}{2}$: $t \mapsto \frac{t.e^t \cdot \sin(t)}{2}$

IS14

Programme informatique.



Version bourrin comme pas permis.

```
def facto(n: int): #int
...p = 1
...for k in range(1, n+1):
.....p *= k
...return p
```

```
def binomial(n int, k: int): #int
...return factor(n) // (facto(k)*facto(n-k))
```

On peut alors lancer :

```
def verif(n: int): #int, int
...S1, S2 = 0, 0
...for k in range(n+1):
.....S1 += binomial(n, k)*binomial(n+k, n)
.....S2 += (2**k) * (binomial(n, k))**2
...return S1, S2
```

Ce que je regarde alors sur vos copies : division euclidienne et pas flottante
 puissance par **2 et pas ^2
 range(n+1) et pas juste range(n)

Mais ensuite, il faut être plus efficace. Déjà pour les binomiaux :

```
def binomial(n: int, k: int): #int
...if 2*k > n:
.....return binomial(n, n-k)
...b = 1
...for i in range(k):
.....b = b*(n-i) //(i+1)
...return b
```

Mais ensuite, calculer à chaque itération 2^k par $2 * k$ c'est du gaspillage.

Vous demandez à Python de calculer 2^{**10} alors que juste avant vous avez calculé 2^{**9} . Il vous suffisait de multiplier ce nombre par 2 pour passer au suivant (en l'ayant mémorisé quelquepart).

```
def verif(n: int): #int, int
...S1, S2 = 0, 0
...puis = 1
...for k in range(n+1):
.....S1 += binomial(n, k)*binomial(n+k, n)
.....S2 += puis * (binomial(n, k))**2
.....puis *= 2
...return S1, S2
```

Et même, à quoi bon calculer $\binom{145}{12}$ avec ses douze termes quand juste avant vous avez calculé $\binom{145}{11}$. Il suffit de construire nos binomiaux au fil de l'eau.

```
def verif(n: int): #int, int
...S1, S2 = 0, 0
...puis = 1
...binom = 1
...for k in range(n+1):
.....S1 += binomial(n, k)*binomial(n+k, n)
.....S2 += puis * (binom)**2
.....puis *= 2
.....binom = (binom*(n-k)) // (k+1)
...return S1, S2
```

La somme S2 est maintenant clean.

Reste la somme S1 das laquelle on simplifie déjà le produit de binomiaux :

$$\binom{n}{k} \cdot \binom{n+k}{n} = \frac{n!}{k!(n-k)!} \cdot \frac{(n+k)!}{n!.k!} = \frac{(n+k)!}{(n-k)!.(k!)^2}$$

Il y a donc une simplification de factorielles qui se fait.

```
....for k in range(n+1) :
.....S1 += binomial(n, k)*binomial(n+k, n)
```

devient

```
....for k in range(n+1) :
.....S1 += facto(n+k) // (facto(n-k)*facto(k)**2)
```

et même, on crée aussi le terme général et on progresse d'un terme au suivant par multiplication et division

```
def verif(n: int) : #int, int
...S1, S2 = 0, 0
...puis, binom, general = 1, 1, 1
...for k in range(n+1) :
.....S1 += general
.....S2 += puis * (binom)**2
.....puis *= 2
.....binom = (binom*(n-k)) // (k+1)
.....general = (general*(n+k+1)*(n-k)) // (k+1)**2
...return S1, S2
```

Et là, on n'a certes presque rien gagné en temps, mais on a la rigueur qui fera de nous un informaticien propre et efficace.

IS14

Série harmonique.



Par récurrence sur k , on montre

$$(x \mapsto x^n)^{(k)} = (x \mapsto n.(n-1) \dots (n-k+1).x^{n-k}) = \left(x \mapsto \frac{n!}{(n-k)!}.x^{n-k} \right)$$

On initialise pour k égal à 0, et on passe au suivant en re-dérivant. On termine sur le dernier avec $(u_n)^{(n)} = n!$ (fonction constante à force de dériver) ;

On écrit $f_{n+1} = (x \mapsto x^{n+1} \cdot \ln(x))$ et on dérive le produit

$$(f_{n+1})' = (x \mapsto (n+1).x^n \cdot \ln(x) + \frac{x^{n+1}}{x})$$

C'est bien la formule $(f_{n+1})' = (n+1).f_n + u_n$.

Comme tout est de classe suffisante, on peut dériver n fois

$$(f_{n+1})^{(n+1)} = ((f_{n+1})')^{(n)} = (n+1).(f_n)^{(n)} + (u_n)^{(n)} = (n+1).(f_n)^{(n)} + n!$$

Cette formule va nous permettre d'établir à présent $(f_n)^{(n)} = n!.(\ln + H_n)$ (à l'étage des fonctions).

On initialise pour n égal à 0 : $f_0 = x \mapsto \ln(x)$ et $(f_0)^{(0)} = f_0 = 0!$. $\ln + H_0$ car la somme H_0 est vide.

