



HAL
open science

Probabilité d'obtenir une décomposition de Goldbach d'un nombre pair

Denise Vella-Chemla

► **To cite this version:**

Denise Vella-Chemla. Probabilité d'obtenir une décomposition de Goldbach d'un nombre pair. 2022.
hal-03750889

HAL Id: hal-03750889

<https://hal.science/hal-03750889v1>

Preprint submitted on 17 Aug 2022

HAL is a multi-disciplinary open access archive for the deposit and dissemination of scientific research documents, whether they are published or not. The documents may come from teaching and research institutions in France or abroad, or from public or private research centers.

L'archive ouverte pluridisciplinaire **HAL**, est destinée au dépôt et à la diffusion de documents scientifiques de niveau recherche, publiés ou non, émanant des établissements d'enseignement et de recherche français ou étrangers, des laboratoires publics ou privés.

Probabilité d'obtenir une décomposition de Goldbach d'un nombre pair (Denise Vella-Chemla, août 2022)

1. Un exemple illustratif

Prenons l'exemple de la recherche des décomposants de Goldbach de l'entier pair $n = 98$.

$$S_{98} = \begin{cases} 98 \equiv 0 \pmod{2} \\ 98 \equiv 2 \pmod{3} \\ 98 \equiv 3 \pmod{5} \\ 98 \equiv 0 \pmod{7} \end{cases}$$

Appelons d_{98} un décomposant de Goldbach potentiel de $n = 98$. d_{98} peut être congru, hormis 0, à tout ce à quoi $n = 98$ n'est pas congru. Le signe \vee dans le système ci-dessous est à lire comme un ou exclusif, son emploi étendu est à comprendre comme le fait de vérifier autant de systèmes de congruences que la combinatoire le permet.

$$S_{d_{98}} = \begin{cases} d_{98} \equiv 1 \pmod{2} \\ d_{98} \equiv 1 \pmod{3} \\ d_{98} \equiv 1 \vee 2 \vee 4 \pmod{5} \\ d_{98} \equiv 1 \vee 2 \vee 3 \vee 4 \vee 5 \vee 6 \pmod{7} \end{cases}$$

Remarque : on note que le fait de respecter le système de systèmes de congruences ci-dessus est une condition suffisante mais non nécessaire pour obtenir un décomposant de Goldbach de n . La démonstration de la validité de cette caractérisation des décomposants de Goldbach d'un nombre pair n qui sont supérieurs à la racine carrée de n est fournie en section 2.

Comme on le comprend aisément, les modules qui ne divisent pas n "éliminent davantage de classes de congruences" (au nombre de 2 par module premier inférieur à \sqrt{n}) que les modules qui divisent n . Plaçons-nous dans le pire des cas, où l'on élimine deux classes de congruences par module premier inférieur à \sqrt{n} , on trouve tout de même

$$\prod_{\substack{p \text{ premier} \\ 3 \leq p \leq \sqrt{n}}} (p - 2)$$

classes de congruences *différentes* par l'application du théorème des restes chinois à chacun des systèmes de congruences combinatoirement trouvés (voir $S_{d_{98}}$ ci-dessus). Ces solutions sont inférieures à $D = \prod_{\substack{p \text{ premier} \\ 3 \leq p \leq \sqrt{n}}} p$.

Serait-il possible de "rater l'intervalle visé", i.e. que toutes les solutions soient supérieures à n , comprises entre n et D ? À la section 3, on verra que la probabilité d'obtenir au moins une solution inférieure à n tend très vite vers 1.

2. Caractérisation des décomposants de Goldbach de n supérieurs à \sqrt{n} ¹

Soit $n \in 2\mathbb{N} + 6$ un entier pair supérieur à 6.

¹Leila Schneps a démontré que la caractérisation de certains décomposants de Goldbach proposée était valide.

Pour tout $p \in \mathbb{P}^*$ premier impair inférieur à \sqrt{n} (i.e. $3 \leq p \leq \sqrt{n}$), on définit l'ensemble :

$$F_n(p) = \{m \in 2\mathbb{N} + 1 : 3 \leq m \leq n/2, m \not\equiv 0 [p], m \not\equiv n [p]\}$$

L'intersection des ensembles $F_n(p)$ pour tout p premier compris entre 3 et \sqrt{n} est notée :

$$D_n = \bigcap_{\substack{p \in \mathbb{P} \\ 3 \leq p \leq \sqrt{n}}} F_n(p)$$

Nous allons montrer que D_n et son complémentaire $n - D_n$ ne contiennent que des nombres premiers.

Lemme 1 : Soit $m \in 2\mathbb{N} + 1$ un entier impair. Si m n'est divisible par aucun nombre premier compris entre 3 et \sqrt{m} , alors il est premier.

