

# Transformacja Fouriera i biblioteka CUFFT 3.0

## Procesory Graficzne w Zastosowaniach Obliczeniowych

Karol Opara

Warszawa, 14 kwietnia 2010



# Transformacja Fouriera

## Definicje i Intuicje

- Transformacja z dziedziny czasu w dziedzinę częstotliwości  
 $F : \mathbb{R}^R \rightarrow \mathbb{C}^R$
- Oznaczenia:  $F[f(x)](\xi)$ ,  $\hat{f}(\xi)$
- Rozkład funkcji (sygnału) na szereg funkcji okresowych

$$F[f(x)](\xi) = \hat{f}(\xi) := \int_{-\infty}^{\infty} f(x) e^{-2\pi i x \xi} dx$$

- $\cos(2\pi\xi) + i \sin(2\pi\xi) = e^{2\pi i \xi}$
- Istnieje transformata odwrotna

$$f(x) = \int_{-\infty}^{\infty} \hat{f}(\xi) e^{2\pi i x \xi} d\xi$$

- Jeśli  $x$  reprezentuje czas [s], to  $\xi$  reprezentuje częstotliwość [Hz]

# Dyskretna Transformacja Fouriera (DFT)

- Sygnał próbkowany (np. dźwięk, sygnały elektromagnetyczne, obrazki) opisany próbkami  $(a_0, a_1, \dots, a_{n-1})$ , gdzie  $a_i \in \mathbb{R}$
- Ciąg harmoniczných  $(A_0, A_1, \dots, A_{n-1})$ , gdzie  $A_i \in \mathbb{C}$

$$A_k = \sum_{n=0}^{N-1} a_n \exp\left(\frac{2\pi i}{N} kn\right)$$

- Istnieje przekształcenie odwrotne

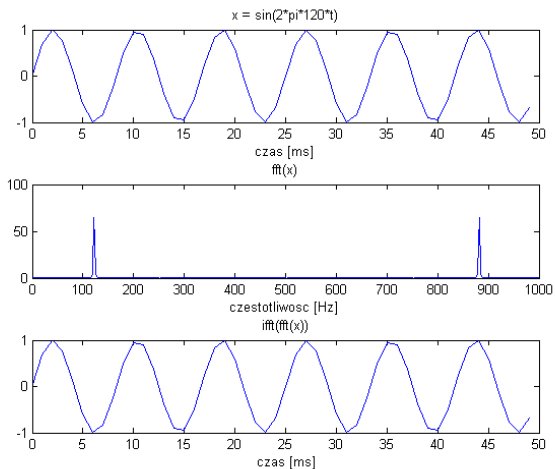
$$a_n = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} A_k \exp\left(\frac{2\pi i}{N} kn\right)$$

- Złożoność algorytmu naiwnego  $O(n^2)$

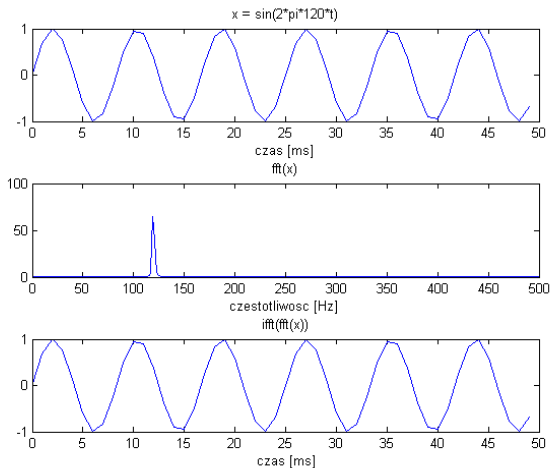
## Przykłady transformat sygnałów

- Sygnał próbkowany z częstotliwością 1000 Hz w czasie 0.5 s
- Dyskretna transformata Fouriera (DFT) oparta na 512 punktach (ostatnie 12 punktów wypełnione zerami)
- Do poprawnego odtworzenia sygnału trzeba próbkować przynajmniej dwa razy na okres (tw. Kotelnikowa-Shannona daje ograniczenie na częstotliwość poprawnie odtwarzanych sygnałów)
- Moc sygnału  $x(t)$  dla częstotliwości  $\nu$  dana jest przez  $\hat{x}(\nu)\overline{\hat{x}(\nu)}$ , czyli kwadrat modułu transformaty

