

\mathcal{L}_g :

Principe de base de l'algorithme de Goldbach, pour cribler les entiers A de 1 à n , qui sont **non congrus** à $2n$ modulo P $A \not\equiv 2n[P]$, suivant le principe du crible d'Ératosthène, pour une limite n fixée.

Pour ce faire, on va utiliser les congruences, ce qui fera ressortir une propriété récurrente de cet algorithme, une égalité qui rend impossible l'infirmité de cette conjecture

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 $\in [n; 2n]$ ayant pour antécédent $A \not\equiv 2n[P]$.*

Fixons la limite $n = 100$; $2n$ est la somme de deux nombres premiers ($p' + q$), si et seulement si, $p' \not\equiv 2n[P]$.

Marquons en vert les nombres premiers $P' < 100$.

Et en bleu les entiers naturels impairs $A \not\equiv 2n[P] < 100 \Leftrightarrow q \in [100; 200]$ et en utilisant $P \leq \sqrt{2n}$.

$P = 3, 5, 7, 11, 13$ et les restes R de la division de 200 par $P = 2, 0, 4, 2, 5$. si $R \% 2 == 0$ on fait $R+P$, sinon $R+2P$ pour marquer en rouge les A impairs, **congruent à P** , puis on progresse modulo $2P$ pour marquer les entiers $A \equiv 2n[P]$.

Il restera ligne en dessous des entiers impairs criblés, les entiers $A \not\equiv 2n[P]$ qui n'ont pas été marqués en rouge; qu'ils soient premiers ou Pas, car même si ils ne sont pas premiers, ils sont tout autant importants pour la limite suivante $n+1$, Propriété récurrente de l'algorithme en utilisant les congruences, ce que nous allons montrer ci-dessous, lorsque n augmente de 1 .

$P = 3$ et son $R = 2$, donc $3+2 = 5$ puis $\text{mod } 2P \rightarrow 100$; puis on réitère avec $P = 5$ et $R = 0$, donc de $5 \text{ mod } 2P \rightarrow 100$

1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23, 25, 27, 29, 31, 33, 35, 37, 39, 41, 43, 45, 47, 49, 51, 53, 55, 57, 59, 61
... 3... 7... 9... 13... 19... 21... 27... 33... 37... 43... 49... 51... 61
63, 65, 67, 69, 71, 73, 75, 77, 79, 81, 83, 85, 87, 89, 91, 93, 95, 97, 99, soit $25 P'$
63... 69... 73... 87... 91... 93... 97... 99 soit $22 A \not\equiv 2n[P]$ dont $9 P' \not\equiv 2n[P]$

On va constater évidemment qu'en augmentant la limite n de $1 = 101$, le changement de reste R qui augmentera de 2 dans la division de $2n = 202$ par P :

$P = 3, 5, 7, 11, 13$ et le reste R de 202 par $P = 1, 2, 6, 4, 7$

$P \leq \sqrt{2n} = 3$ et son $R = 1 \equiv 2n[P]$, puis $R+2P = 7$, puis $\text{mod } 2P \rightarrow 101$, $P = 5$, $R = 2$; $R+P = 7$ puis $\text{mod } 2P \rightarrow 101$

On constate «par obligation» : le décalage d'un rang des congruences, sur leur successeur $A+2$.

Propriété récurrente de l'algorithme de Goldbach, pour satisfaire à l'égalité : $2n - A = B$, d'où, $(2n+2) - (A+2) = B$, qui est donc le même ! Le contraire serait absurde et contraire au TFA, ainsi qu'au TNP.

