

### Préambule :

Pour tout  $A \leq N$ , entier naturel positif impair, qui progresse **modulo 2 de 1 à N**, fixons l'entier  $2N=18$  qui va vérifier la conjecture, lui aussi progresse modulo 2, prenons un nombre premier  $P \leq \sqrt{2N}$ , que l'on va utiliser avec leur reste **R** de la division Euclidienne de **2N par P** pour calculer ces congruences.

L'algorithme de Goldbach, va donc utiliser les congruences, pour construire un axe des ordonnées dans le sens  $\downarrow$  : de l'amont vers l'aval.

(« Indiquer aussi le nombre de nombres premiers  $q \in [N ; 2N]$  pour toute limite  $2N$  décomposée en somme de deux nombres premiers  $(p+q)$ . »)

On va donc pour tout entier  $A \leq N$  calculer le reste de **2N par P** afin de vérifier si **[,1]** est congru ou pas à **2N modulo P**. Chaque entier **[,1]** tel que  $1 \equiv 2N[P]$ , initialisera un (rayon ou diagonale) d'entiers **A** congrus à  $2N$  modulo **P**, sur l'**axe des ordonnées** dans ce sens  $\downarrow$ , qui seront marquées **0** ; voir illustration ci-dessous.

Il vient par obligation que : si  $1 \equiv 2N[P]$  par conséquent lorsque  $N$  augmente de 1 et donc  $2N$  augmente de 2,  $(1+2) \equiv 2N+2 [P]$ . (« Exemple :  $1 \equiv 28 [P]$  d'où  $(1+2) \equiv 30 [P]$ ,  $28 - 1 \equiv 30 - 3 \neq q$  premier, le contraire contredirait le TFA et le TNP. »)

Inversement : si **[,1]** tel que  $1 \not\equiv 2N[P]$ , il initialisera une diagonale d'entiers **A** non congrus à  $2N$  modulo **P**, qui seront marquées **1**. Donc : (« Exemple :  $1 \not\equiv 30 [P]$  d'où  $(1+2) \not\equiv 32 [P]$ ,  $30 - 1 \equiv 32 - 3 = q$  premier. »). Conséquence directe du décalage d'un rang des congruences, lorsque  $2N$  augmente de 2, on a l'égalité :

$$(2N - A) \Leftrightarrow (2N + 2) - (A + 2), \text{ équivalent à } (A+2) \not\equiv (2N+2) [P] \text{ ou l'inverse } (A+2) \equiv (2N+2) [P].$$

Chaque diagonale parcourt l'ensemble des entiers **A** impairs de **1 à N**, pour toutes limites  $N$  fixée, **qui viendront croiser** l'axe des abscisses d'Ératosthène criblé de **1 à N**.

Quelque soit l'entier  $2N > 4$  qui vérifie la conjecture, tel que  $2N=p'+q$  ; alors la conjecture est aussi vérifiée pour  $2N+2$ .

Conséquence du décalage récurrent des congruences, il existe pour la suite  $N$  qui a été criblée et donné le nombre de décompositions  $p' + q = 2N$ , des entiers  $A \not\equiv 2N[P]$  qui **précèdent  $A+2$  premier  $p'$**  et de part le fait de ce décalage d'un rang des congruences qui s'ensuit, donne le nombre de solutions pour la limite  $N+1$  suivante, c'est à dire le nombre de décompositions de  $2N + 2$ , à une unité près.

Ce nombre de décompositions d'un entier  $2N$  est par conséquent toujours vérifié lors de la limite précédente  $N-1$  criblée, dû à ce décalage d'un rang des congruences correspondant à l'égalité suivante :

$$(2N - A) \Leftrightarrow (2N + 2) - (A + 2).$$

De la même manière, que l'on connaît le nombre de nombres premiers  $q \in [N, 2N]$ , qui a été vérifié et ne peut varier au maximum que de 1 pour la limite suivante  $2N + 2$  ; ce qui implique le même nombre de premiers  $q \in [(N+1), (2N+2)]$  à une unité près. Ce qui serait impossible si la conjecture était fausse, car elle est une conséquence directe du TNP.

### Propriété des congruences petit rappel, $2n - A = B$ :

Il existe  $y$  et  $y'$  tel que :  $2n = P*y + R$  et  $A = P*y' + R \Rightarrow 2n - A = P*(y - y')$  ; donc **P divise  $2n - A = B$** . Inversement si  $y$  n'existe pas, alors **P ne divise pas la différence  $2n - A = B \Rightarrow q$**  qui est donc un nombre premier  $q \in [n, 2n]$  ayant pour antécédent  $A \not\equiv 2n[P]$ .

1.) le programmes Goldbach : sert à initialiser les diagonales d'entiers **A**, congrues ou non à  $2N$  modulo **P** sur l'axe des ordonnées  $\downarrow$  de Goldbach, dans le sens inverse du plan ci-dessous.

2.) Cet axe vient par conséquent croiser l'axe des abscisses  $\rightarrow$  *représentant* les nombres premiers **p'** d'Ératosthène de 1 à  $N$  qui ont été criblés. Chaque rang des ordonnées correspond à chaque rang des abscisses :

