

Міністерство освіти і науки України
Національний технічний університет України
«Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського»
Факультет інформатики та обчислювальної техніки
Кафедра обчислювальної техніки

Лабораторна робота №2.2
з дисципліни
«Інтелектуальні вбудовані системи»
на тему
«ДОСЛІДЖЕННЯ АЛГОРИТМУ ШВИДКОГО ПЕРЕТВОРЕННЯ ФУР'Є З
ПРОРІДЖУВАННЯМ ВІДЛІКІВ СИГНАЛІВ У ЧАСІ »

Виконав:

студент групи ІП-84

Сімонов Павло Ігорович

Перевірів:

викладач

Регіда Павло Геннадійович

номер залікової книжки: 8421

Київ 2021

Основні теоретичні відомості

Швидкі алгоритми ПФ отримали назву схеми Кулі-Тьюкі. Всі ці алгоритми використовують регулярність самої процедури ДПФ і те, що будь-який

$$W_N^{pk}$$

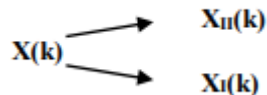
складний коефіцієнт можна розкласти на прості комплексні коефіцієнти.

$$W_N^{pk} = W_N^1 W_N^2 W_N^3$$

Для стану таких груп коефіцієнтів процедура ДПФ повинна стати багаторівневою, не порушуючи загальних функціональних зв'язків графа процедури ДПФ. Існують формальні підходи для отримання регулярних графів ДПФ. Всі отримані алгоритми поділяються на 2 класи:

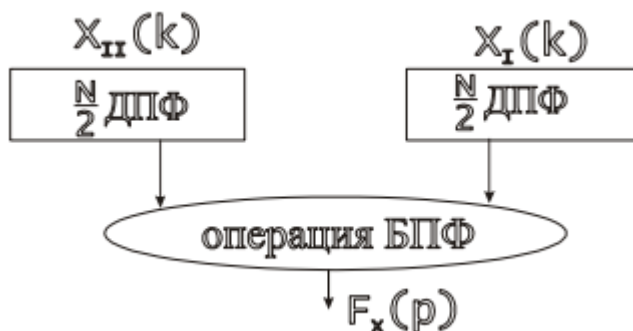
- 1) На основі реалізації принципу зрізнені за часом X_k
- 2) на основі реалізації принципу зрізнені відліків шуканого спектру $F(p)$.

Найпростіший принцип зрізнені - поділу на парні/непарні пів-послідовності, які потім обробляють паралельно. А потім знаходять алгоритм, як отримати шуканий спектр. Якщо нам вдасться ефективно



розділити, а потім алгоритм

отримання спектра, то ми можемо перейти від N ДПФ до $N/2$ ДПФ.



Розглянемо формальний висновок алгоритму ШПФ, який реалізує в одноразовому застосуванні принцип проріджування по часу:

$$F_x(p) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k) W_N^{pk} = \sum_{k=0}^{N-2} X_{II}(k) W_N^{pk} + \sum_{k=1}^{N-2} X_I(k) W_N^{pk}$$

$$X_{II}(k) \rightarrow X(2k^*); \quad X_I(k) \rightarrow X(2k^*+1); \quad k^* = 0; \frac{N}{2}-1$$

$$F_x(p) = \sum_{k^*=0}^{\frac{N}{2}-1} X(2k^*) W_N^{pk^*} + \sum_{k^*=0}^{\frac{N}{2}-1} X(2k^*+1) W_N^{p(2k^*+1)}$$

$$W_N^{p2k^*} = e^{-j\frac{2\pi}{N}p2k^*} = e^{-j\frac{2\pi}{N/2}pk^*} = W_{\frac{N}{2}}^{pk^*}$$

У цій першій сумі з'явилися коефіцієнти в 2 рази менше. У другій сумі з'явився множник, який не залежить від k^* тобто він може бути винесений за знак суми.

$$W_N^{p(2k^*+1)} = W_N^{p2k^*} \cdot W_N^p = W_{\frac{N}{2}}^{pk^*} W_N^p$$

$$F_x(p) = \underbrace{\sum_{k^*=0}^{\frac{N}{2}-1} X(2k^*) W_{\frac{N}{2}}^{pk^*}}_{F_{II}(p^*)} + W_N^p \underbrace{\sum_{k^*=0}^{\frac{N}{2}-1} X(2k^*+1) W_{\frac{N}{2}}^{pk^*}}_{F_I(p^*)}$$

Завдання

Для згенерованого випадкового сигналу з Лабораторної роботи N 1 відповідно до заданого варіантом (Додаток 1) побудувати його спектр, використовуючи процедуру швидкого перетворення Фур'є з проріджуванням відліків сигналу за часом. Розробити відповідну програму і вивести отримані значення і графіки відповідних параметрів.

