

# À la fréquence de Fourier

## 1.1 La Transformée de Fourier

### À quoi ça sert ?

Un monde parallèle où les choses deviennent plus simples (ou plus compliquées)

- **1.2.1 Traitement du signal** Séparation des contributions de chaque fréquence
- **1.2.2 Avantage computationnel** L'opération de convolution devient une multiplication classique

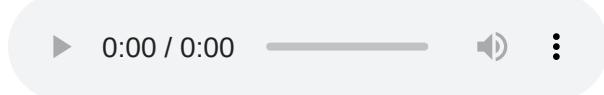
### 1.1.1 Illustration : séparation des fréquences

#### Audio

##### la



##### ré



##### la + ré



## Signal temporel ↵

Un son est un signal continu mais on va l'échantillonner. C'est à dire qu'on va prendre un nombre fini de valeur par seconde à des distance égale dans le temps. Dans cet exemple, on prend une valeur toute les 1024<sup>e</sup> de seconde.

Fréquence d'échantillonnage =  1024

Ça correspond à une distance en seconde entre deux échantillons de:

```
Δt = 0.0009765625
```

```
1 Δt = 1 / échantillonnage
```

nombre\_échantillons =  1024

```
temps_total = 1.0
```

```
1 temps_total = nombre_échantillons * Δt
```

En prenant 1024, le signal dure 1.0 secondes. Comme ces nombres sont équidistants (distance de  $\Delta t$  secondes entre eux), on peut représenter cette suite de façon compact comme suit:

```
temps = 0.0009765625:0.0009765625:1.0
```

```
1 temps = range(Δt, stop=temps_total, length=nombre_échantillons)
```

Le *la* est une note de musique de fréquence 440 Hz

```
la =
```

```
► [-0.903989+0.427555im, 0.634393-0.77301im, -0.24298+0.970031im, -0.19509-0.980785im, 0.51
```

```
1 la = cispi.(2*440*temps)
```

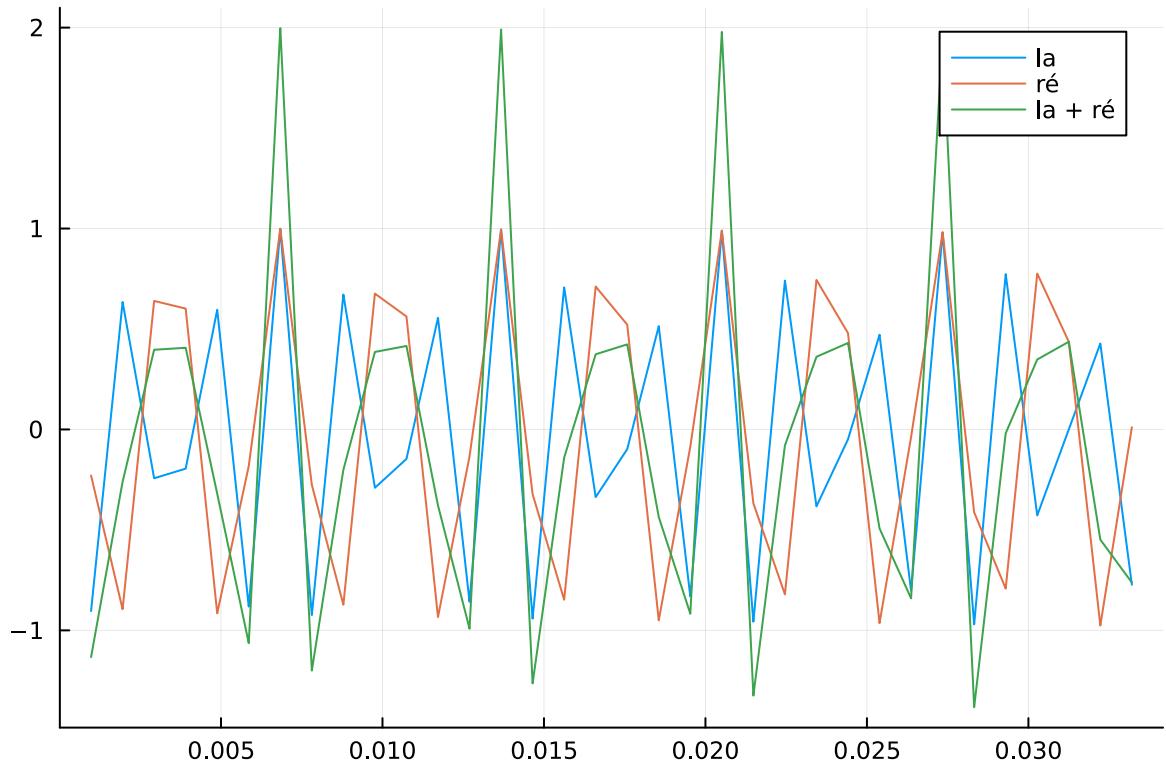
La note de musique *ré* a une fréquence de 293.7 Hz

```
ré =
```

```
► [-0.229267+0.973364im, -0.894874-0.44632im, 0.639596-0.768711im, 0.601597+0.7988im, -0.91
```