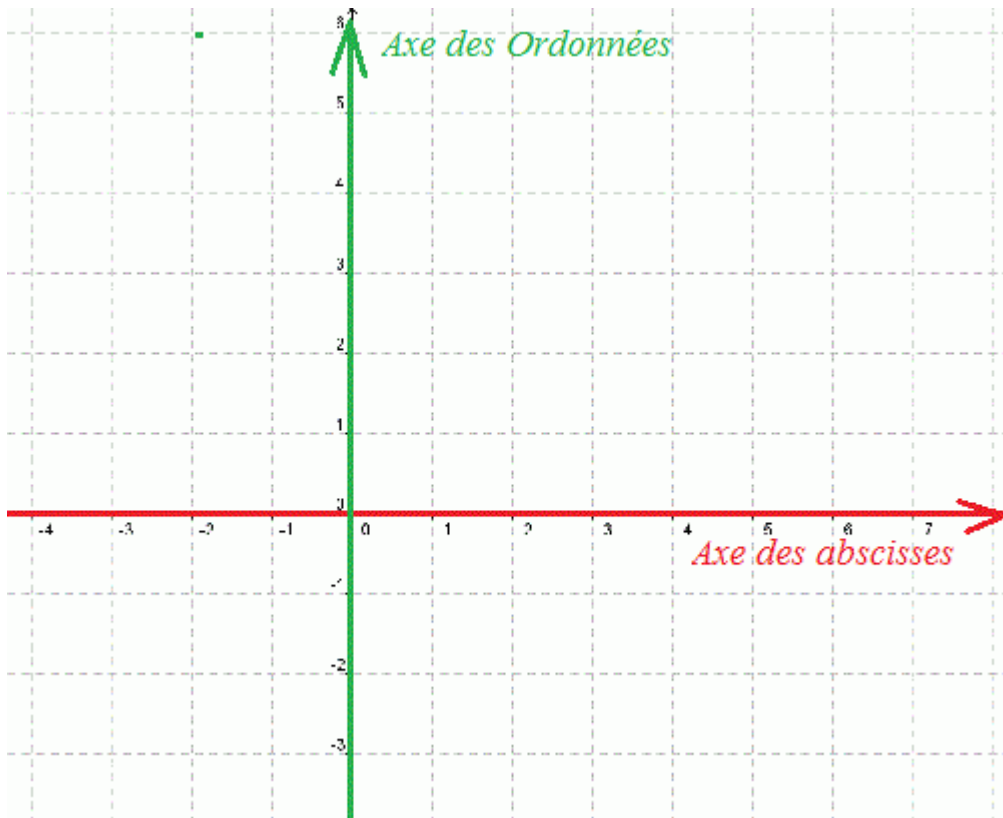
Par exemple : le point 4 d'ordonnée vient croiser le point d'abscisse 4 lorsque  $2N = 32$ ,  $3 \equiv 0[3]$  et  $32 \equiv 2 [3]$  ce qui

donne une diagonale initialisée par **3 non congru à 32 [P]**

D'où l'axe des ordonnées de Goldbach initialisé par  $A = 3$ , représentera une diagonale non congrue à  $2N [P]$ , qui viendra croiser l'axe des abscisses Ératosthène afin de correspondre à l'égalité lorsque  $2N$  augmente de 2: «  $32 - 3 = 29$  et  $34 - 5 = 29$  » *Cette égalité est donc récurrente, lorsque  $2N$  augmente de 2.*

3.) Autrement dit lorsque  $2N$  augmente de 2, l'axe des ordonnées « va descendre d'un rang » sur l'axe des abscisses, ce qui décale d'un rang la diagonale des congruences sur cet axe d'abscisses, initialisée par 3 qui est non congrus à  $2N+2$ ; qui en venant se décaler d'un rang, croisera 5 sur l'axe des abscisses d'Ératosthène; où  $A+2 = 5$  est le successeur de 3 lorsque  $2N$  augmente de 2, ce qui donnera comme complémentaire de 5 par rapport à  $2N + 2$ , la même différence, le contraire est impossible.

L'axe des ordonnées, représente les diagonales de congruences des entiers  $A$  impairs de : **[1.3.5.7.9.11....etc.. N]**



4.) Il n'est pas réaliste de supposer la conjecture fautive inférieure à une limite  $K$ , qui serait le point où, le nombre de solutions  $2N = p' + q$  commenceraient à décroître si cette supposition serait réalisable au point,  $2N + 2, + 4 + 6.....+X$ . Conséquence immédiate : le nombre de nombres premiers  $q$  par rapport à 1, appartenant à  $[N, 2N]$  chuterait pour atteindre pratiquement 0 au point  $X$ , si les entiers  $A$  sont congrus à  $2N+X [P]$ , dans l'hypothèse d'une conjecture fautive, ce qui serait contraire au **TNP**.

Ce que l'on va voir avec cet algorithme : les congruences criblées par Goldbach, sont des diagonales de congruences, qui sont initialisées à la base par le nombre [1], ce nombre de diagonales congrues ou pas à  $2N[P]$ , tend vers l'infini,

Si le reste de  $2N$  par  $P = 1$ , on aura une diagonale d'entiers  $A \equiv 2N[P]$  qui est marqué  $[0,]$ ; dans le cas contraire, si dans la division Euclidienne de  $2N$  par  $P$ , le reste n'est pas égal à 1, on initialise une diagonale de  $A \not\equiv 2N[P]$  qui sont marqué  $[1,]$ . Ce qui est illustré ci-dessous.

5.) Le crible de Goldbach représente toutes ces diagonales de congruences, lorsque l'on crible un entier de 1 à  $N$  les congruences, permettent de donner le nombre de solutions qui vérifient  $2N = p' + q$

6.) il existera par conséquent une infinité de diagonales, soit congrues, soit non congrues, à  $2N[P]$  lorsque  $2N$  tend vers l'infini, qui viendront, se décaler d'un rang sur l'axe des abscisses Ératosthène pour chaque  $2N + 2$ .

Ce décalage récurrent d'un rang des congruences, permet de donner le nombre de solutions qui décomposera  $2N + 2 = p + q$ , pour toute limite  $N$  criblée et de vérifier par là même plusieurs entiers pairs  $2N+2, +4, +6...$  etc  $2N + X$ , avec  $X < \text{au nombre de rang de la limite } N \text{ criblée}$ .

