

Algorithme de calcul des décomposants de Goldbach utilisant des mots binaires

Denise Vella-Chemla

May 3, 2009

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor$

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1
- ▶ si $(x \bmod 4i+2 = 2i+1)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (1)(0^{2i})$

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1
- ▶ si $(x \bmod 4i+2 = 2i+1)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (1)(0^{2i})$
- ▶ sinon si $(x \bmod 4i+2 = 0)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (0^i)(1)(0^i)$

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1
- ▶ si $(x \bmod 4i+2 = 2i+1)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (1)(0^{2i})$
- ▶ sinon si $(x \bmod 4i+2 = 0)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (0^i)(1)(0^i)$
- ▶ sinon pour j allant de 2 à $4i$ de 2 en 2

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1
- ▶ si $(x \bmod 4i+2 = 2i+1)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (1)(0^{2i})$
- ▶ sinon si $(x \bmod 4i+2 = 0)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (0^i)(1)(0^i)$
- ▶ sinon pour j allant de 2 à $4i$ de 2 en 2
- ▶ si $(2x \bmod 8i+4 = j)$ ou $(2x \bmod 8i+4 = 8i+4-j)$ alors

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{\frac{x}{2}-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1
- ▶ si $(x \bmod 4i+2 = 2i+1)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (1)(0^{2i})$
- ▶ sinon si $(x \bmod 4i+2 = 0)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (0^i)(1)(0^i)$
- ▶ sinon pour j allant de 2 à $4i$ de 2 en 2
- ▶ si $(2x \bmod 8i+4 = j)$ ou $(2x \bmod 8i+4 = 8i+4-j)$ alors
- ▶ si $(x \bmod 2 = 0)$ alors

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{\frac{x}{2}-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1
- ▶ si $(x \bmod 4i+2 = 2i+1)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (1)(0^{2i})$
- ▶ sinon si $(x \bmod 4i+2 = 0)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (0^i)(1)(0^i)$
- ▶ sinon pour j allant de 2 à $4i$ de 2 en 2
- ▶ si $(2x \bmod 8i+4 = j)$ ou $(2x \bmod 8i+4 = 8i+4-j)$ alors
- ▶ si $(x \bmod 2 = 0)$ alors
- ▶ $\text{mot}(2x,i) = (0^{i-\frac{j}{4}})(1)(0^{\frac{j}{2}-1})(1)(0^{i-\frac{j}{4}})$

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1
- ▶ si $(x \bmod 4i+2 = 2i+1)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (1)(0^{2i})$
- ▶ sinon si $(x \bmod 4i+2 = 0)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (0^i)(1)(0^i)$
- ▶ sinon pour j allant de 2 à $4i$ de 2 en 2
- ▶ si $(2x \bmod 8i+4 = j)$ ou $(2x \bmod 8i+4 = 8i+4-j)$ alors
- ▶ si $(x \bmod 2 = 0)$ alors
- ▶ $\text{mot}(2x,i) = (0^{i-\frac{j}{4}})(1)(0^{\frac{j}{2}-1})(1)(0^{i-\frac{j}{4}})$
- ▶ sinon

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1
- ▶ si $(x \bmod 4i+2 = 2i+1)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (1)(0^{2i})$
- ▶ sinon si $(x \bmod 4i+2 = 0)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (0^i)(1)(0^i)$
- ▶ sinon pour j allant de 2 à $4i$ de 2 en 2
- ▶ si $(2x \bmod 8i+4 = j)$ ou $(2x \bmod 8i+4 = 8i+4-j)$ alors
- ▶ si $(x \bmod 2 = 0)$ alors
- ▶ $\text{mot}(2x,i) = (0^{i-\frac{j}{4}})(1)(0^{\frac{j}{2}-1})(1)(0^{i-\frac{j}{4}})$
- ▶ sinon
- ▶ $\text{mot}(2x,i) =$

- ▶ $2x$ est le nombre pair dont on cherche un décomposant de Goldbach.
- ▶ $m = \lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor$
- ▶ pour i allant de 1 à m de 1 en 1
- ▶ si $(x \bmod 4i+2 = 2i+1)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (1)(0^{2i})$
- ▶ sinon si $(x \bmod 4i+2 = 0)$ alors $\text{mot}(2x,i) = (0^i)(1)(0^i)$
- ▶ sinon pour j allant de 2 à $4i$ de 2 en 2
- ▶ si $(2x \bmod 8i+4 = j)$ ou $(2x \bmod 8i+4 = 8i+4-j)$ alors
- ▶ si $(x \bmod 2 = 0)$ alors
- ▶ $\text{mot}(2x,i) = (0^{i-\frac{j}{4}})(1)(0^{\frac{j}{2}-1})(1)(0^{i-\frac{j}{4}})$
- ▶ sinon
- ▶ $\text{mot}(2x,i) =$
- ▶ $(0)(0^{i-\frac{j}{4}-1})(1)(0^{\frac{j}{2}-1})(1)(0^{i-\frac{j}{4}-1})$

Voici les mots associés au nombre pair 78.

Ils sont au nombre de 19 (le nombre d'impairs inférieurs ou égaux à 39).