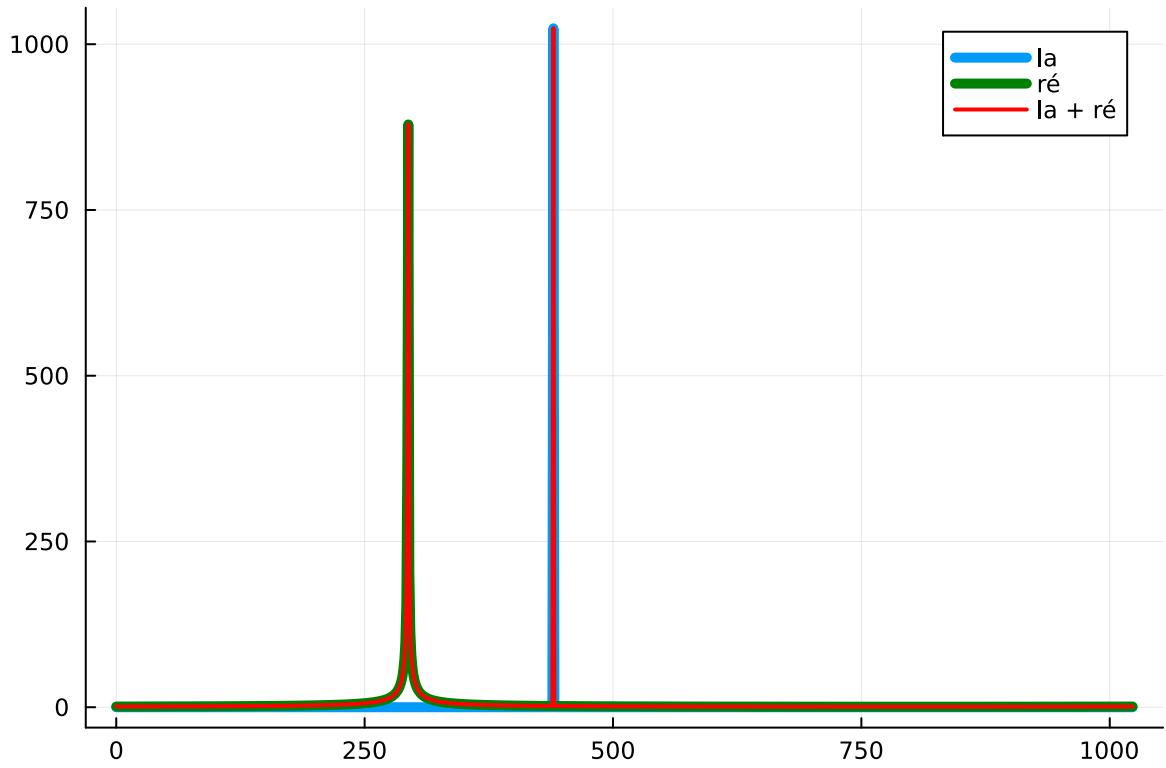
```
1 ré = cispi.(2*293.7*temps)
```

temps\_zoom =  0.032447076612903226



## Signal fréquentiel ↴

abs ▾



On a la valeur de la transformée de fourier, tous les 1.0 Hz

### 1.1.2 Calcul rapide de convolution ↗

La convolution continue:

$$(f * g)(x) = \int_{-\infty}^{\infty} f(s)g(x - s)ds$$

La convolution discrète:

$$(f * g)_n = \sum_{k=-\infty}^{\infty} f_k g_{n-k}$$

**Propriétés algébriques:**

commutatif	$f * g = g * f$
associatif	$(f * g) * h = f * (g * h)$
distributif	$f * (g + h) = f * g + f * h$
conjugué	$\overline{f * g} = \overline{f} * \overline{g}$

La cross-corrélation:

$$(f \star g)(x) = \int_{-\infty}^{\infty} f(s)g(x+s)ds \quad (f \star g)_n = \sum_{-\infty}^{\infty} f_k g_{n+k} ds$$

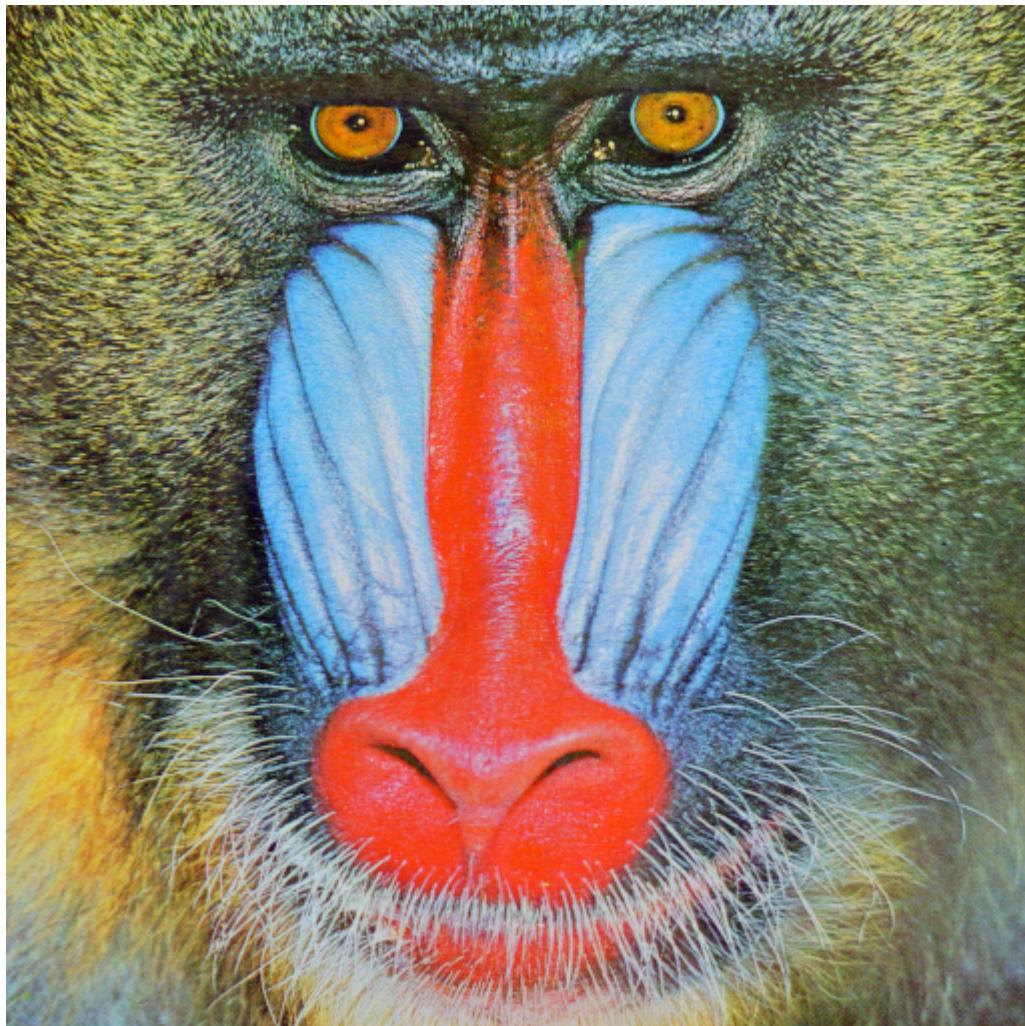
**Convolution theorem:** Notons la transformée de Fourier de  $f$  par  $\mathcal{F}(f)$ . Par la transformée de Fourier, la convolution devient un produit classique:

$$f * g = \mathcal{F}^{-1}(\mathcal{F}(f) \cdot \mathcal{F}(g))$$

► Quel est la complexité de la convolution vs produit classique s'ils sont discrets de longueur n ?