7.) Par conséquent même si  $A$  n'est pas un nombre premier, mais si il précède  $A+2$  premier et qu'il est d'ordonnée non congru à  $2N [P]$  :

Lorsque  $2N$  augmente de 2, soit  $2N+2$ , on crée une nouvelle diagonale, l'axe d'ordonnées descend d'un rang, avec l'axe d'abscisses ce qui provoque le décalage d'un rang de la diagonale d'ordonnée sur cet axe d'abscisse et qui a pour antécédant  $(A) \not\equiv (2N) [P]$ .

D'où cette diagonale non congrue à  $2N \pmod{P}$  et avec  $(A+2) \equiv (2N+2) [P] \Rightarrow ((2N+2) - (A+2) = q)$  vérifiera donc la conjecture pour  $2N+2 ...!$

8.) Donc, pour supposer la conjecture fautive, il faut qu'aucune diagonale  $A \not\equiv 2N[P]$  avec  $A$  un nombre premier  $p' \leq N$ , ne vienne croiser  $p'$  un nombre premier sur l'axe des abscisses.

Autrement, dit il ne faut plus à partir d'une limite  $N = K$  de  $[1, ]$  non congrus à  $2N$  modulo  $P$ .

(« Pour ce faire, il faudrait utiliser les restes  $R$  des limites précédente  $2N - 2, - 4 ..etc$ , ce qui est impossible. »)

Lorsque  $2N$  augmente de 2, il faut aussi qu'aucune diagonale de  $A \not\equiv 2N[P]$  avec  $A$  premier ou pas, du point 7.) ci-dessus relatif à  $2N$ , ne précède une diagonale avec  $A+2 = p'$  un nombre premier, qui viendrait valider la conjecture pour  $2N+2$ , du fait de ce décalage récurrent d'un rang qui s'ensuit.!

Il en serait ainsi de toutes les limites  $N - 1, - 2, - 3 ... etc..$  précédentes, où aucune diagonale ne doit être non congrue à  $2N \pmod{P}$ ; d'où, la fonction du TNP serait fautive, voir ci-après.

Ou encore que les restes de  $2N$  par  $P$  soit toujours  $= 1$ , qui donnerait que des 0 sur l'axe des ordonnées de Goldbach ("mais c'est impossible, car cela entraîne la disparition des nombres premiers  $q \in [N, 2N]$ ") !

9.) Ces deux axes, « ne peuvent dans l'immédiat prouver » la conjecture de façon rigoureuse.

Mais : Il est absolument formel de prévoir, à partir d'une limite  $N$  criblée et du nombre de solutions qui décomposent un entier pair  $2N = p' + q$ ; le nombre de solutions qui vérifient les entiers suivants :  $2N + 2, + 4, + 6... + X$ , avec  $X$  inférieur au nombre de rangs de la limite  $N$  qui vient d'être criblée.

(« Illustré fin de page 4 à 5 pour  $N = 300, 390, 1140. \dots$  »)

10.) Ce que l'on sait : l'axe des ordonnées qui initialise chaque ("diagonale") représentées par les entiers  $A \not\equiv 2N[P]$  vaut  $N / \ln 2N$  équivalent au nombre de nombres premiers  $q \in [N; 2N]$  où  $N = n$ , qui est comme la conjecture de Goldbach, une conséquence directe du TNP.

\*\*\*\*\*

**La fonction 2 du théorème de Goldbach est une conséquence directe du TNP:** ( $\log = \text{logarithme naturel}$ )

$G(n)$ : la fonction de compte du nombre de nombres  $A \not\equiv 2n[P] \Leftrightarrow q \in [n; 2n]$

**Corollaire du TNP :**  $G(n)$  vaut  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n}{(\log 2n)}$

Le TNP dit que  $\pi(n) = \frac{n}{(\log n)} + o\left(\frac{n}{\log n}\right)$ , donc le nombre de nombres premiers dans  $[n, 2n]$  vaut

$$\begin{aligned} \pi(2n) - \pi(n) &= \left( \frac{2n}{\log(2n)} - \frac{n}{\log n} \right) + o\left(\frac{n}{\log n}\right) \\ &= n \times \left( \frac{2}{\log 2n} - \frac{1}{\log n} \right) + o\left(\frac{n}{\log n}\right) \\ &= n \times \frac{2\log n - \log(2n)}{\log(2n)\log n} + o\left(\frac{n}{\log n}\right) \end{aligned}$$

$$= \frac{n}{(\log 2n)} + o\left(\frac{n}{\log n}\right)$$

Alors que celui des abscisses Ératosthène, relatif aux nombres premiers  $p'$  vaut  $\frac{n}{\log n}$

La probabilité d'avoir une diagonale de  $A$  non congrue à  $2N \pmod{P}$  qui vérifie la conjecture est donc :

de  $\frac{1}{(\log(2n) * \log n)}$  Autrement dit : On peut admettre que le nombre de couples  $p+q$  qui décomposent

l'entier  $2N$  qui sert de limite de l'algorithme, vaut  $\approx \frac{n}{(\log(2n) * \log n)}$

**Par exemple :** Si on fixe la limite  $N = 91$ ,  $2N = 182$ , on aurait au minimum

$$\frac{91}{(\log(182) * \log 91)} = 3,87653.... \text{ couples } p+q = 182 \text{ au lieu d'un réel de } 6 \text{ couples.}$$

Si la conjecture était fausse, on aurait 12 nombres premiers  $q$  entre  $N$  et  $2N$  au lieu de 18 et donc inférieur à la fonction du TNP qui en donne un équivalent de 17,4865.... pour cette limite  $2N$ .

Alors que l'on sait, que pour la limite précédente  $(2N - 2)$  ce nombre de premiers  $q$  était identique à une unité près, ce qui serait absurde si la conjecture était supposée fausse.

Voilà ...! Ce qu'il en est pour mon algorithme de Goldbach à l'heure actuelle.