Варіант

21

Число гармонік в сигналі, n - 14

Гранична частота, $\omega_{гр}$ - 1800

Кількість дискретних відліків, N - 256

Лістинг програми

```
import random
import math
import time

import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt

n = 14
omega = 1800
N = 256 # 256
w = 0
i = 0
t = 0
x = np.zeros(N)
f = np.complex64(np.zeros(N))

def fun1(i, n, w, omega, arr):
    while i < n:
        w += omega / n
        i += 1
        t = 0
        A = random.random()
        fi = np.random.uniform(-np.pi / 2, np.pi / 2)
        while t < N:
            arr[t] += A * math.sin(w * t + fi)
            t += 1
```

```
fun1(0, n, w, omega, x)
```

```
plt.plot(x)
```

```
plt.ylabel('x(t)')
```

```
plt.show()
```

```
p = 0
```

```
k = 0
```

```
while p < N:
```

```
    k = 0
```

```
    while k < N:
```

```
        f[p] += x[k] * (np.cos(2 * np.pi * p * k / N) - np.sin(2 * np.pi * p * k / N) * 1j)
```

```
        k += 1
```

```
    p += 1
```

```
def fft(x):
```

```
    V = len(x)
```

```
    if V <= 1:
```

```
        return x
```

```
    even = fft(x[0::2])
```

```
    odd = fft(x[1::2])
```

```
    T = [np.exp(-2j * np.pi * m / V) * odd[m] for m in range(V // 2)]
```

```
    return [even[m] + T[m] for m in range(V // 2)] + [even[m] - T[m] for m in range(V // 2)]
```

```
A = np.zeros(N)
```

```
B = np.zeros(N)
```

```
y = fft(x)
```

```
A = np.abs(f)
```

```
B = np.abs(y)
```

```
A = 2 * A / N
```

```
B = 2 * B / N
```

```
plt.plot(A)
```

```
plt.ylabel("Фурье")
```

```
plt.xlim(0, 128) # 128
```

```
plt.show()
```