### 1.1.2.1 Illustration: convolution d'images

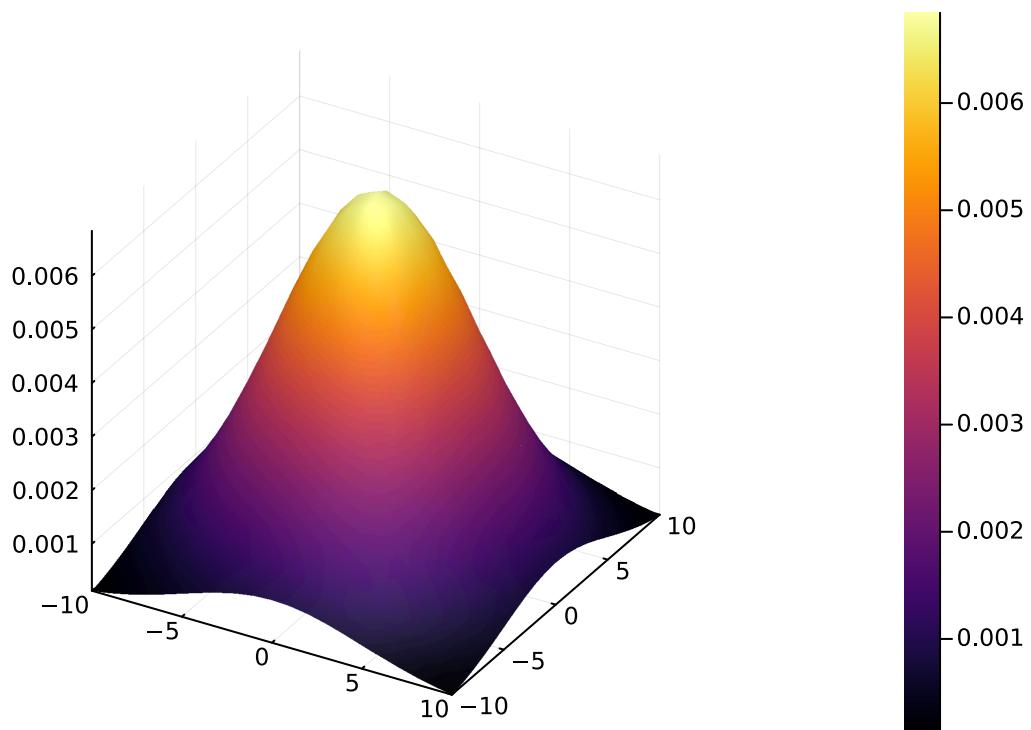
```
mandrill =
```



```
1 mandrill = testimage("mandrill")
```

## Gaussian Kernel ↗

La fonction `gaussian(d)` donne une matrice de taille  $(2d + 1) \times (2d + 1)$  contenant la valeur d'une Gaussienne.



```
1 surface(-2d:2d, -2d:2d, Kernel.gaussian(d))
```

d =  5

La fonction `imfilter` calcule la cross-corrélation.



```
1 imfilter(mandrill, Kernel.gaussian(d))
```

La convolution est obtenue avec reflect.



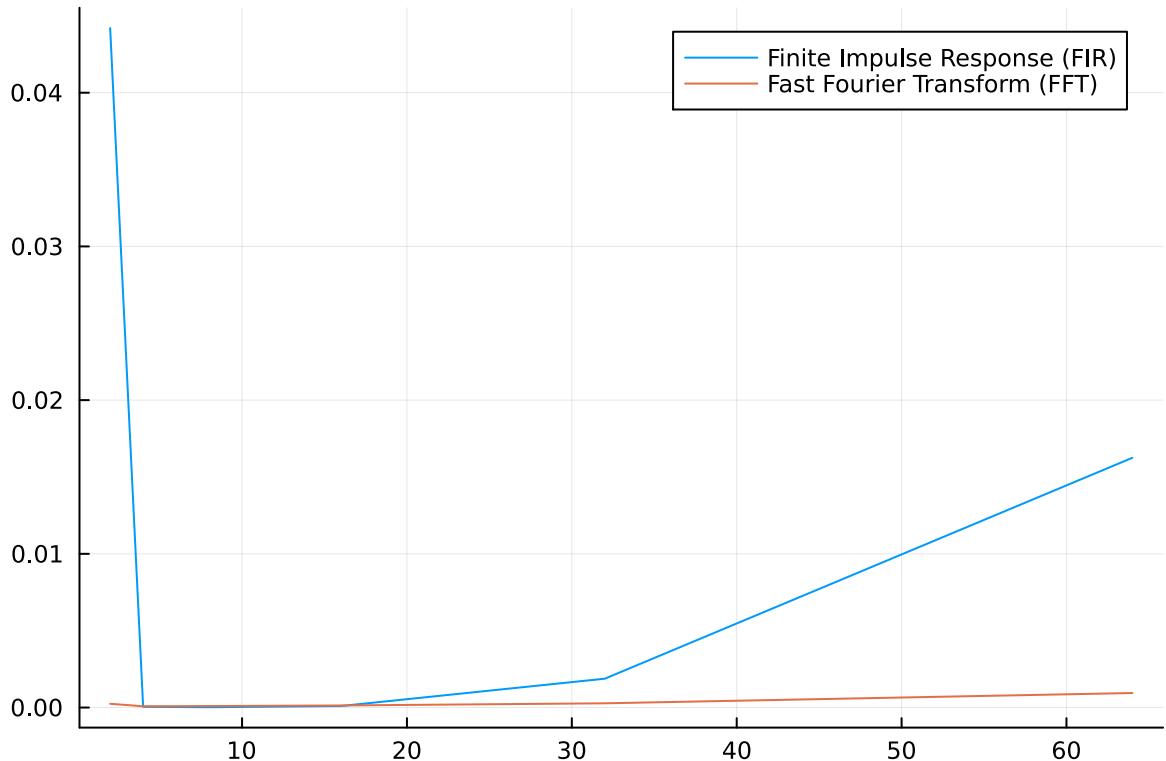
```
1 imfilter(mandrill, reflect(Kernel.gaussian(d)))
```

► Pourquoi obtient-on le même résultat avec la convolution et la cross-corrélation ?

## Performance ↴

```
imfilter_time (generic function with 1 method)
```

```
1 function imfilter_time(n, alg)
2     A = rand(n, n)
3     B = rand(n, n)
4     return @elapsed imfilter(A, B, alg)
5 end
```



```

1 let
2     n = 2 .^ (1:6)
3     fir_time(n) = imfilter_time(n, Algorithm.FIR())
4     fft_time(n) = imfilter_time(n, Algorithm.FFT())
5     plot(n, fir_time ∘ Int, label = "Finite Impulse Response (FIR)")
6     plot!(n, fft_time ∘ Int, label = "Fast Fourier Transform (FFT)")
7 end