Démonstration : Si m est composé, on a $m = pq$, où p est le plus petit nombre premier intervenant dans la factorisation de m en nombres premiers et où q est le produit de tous les autres facteurs. Puisque m est impair, $p \geq 3$, et puisque $q \geq p$ (q étant le produit d'entiers $\geq p$), $m = pq \geq pp = p^2$ et donc $\sqrt{m} \geq p$ (la fonction racine carrée étant croissante). On a ainsi montré que si m impair est composé, il est divisible par un premier compris entre 3 et \sqrt{m} . Le lemme s'obtient par contraposition. \square

Lemme 2 : $D_n \subseteq \mathbb{P}$

Démonstration : Soit $m \in D_n$. Alors $m \in F_n(p)$ pour tout p premier compris entre 3 et \sqrt{n} . Par conséquent, m est impair et m n'est divisible par aucun nombre premier p compris entre 3 et \sqrt{n} (puisque $m \not\equiv 0 [p]$), et donc *a fortiori* par aucun premier compris entre 3 et \sqrt{m} (car $m \leq n/2 \implies m \leq n \implies \sqrt{m} \leq \sqrt{n}$). D'après le lemme 1, m est donc premier. \square

Lemme 3 : $n - D_n \subseteq \mathbb{P}$

Démonstration : Soit $m \in D_n$. Alors $m \in F_n(p)$ pour tout p premier compris entre 3 et \sqrt{n} . Par conséquent, $n - m$ est impair (car m est impair et n pair) et $n - m$ n'est divisible par aucun nombre premier p compris entre 3 et \sqrt{n} (puisque $m \not\equiv n [p]$), et donc *a fortiori* par aucun premier compris entre 3 et $\sqrt{n - m}$ (car $n - m \leq n \implies \sqrt{n - m} \leq \sqrt{n}$). D'après le lemme 1, $n - m$ est donc premier. \square

Les ensembles D_n ne contiennent que des décomposants de Goldbach de n .

Lemme 4 : Soit $n \in 2\mathbb{N} + 6$. Si $D_n \neq \emptyset$, alors n vérifie la conjecture de Goldbach.

Démonstration : Si $D_n \neq \emptyset$, il contient un entier p nécessairement premier (d'après le lemme 1), tel que $q = n - p$ est également premier (d'après le lemme 2), et donc $n = p + q$ vérifie la conjecture de Goldbach. \square

3. Probabilité $P(n, k, p)$ de tirer un nombre inférieur ou égal à k , sans remise, quand on tire uniformément p entiers parmi les n premiers entiers.

La probabilité² $P(n, k, p)$ de tirer un nombre inférieur ou égal à k , sans remise, quand on tire uniformément p entiers parmi les n premiers entiers se calcule par la formule suivante :

$$P = \frac{k}{n} + \frac{n-k}{n} \left(\frac{k}{n-1} + \frac{n-k-1}{n-1} \left(\frac{k}{n-2} + \frac{n-k-2}{n-2} \left(\dots \left(\frac{k}{n-p+1} \right) \dots \right) \right) \right)$$

Le premier terme de la somme correspond au fait de trouver un nombre inférieur à k dès le premier tirage. Le deuxième terme de la somme correspond au fait d'avoir tiré un nombre supérieur à k lors du premier tirage, de ne pas avoir la possibilité de tirer à nouveau ce nombre, et de tenter sa chance sur les nombres restant, la probabilité restant uniforme sur les nombres restant, etc.

On calcule cette probabilité pour

$$p = \prod_{\substack{x \text{ premier} \\ 3 \leq x \leq \sqrt{k}}} (x - 2)$$

et

$$n = \prod_{\substack{x \text{ premier} \\ 3 \leq x \leq \sqrt{k}}} x.$$

Le programme python utilisé est le suivant :

```

import math

def P(n, k, p):
    assert(1 <= p and p <= n and k <= n-p)
    s, t = 0, 1
    for i in range(p):
        s += t*(k/(n-i))
        t *= (n-k-i)/(n-i)
    return s

for n, k, p in [(30, 26, 3),
                (210, 50, 15),
                (2310, 122, 135),
                (30030, 170, 1485),
                (510510, 290, 22275),
                (9699690, 362, 378675),
                (223092870, 530, 7952175),
                (6469693230, 842, 214708725),
                (200560490130, 962, 6226553025)]:
    print(f'n = {n}, k = {k}, p = {p} : P_n(k,p) = {P(n, k, p)}')

n = 30, k = 26, p = 3 : P_n(k,p) = 0.9990147783251231
n = 210, k = 50, p = 15 : P_n(k,p) = 0.9856514594832753
n = 2310, k = 122, p = 135 : P_n(k,p) = 0.9994752040784769
n = 30030, k = 170, p = 1485 : P_n(k,p) = 0.999824267526177
n = 510510, k = 290, p = 22275 : P_n(k,p) = 0.9999976037996607
n = 9699690, k = 362, p = 378675 : P_n(k,p) = 0.9999994514468453
n = 223092870, k = 530, p = 7952175 : P_n(k,p) = 0.999999955788792
n = 6469693230, k = 842, p = 214708725 : P_n(k,p) = 0.999999997119475
n = 200560490130, k = 962, p = 6226553025 : P_n(k,p) = 0.9999999921336346

```

²Merci Jacques.

