

# Transformada Discreta de Fourier

# Funções amostradas

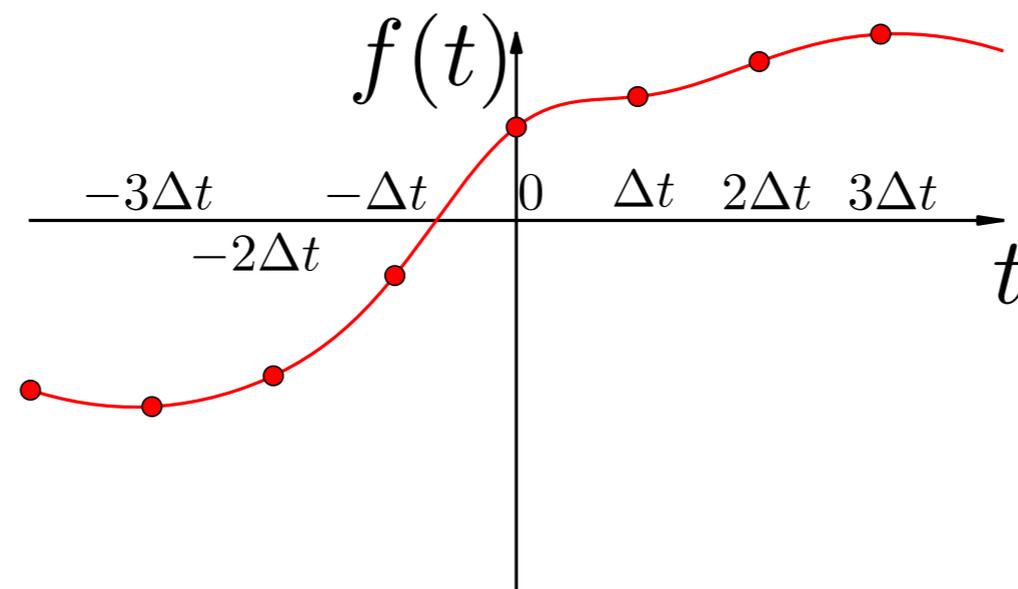
Seja  $f(t)$  em  $-\infty < t < \infty$

e seja  $\{f(k\Delta t)\}$ ,  $k = 0, \pm 1, \pm 2, \pm 3, \dots$

o conjunto dos valores de  $f(t)$  nos pontos  $t = k\Delta t$

$\Delta t$  é o intervalo de amostragem

$\{f(k\Delta t)\}$  é o conjunto de amostras de  $f(t)$

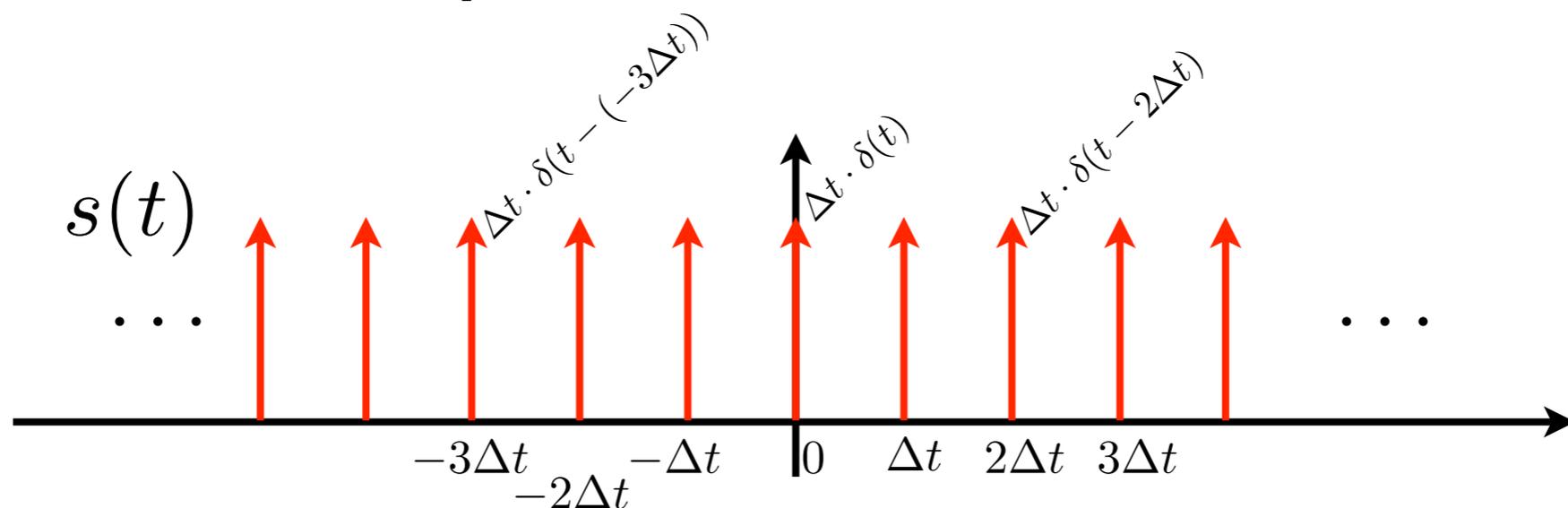


# Operador de amostragem

Seja  $s(t)$  o operador de amostragem

$$s(t) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \Delta t \cdot \delta(t - k\Delta t)$$

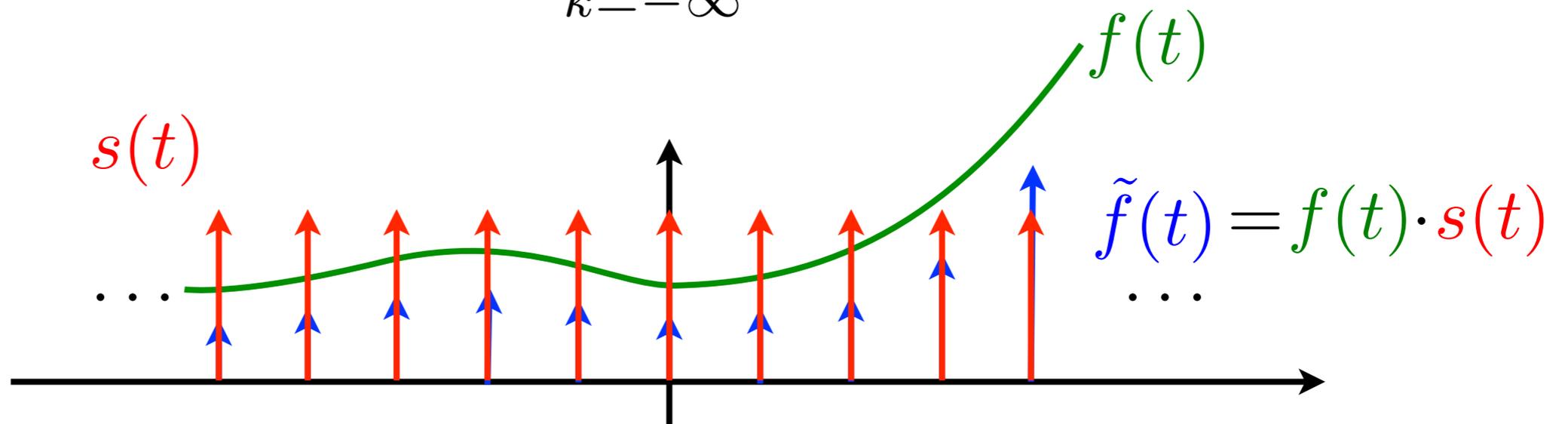
$s(t)$  é um trem de impulsos com amplitude (área)  $\Delta t$  e espaçadas de  $\Delta t$