```

3x3 OffsetArray(::Matrix{Int64}, -1:1, -1:1) with eltype Int64 with indices -1:1×-1:1:

```

0  1  0
1 -4  1
0  1  0

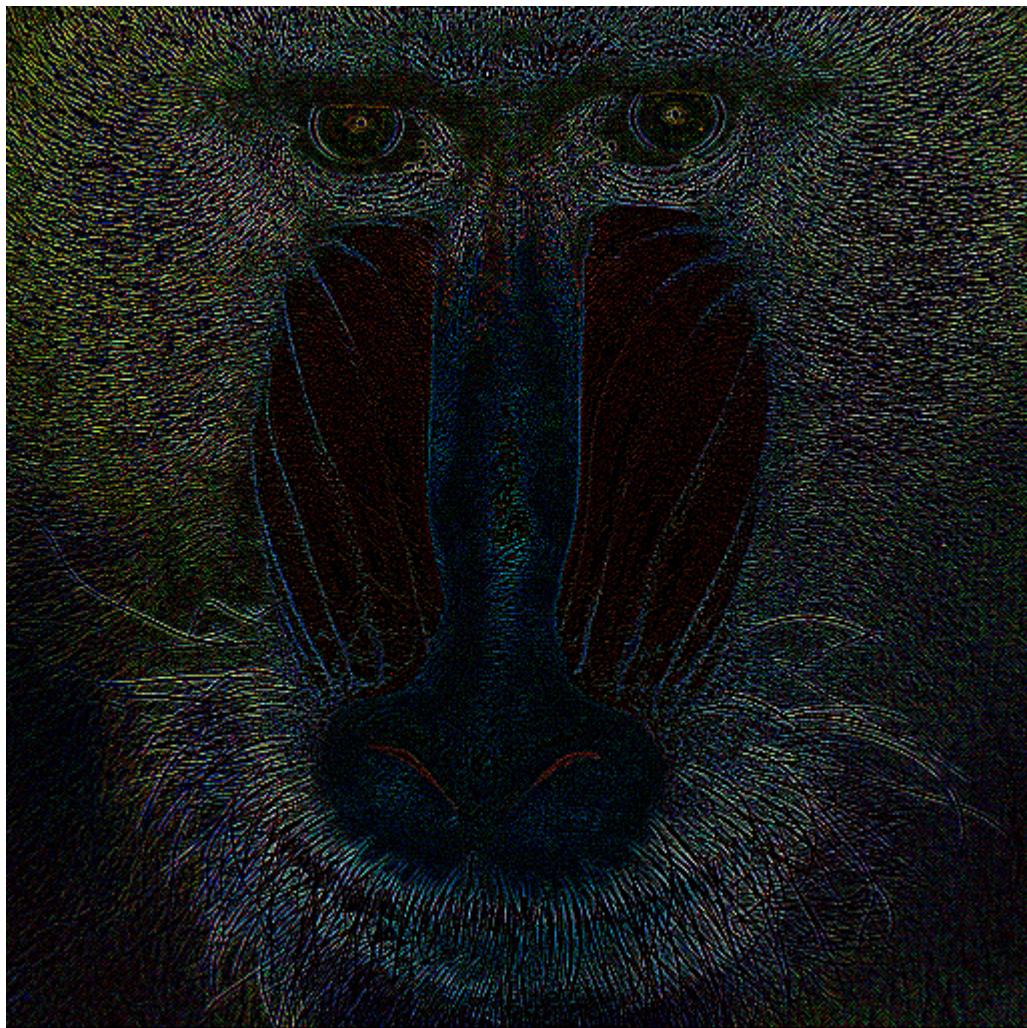
```

```
1 convert(AbstractArray, Kernel.Laplacian())
```



**Quelle est la complexité de FIR ? et de de FFT ?**

Autre kernels ↗



```
1 imfilter(mandrill, Kernel.Laplacian())
```

Différents kernels permettent d'analyser des aspects différents d'une image. Le kernel à utilisé peut aussi être **appris**, c'est la base des **Convolutional Neural Networks** (CNNs) !

### 1.1.2.2 Illustration : Le produit de polynômes ↗

```
deg = 4
```

```
1 deg = 4
```

```
p = 0.7796687029531827 + 0.469518663671715·x + 0.0011458814335719714·x2 + 0.9384199938988756·x3
```

```
1 p = Polynomial(rand(deg))
```

```
q = 0.6796170322631845 + 0.32107489164797887·x + 0.06281710966206722·x2 +  
0.16803807511205748·x3
```

```
1 q = Polynomial(rand(deg))
```

```
0.5298761300495284 + 0.5694249251187605·x + 0.2005059490178012·x2 + 0.7986419584807358·x3 +
0.38027209129363143·x4 + 0.0591413833762262·x5 + 0.1576902894214358·x6
```

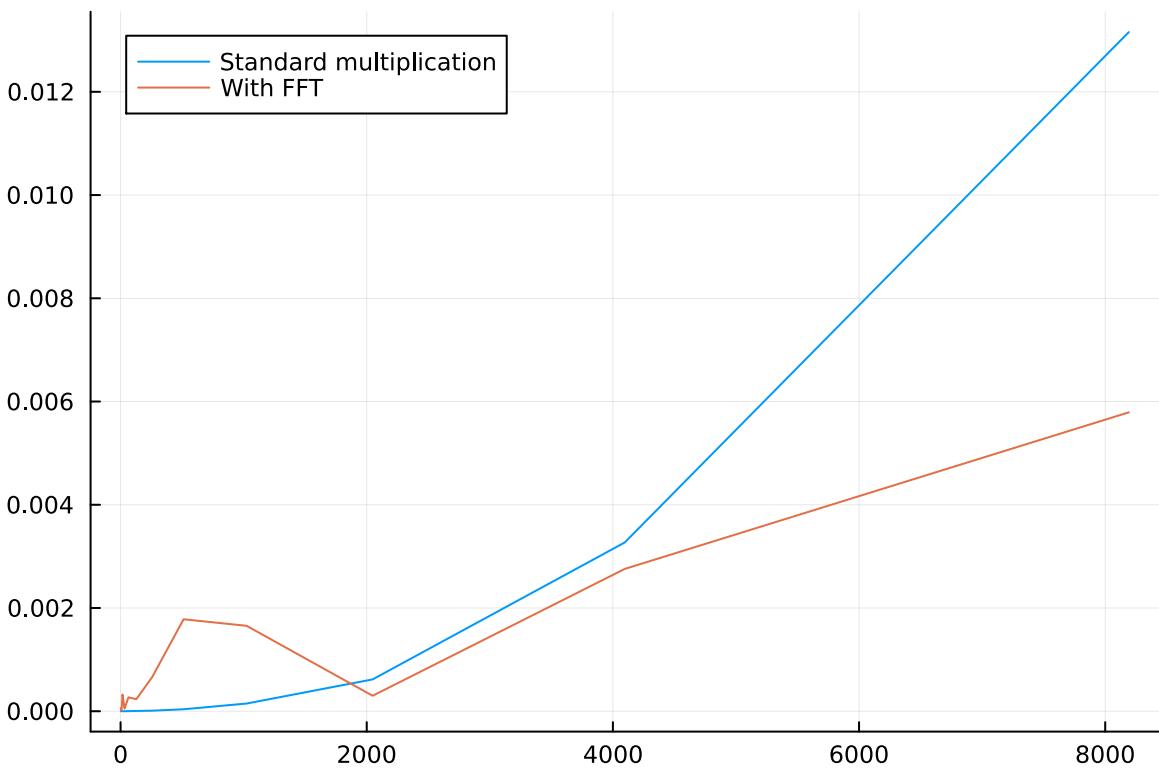
```
1 p * q
```

```
0.5298761300495284 + 0.5694249251187605·x + 0.2005059490178012·x2 + 0.7986419584807358·x3 +
0.38027209129363154·x4 + 0.05914138337622623·x5 + 0.15769028942143584·x6
```

```
1 Polynomials.poly_multiplication_fft(p, q)
```

```
poly_time (generic function with 1 method)
```

```
1 function poly_time(n, with_fft::Bool)
2     p = Polynomial(rand(n))
3     q = Polynomial(rand(n))
4     @elapsed if with_fft
5         Polynomials.poly_multiplication_fft(p, q)
6     else
7         p * q
8     end
9 end
```



```

1 let
2   n = 2 .^ (1:13)
3   std_time(n) = poly_time(n, false)
4   fft_time(n) = poly_time(n, true)
5   plot(n, std_time ∘ Int, label = "Standard multiplication")
6   plot!(n, fft_time ∘ Int, label = "With FFT")
7 end

```

► Quelle est la complexité du produit de polynômes avec ou sans la FFT ?