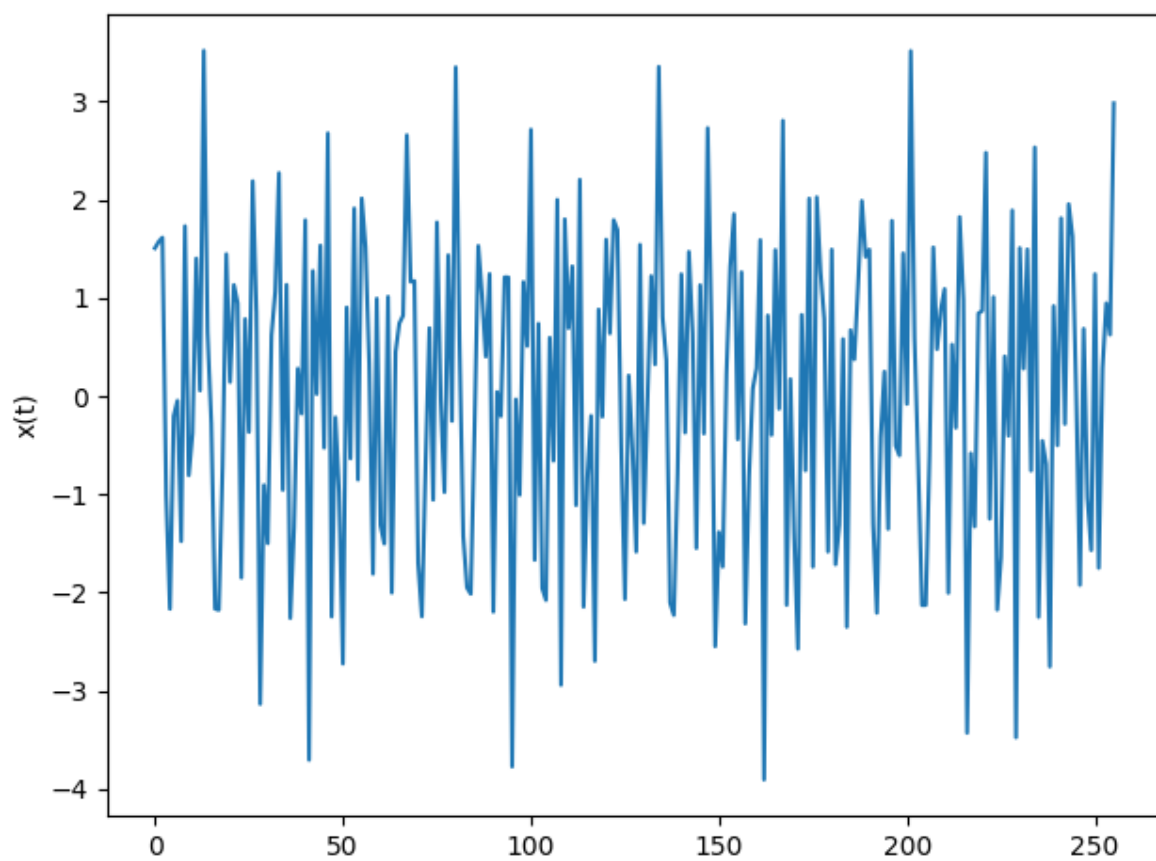
```
plt.plot(B)
```

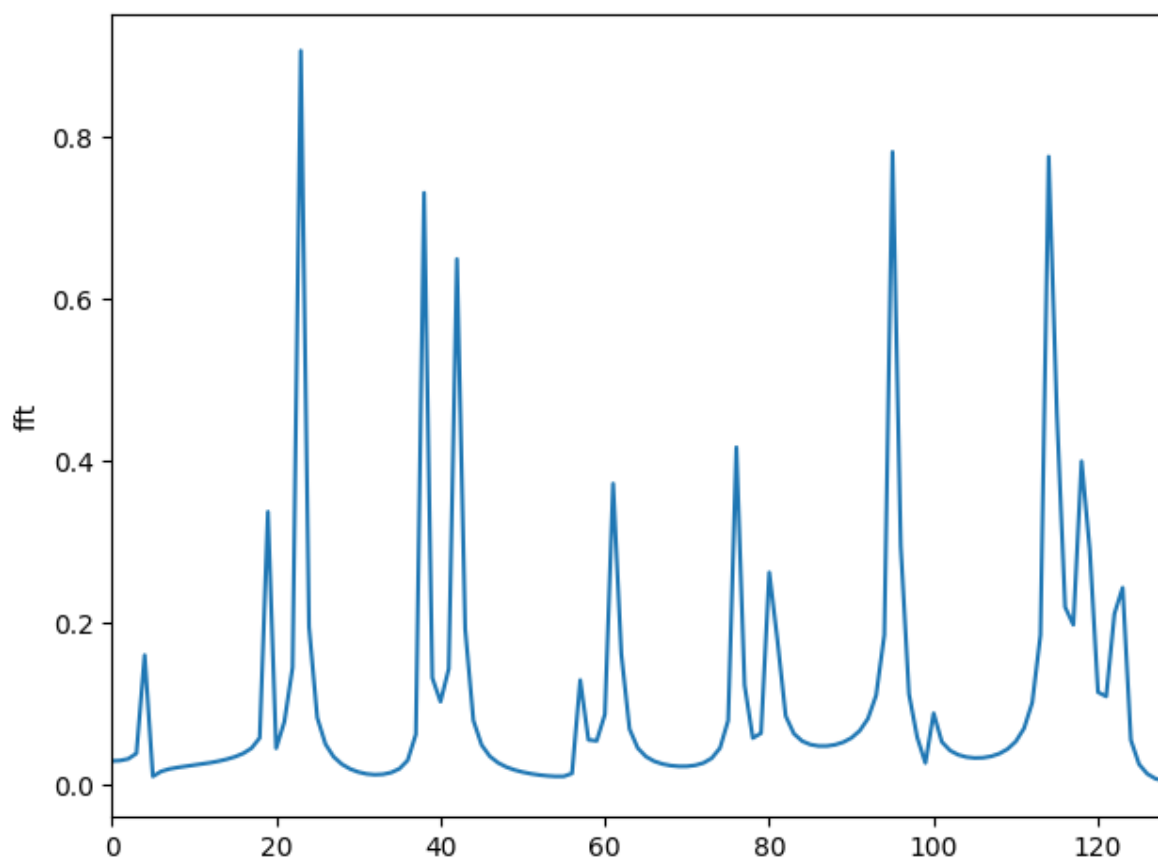
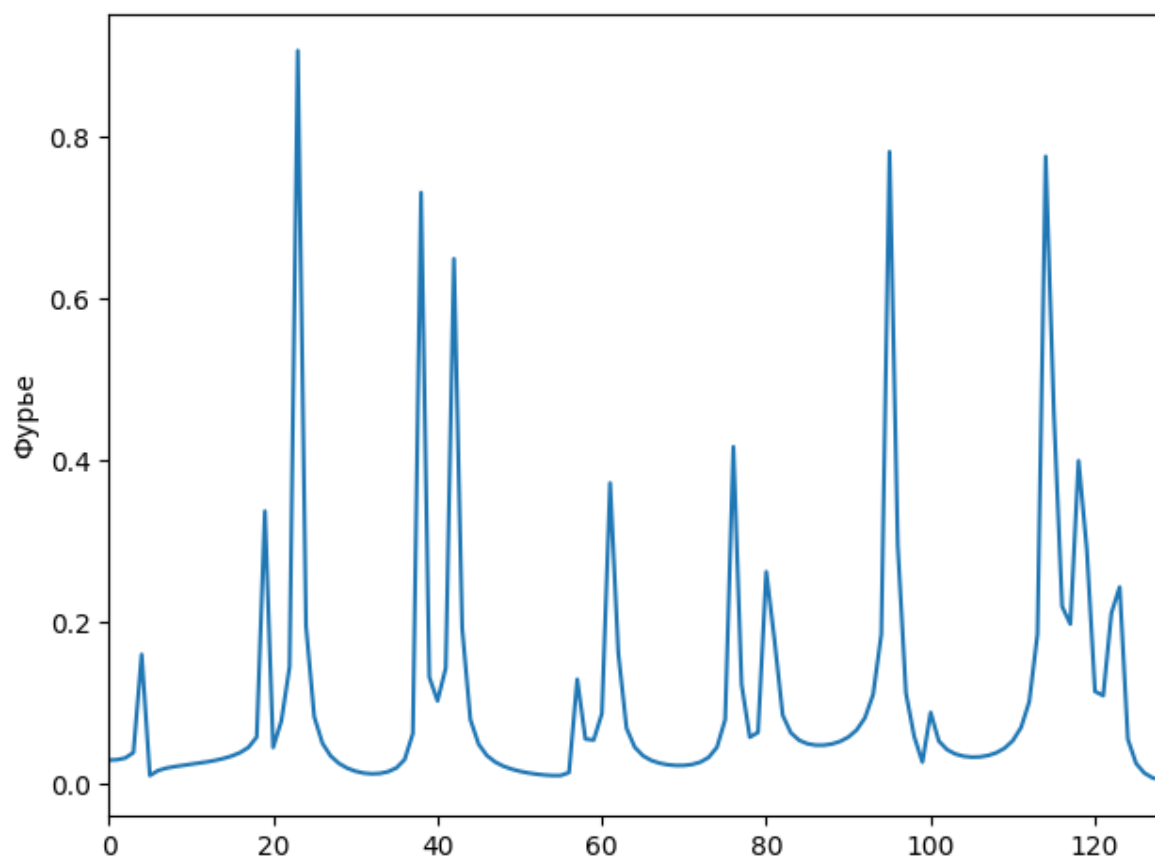
```
plt.ylabel("fft")
```

```
plt.xlim(0, 128) # 128
```

```
plt.show()
```

Результати роботи програми





Висновки

У цій лабораторній роботі ми вивчили алгоритм Швидко Перетворення Фур'є з проріджуванням відлків сигналів у часі. Зробили відповідний код який демонструє роботу цього алгоритму і порівняли з графіком з лабораторної роботи 2.1