# Função amostrada

Seja  $\tilde{f}(t)$  a função  $f(t)$  amostrada

$$\begin{aligned}\tilde{f}(t) &= f(t) \cdot s(t) \\ &= f(t) \cdot \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \Delta t \delta(t - k\Delta t) \\ &= \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \Delta t \cdot f(t) \cdot \delta(t - k\Delta t)\end{aligned}$$



# Transformada de Fourier da função amostrada

$$\begin{aligned}\tilde{F}(w) &= \mathcal{F}(\tilde{f}(t)) \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{\infty} \tilde{f}(t) e^{-i\omega t} dt \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{\infty} \left[ \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \Delta t \cdot f(t) \cdot \delta(t - k\Delta t) \right] e^{-i\omega t} dt \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \left[ \int_{-\infty}^{\infty} \Delta t \cdot f(t) \cdot \delta(t - k\Delta t) e^{-i\omega t} dt \right]\end{aligned}$$

# Transformada de Fourier da função amostrada

$$\int_{-\infty}^{\infty} \delta(x - x_0) f(x) dx = f(x_0)$$

$$\tilde{F}(w) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \left[ \int_{-\infty}^{\infty} \Delta t \cdot f(t) \cdot \delta(t - k\Delta t) e^{-i\omega t} dt \right]$$

$$\tilde{F}(w) = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=-\infty}^{+\infty} f(k\Delta t) e^{-i\omega k\Delta t}$$

Transformada Discreta de Fourier

# Transformada de Fourier da função amostrada

Relembrando:  $f(t) * g(t) \iff \sqrt{2\pi} F(\omega) \cdot G(\omega)$

Semelhantemente:  $\sqrt{2\pi} f(t) \cdot g(t) \iff F(\omega) * G(\omega)$  *Verifique!*

$$f(t) \cdot g(t) \iff \frac{1}{\sqrt{2\pi}} F(\omega) * G(\omega)$$

Assim...

$$\tilde{f}(t) = f(t) \cdot s(t) \iff \frac{1}{\sqrt{2\pi}} F(\omega) * S(\omega) = \tilde{F}(\omega)$$

# Transformada de Fourier da função amostrada

Desenvolvendo  $s(t)$  em série de Fourier  
( $s(t)$  é função periódica de período  $\Delta t$ )

$$s(t) = \underbrace{\sum_{k=-\infty}^{+\infty} \Delta t \cdot \delta(t - k\Delta t)}_{\text{Operador Amostragem}} = \underbrace{\sum_{k=-\infty}^{+\infty} c_k e^{ik\omega_0 t}}_{\text{Série de Fourier}} \quad \omega_0 = \frac{2\pi}{\Delta t}$$

$$c_k = \frac{1}{\Delta t} \int_{-\Delta t/2}^{\Delta t/2} s(t) e^{-ik\omega_0 t} dt$$

$s(t) = \Delta t \delta(t)$  neste intervalo

$$= \frac{1}{\cancel{\Delta t}} \int_{-\Delta t/2}^{\Delta t/2} \cancel{\Delta t} \delta(t) e^{-ik\omega_0 t} dt = 1$$

$$c_k = 1$$

# Transformada de Fourier da função amostrada

Assim... 
$$s(t) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} c_k e^{ik\omega_0 t} = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} e^{ik\omega_0 t}$$

Calculando a transformada de Fourier de  $s(t)$

$$\begin{aligned} S(\omega) &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{\infty} s(t) e^{-i\omega t} dt = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{\infty} \sum_{k=-\infty}^{+\infty} e^{ik\omega_0 t} e^{-i\omega t} dt \\ &= \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{\infty} e^{ik\omega_0 t} e^{-i\omega t} dt = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \sqrt{2\pi} \delta(\omega - k\omega_0) \end{aligned}$$

$$\mathcal{F}(e^{ik\omega_0 t}) = \sqrt{2\pi} \delta(\omega - k\omega_0)$$

$$\mathcal{F}^{-1}(\delta(\omega - \omega_0)) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{i\omega_0 t}$$

# Transformada de Fourier da função amostrada

$$S(\omega) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \sqrt{2\pi} \delta(\omega - k\omega_0)$$

$$\tilde{F}(\omega) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} F(\omega) * S(\omega)$$

$$= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} F(\omega) * \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \sqrt{2\pi} \delta(\omega - k\omega_0)$$

$$= F(\omega) * \sum_{k=-\infty}^{+\infty} \delta(\omega - k\omega_0) \rightarrow$$

$$= \sum_{k=-\infty}^{+\infty} F(\omega) * \delta(\omega - k\omega_0) \leftarrow$$

$$f * (g + h) = f * g + f * h$$

# Transformada de Fourier da função amostrada

$$\tilde{F}(\omega) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} F(\omega) * \delta(\omega - k\omega_0)$$