Le non matheux initialisera pour $n = 1$ et trouvera ça plus prudent.

On se donne n et on suppose la propriété vraie au rang n : $(f_n)^{(n)} = n!.(\ln + H_n)$ et on applique le résultat précédent

$$(f_{n+1})^{(n+1)} = (n+1).(f_n)^{(n)} + n! = (n+1).(n!.(\ln + H_n)) + n!$$

On remplace et on factorise

$$(f_{n+1})^{(n+1)} = (n+1)!.(\ln + H_n) + n!$$

Il ne reste plus qu'à faire entrer $n!$ dans la somme en l'écrivant $\frac{(n+1)!}{n+1}$

$$(f_{n+1})^{(n+1)} = (n+1)! \cdot \left(H_n + \frac{1}{n+1} + \ln \right)$$

La propriété est initialisée et héréditaire, elle est établie pour tout n .

Et on n'a même pas utilisé la formule de Leibniz !

Toujours par récurrence sur k non nul

$$(x \mapsto \ln(x))^{(k)} = (x \mapsto (-1)^{k+1} \cdot (k-1)! \cdot x^{-k})$$

Comme la fonction f_n est un produit d'application C^∞ on peut appliquer la formule de Leibniz $(f_n)^{(n)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \cdot (u_n)^{(n-k)} \cdot (v_n)^{(k)}$ puis en isolant le terme $k=0$ à traiter à part pour v_n

$$(f_n)^{(n)} = x \mapsto n! \cdot \ln(x) + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} \cdot \frac{n!}{(n-(n-k))!} \cdot x^{n-(n-k)} \cdot (-1)^{k+1} \cdot (k-1)! \cdot x^{-k}$$

On simplifie ce qu'on peut

$$f^{(n)} = x \mapsto n! \cdot \ln(x) + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} \cdot \frac{n!}{k!} \cdot (-1)^{k+1} \cdot (k-1)!$$

et même

$$f^{(n)} = x \mapsto n! \cdot \left(\ln(x) + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} \cdot \frac{(-1)^{k+1}}{k} \right)$$

En identifiant les deux formules trouvées pour $(f_n)^{(n)}$ et en virant le logarithme en trop, on a enfin la formule

$$H_n = \sum_{k=1}^n (-1)^{k+1} \cdot \frac{\binom{n}{k}}{k}$$

qu'on sait obtenir aussi en calculant de deux façons $\int_0^1 (1+x+x^2+\dots+x^{n-1}) \cdot dx$.

IS14

Des points dans un carré, des angles aigus.



Notons A et B les deux points du haut du carré, séparés d'une distance a (qui disparaîtra dans les formules finales). Les autres coins du carré seront appelés C et D même si on n'en a pas besoin.

Quand passe-t-on de « l'angle AMB est obtus » à « l'angle AMB est aigu » ?

Quand cet angle est droit.

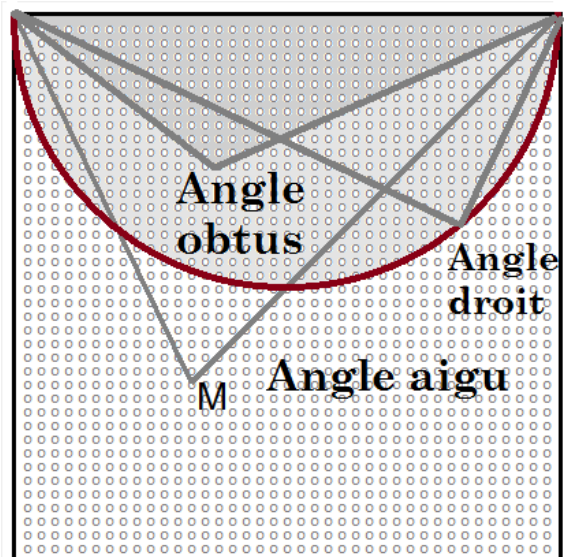
C'est à dire quand M est sur le demi cercle de rayon $[A, B]$.

Les points répondant à la question sont donc les points hors du demi-disque de rayon $[A, B]$.

Comme les probabilités sont considérées comme uniformes, elles sont proportionnelles aux aires.

$$\frac{\text{cas favorables}}{\text{cas possibles}} = \frac{\text{aire hors du demi-disque}}{\text{aire du carré}}$$

L'application numérique donne $\frac{a^2 - \frac{1}{2} \cdot \pi \cdot \left(\frac{a}{2}\right)^2}{a^2}$ et on trouve $1 - \frac{\pi}{8}$.



Le physicien dira 60 pour cent.

Le SII-iste dira « plus d'une fois sur deux ».

Le biologiste dira « à tous les coups » d'ailleurs, il ne fera qu'une simulation.

*LYCEE CHARLEMAGNE
M.P.S.I.2*



2024

IS14
23- points

2025