1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23, 25, 27, 29, 31, 33, 35, 37, 39, 41, 43, 45, 47, 49, 51, 53, 55, 57, 59, 61
... 3... 5... 9... 11... 21... 23... 29... 35... 39... 45... 51... 53...
63, 65, 67, 69, 71, 73, 75, 77, 79, 81, 83, 85, 87, 89, 91, 93, 95, 97, 99, 101 soit $26 P'$
63... 65... 75... 81... 89... 95... 99... 101 soit $20 A \not\equiv (2n+2)[P]$, $8 P' \not\equiv 2n+2[P]$

Limite $n + 1 = 102$; dans la division de $2n = 204$ par $P = 3, 5, 7, 11, 13$ et les $R = 0, 4, 1, 6, 9$

On reprend la suite précédente qui vient d'être criblée et qui a vérifiée la conjecture .!

On va donc décaler les congruences d'un rang, suite à cette **Propriété récurrente de l'algorithme de Goldbach** et son égalité car : $2n - A = B \Leftrightarrow (2n+2) - (A+2) = B$. la congruence de 1, se reportera sur 3, la non congruence de 3 va se reporter sur 5 ... etc etc.

1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23, 25, 27, 29, 31, 33, 35, 37, 39, 41, 43, 45, 47, 49, 51, 53, 55, 57, 59, 61

63, 65, 67, 69, 71, 73, 75, 77, 79, 81, 83, 85, 87, 89, 91, 93, 95, 97, 99, 101 soit 26 P' et 18 A $\neq (2n+2)$ [P] et $13P' \neq 2n+4$ [P] et $101 \neq 204$ [P] donnera $103 \neq 206$ [P] pour la limite suivante $n+1=103$.

On peut maintenant imaginer la conséquence si pour $n+1=103$, la conjecture était fausse ...

En utilisant le principe de descente infinie utilisé par **P de Fermat**, pour résoudre le cas $n=4$ de son Théorème $x^4 + y^4 \neq z^4$.

Le nombre de nombres premiers de n à $2n$ disparaîtraient presque complètement, pour les limites n précédentes criblées, $n=100, 101$ et 102 ; ayant pourtant vérifiées la conjecture ! Il en serait de même du nombre de nombres premiers q , alors que l'on connaît son cardinal correspondant aux limites $\{n-1, n-2, n-3 \dots\}$ précédentes ! Il ne pourrait tout au plus, n'y avoir qu'une différence d'un nombre premier en plus ou en moins

En effet : il ne pourrait pas y avoir sur leur successeur $A+2$, de décalage des congruences des entiers $A \neq 2n$ [P] qui précèdent un nombre premier P' , le contraire validerait la conjecture, alors que par supposition elle **est fausse** !

Conclusion : tous les A qui précèdent $A+2$, seraient obligatoirement congrus à $2n$ [P].

Et à l'évidence, le décalage des congruences sur leur successeur $A+2$, serait impossible. Le cardinal du nombre de nombres premiers q s'en trouverait fortement modifié. Ce qui est absurde !

C'est à dire pas de $A \neq 2n$ [P] au rang n de la limite n précédente qui précède $A'+2=P'$ afin de ne pas valider la conjecture pour la limite suivante $2n+2$

Ce qui implique :

- 1) qu'il ne doit pas exister non plus de $A \neq 2n-2$ [P] au rang $n-1$ de la limite $n-1$ précédente qui précède $A'+4=P'$
 - 2) qu'il ne doit pas exister non plus de $A \neq 2n-4$ [P] au rang $n-2$ de la limite $n-2$ précédente qui précède $A'+6=P'$
 - 3) qu'il ne doit pas exister non plus de $A \neq 2n-6$ [P] au rang $n-3$ de la limite $n-3$ précédente qui précède $A'+8=P'$
- etcetc

Suivant le principe de descente infinie, on redescendrait jusqu'à la limite $n=100$, puis $n=100-1$; $n=100-2$, ...etc . Plus de nombres premiers $q \in [n; 2n]$?

Alors qu'il y en avait $\approx (n / \ln 2n)$; mais aussi, par supposition la conjecture a été vérifiée lors de ces limites précédentes ! **Contradiction.**

lg.