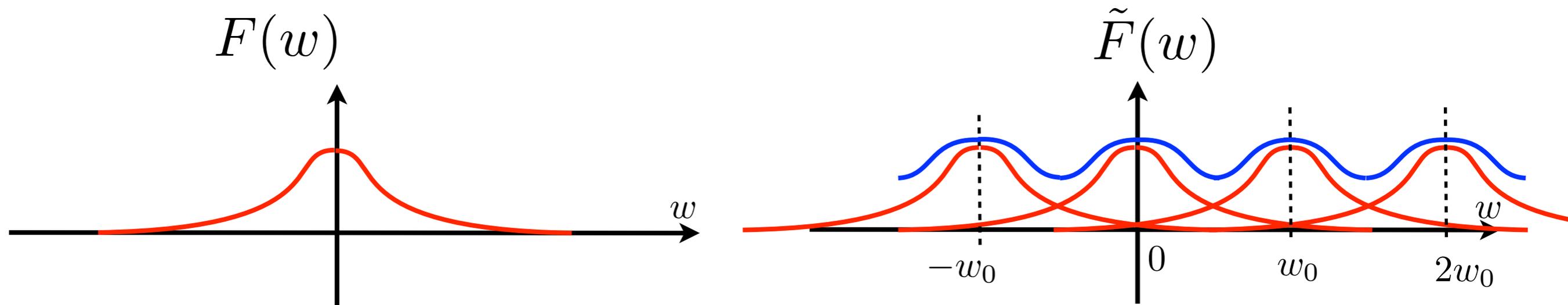
$$= \sum_{k=-\infty}^{+\infty} F(\omega - k\omega_0)$$

$$f(x) * \delta(x - a) = f(x - a)$$

$$\tilde{F}(\omega) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} F(\omega - k\omega_0)$$

# Transformada de Fourier da função amostrada

$$\tilde{F}(\omega) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} F(\omega - k\omega_0)$$

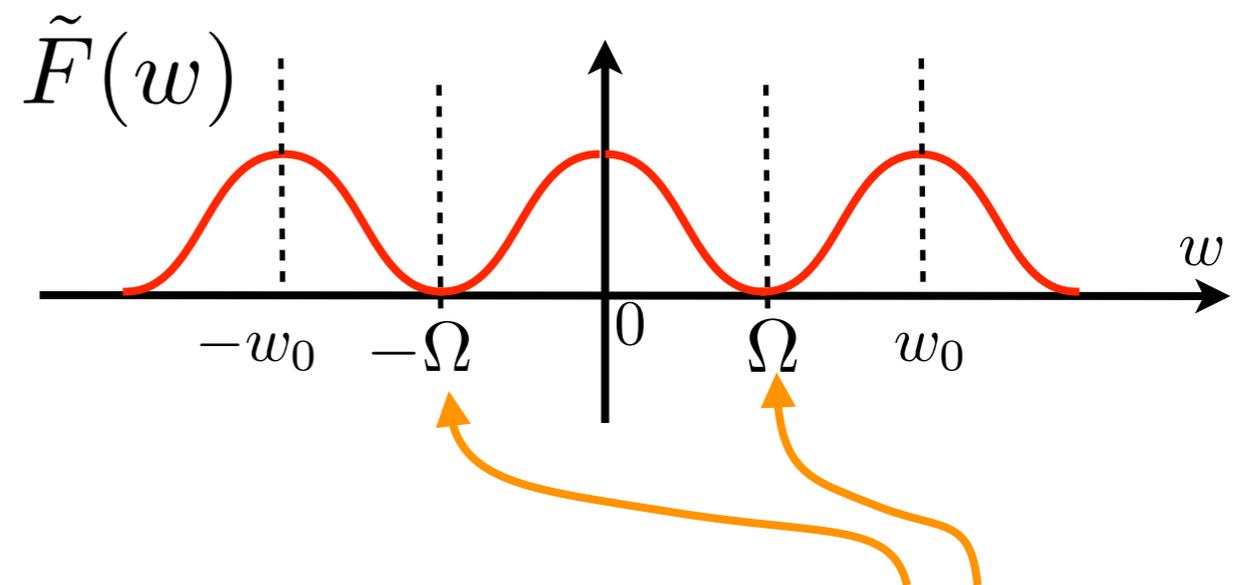
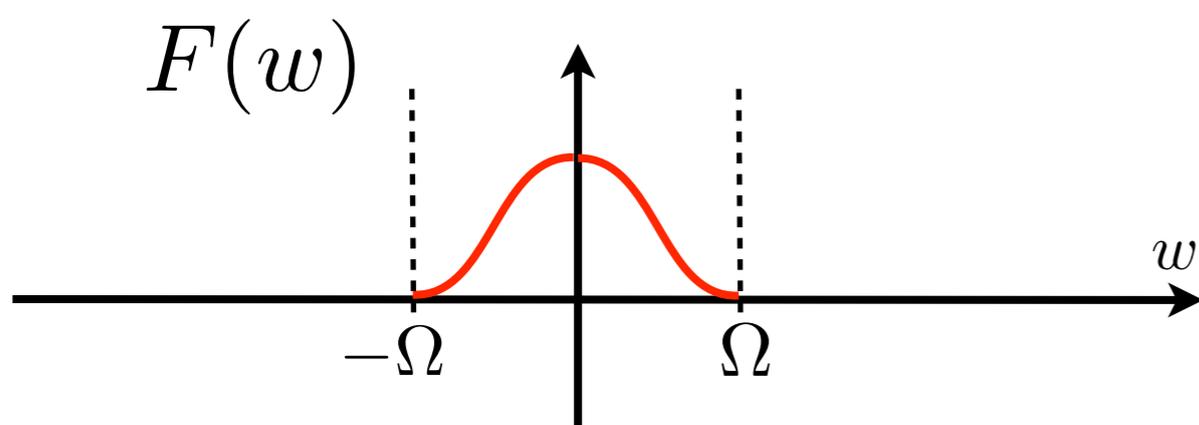


O espectro de  $\tilde{f}(t)$  é igual ao espectro da função original  $f(t)$  somado com “cópias” deslocadas de  $\omega_0 = 2\pi/\Delta t$

# Transformada de Fourier da função amostrada

Considere que  $\tilde{f}(t)$  seja uma função de espectro limitado em  $\Omega$

$$F(w) = 0 \text{ para } w > \Omega \text{ e } w < -\Omega$$



$\Delta t$  é escolhido tal que  $w_0 > 2\Omega$  assim não há **sobreposição**

$$w_0 = \frac{2\pi}{\Delta t}$$

# Teorema da amostragem de Nyquist-Shannon



Harry Nyquist  
(1889–1976)



Claude Elwood Shannon  
(1916–2001)

Seja  $f(t)$  uma função de espectro limitado com limite espectral  $\Omega$  e seja o conjunto de amostras de  $f(t)$  em intervalos  $\Delta t$  com  $\pi/\Delta t > \Omega$ , então