La seule certitude, c'est que l'on peut montrer à partir d'une décomposition de Goldbach et des diagonales qui re-coupent l'axe des abscisses, jusque où la conjecture est vérifiée sans avoir besoins de tester ou de cribler pour la limite suivante  $N+1$ , le nombre de solutions qui vérifie  $2N + 2$ .

Sachant que cette limite se repousse systématiquement pour tendre vers l'infini, que le nombre de nombres premiers vérifiés lors de la limite précédente  $[N - 1, 2N - 2]$  et où le nombre de premiers  $q \in [N, 2N]$  ne peut varier que de 1 entre ces deux intervalles :  $q \in [N+1, 2N+2]$  on peut en conclure que cette conjecture ne peut être fausse, sans contredire le TNP ; ce qui serait impossible dans le cas contraire.

Voir Simulation page 5 .!  $\mathcal{L}\mathcal{G}$ .

**Exemple :** on utilisera,  $n$  ou  $N$

Secteur des diagonales d'entiers impairs, initialisée sur l'axe des ordonnées de **Goldbach** : par les congruence  $= [1,]$  ou  $[0,]$

où à chaque augmentation de 1, de la limite  $n$  criblée, les diagonales de **congruences** se décalent d'un rang sur l'axe des abscisses qui descend d'un rang.

$[0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0]$   
 $[1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19,]$

**illustration :** on va juste décaler la diagonale des congruences d'un rang lorsque  $N$  augmente de 1, donc  $N+2$

**Donnez  $N$ : 20**

$[3, 5] < \dots \text{nombre } P \leq \sqrt{2n}$

$1 < \dots \text{reste } r \text{ de } 2n \text{ par } P$

0

crible: [0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0] de 1 à 19 diagonales de Goldbach initialisée sur l'axe des ordonnées ?  
 [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19] , axe d'abscisses d'Ératosthène

Nombres non congru  $2n[P]$  1 à 20 premiers  $q$  de 20 à 40: 4 , 3 couples  $(p+q) = 40$

Donnez N: 21

[3, 5] P

0

2

crible: [1, [0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0]

[1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21]

Nombres non congru  $2n[P]$  1 à 21 premiers  $q$  de 21 à 42: 5 ; 4 couples  $(p+q) = 42$

Donnez N: 22

[3, 5] P

2

4

crible:

[1, 1, [0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1]

[1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21]

Nombres non congru  $2n[P]$  1 à 22 premiers  $q$  de 22 à 44: 6 ;

3 couples  $p+q = 44$  sont encore vérifiés , sans compter les deux nouveaux couples avec 5 et 7 , ; le but est de montrer la décalage de l'axe des ordonnées sur l'axe des abscisses, à chaque fois que  $2n$  augmente de 2.

Donnez N: 23

[3, 5]

1

1

crible

[0, 1, 1, [0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1]

[1, 3, 5, [7, 9, [11, 13, 15, 17, 19, 21, 23]

Donnez N: 24

[3, 5]

0

3

crible:

[1, 0, 1, 1, [0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1]

[1, 3, 5, 7, [9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23]

**Congruences de Goldbach , entiers A impairs modulo 2:**

Nombre premiers  $p' \leq N$  où 1 n'est pas un nombre premier, Axe des abscisses d'Ératosthène,

Entiers A impairs:

[1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23, 25, 27, 29, 31, 35, 37, 39, 41, 43, 45, 47, 49, 51,] 53, 59, 61, 67, 71, 73, 79, 83, 89, 97]

[ce qui se traduit par l'axe d'abscisses des nombres premiers suivant] :  $n \leq 30$

[1, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1] 15  $p' = 1$ , ou multiples de  $P = 0$

N point k, de 15 à X conjecture fausse par supposition,

A : impairs, congrus = 0 , non congrus = 1

[entiers impairs de 1 à n] et ils sont indicé de 0 à n. On calcule le reste R de  $2n = 30$  par  $P \leq \sqrt{2n}$

$P = 3, 5$  ;  $R = 0, 0$  :

Si  $R \% 2 = 0$  on fait  $(R+P) // 2$  et on part de l'indice en le marquant 0 , ainsi que tous ses suivants modulo  $P$  ,  
 si  $R \% 2 \neq 0$  ,  $R // 2$  on part de l'indice que l'on marque 0 , ainsi que tous ses suivants modulo  $P$ .  
 On aura marqué  $[0,]$  tous les entiers congrus à  $2n [P]$ , à la fin on relève les  $[1,]$  qui sont les entiers non congrus à  $2n[P]$

### Illustration :

ordonnées

↓  
↓

$[1, 3, 5, 7, 9, 11, 13] \rightarrow$  abscisses

[secteur des diagonales de congruences qui montre le décalage pour  $2n + 2$ :

représentés par les A impairs **congru** = 0 **sinon** = 1] en partant de l'axe d'ordonnées initialisé par la cellule du nombre 1, et ce , pour tout  $2n + 2$  , qui initialise donc une diagonale de congruences , **par le crible de Goldbach**

Ordonnées, de l'algorithme de Goldbach, chaque diagonale représente les A impairs en progression arithmétique de raison 2.

### Crible G

↓  
↓  
↓

$[1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, ]$  15]  $n=15 // 2 = 7 + 1$  entiers impairs de 1 à 15

$[1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, ]$  16 ...  $P = 3$  et 5 ,  $R = 2$  et 2 ; indice  $(2+3) // 2 = 2$  et  $(2+5) // 2 = 3$  ; ensuite par pas de 3 et de 5

$[0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, ]$  17] ...  $P = 3$  et 5 ,  $R = 1$  et 4 ; indice  $(1) // 2 = 0$  et  $(4+5) // 2 = 4$

$[0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, ]$  18 ...  $P = 3$  et 5 ,  $R = 0$  et 1 ; indice  $(0+3) // 2 = 1$  et  $(1) // 2 = 0$

$[1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, ]$  19] s,

$[0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, ]$  20

$[1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, ]$  21]

$[1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, ]$  22

$[0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, ]$  23]

$[1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, ]$  24

$[0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, ]$  25]

$[0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, ]$  26

$[1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, ]$  27]

$[0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, ]$  28 P.