100

00110

0010010

000100100

00010000100

100000000000

000100000000100

00000010000100000

0000000001100000000

000000000100100000000

00000000100000010000000

0000000100000000001000000

0000001000000000000000100000

000001000000000000000000010000

00001000000000000000000000001000

00010000000000000000000000000100

001000000000000000000000000000010

0100000000000000000000000000000001

100000000000000000000000000000000000

- ▶ *rappel* : m est le nombre de nombres impairs inférieurs à x , la moitié de $2x$, le nombre pair dont on cherche les décomposants de Goldbach.

- ▶ *rappel* : m est le nombre de nombres impairs inférieurs à x , la moitié de $2x$, le nombre pair dont on cherche les décomposants de Goldbach.
- ▶ L'étape suivante consiste à mettre ces mots dans une matrice carrée de taille $m \times m$, dans l'ordre dans lequel on les a trouvés, en effectuant ce qu'on appellera la "complétion" des mots.

- ▶ *rappel* : m est le nombre de nombres impairs inférieurs à x , la moitié de $2x$, le nombre pair dont on cherche les décomposants de Goldbach.
- ▶ L'étape suivante consiste à mettre ces mots dans une matrice carrée de taille $m \times m$, dans l'ordre dans lequel on les a trouvés, en effectuant ce qu'on appellera la "complétion" des mots.
- ▶ L'opération de multiplication qu'on utilise sur deux mots est la *concaténation* des mots. On peut ainsi parler de *puissance* quand on concatène plusieurs fois un même mot.

- ▶ *rappel* : m est le nombre de nombres impairs inférieurs à x , la moitié de $2x$, le nombre pair dont on cherche les décomposants de Goldbach.
- ▶ L'étape suivante consiste à mettre ces mots dans une matrice carrée de taille $m \times m$, dans l'ordre dans lequel on les a trouvés, en effectuant ce qu'on appellera la "complétion" des mots.
- ▶ L'opération de multiplication qu'on utilise sur deux mots est la *concaténation* des mots. On peut ainsi parler de *puissance* quand on concatène plusieurs fois un même mot.
- ▶ Si le mot est trop long, on met dans la bonne ligne de la matrice son préfixe de m lettres ;

- ▶ *rappel* : m est le nombre de nombres impairs inférieurs à x , la moitié de $2x$, le nombre pair dont on cherche les décomposants de Goldbach.
- ▶ L'étape suivante consiste à mettre ces mots dans une matrice carrée de taille $m \times m$, dans l'ordre dans lequel on les a trouvés, en effectuant ce qu'on appellera la "complétion" des mots.
- ▶ L'opération de multiplication qu'on utilise sur deux mots est la *concaténation* des mots. On peut ainsi parler de *puissance* quand on concatène plusieurs fois un même mot.
- ▶ Si le mot est trop long, on met dans la bonne ligne de la matrice son préfixe de m lettres ;
- ▶ Si le mot est trop court, on prend le préfixe de m lettres d'une puissance du mot qui a plus de m lettres.

Pour le nombre pair 78, la matrice ainsi obtenue est :

```
1001001001001001001
0011000110001100011
0010010001001000100
0001001000001001000
0001000010000010000
1000000000000100000
0001000000001000001
0000001000010000000
0000000011000000000
0000000001001000000
0000000010000001000
0000000100000000001
0000001000000000000
0000010000000000000
0000100000000000000
0001000000000000000
0010000000000000000
0100000000000000000
1000000000000000000
```

- ▶ On lit maintenant les mots dans les colonnes de la matrice au lieu de les lire dans les lignes.

- ▶ On lit maintenant les mots dans les colonnes de la matrice au lieu de les lire dans les lignes.
- ▶ L'un des mots (celui de la colonne *colonne*) ne contient qu'un seul 1, situé sur une ligne bien précise : la ligne *ligne* telle que $ligne + colonne = m + 1$.

- ▶ On lit maintenant les mots dans les colonnes de la matrice au lieu de les lire dans les lignes.
- ▶ L'un des mots (celui de la colonne *colonne*) ne contient qu'un seul 1, situé sur une ligne bien précise : la ligne *ligne* telle que $ligne + colonne = m + 1$.
- ▶ La bijection colonne/décomposant de Goldbach s'effectue de la manière suivante :
 - si $(x \bmod 2 = 1)$ impair = $x+2-2.colonne$*
 - sinon impair = $x+1-2.colonne$*
 - si $((impair = x)$ ou $(2x \bmod impair \neq 0))$*
 - alors impair est un décomposant de Goldbach de $2x$.*

Pour le nombre pair 78, les colonnes de la matrice qui conviennent sont :

```
1001001001001001001
0011000110001100011
0010010001001000100
0001001000001001000
0001000010000010000
1000000000000100000
0001000000001000001
0000001000010000000
0000000001100000000
0000000001001000000
0000000010000001000
0000000100000000001
0000001000000000000
0000100000000000000
0001000000000000000
0010000000000000000
0010000000000000000
0100000000000000000
1000000000000000000
```


A la colonne 2 correspond le nombre premier 37 ($78 = 37+41$).

5	31 ($78 = 31+47$)
11	19 ($78 = 19+59$)
12	17 ($78 = 17+61$)
15	11 ($78 = 11+67$)
17	7 ($78 = 7+71$)
18	5 ($78 = 5+73$)

Je crois que la conjecture de Goldbach est vraie car les restes modulaires de $2x$ modulo les $8i + 4$ (qui sont les nombres 6, 10, 14, 18, etc) sont soit tous pairs, soit tous impairs et que c'est ce qui garantit qu'une colonne au moins ne contient qu'un seul 1 sur la diagonale ascendante.