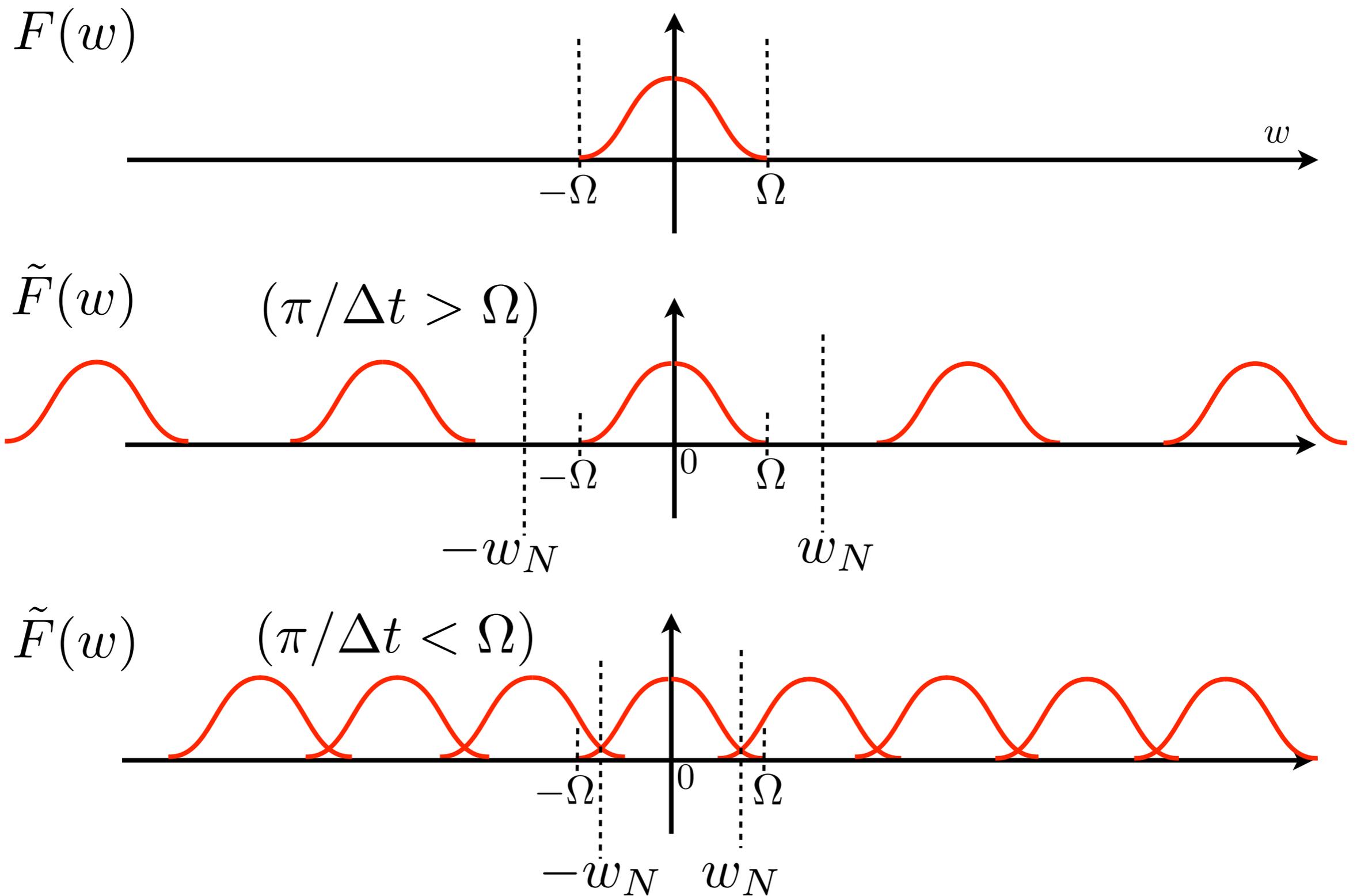
$$\tilde{F}(w) = F(w) \text{ para } -\pi/\Delta t \leq w \leq \pi/\Delta t$$

onde

$$F(w) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{\infty} f(t) e^{-iwt} dt$$

$$\tilde{F}(w) = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=-\infty}^{+\infty} f(k\Delta t) e^{-iwk\Delta t}$$

# Teorema da amostragem de Nyquist-Shannon



# Erro de amostragem

Sejam duas funções periódicas

$$f(t) = \cos w_1 t$$

$$g(t) = \cos w_2 t$$

Considere-se as amostras dessas funções com  
intervalo de amostragem  $\Delta t$

$$f_k = \cos(w_1 k \Delta t)$$

$$g_k = \cos(w_2 k \Delta t)$$

$$w_1 \neq w_2$$

$$w_2 - w_1 = \Delta w$$

$$w_2 = \Delta w + w_1$$

# Erro de amostragem

$$g_k = \cos(\omega_2 k \Delta t) = \cos[(\omega_1 + \Delta\omega)k \Delta t]$$

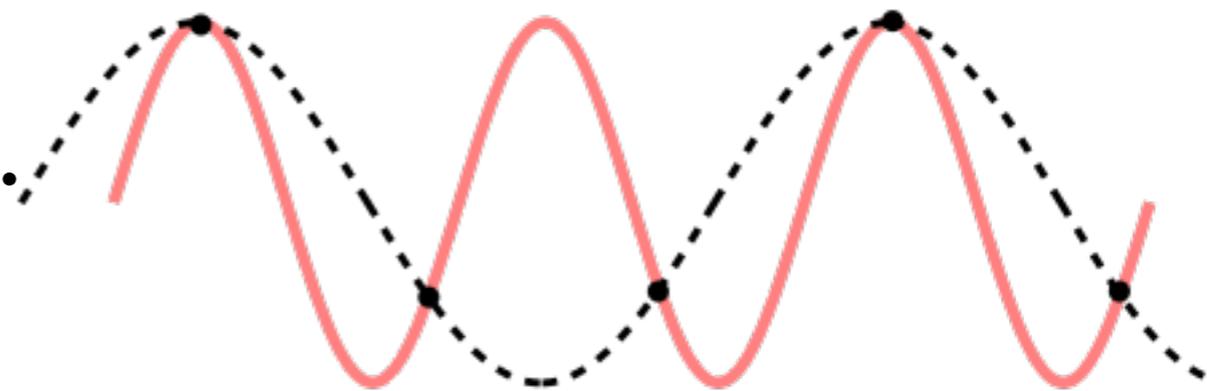
$$= \cos[\omega_1 k \Delta t + \Delta\omega k \Delta t]$$

Se  $\Delta t \Delta\omega =$  múltiplo de  $2\pi$

$$g_k = \cos[\omega_1 k \Delta t + \Delta\omega k \Delta t] = \cos[\omega_1 k \Delta t] = f_k$$

Portanto, as funções  $f$  e  $g$  são indistinguíveis em termos de suas amostras.