► Comment utiliser cela pour calculer le produit de grands nombres ?

### 1.1.2 Définition de la transformée de Fourier ↗

La transformée de Fourier continue et son inverse:

$$F(\xi) = \int_{-\infty}^{\infty} f(t) e^{-i2\pi\xi t} dt$$

$$f(t) = \int_{-\infty}^{\infty} F(\xi) e^{i2\pi\xi t} d\xi$$

La transformée de Fourier discrète et son inverse:

$$X_k = \sum_{n=0}^{N-1} x_n e^{-i2\pi \frac{k}{N} n}$$

$$x_n = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X_k e^{i2\pi \frac{k}{N} n}$$

**Intuition** Le signal pur "la" est  $f_{la}(t) = \exp(2\pi 440 t i) = \cos(2\pi 440 t) + i \sin(2\pi 440 t)$ . Si j'évalue en  $t = 1/440s$ , j'obtiens la fin d'une période:  $\exp(2\pi i) = \cos(2\pi) + i \sin(2\pi)$ . Ces exponentielles pures sont *orthogonales*, c'est à dire que ces intégrales entre fréquences différentes sont nulles.

$$F(440) = \int_{-\infty}^{\infty} f(t) e^{-i2\pi 440 t} dt = \int_{-\infty}^{\infty} 1 dt = \infty$$

$$F(293.7) = \int_{-\infty}^{\infty} f(t) e^{-i2\pi 293.7 t} dt = 0$$

Cet intégrale permet donc de détecter la quantité d'une certaine fréquence dans un signal, en ignorant toutes les autres fréquences!

Rajouter linearité : TODO

► Que vaut la distance entre deux valeurs successive en temporel et en fréquentiel pour les signaux discrets ?

TODO : même dimension en temporel et fréquentiel

► Que vaut le signal en dehors de ses N points ?

### 1.1.3 Le replis spectral ↪

On vient de voir que le signal est extrapolé périodiquement par la transformée de fourier discrète. Si on prend un signal de 0 à  $t_{max}$  et qu'on divise la fréquence d'échantillonnage de sa transformée de fourier par 2. Ça signifie que le signal sera 2 fois moins long.

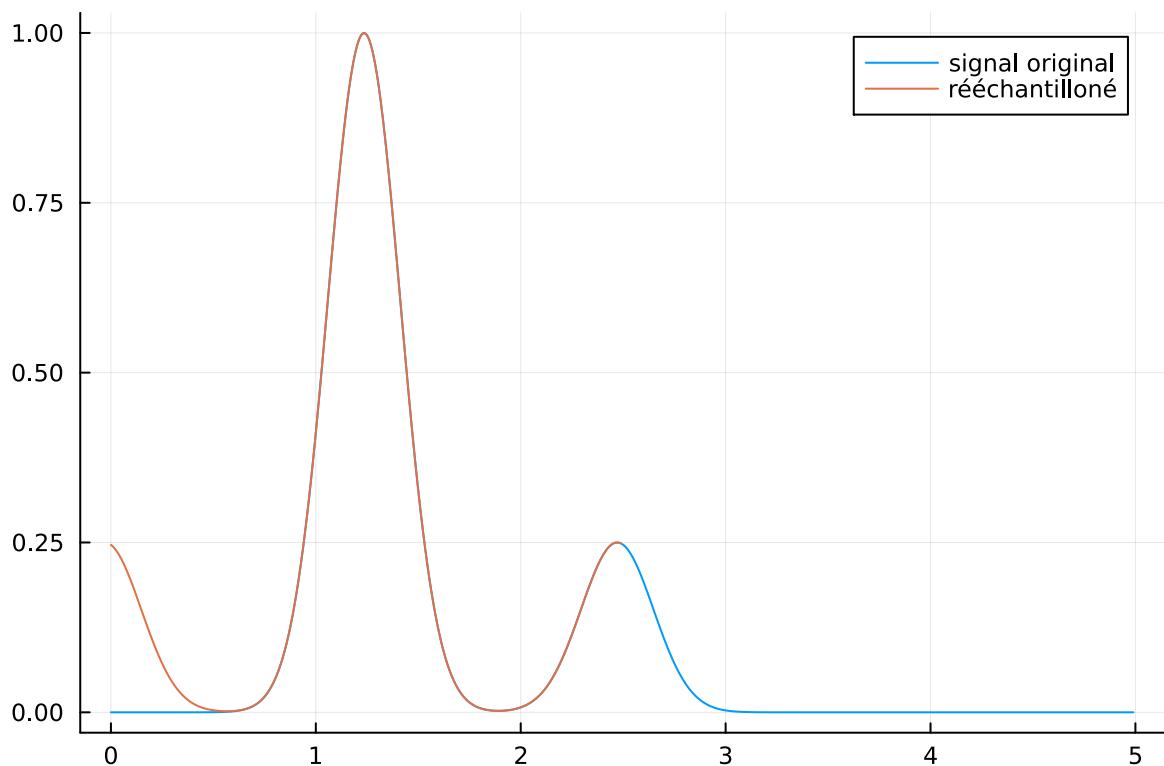
► Que va-t-il advenir de la deuxième moitié du signal ?

Illustrons cela avec la fonction  $\exp(-(t-centre)^2)$  qui est initiallement échantillonnée avec 512 échantillons de 0 à  $t_{max}$  et qu'on ré-échantillonne ensuite à  $512 / ratio$  en fréquentiel, ce qui divise  $t_{max}$  par  $ratio$  également.

$t_{\max} =$   5.0

centre =  2.470967741935484

ratio =  2



## 1.2 Fast Fourier Transform [🔗](#)

Attardons-nous à présent sur l'algorithme utilisé pour calculé la DFT (transformée de fourier discrète). On a vu précédemment que cet algorithme a une complexité de  $\Omega(n \log(n))$ . C'est parmis le [top 10 des meilleurs algorithmes du 20<sup>e</sup> siècle](#) ! Son Implémentation la plus rapide est dans la librairie [FFTW](#) : the Fastest Fourier Transform in the West ! Comment est-elle la plus rapide ? [Voir ici](#). L'algorithme est initialement découvert part Gauss en 1805 puis redécouvert par Cooley et Tukey en 1965.