$[0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, ]$  29] ... 7 nombres premiers  $q \in [N, 2N]$ . (« Si la conjecture était fausse il faudrait supprimer 4 nombres premiers  $q$ , ainsi que pour les limites précédentes  $N=28, 27, 26...$  etc. Ce qui est impossible car déjà vérifiées lors de ces limites précédentes. »)

$[1, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, ]$  31]  $\rightarrow \rightarrow$  abscisses < N des nombres premiers p' Ératosthène

crible É et G :  $[0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, ]$

Nombres p' non congru  $2n[P]$  ou couple  $P'+q = 2N$ , de (i) à 29 : 3

Simulation et illustration des diagonales de congruences ,Goldbach modulo  $\rightarrow 30$ , en progression arithmétique de raison 30 de premier terme 7

à partir d'une limite  $n = 300$  , qui a vérifié tous les entiers pairs < 600 ,

Simulation et vérification en utilisant simplement la famille  $30k + 7$  et les nombres  $P \leq \sqrt{2n}$

les entiers pairs  $2N$ , seront vérifiés par les diagonales de congruence  $\rightarrow 2N = y = 780$  ,

on repousse la limite de 6

Secteur gradué de : 1 = entier non congrus à  $2n[P]$  ; 0 = entier congru à  $2n[P]$

Donnez N: 300, 600  $\rightarrow$ ; [630; 660; 690; 720; 750; 780] y = 780

secteur des congruences représentant les entiers non congru =1,ou congru à  $2n[P] = 0$

[1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1] diagonales des congruences initialisées par Goldbach  
[7,37,67,97,127,157,187, 217, 247, **277**]  $\rightarrow$  Abscisses  $\rightarrow \infty$

on décale d'un rang, les congruences pour tout  $2N+2$  :

crible G: [1, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 1, 0] stop *fin du décalage des diagonales vérifiant la conjecture jusqu'à*  
 $2n = 780$ ,

**crible E:**  $[1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1] \Rightarrow$  entiers d'Ératosthène =  $[7, 37, 67, 97, 127, 157, 187, 217, 247, 277]$

En vérifiant pour **N = 390**, les entiers pairs  $< 2N = 780$ , entiers pairs vérifiée  $\rightarrow y = 1140$  on **repousse la limite de 12**

*On réitère à partir de  $N = 390$  dernière limite  $N$  vérifiée.*

Donnez **N: 390**, **2N = 780** → 810, 840, 870, 900, 930, 960, 990, 1020, 1050 ... 1080, 1110, 1140, **y = 1140**

crible G: [1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 0]

crible E: [1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, **1**]

Donnez **N: 1140**, **2N = 1140** → entiers pairs vérifiés jusqu'à **y = (1140 + 1110)** on repousse la limites de 37 , quasiment le double , C'est à dire : que lorsque l'on vérifie les entiers pairs inférieur à une limite 2n fixée , on vérifie par la même tous les entiers pairs qui seront vérifié < à (2n/30)\*2 par le décalage des diagonales de congruences .

**Crible G**, Diagonales des congruence qui se sont décalées pour tout  $2n + ...2$  :

..... [1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 1]

**crible E:** [1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1].

$n=2250$  ,  $2250/30 = 37*2 = 74$  et  $74*2 \rightarrow$  donne la prochaine limite  $N=3840$  et tous les entiers pairs  $< 7680$  sont vérifiés

**G**:[1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 1]

É:[1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0]

**Famille 7 modulo 30 :**

### Diagonales des congruences en progression arithmétique de raison 30

on peut vérifier avec Ératosthène à quel moment la conjecture devient fausse, c'est à dire lorsque l'axe des ordonnées des congruence [0] ne croise plus un nombre premier d'Ératosthène sur l'axe des abscisses à la **ligne  $L_{n+1}$  = point X**

**crible: des diagonales, non congru = 1, sinon 0**

↓ axe des ordonnées

↓

( 7 ,37 ,67 ,97 127 ,157 ,187]  $\rightarrow$  axe des abscisses, avec A modulo 30.

↓

$1[0, 1, 1, 0, 1, 1, 1] \rightarrow_{n=210} ; 2n = 420$  « l'algorithme progresse donc modulo  $15(k)$ , diagonale initialisée par 7,

2[1, 0, 1, 1, 0, 1, 1] n=225

[« pour tout  $2n + 2$ , on réinitialise une diagonale de congruences

$$3[0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1]$$
$$4[1, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1]$$

[0, **1**, **0**, **1**, **0**, 1, 1, 0, 1]

$$: [1, 0, \mathbf{1}, \mathbf{0}, \mathbf{1}, \mathbf{0}, 1, 1, 0]$$

: [1, 1, 0, **1**, **0**, **1**, **0**, 1, 1, 0] n=300

$$: [0, 1, 1, 0, \mathbf{1}, \mathbf{0}, \mathbf{1}, \mathbf{0}, 1, 1]$$
$$: [1, 0, 1, 1, 0, \mathbf{1}, \mathbf{0}, \mathbf{1}, \mathbf{0}, 1, 1]$$
$$: [1, 1, 0, 1, 1, 0, \mathbf{1}, \mathbf{0}, \mathbf{1}, \mathbf{0}, 1]$$