$\omega_1$  e  $\omega_2$  são aliases uma da outra.

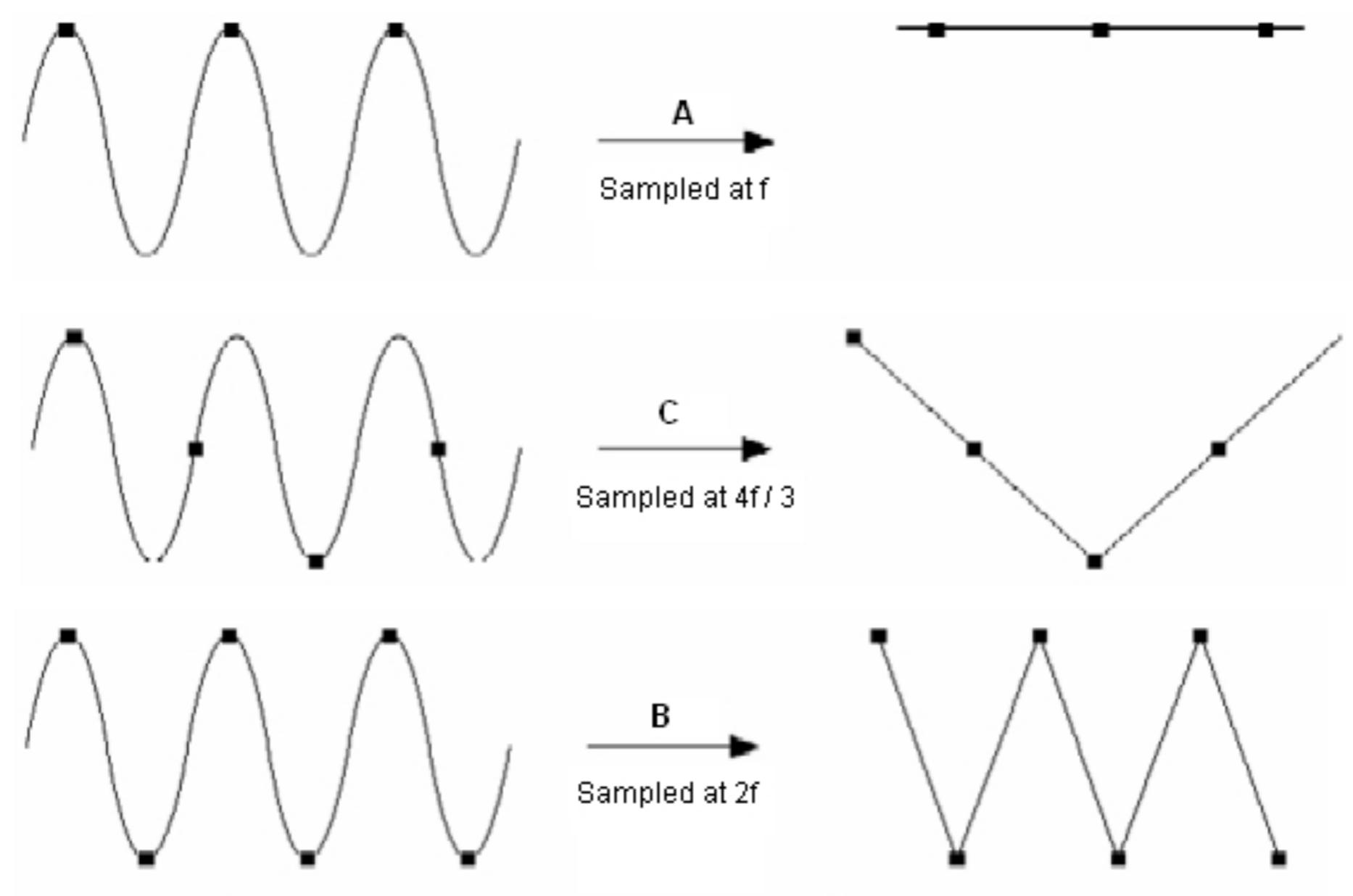


# Relação entre frequência e frequência angular

$\omega$  da transformada de Fourier é a frequência angular

|  | Se $t$ é tempo    | Se $t$ é espaço   |
|--|-------------------|---|
| $\nu = \frac{1}{T}$ (frequência)<br>$\omega = 2\pi\nu$ | $\nu$ (Hz)        | $\left(\frac{\text{ciclos}}{\text{unid. de compr.}}\right)$ |
| $\omega = \frac{2\pi}{T}$ (frequência angular)         | $\omega$ (rad./s) | (número de onda)<br>(rad./m)                                |

# Erro de amostragem



# Frequência de Nyquist

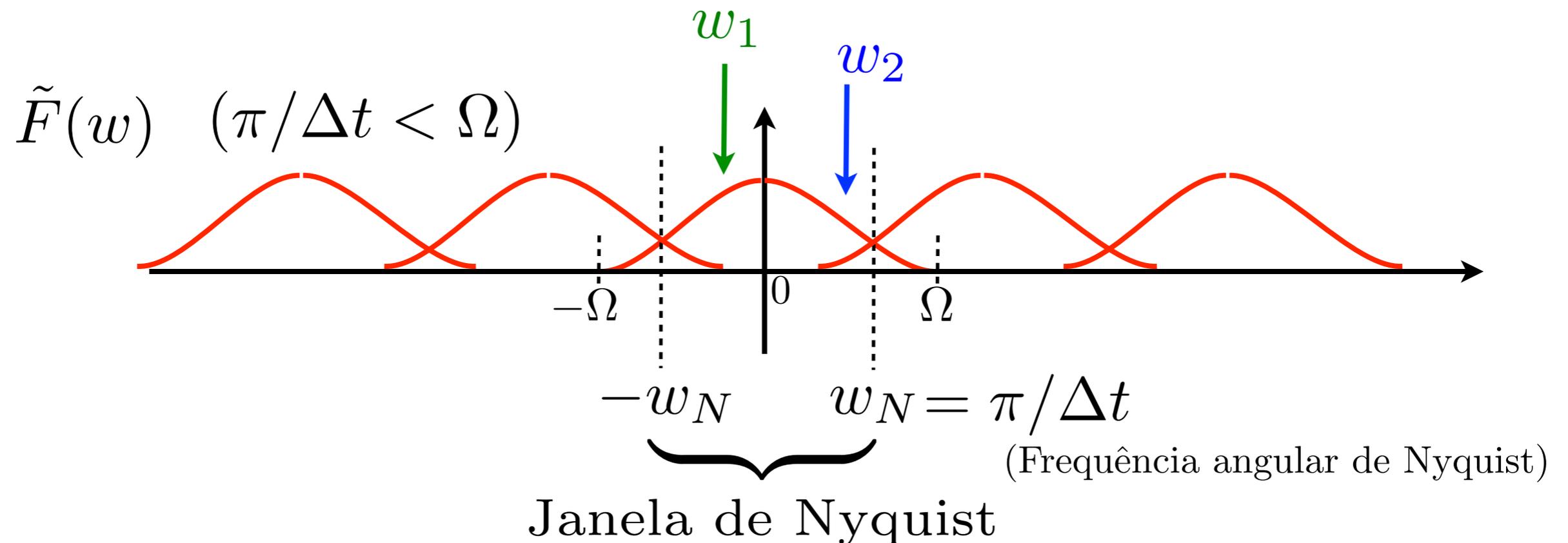
Podemos definir a frequência de Nyquist  $\nu_N$  de um sinal discreto como sendo a maior frequência que pode ser corretamente representada no sinal quando o período de amostragem é  $\Delta t$ .