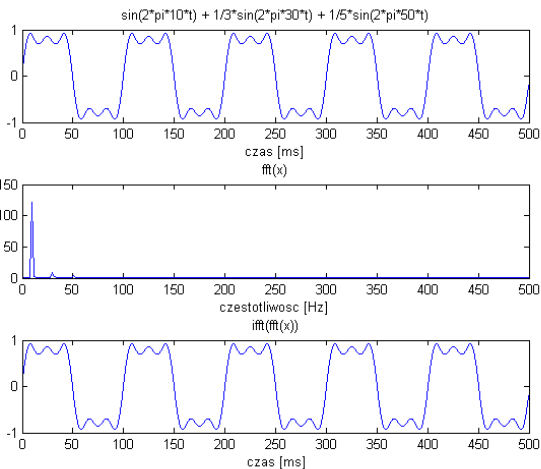
# Przykład: transformacja sinusa



# Przykład: transformacja sinusa

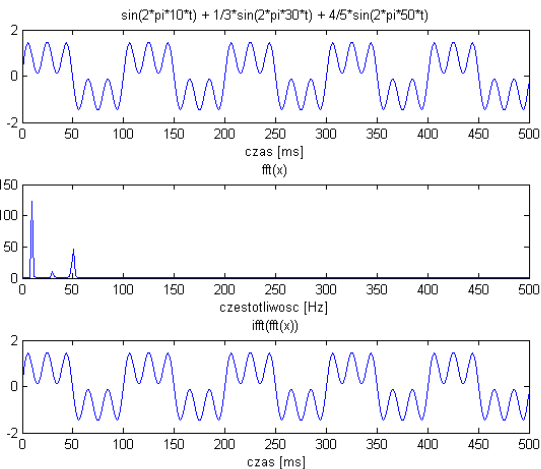


# Przykład: transformacja sumy sinusów

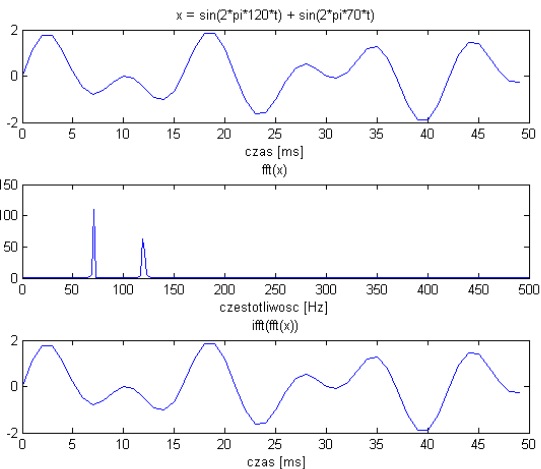




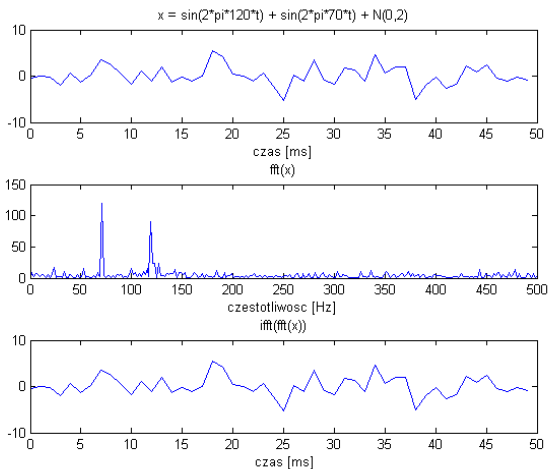
# Przykład: transformacja sumy sinusów



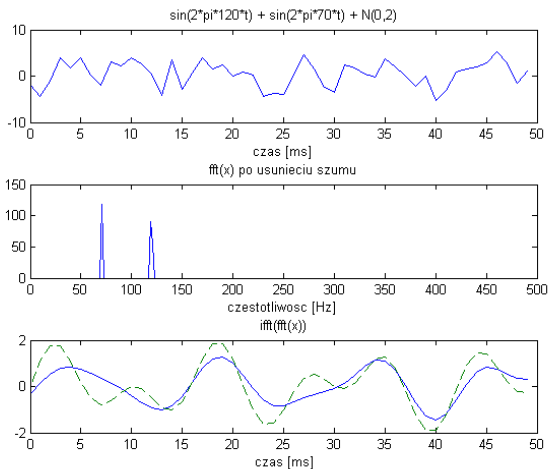
# Przykład: transformacja sygnałów zaszumionych