: [0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1] 375  
 : [1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1] 390  
 : [1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 1] 420  
 : [0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0] 435  
 : [1, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 1] 450  
 : [0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0] 465  
 : [0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1] 510  
 : [1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0] 525  
 : [1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1] X = 540 conjecture vraie , (avec A = 7, il suffit de décaler d'un rang ces congruences sur l'axe d'abscisse d'Ératosthène ci-dessous , pour vérifier jusqu'où la conjecture est vraie ...  
 [0, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 1] X = 555 (avec A = 37 et qui augmente de 30 pour tout X=15(k+1)  
 :[1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 0] Ératosthène ; p' < 15k = 540 , Fam 30k + 7

\*\*\*\*\*

[illegible][illegible]



[illegible]

[**1**, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0,[ **1**, **1**, **0**, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0,  
1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0,  
1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0,  
1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0,  
1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0,  
1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,  
0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,  
0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,

[illegible]

|                                            |               |
|--------------------------------------------|---------------|
| N = 15k+1; Fam = (1, 13, 19);              | 2n = 30k + 2  |
| N = 15k+2; Fam = (11, 17, 23);             | 2n = 30k + 4  |
| N = 15k+3; Fam = (7, 29, 13, 23, 17, 19);  | 2n = 30k + 6  |
| N = 15k+4; Fam = (1, 7, 19);               | 2n = 30k + 8  |
| N = 15k+5; Fam = (1, 7, 13, 19);           | 2n = 30k + 10 |
| N = 15k+6; Fam = (1, 11, 13, 19, 23, 29);  | 2n = 30k + 12 |
| N = 15k+7; Fam = (1, 7, 13);               | 2n = 30k + 14 |
| N = 15k+8; Fam = (17, 23, 29);             | 2n = 30k + 16 |
| N = 15k+ 9; Fam = (1, 7, 11, 17, 19, 29);  | 2n = 30k + 18 |
| N = 15k+10; Fam = (11, 29, 17, 23);        | 2n = 30k + 20 |
| N = 15k+11; Fam = (11, 23, 29);            | 2n = 30k + 22 |
| N = 15k+ 12; Fam = (1, 7, 11, 13, 17, 23); | 2n = 30k + 24 |
| N = 15k+ 13; Fam = (7, 13, 19);            | 2n = 30k + 26 |
| N = 15k+ 14; Fam = (11, 17, 29);           | 2n = 30k + 28 |

*Pour les multiples de 30, avec  $N = 15k$ ; l'une des 8 Fam,  $2n = 30k$*

*programme ci-joints, python modulo 2 utilisé :*

**Programme Python (fam 1 modulo 2):**

```
from time import time
from os import system
import math

def candidate_range(n):
    cur = 5
    incr = 2
    while cur < n+1:
        yield cur
        cur += incr
        incr ^= 6 # or incr = 6-incr, or however

def eratostene(n):
    n = int((2*n)**0.5)
    prime_list = [3]
    sieve_list = [True] * (n+1)
    for each_number in candidate_range(n):
        if sieve_list[each_number]:
            prime_list.append(each_number)
            for multiple in range(each_number*each_number, n+1, each_number):
                sieve_list[multiple] = False
    print(prime_list)
    return prime_list[0:]

def demander_N():
    n = input("Donnez N: ")
    n = int(n.strip().replace(" ", ""))

    return n

def G_crible(premiers, n, fam):
    start_crible = time()
    crible = (n//2)*[1]    ## Ou: on rappelle le tableau Ératosthène criblé de N/2 cases
    lencrible = len(crible)

    ## On calcule les restes:  $R = 2*n$  modulo P
    nbpremiers = len(premiers)
    n2 = 2*n

    for i, premier in enumerate(premiers):
        reste = n2 % premier
        #print(reste)
        if reste % 2 == 0:
            reste += premier
        pi2 = 2*premier
        while reste % 2 != fam:    ## tant que  $R \% 2 \neq \text{fam}$  on fait  $R += 2P$ 
            reste += pi2
        ## Ensuite on divise R par 2 pour obtenir l'indice , indice.
```

```

reste //= 2
        ## On crible directement à partir du n° indice l'index que l'on marque 0
for index in range(reste, lencrible, premier):
    crible[index] = 0

total = sum(crible)
print("crible:", crible)
print(f"Nombres non congru 2n[P] de {1} à {n} famille {fam} nbr premiers q de {n} à {n2}: {total} ----
{int((time()-start_crible)*100)/100}")

def main():
    ## On demande N a l'utilisateur
    n = demander_N()

    ## On récupère les premiers de 3 à  $\sqrt{2N}$ 
    premiers = eratostene(n)
    #lprint("premiers:", premiers)
    #print(f"nombres premiers de 3 à {int((2*n)**0.5)}: {len(premiers)}")

    start_time = time()
    ## On crible
    G_crible(premiers, n, 1)
    temps = time()-start_time
    print(f"--- Temps total: {int(temps*100)/100} sec ---")

main()
system("pause")

```

---

### Programme Python (fam 1 modulo 2 ) [Ératosthène et Goldbach unifié]:

**Attention j'ai repris:** l'algorithme par famille  $30k + i$  ; modulo 30 pour le transformer en crible modulo 2 , afin de l'utiliser dans les entiers A impairs de premier terme 1 en progression arithmétique de raison 2 , uniquement pour les petite valeurs afin d'illustrer les commentaires ci-dessus.

```

from time import time
from os import system

def candidate_range(n):
    cur = 5
    incr = 2
    while cur < n+1:
        yield cur
        cur += incr
        incr ^= 6 # or incr = 6-incr, or however

def eratostene(n):
    n = int((2*n)**0.5) ##(si on fusionne les deux cribles il faudra rentrer, int((2n)**0.5) pour Goldbach.
    prime_E=[3]
    sieve_list = [True for _ in range(n+1)] ## c'est plus propre comme ça
    for each_number in candidate_range(n):
        if sieve_list[each_number]:
            prime_E.append(each_number)
            for multiple in range(each_number*each_number, n+1, each_number):
                sieve_list[multiple] = False
    print(prime_E[0:])
    return prime_E[0:]