La DFT est en fait une évaluation d'un polynômes aux différentes racines  $N$  ièmes de l'unité:

$$X_k = \sum_{n=0}^{N-1} x_n e^{-i2\pi \frac{k}{N} n}$$

$$X_k = \sum_{n=0}^{N-1} x_n z_{k,N}^n \quad z_{k,N} = e^{-i2\pi \frac{k}{N}}$$

La DFT peut aussi être vue comme un produit matriciel:

$$X = \begin{bmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 & 1 \\ 1 & z_N & \dots & z_N^{N-2} & z_N^{N-1} \\ 1 & z_N^2 & \dots & z_N^{2(N-2)} & z_N^{2(N-1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 1 & z_N^{(N-1)2} & \dots & z_N^{(N-1)(N-2)} & z_N^{(N-1)(N-1)} \end{bmatrix} x$$

Un produit matriciel a complexité  $\Omega(n^2)$ . Ça ne nous donne pas une complexité de  $\Omega(n \log n)$ , il va falloir utiliser la structure assez spéciale de cette matrice...

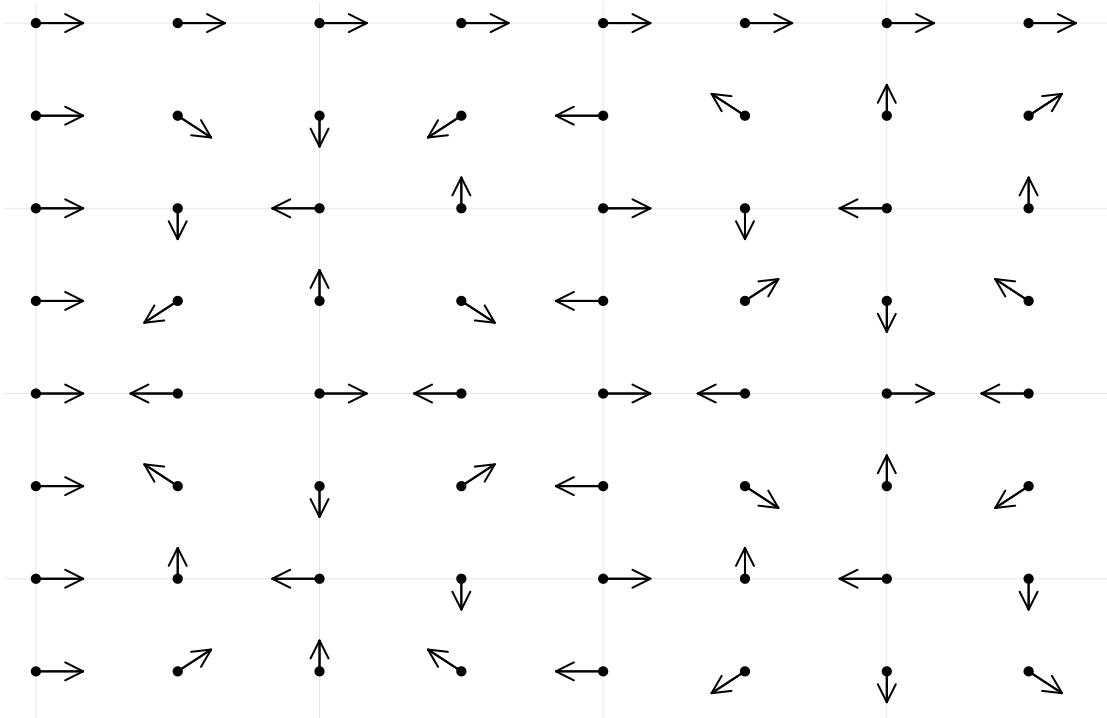
On a acquis une intuition géométrique sur les racines  $z_N$ . On va s'en servir pour visualiser cette matrice.

```
8x8 Matrix{ComplexF64}:
 1.0+0.0im 1.0+0.0im 1.0+0.0im ... 1.0+0.0im 1.0+0.0im
 1.0+0.0im 0.707107-0.707107im 0.0-1.0im 0.0+1.0im 0.707107+0.707107im
 1.0+0.0im 0.0-1.0im -1.0-0.0im -1.0-0.0im 0.0+1.0im
 1.0+0.0im -0.707107-0.707107im 0.0+1.0im 0.0-1.0im -0.707107+0.707107im
 1.0+0.0im -1.0-0.0im 1.0-0.0im 1.0-0.0im -1.0-0.0im
 1.0+0.0im -0.707107+0.707107im 0.0-1.0im ... 0.0+1.0im -0.707107-0.707107im
 1.0+0.0im 0.0+1.0im -1.0-0.0im -1.0-0.0im 0.0-1.0im
 1.0+0.0im 0.707107+0.707107im 0.0+1.0im 0.0-1.0im 0.707107-0.707107im
```

1 F(8)

► Qu'observe-t-on dans la matrice ci-dessous ?

Besoin d'un indice ?



On peut le vérifier numériquement également:

```
partie_mauve = 4×4 Matrix{ComplexF64}:
 1.0+0.0im  1.0+0.0im  1.0+0.0im  1.0+0.0im
 1.0+0.0im  0.0-1.0im -1.0-0.0im  0.0+1.0im
 1.0+0.0im -1.0-0.0im  1.0-0.0im -1.0-0.0im
 1.0+0.0im  0.0+1.0im -1.0-0.0im  0.0-1.0im
```

```
1 partie_mauve = F(8)[1:4, 1:2:8]
```

```
partie_bleue = 4×4 Matrix{ComplexF64}:
 1.0+0.0im  1.0-0.0im  1.0-0.0im  1.0-0.0im
 1.0+0.0im  0.0-1.0im -1.0-0.0im  0.0+1.0im
 1.0+0.0im -1.0-0.0im  1.0-0.0im -1.0-0.0im
 1.0+0.0im  0.0+1.0im -1.0-0.0im  0.0-1.0im
```

```
1 partie_bleue = F(8)[5:8, 1:2:8]
```

```
true
```

```
1 partie_mauve == partie_bleue
```

```
partie_verte = 4×4 Matrix{ComplexF64}:
 1.0+0.0im          1.0+0.0im        ...          1.0+0.0im
 0.707107-0.707107im -0.707107-0.707107im ... 0.707107+0.707107im
 0.0-1.0im          0.0+1.0im        ...          0.0+1.0im
 -0.707107-0.707107im  0.707107-0.707107im ... -0.707107+0.707107im
```

```
1 partie_verte = F(8)[1:4, 2:2:8]
```

```
partie_rouge = 4x4 Matrix{ComplexF64}:
 -1.0-0.0im      -1.0-0.0im    ...      -1.0-0.0im
 -0.707107+0.707107im  0.707107+0.707107im   .. -0.707107-0.707107im
  0.0+1.0im      0.0-1.0im
  0.707107+0.707107im -0.707107+0.707107im  0.0-1.0im
  0.707107-0.707107im
```

```
1 partie_rouge = F(8)[5:8, 2:2:8]
```