Fournissons ses résultats dans le tableau ci-dessous :

$N = \sqrt{k-1}$	n	k	p	$P(n, k, p)$
5	30	26	3	0.9990147783251231
7	210	50	15	0.9856514594832753
11	2310	122	135	0.9994752040784769
13	30030	170	1485	0.999824267526177
17	510510	290	22275	0.9999976037996607
19	9699690	362	378675	0.9999994514468453
23	223092870	530	7952175	0.9999999955788792
29	6469693230	842	214708725	0.9999999997119475
31	200560490130	962	6226553025	0.9999999921336346

Pour confirmer les résultats du programme, on utilise une fonction qui calcule la probabilité des événements complémentaires, i.e. la probabilité qu'au cours des p tirages sans remise réalisés selon la loi uniforme discrète dans l'intervalle $1..n$, tous les entiers tirés soient strictement supérieurs à k selon la formule

$$\overline{P(n, p, k)} = 1 - P(n, p, k) = \frac{n-p}{n} \cdot \frac{n-p-1}{n-1} \cdots \frac{n-p-k+1}{n-k+1}.$$

La probabilité d'obtenir un décomposant de Goldbach d'un nombre pair est de 1 à partir du nombre premier 37 si l'on fixe la précision des calculs à 20 chiffres après la virgule.

The screenshot shows a Jupyter Notebook titled "Tirer p nombres.ipynb". The code defines a product function, a list of primes P, and a function Q that calculates the probability of Goldbach decomposition for a given number N. The code uses the formula for the probability of complementary events.

```
[ ] import functools

def prod(iterable):
    return functools.reduce(lambda x, y: x*y, iterable, 1)

P = [2]
Pmax = 100
for n in range(3, Pmax+1, 2):
    if all(n%p for p in P):
        P.append(n)

def Q(n, p, k):
    assert(1 <= p and p <= n and 1 <= k and k <= n-p)
    t, a, b = 1, n-p, n
    for i in range(k):
        t, a, b = t*a/b, a-1, b-1
    return t

print(f'{"N":>3} | {"n":>40s} | {"p":>40s} | {"k":>6} | {"1 - P(n,p,k)":>28} | {"P(n,p,k)":>28}')
print(f'{"-"*3}-+{"-"*40}-+{"-"*40}-+{"-"*6}-+{"-"*28}-+{"-"*28}')
for N in P:
    if N > 3:
        n, p, k = prod(x for x in P if x <= N), prod(x-2 for x in P if 2 < x and x <= N), N*n+1
        q = Q(n, p, k)
        print(f'{"N":3} | {"n":40d} | {"p":40d} | {"k":6} | {"q:28.26f} | {"1-q:28.26f}')
```

Les résultats de ce programme sont fournis dans le tableau ci-dessous :

N	n	p	k	P(n,p,k)
5	30	3	26	0.99901477832512319832147796
7	210	15	50	0.98565145948327537173128121
11	2310	135	122	0.99947520407847800782974446
13	30030	1485	170	0.99982426752617770127073982
17	510510	22275	290	0.9999760379966495804637816
19	9699690	378675	362	0.9999945144687962805818415
23	223092870	7952175	530	0.9999999557885699275061597
29	6469693230	214708725	842	0.9999999999954458651529876
31	200560490130	6226553025	962	0.9999999999993338661852249
37	7420738134810	217929355875	1370	1.00000000000000000000000000
41	304250263527210	8499244879125	1682	1.00000000000000000000000000
43	13082761331670030	348469040044125	1850	1.00000000000000000000000000
47	614889782588491410	15681106801985625	2210	1.00000000000000000000000000
53	32589158477190044730	799736446901266875	2810	1.00000000000000000000000000
59	1922760350154212639070	45584977473372211875	3482	1.00000000000000000000000000
61	117288381359406970983270	2689513670928960500625	3722	1.00000000000000000000000000
67	7858321551080267055879090	174818388610382432540625	4490	1.00000000000000000000000000
71	557940830126698960967415390	12062468814116387845303125	5042	1.00000000000000000000000000
73	40729680599249024150621323470	856435285802263537016521875	5330	1.00000000000000000000000000
79	3217644767340672907899084554130	65945517006774292350272184375	6242	1.00000000000000000000000000
83	267064515689275851355624017992790	5341586877548717680372046934375	6890	1.00000000000000000000000000
89	2376874189634550770650537601358310	464718058346738438192368083290625	7922	1.00000000000000000000000000
97	2305567963945518424753102147331756070	44148215542940151628274967912609375	9410	1.00000000000000000000000000