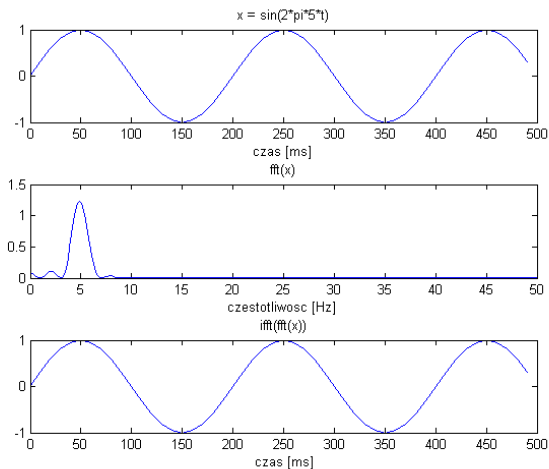
# Przykład: transformacja sygnałów zaszumionych



# Przykład: transformacja sygnałów zaszumionych



# Problemy z transformatą dyskretną



# Własności

- Liniowość: jeżeli  $h(x) = af(x) + bg(x)$ , to  $\hat{h}(\xi) = a \cdot \hat{f}(\xi) + b \cdot \hat{g}(\xi)$
- Translacje: jeżeli  $h(x) = f(x - x_0)$ , to  $\hat{h}(\xi) = e^{-2\pi i x_0 \xi} \hat{f}(\xi)$
- Modulacja: jeżeli  $h(x) = e^{2\pi i x \xi_0} f(x)$ , to  $\hat{h}(\xi) = \hat{f}(\xi - \xi_0)$
- Skalowanie: jeżeli  $h(x) = f(ax)$ , to  $\hat{h}(\xi) = \frac{1}{|a|} \hat{f}\left(\frac{\xi}{a}\right)$ 
  - dla  $a = -1$  jeżeli  $h(x) = f(-x)$ , to  $\hat{h}(\xi) = \hat{f}(-\xi)$
- Sprzężenie: jeżeli  $h(x) = \overline{f(x)}$ , to  $\hat{h}(\xi) = \overline{\hat{f}(-\xi)}$ 
  - jeżeli  $f$  jest funkcją rzeczywistą, to  $\hat{f}(-\xi) = \overline{\hat{f}(\xi)}$
- Tw. o splocie: jeżeli  $h(x) = (f * g)(x)$ , to  $\hat{h}(\xi) = \hat{f}(\xi) \cdot \hat{g}(\xi)$

# Zastosowania

- Przetwarzanie sygnałów
- Przetwarzanie obrazów, filtry
- Równania różniczkowe
- Obliczanie splotów
  - sumowanie zmiennych losowych
  - mnożenie wielomianów
  - mnożenie dużych liczb
- Kompresja danych (dyskretne transformaty kosinusowe) np. JPEG, MP3

# FFT i CUFFT



# Fast Fourier Transform

- Algorytm (rodzina algorytmów) do obliczania DFT i jej odwrotności
- Ma złożoność  $O(n \log(n))$ , opiera się na zasadzie "dziel i rządź"
- Najszybciej i najdokładniej działa, gdy długość danych podlegających transformacji jest potęgą pewnej małej liczby pierwszej, najlepiej dwójki
- Popularna biblioteka FFTW (Fastest Fourier Transform in the West) dla C
- CUFFT ma podobne API do FFTW
- NVIDIA *CUDA FFT library documentation*, February 2010

# Własności CUFFT

- Transformaty sygnałów rzeczywistych i zespolonych 1D, 2D i 3D
- Wiele transformacji dowolnych wymiarów równoległe
- Transformaty 2D i 3D mogą przetwarzać sygnały w zakresie [2, 16384] w każdym wymiarze
- Transformaty 1D mogą przetwarzać do 8 milionów elementów
- Transformaty w miejscu i zewnętrzne
- Podwójna precyzja na odpowiednim sprzęcie (GT200 i późniejsze) – nowość w wersji 3.0
- Wsparcie wykonywania w strumieniach, możliwość asynchronicznego przesyłu danych

## Typy danych CUFFT

- `typedef float cufftReal`
- `typedef double cufftDoubleReal`
- `typedef cuComplex cufftComplex`
- `typedef cuDoubleComplex cufftDoubleComplex`

# CUFFT typy transformacji

Typy transformacji:

```
typedef enum cufftType_t {  
    CUFFT_R2C = 0x2a, // Real to complex (interleaved)  
    CUFFT_C2R = 0x2c, // Complex (interleaved) to real  
    CUFFT_C2C = 0x29, // Complex to complex, interleaved  
    CUFFT_D2Z = 0x6a, // Double to double-complex  
    CUFFT_Z2D = 0x6c, // Double-complex to double  
    CUFFT_Z2Z = 0x69 // Double-complex to double-complex  
} cufftType;  
  
#define CUFFT_FORWARD -1  
#define CUFFT_INVERSE 1
```