```

```

def E_Crible(premiers, n, fam):
    start_crible = time()

    ## On génère un tableau de N/2 cases rempli de 1
    lencrible = ((n//2)*1)
    crible=[1 for _ in range(lencrible)] ## c'est plus propre comme ça
    GM = [3,5,7,11,13,17,19,23,29,31] ## attention GM > 5 est utilisé pour l'algorithme modulo 30 par fam 30k +
i
    # On calcule les produits :
    for a in premiers:
        for b in GM:
            j = a * b
            if j%2 == fam:
                index = j // 2 ## Je calcule l'index n° indice et On crible directement à partir du n° indice
                for idx in range(index, lencrible, a): ## index qui est réutilisé ici...
                    crible[idx] = 0

    total = sum(crible)-1
    print("crible Ératosthène :", crible) ## pour éditer le tableau Ératosthène criblé
    print(f"Nombre premiers criblés >2, famille {fam} : {total} ----- {int((time()-start_crible)*100)/100}")
    return crible,lencrible

def GCrible_2N(premiers, crible, lencrible, n, fam):
    start_crible = time()
    ## On calcule les restes: R = 2*n modulo P
    nbpremiers = len(premiers)
    n2 = 2*n
    for premier in premiers:
        reste = n2 % premier
        print(reste)
        if reste % 2 == 0:
            reste += premier
            pi2 = 2*premier
            ## tant que reste % 2 != fam on fait reste += pi2 , pi = P(int((2*n)**0.5))
            while reste % 2 != fam:
                reste += pi2
            ## Ensuite on divise reste par 2 pour obtenir l'index
            reste //= 2
            ## On crible directement à partir de l'index
            for index in range(reste, lencrible, premier):
                crible[index] = 0

    total = sum(crible)-1 ## car 1 n'est pas premier donc il n'est pas un couple p'+ q
    print("crible É ET G:", crible) ## éditer le tableau criblé É et G
    print(f"Nombres p' non congru 2n[P] ou couple P'+q = 2N, de (i) à {n} famille {fam} : {total} ----- {int((time()-start_crible)*100)/100}")

def demander_N():
    n = input("Donnez N: ")
    n = int(n.strip().replace(" ", ""))
    #n = int(30 * round(float(n)/30))
    return n

def main():
    ## On demande N a l'utilisateur
    n = demander_N()
    ## On récupère les premiers de 7 à √2N
    premiers = eratostene(n)
    start_time = time()
    ## On crible

```

```
fam=1 ## ou (1, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, utilisé par famille 30k + i au choix en fonction de n)
crible,lencrible=E_Crible(premiers, n, fam)
GCrible_2N(premiers, crible, lencrible, n, fam)
```

```
main()
system("pause")
```

```
*****
*****
```

**Programme Python Goldbach : Par Famille 30k + i** , déjà réglé sur la famille 30k +7 , avec  
i ∈ [1,7,11,13,17,19,23,29]

```
from time import time
from os import system
import math
```

```
def candidate_range(n):
    cur = 5
    incr = 2
    while cur < n+1:
        yield cur
        cur += incr
        incr ^= 6 # or incr = 6-incr, or however
```

```
def eratostene(n):
    n = int((2*n)**0.5)
    prime_list = [2, 3]
    sieve_list = [True] * (n+1)
    for each_number in candidate_range(n):
        if sieve_list[each_number]:
            prime_list.append(each_number)
            for multiple in range(each_number*each_number, n+1, each_number):
                sieve_list[multiple] = False
    #print(prime_list[3:])
    return prime_list[3:]
```

```
def demander_N():
    n = input("Donnez N: ")
    n = int(n.strip().replace(" ", ""))
    #n = int(30 * round(float(n)/30))
    return n
```

```
def GCrible(premiers, n, fam):
    start_crible = time()
    crible = (n//30)*[1] # Ou: on rappelle le tableau Ératosthène criblé de N/30 cases
    lencrible = len(crible)
```

```
# On calcule les restes: ri = 2*n modulo P
nbpremiers = len(premiers)
n2 = 2*n
```

```
for i, premier in enumerate(premiers):
    reste = n2 % premier
```

```

#print(reste)
# tant que ri % 30 != fam on fait R+= 2P
if reste % 2 == 0:
    reste += premier
pi2 = 2*premier
while reste % 30 != fam:
    reste += pi2
# Ensuite on divise R par 30 pour obtenir l'indexe, indice
reste //= 30
# On crible directement à partir du n°d'indice avec P où on remplace le 1 par 0
for index in range(reste, lencrible, premier):
    crible[index] = 0

total = sum(crible)
print("crible:", crible)
print(f"Nombres non congru 2n[pi] {1} à {n} famille {fam} premiers de {n} à {n2}: {total} ----- {int((time()-start_crible)*100)/100}")

def main():
    # On demande N a l'utilisateur
    n = demander_N()

    # On récupère les premiers entre 7 et  $\sqrt{2N}$ 
    premiers = eratostene(n)
    #lprint("premiers:", premiers)
    #print(f"nombres premiers entre 7 et {int((2*n)**0.5)}: {len(premiers)}")

    start_time = time()
    # On crible
    GCrible(premiers, n, 7)
    temps = time()-start_time
    print(f"--- Temps total: {int(temps*100)/100} sec ---")

main()
system("pause")

```

---

**Programme Python Ératosthène :** déjà réglé sur la famille  $30k + 7$ , les deux familles doivent toujours être les mêmes, car on crible Goldbach en utilisant les congruences, ce qui évite de s'occuper de la famille d'Ératosthène complémentaire de  $p'$  premiers  $\leq n$ , qui est donc sans intérêt.

lorsque 7 est congru à  $2n$  modulo 30, on sait très bien que  $q = 23$  [30], autrement dit  $60 - 7 = 53 = 23[30]$ , attention pour la famille 1 [30], 1 n'est pas premier donc enlever 1 au résultat final.