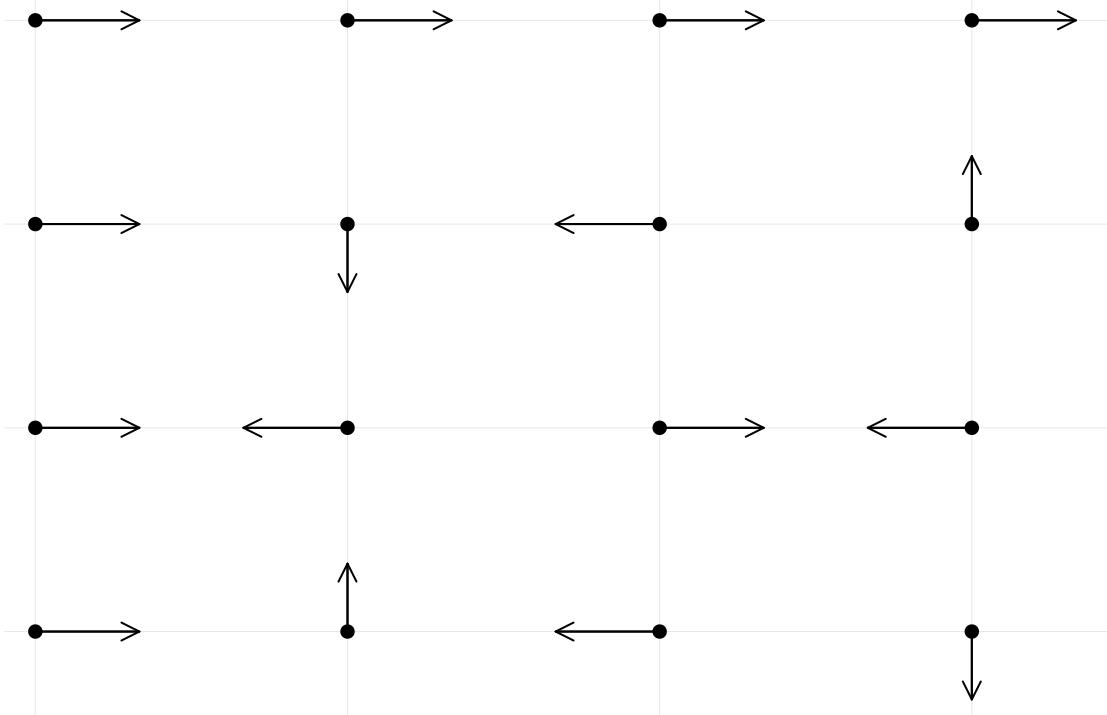
true

```
1 partie_verte == -partie_rouge
```

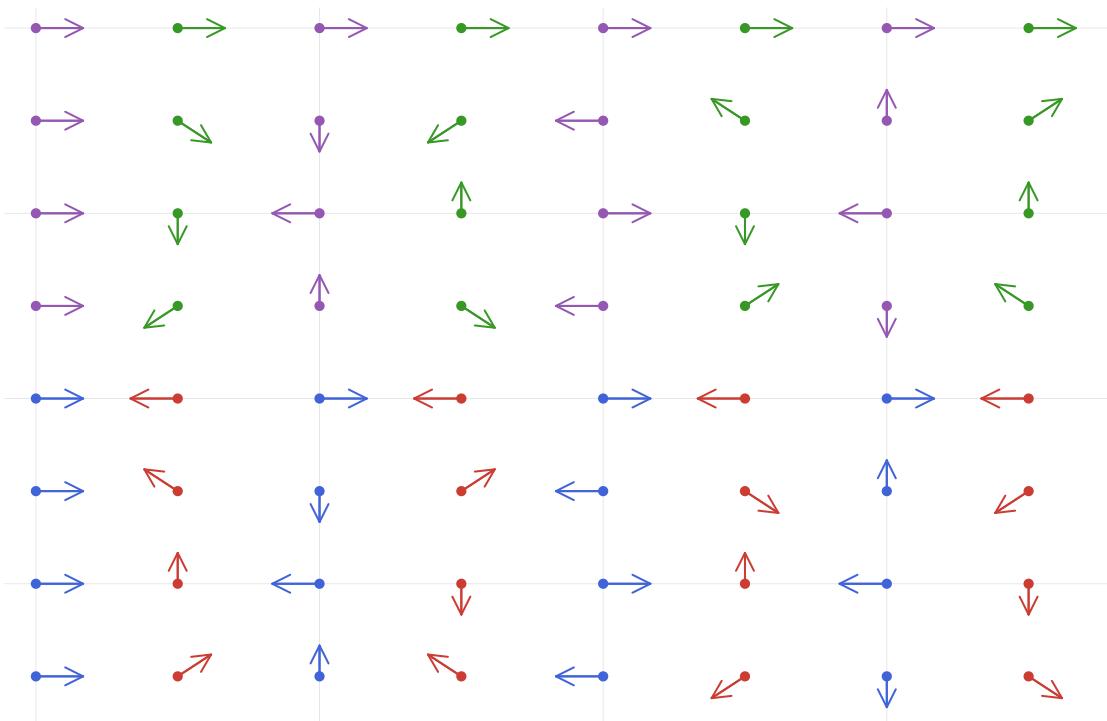
true

```
1 isapprox(0.0, 1e-300, atol = 1e-8)
```

► Qu'observe-t-on en comparant cela à la matrice 2 fois plus petite ?



```
1 arrows(4, false)
```



```
1 arrows(8, true)
```

Vérifions le à nouveau numériquement:

```
4x4 Matrix{ComplexF64}:
1.0+0.0im  1.0-0.0im  1.0-0.0im  1.0-0.0im
1.0+0.0im  0.0-1.0im  -1.0-0.0im  0.0+1.0im
1.0+0.0im  -1.0-0.0im 1.0-0.0im  -1.0-0.0im
1.0+0.0im  0.0+1.0im  -1.0-0.0im  0.0-1.0im
```

```
1 partie_bleue
```

```
4x4 Matrix{ComplexF64}:
1.0+0.0im  1.0+0.0im  1.0+0.0im  1.0+0.0im
1.0+0.0im  0.0-1.0im  -1.0-0.0im  0.0+1.0im
1.0+0.0im  -1.0-0.0im 1.0-0.0im  -1.0-0.0im
1.0+0.0im  0.0+1.0im  -1.0-0.0im  0.0-1.0im
```

```
1 F(4)
```

```
true
```

```
1 partie_bleue == F(4)
```

```
4x4 Matrix{ComplexF64}:
 1.0+0.0im      1.0+0.0im    ...
 0.707107-0.707107im -0.707107-0.707107im ...
 0.0-1.0im      0.0+1.0im    ...
-0.707107-0.707107im 0.707107-0.707107im ...