# 1D real-to-complex

```
#define NX 256
#define BATCH 10

cufftHandle plan;
cufftComplex *data;
cudaMalloc((void**)&data, sizeof(cufftComplex)*(NX/2+1)*BATCH);

/* Create a 1D FFT plan. */
cufftPlan1d(&plan, NX, CUFFT_R2C, BATCH);

/* Use the CUFFT plan to transform the signal in place. */
cufftExecR2C(plan, (cufftReal*)data, data);

/* Destroy the CUFFT plan. */
cufftDestroy(plan);
cudaFree(data);
```

## 2D complex-to-real

```
#define NX 256
#define NY 128
cufftHandle plan;
cufftComplex *idata;
cufftReal *odata;

cudaMalloc((void**)&idata, sizeof(cufftComplex)*NX*NY);
cudaMalloc((void**)&odata, sizeof(cufftReal)*NX*NY);

/* Create a 2D FFT plan. */
cufftPlan2d(&plan, NX, NY, CUFFT_C2R);
/* Use the CUFFT plan to transform the signal out of place. */
cufftExecC2R(plan, idata, odata);

/* Destroy the CUFFT plan. */
cufftDestroy(plan);
cudaFree(idata); cudaFree(odata);
```

# Wtyczki

- Matlab
- LabView
- Mathematica
- Python
- R

# Wydajność



## CUDA FFT, a FFTW

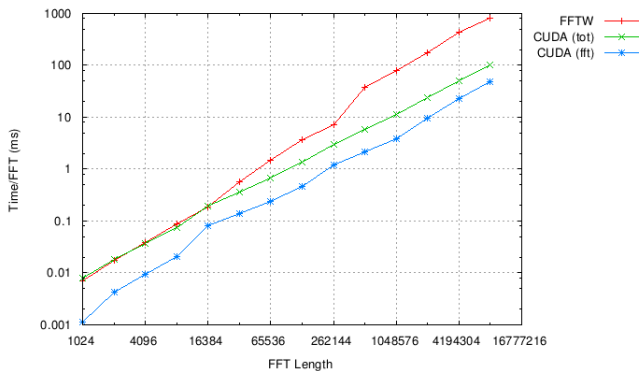
Paul Demorest, National Radio Astronomy Observatory, USA,  
sierpień 2007

- CPU: Intel Core 2 Quad, 2.4GHz
- GPU: NVIDIA GeForce 8800 GTX

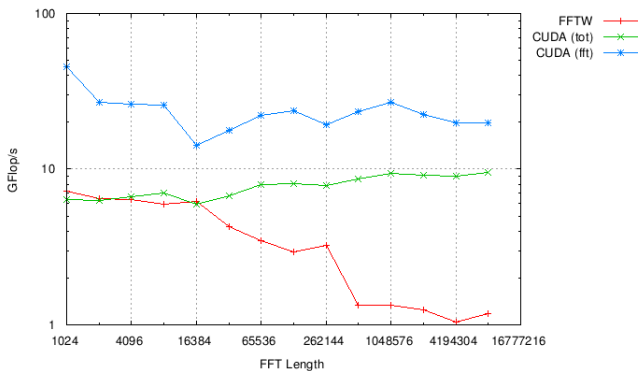
Procedura testowa, wszystkie transformacje "w miejscu"

- 1  $8M = 8 \cdot 10^6$  losowych float-ów (64MB).
- 2 Dane przesyłane do GPU (jeśli zachodzi taka potrzeba)
- 3 Dane dzielone na  $8M/\text{fftLen}$  kawałków (chunks) i dla każdego uruchamiano wsadowe wywołanie FFTW/CUFFT
- 4 Wyniki przesyłane z powrotem do CPU

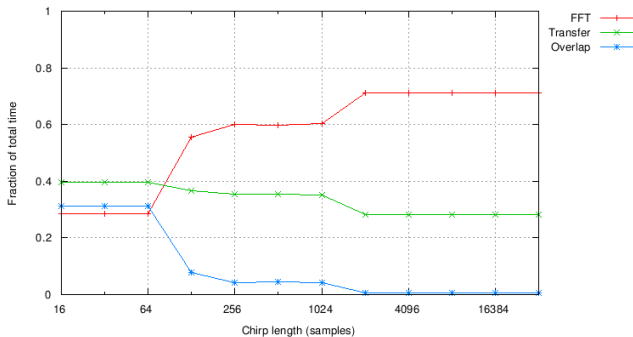
# Czas/FFT



# Gflops/s



# Wykorzystanie czasu



## Podsumowanie

- 1 Dość wygodna biblioteka
- 2 Może pokonać najlepsze biblioteki na CPU, jeśli dane są dostatecznie duże
- 3 Wąskim gardłem są transfery pamięci
- 4 Można mieć nadzieję na poprawę szybkości

Dziękuję za uwagę!