$$\nu_N = 1/2\Delta t$$

$$\omega_N = \pi/\Delta t$$

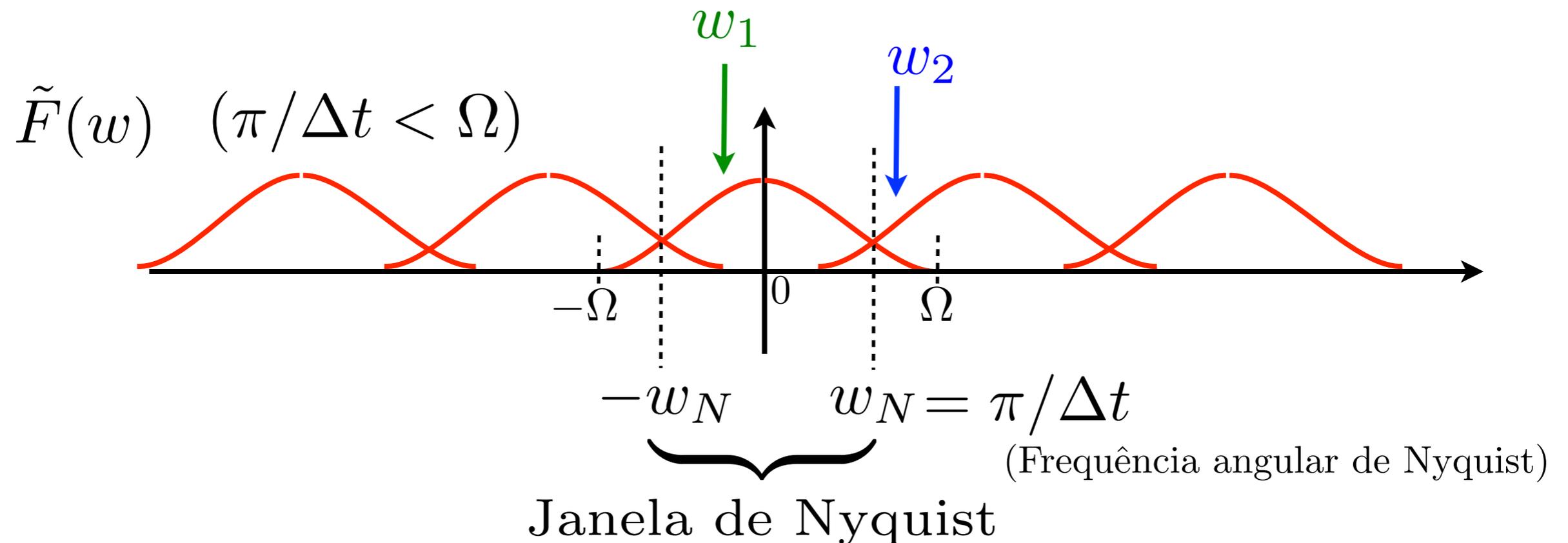
# Aliasing e espectro

Quaisquer  $\omega_1$  e  $\omega_2$  dentro da janela de Nyquist nunca são aliases. Isto significa que a transformada de Fourier discreta identifica todas as componentes espectrais dentro da janela de Nyquist.

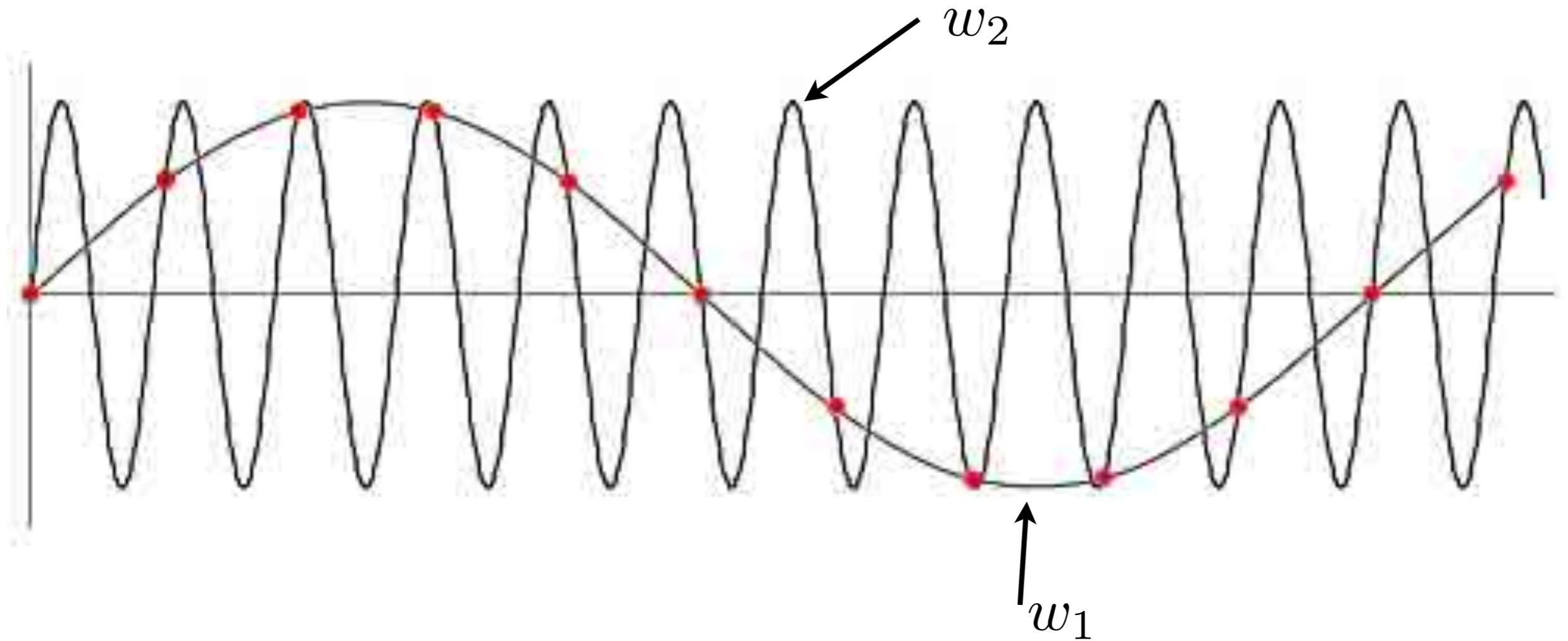


# Aliasing e espectro

Por outro lado, para todo  $\omega_2$  fora da janela de Nyquist existe um alias dentro da janela



