

Санкт-Петербургский государственный политехнический
университет Петра Великого.

**Высшая школа интеллектуальных систем и
суперкомпьютерных технологий**

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА

Дискретное преобразование Фурье.

Работу выполнила студентка:

_____ А. И. Луцкевич
« ____ » _____ 2021 г.

Преподаватель лабораторных
работ:

_____ Н. В. Богач
« ____ » _____ 2021 г.

Санкт-Петербург, 2021 г.

Суть работы 7.1:

Прочитать пояснения и запустить примеры.

Был прочитан весь параграф, были запущены все примеры и просмотрены все результаты.

Суть работы 7.2:

Во втором пункте седьмой лабораторной работы было продемонстрировано использование ДПФ (дискретное преобразование Фурье) и обратное ДПФ в виде произведения матриц. Такие операции занимают время N^2 , где N - длина массива, что достаточно быстро для большинства применений, но есть более быстрый алгоритм: Быстрое Преобразование Фурье (БПФ), занимающий $N \log(N)$.

Ключевая вещь в БПФ это лемма Даниелсона-Ланкзоса, которая предлагает рекурсивный алгоритм для DFT:

1. Входящий массив y разделяется на четное число элементов e , и на нечётные элементы o .
2. Вычислить DFT e и o с помощью рекурсивных запросов.
3. Вычислить DFT(y) для каждого значения n используя лемму Даниелсона-Ланкзоса.

В случае если длина исходного массива равна 1, $DFT(y) = y$. Или если длина y очень мала, можно вычислить её DFT с помощью матричного умножения, используя предварительно вычисленную матрицу.

Возьмем небольшой сигнал и вычислим его БПФ.

```
In [9]: ys = [-0.8, 0.2, 0.3, -0.2]
        hs = np.fft.fft(ys)
        print(hs)

[-0.5+0.j -1.1-0.4j -0.5+0.j -1.1+0.4j]
```

Возьмем функцию `dft`, которая вычисляет матрицу синтеза. Сразу применим ее к нашему сигналу.

```
In [10]: def dft(ys):
        N = len(ys)
        ts = np.arange(N) / N
        freqs = np.arange(N)
        args = np.outer(ts, freqs)
        M = np.exp(1j * PI2 * args)
        amps = M.conj().transpose().dot(ys)
        return amps
```

```
In [11]: hs2 = dft(ys)
        np.sum(np.abs(hs - hs2))
```

```
Out[11]: 3.5650309568570493e-16
```

Далее напишем функцию `ff_погес`: она разбивает входной массив и использует `np.fft.fft`, чтобы вычислить БПФ двух половин. И опять же сразу ее

используем.

```
In [12]: def fft_norec(ys):
          N = len(ys)
          He = np.fft.fft(ys[::2])
          Ho = np.fft.fft(ys[1::2])

          ns = np.arange(N)
          W = np.exp(-1j * PI2 * ns / N)

          return np.tile(He, 2) + W * np.tile(Ho, 2)
```

```
In [13]: hs3 = fft_norec(ys)
          np.sum(np.abs(hs - hs3))
```

Out[13]: 0.0

И последним шагом заменим `np.fft.fft` на рекурсию. Это будет реализовано в новой функции `fft`.

```
In [14]: def fft(ys):
          N = len(ys)
          if N == 1:
              return ys

          He = fft(ys[::2])
          Ho = fft(ys[1::2])

          ns = np.arange(N)
          W = np.exp(-1j * PI2 * ns / N)

          return np.tile(He, 2) + W * np.tile(Ho, 2)
```

```
In [15]: hs4 = fft(ys)
          np.sum(np.abs(hs - hs4))
```

Out[15]: 1.1102230246251565e-16

Новая реализация БПФ, которая у нас получилась, занимает время при создании массива или его копировании, пропорциональное $N \log(N)$. Занимаемое место осталось таким же.

Заключение:

В данной лабораторной работы были изучены разные алгоритмы, такие как ДПФ и БПФ. Были проверены все примеры из файла `chap07.ipynb`, а также прочитана вся информация в файле. Была создана функция для вычисления БПФ, которая работает быстрее и за время $N \log(N)$.