---

**Ératosthène :**

```

from itertools import product
from time import time
from os import system
import math

def candidate_range(n):
    cur = 5
    incr = 2

```

```

while cur < n+1:
    yield cur
    cur += incr
    incr ^= 6 # or incr = 6-incr, or however

```

```

def eratostene(n):
    n = int(n**0.5) ##(si on fusionne les deux cribles il faudra rentrer, int((2n)**0.5) pour Goldbach.
    prime_list=[2,3]
    sieve_list = [True] * (n+1)
    for each_number in candidate_range(n):
        if sieve_list[each_number]:
            prime_list.append(each_number)
            for multiple in range(each_number*each_number, n+1, each_number):
                sieve_list[multiple] = False
    #print(prime_list[3:])
    return prime_list[3:]

```

```

def demander_N():
    n = input("Donnez N: ")
    n = int(n.strip().replace(" ", ""))
    #n = int(30 * round(float(n)/30))
    return n

```

```

def E_Crible(premiers, n, fam):
    start_crible = time()

    ## On génère un tableau de N/30 cases rempli de 1
    crible = n//30*[1]
    lencrible = len(crible)
    GM = [7,11,13,17,19,23,29,31]
    ## On calcule les produits: j = a * b

    for a in premiers:
        for b in GM:
            j = a * b
            if j%30 == fam:
                index = j // 30 ## Je calcule l'index et On crible directement à partir de l'index, du n° d'indice
                for idx in range(index, lencrible, a): # index qui est réutilisé ici...
                    crible[idx] = 0
                #print(index)

    total = sum(crible) ## à la place, pour utiliser le tableau d'Ératosthène criblé dans le crible de Goldbach, on re-
    turn "crible:", crible
    print("crible:", crible)
    print(f"Nombre premiers criblés famille {fam} : {total} ----- {int((time()-start_crible)*100)/100}")

```

```

def main():
    ## On demande N a l'utilisateur
    n = demander_N()

    ## On récupère les premiers de 7 à √N
    premiers = eratostene(n)
    #print(f"nombres premiers entre 7 et n: {len(premiers)}")

    start_time = time()
    ## On crible

```

```
E_Crible(premiers, n, 7) ## au choix (1,7,11,13,17,19,23,29)
temps = time()-start_time
print(f"--- Temps total: {int(temps*100)/100} sec ---")
```

```
main()
system("pause")
```

-----

**Programme unifié Goldbach et Ératosthène** , qui donne le résultat du nombre de décompositions pour tout entier pair  $2N = 30k + i$  et pour toutes limite  $N = 15k \geq 150$ .

```
from time import time
from os import system
```

```
def candidate_range(n):
    cur = 5
    incr = 2
    while cur < n+1:
        yield cur
        cur += incr
        incr ^= 6 # or incr = 6-incr, or however
```

```
def eratostene(n):
    n = int((2*n)**0.5) ##(si on fusionne les deux cribles il faudra rentrer, int((2n)**0.5) pour Goldbach.
    prime_E=[2,3]
    sieve_list = [True for _ in range(n+1)] ## c'est plus propre comme ça
    for each_number in candidate_range(n):
        if sieve_list[each_number]:
            prime_E.append(each_number)
            for multiple in range(each_number*each_number, n+1, each_number):
                sieve_list[multiple] = False
    print(prime_E[3:])
    return prime_E[3:]
```

```
def E_Crible(premiers, n, fam):
    start_crible = time()

    # On génère un tableau de N/30 cases rempli de 1
    lencrible = ((n//30)+1)
    crible=[1 for _ in range(lencrible)] ## c'est plus propre comme ça
    GM = [7,11,13,17,19,23,29,31]
    # On calcule les produits :
    for a in premiers:
        for b in GM:
            j = a * b
            if j%30 == fam:
                index = j // 30 ## Je calcule l'index et On crible directement à partir de l'index
                for idx in range(index, lencrible, a): ## index qui est réutilisé ici...
                    crible[idx] = 0

    total = sum(crible)
    print("crible Ératosthène :", crible) ## pour éditer le tableau Ératosthène criblé
    print(f"Nombre premiers criblés famille {fam} : {total} ----- {int((time()-start_crible)*100)/100}")
    return crible,lencrible
```

```
def GCrible_2N(premiers, crible, lencrible, n, fam):
```



```

start_crible = time()
# On calcule les restes: ri = 2*n/pi
nbpremiers = len(premiers)
n2 = 2*n
for premier in premiers:
    reste = n2 % premier
    #print(reste)
    if reste % 2 == 0:
        reste += premier
    pi2 = 2*premier
    ## tant que reste % 30 != fam on fait reste += pi2
    while reste % 30 != fam:
        reste += pi2
    ## Ensuite on divise reste par 30 pour obtenir l'index
    reste //= 30
    ## On crible directement à partir de l'index
    for index in range(reste, lencrible, premier):
        crible[index] = 0

total = sum(crible)
print("crible É ET G:", crible) ## éditer le tableau criblé É et G
print(f"Nombres P' non congru 2n[pi] ou couple P'+q = 2N, de (i) à {n} famille {fam} : {total} -----
{int((time()-start_crible)*100)/100}")

def demander_N():
    n = input("Donnez N: ")
    n = int(n.strip().replace(" ", ""))
    #n = int(30 * round(float(n)/30))
    return n

def main():
    ## On demande N a l'utilisateur
    n = demander_N()
    ## On récupère les premiers de 7 à  $\sqrt{2N}$ 
    premiers = eratostene(n)
    start_time = time()
    ## On crible
    fam=7 ## ou 1, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, au choix en fonction de n
    crible,lencrible=E_Crible(premiers, n, fam)
    GCrible_2N(premiers, crible, lencrible, n, fam)

main()
system("pause")

```