# Aliasing e espectro



# Aplicação da Transformada de Fourier a dados experimentais

A transformada de Fourier discreta de  $f(t)$ ,  $\tilde{f}(t)$ , é

$$\tilde{F}(w) = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=-\infty}^{+\infty} f_k e^{-i\omega k \Delta t}$$

onde  $f_k = f(k\Delta t)$ ,  $-\omega_N < \omega < \omega_N$

Considerando que dados experimentais são sempre discretos, os mesmos podem ser interpretados como amostras de um processo contínuo subjacente.

Porém, os dados, além de serem discretos são finitos em quantidade.

# Aplicação da Transformada de Fourier a dados experimentais

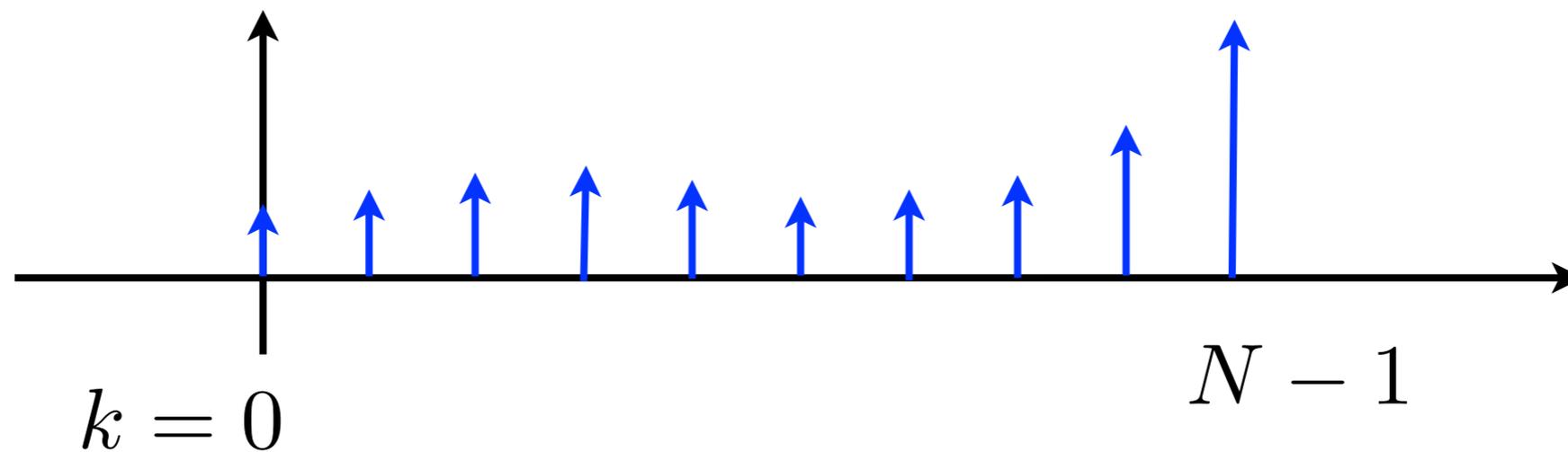
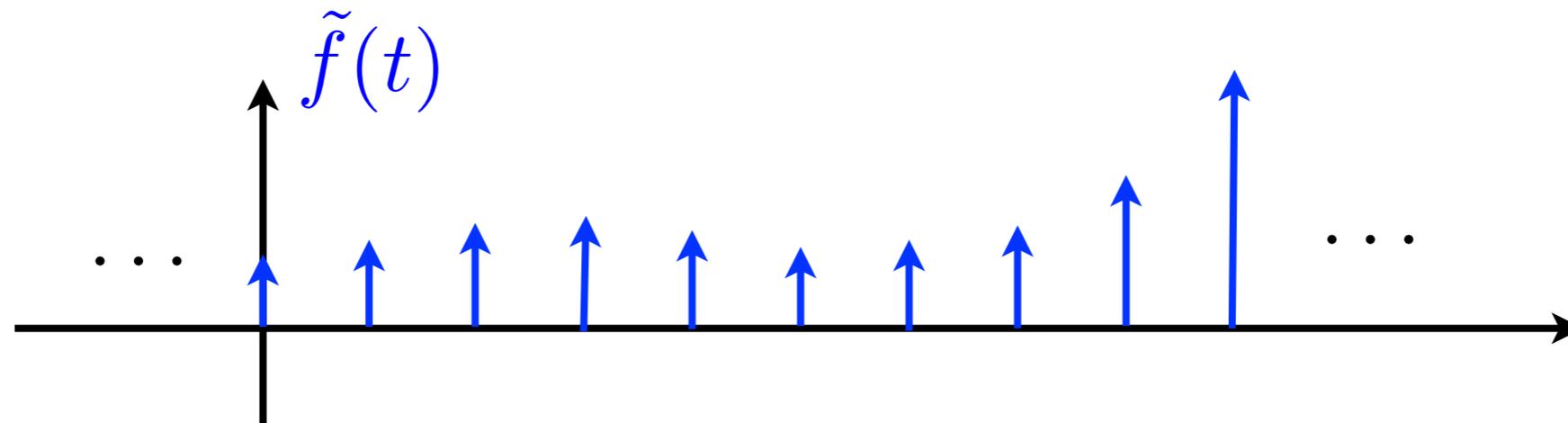
O procedimento empregado consiste em definir todas as amostras fora da janela de dados como sendo nulas.

$$f_k = \begin{cases} 0 & \text{se } -\infty < k \leq -1 \\ f_k \text{ (dados)} & \text{se } 0 \leq k \leq N - 1 \\ 0 & \text{se } N \leq k < \infty \end{cases}$$