```

```
1 partie_verte
```

```
0.7071067811865476 - 0.7071067811865475im
```

```
1 cispi(-2/8)
```

```
▶ [1.0+0.0im, 0.707107-0.707107im, 2.22045e-16-1.0im, -0.707107-0.707107im]
```

```
1 cispi(-2/8) .^ collect(0:3)
```

```
4x4 Matrix{ComplexF64}:
 1.0+0.0im      1.0+0.0im    ...
 0.707107-0.707107im -0.707107-0.707107im ...
 2.22045e-16-1.0im -2.22045e-16+1.0im ...
 -0.707107-0.707107im 0.707107-0.707107im ...

```

```
1 cispi(-2/8) .^ (0:3) .* F(4)
```

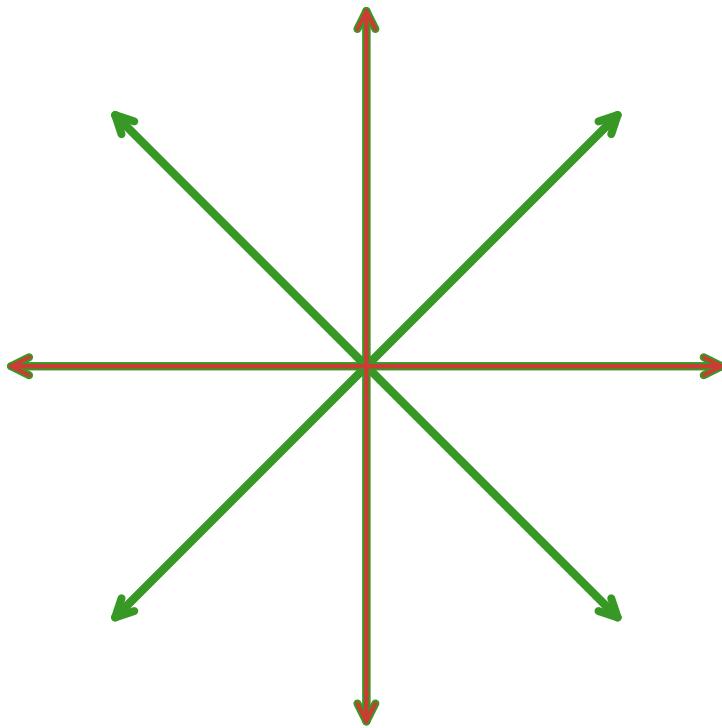
```
4x4 BitMatrix:
```

1	1	1	1
1	1	1	1
1	1	1	1
1	1	1	1

```
1 isapprox.(real.(partie_verte), real.(cispi(-2/8) .^ (0:3) .* F(4)), atol=1e-8)
```

En se rappelant que l'intuition géométrique des  $N$  racines de l'unité, on comprend pourquoi les  $N/2$  racines sont un sous-ensembles des  $N$  racines.

max\_N =  8



► Quel est la complexité de l'algorithme FFT.

## Utilitaires ↗

```
1 using Plots
```

```
1 using PlutoUI, FFTW, Images, TestImages, ImageFiltering
```

```
1 using Polynomials, LinearAlgebra
```

```
1 import WAV
```

```
play_sound (generic function with 1 method)
```

```
1 # See https://discourse.julialang.org/t/how-do-i-play-sound-in-a-notebook-preferably-pluto/49403/8?u=blegat
2 function play_sound(sound, samplerate)
3     dir = mktempdir(cleanup = false)
4     file = joinpath(dir, "audio.wav")
5     WAV.wavwrite(Int.(trunc.(real.(sound*2^15))), file, Fs=samplerate, nbits=16)
6     md""""$(LocalResource(file))"""
7 end
```

```

1 begin
2     struct Join
3         list
4         Join(a) = new(a)
5         Join(a, b, args...) = Join(tuple(a, b, args...))
6     end
7     function Base.show(io::IO, mime::MIME"text/html", d::Join)
8         for el in d.list
9             show(io, mime, el)
10        end
11    end
12 end

```

```

1 begin
2     struct HTMLTag
3         tag::String
4         parent
5     end
6     function Base.show(io::IO, mime::MIME"text/html", d::HTMLTag)
7         write(io, "<", d.tag, ">")
8         show(io, mime, d.parent)
9         write(io, "</", d.tag, ">")
10    end
11 end

```

f (generic function with 1 method)

```

1 f(i, j, n) = cispi(-2 * i * j / n)

```

F (generic function with 1 method)

```

1 function F(n)
2     A = [
3         f(k, m, n)
4         for k in 0:(n-1), m in 0:(n-1)
5     ]
6 end

```

8x8 Matrix{ComplexF64}:

1.0+0.0im	1.0+0.0im	1.0+0.0im	...	1.0+0.0im	1.0+0.0im
1.0+0.0im	0.707107-0.707107im	0.0-1.0im	0.0+1.0im	0.707107+0.707107im	
1.0+0.0im	0.0-1.0im	-1.0-0.0im	-1.0-0.0im	0.0+1.0im	
1.0+0.0im	-0.707107-0.707107im	0.0+1.0im	0.0-1.0im	-0.707107+0.707107im	
1.0+0.0im	-1.0-0.0im	1.0-0.0im	1.0-0.0im	-1.0-0.0im	
1.0+0.0im	-0.707107+0.707107im	0.0-1.0im	0.0+1.0im	-0.707107-0.707107im	
1.0+0.0im	0.0+1.0im	-1.0-0.0im	-1.0-0.0im	0.0-1.0im	
1.0+0.0im	0.707107+0.707107im	0.0+1.0im	0.0-1.0im	0.707107-0.707107im	

```

1 F(8)

```

```

arrows (generic function with 2 methods)
1 function arrows(n, use_color = false)
2   plot(showaxis = false)
3   for i in 0:(n-1)
4     for j in 0:(n-1)
5       if use_color
6         color = Colors.JULIA_LOGO_COLORS[1 + iseven(j) * 2 + (2i < n)]
7       else
8         color = :black
9       end
10      scatter!([j], [-i], markersize = 8 / sqrt(n), markerstrokewidth = 0,
11                 legend = nothing; color)
12      c = f(i, j, n) / 3 # Divide by 3 so that arrow is not too long in plot
13      plot!([j, j + real(c)], [-i, -i + imag(c)], arrow = true, legend =
14                 nothing; color)
15    end
16  end
17  plot!()
18 end

```

draw\_roots! (generic function with 1 method)

```

1 function draw_roots!(N; kws...)
2   for i in 1:N
3     b, a = sincospi(2 * i / N)
4     plot!([0, a], [0, b]; arrow = true, label = nothing, kws...)
5   end
6 end

```

qa (generic function with 1 method)

```

1 function qa(question, answer)
2   return HTMLTag("details", Join(HTMLTag("summary", question), answer))
3 end

```