Então, pode-se aplicar a transformada de Fourier discreta como

$$\tilde{F}(\omega) = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=0}^{N-1} f_k e^{-i\omega k \Delta t} \quad \begin{array}{l} \text{(Transformada de Fourier Discreta)} \\ \text{ou} \\ \text{(DFT: Discrete Fourier Transform)} \end{array}$$

# Aplicação da Transformada de Fourier a dados experimentais



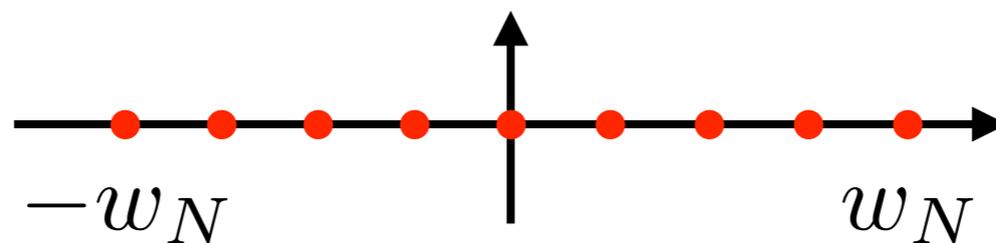
# Aplicação da Transformada de Fourier a dados experimentais

Apesar de  $f_k$  ser discreta em  $t$ , a sua transformada de Fourier é contínua dentro da janela de Nyquist.

Assim há infinitos valores de  $\tilde{F}(w)$  entre  $-w_N < w < w_N$ .

Para conhecer a DFT seria preciso calcular  $\tilde{F}(w)$  para todo  $w$  dentro da janela de Nyquist.

No entanto, pode-se mostrar que é possível obter toda a informação sobre  $\tilde{F}(w)$  com base em um conjunto discreto e finito de  $w$ .



# Transformada de Fourier Discreta

$$\tilde{F}(w) = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=0}^{N-1} f_k e^{-i\omega k \Delta t}$$

Escrevendo-se a DFT em termos da variável  $z = e^{-i\omega \Delta t}$

$$\tilde{F}(w) = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=0}^{N-1} f_k z^k$$

$$z = e^{-i\omega k \Delta t}$$

Assim a DFT é um polinômio de grau  $N - 1$  em  $z$ .

$$\tilde{F}(w) = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} [f_0 + f_1 z + f_2 z^2 + \cdots + f_{N-1} z^{N-1}]$$

# Propriedade dos polinômios

Teorema fundamental da álgebra

Todo polinômio de grau  $n$  é equivalente ao conjunto de valores que o mesmo assume sobre  $n + 1$  pontos de seu domínio:

$$P(x) = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n$$

Com  $P(x_0), P(x_1), \cdots, P(x_n)$  há  $n$  incógnitas (os coeficientes  $a$ ) e  $n$  equações (os  $P(x)$ ) e, portanto, é possível resolver o sistema, ou seja, conhecer o polinômio.

# Definição dos pontos em $w$

A maneira mais conveniente de definir os pontos  $w_0, w_1, \dots, w_{n-1}$  é na forma de uma distribuição equi-espaçada em  $w$ .

$$w_k = k\Delta w \qquad \Delta w = \frac{2w_N}{n} \qquad \Delta w = \frac{2\pi}{n\Delta t}$$

$$F(w_j) = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=0}^{n-1} f_k e^{-ik\Delta t w_j} \qquad w_j = j\Delta w = j \frac{2\pi}{n\Delta t}$$

$$F_j = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=0}^{n-1} f_k e^{-i\frac{2\pi}{n}kj} \qquad j = 0, 1, 2, \dots, n-1$$

# DFT direta e inversa

## Transformada direta

$$F_j = \frac{\Delta t}{\sqrt{2\pi}} \sum_{k=0}^{n-1} f_k e^{-i \frac{2\pi}{n} k j}$$

$$F_j = \Delta t \sum_{k=0}^{n-1} f_k e^{-i \frac{2\pi}{n} k j}$$

## Transformada inversa

$$f_j = \frac{\sqrt{2\pi}}{n\Delta t} \sum_{k=0}^{n-1} F_k e^{+i \frac{2\pi}{n} k j}$$

$$f_j = \frac{1}{n\Delta t} \sum_{k=0}^{n-1} F_k e^{+i \frac{2\pi}{n} k j}$$

# Complexidade computacional da DFT

Tanto para a DFT direta e inversa, para  $n$  valores, temos  $n$  produtos e  $n$  somas para cada valor ( $n^2$  multiplicações e  $n^2$  somas).

$$F_j = \Delta t \sum_{k=0}^{n-1} f_k e^{-i \frac{2\pi}{n} k j}$$

Na prática, quem domina são as operações de multiplicação, então a complexidade da DFT é  $O(n^2)$ .

# Transformada Rápida de Fourier (FFT)

É um algoritmo para o cálculo otimizado da DFT, explorando simetrias no termo complexo  $e^{-i\frac{2\pi}{n}kj}$ .

Se  $n$  é um número composto (ou seja, não primo)  $n = M \times L$ , então é possível calcular a DFT dos  $n$  dados como  $M$  DFT's de  $L$  dados.

Exemplo:

$$n = 1000 = 40 \times 25$$

DFT (normal)  $(1000)^2 = 10^6$  operações

FFT  $40 \times (25)^2 = 25000$  operações

# Base da FFT

A eficiência do algoritmo FFT depende do número de fatores de  $n$ .

A eficiência máxima é obtida quando  $n$  é uma potência de 2

$$n = 2^p$$

Nesse caso o número de operações é  $n \log_2 n$

Quando  $n$  não é potência de 2, aumenta-se com zeros até atingir uma potência de 2.

# ○ efeito de acrescentar zeros aos dados

$$F_j = \Delta t \sum_{k=0}^{n-1} f_k e^{-ikw\Delta t} \quad (\text{dados}) \quad \Delta w = \frac{2\pi}{n\Delta t}$$

$$F_j = \Delta t \sum_{k=0}^{n'-1} f_k e^{-ikw\Delta t} \quad (\text{dados + zeros})$$

$$= \Delta t \sum_{k=0}^{n-1} f_k e^{-ikw\Delta t} + \Delta t \sum_{k=n}^{n'-1} f_k e^{-ikw\Delta t} \quad \Delta w' = \frac{2\pi}{n'\Delta t}$$

$$\Delta w' < \Delta w$$

Assim, incluir zeros faz com que o espaçamento na janela de Nyquist seja menor.

# Aplicação de operadores

Além da aplicação para a visualização de espectros, outro aspecto importante é a aplicação de diversos operadores no domínio da frequência

