

ОСОБЕННОСТИ ИСПОЛЬЗОВАНИЯ РАЗРЕЖЕННОГО БПФ ДЛЯ ОБРАБОТКИ ЗВУКОВЫХ СИГНАЛОВ НА МОБИЛЬНЫХ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНЫХ ПЛАТФОРМАХ

Бессмертный Н.А.

Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники
г. Минск, Республика Беларусь

Лихачев Д.С. – к.т.н., доцент

Преобразование Фурье является базовым алгоритмом обработки данных и имеет применения во многих инженерных областях. Алгоритм Кули и Тьюки для вычисления разреженного БПФ считается одним из десяти важнейших алгоритмов двадцатого столетия — его открытие в 1965 г. привело к революции в алгоритмах обработки сигналов, и этот алгоритм применяется повсеместно на сегодняшний день.

Дискретное преобразование Фурье является одной из наиболее важных и широко используемых вычислительных задач. Его область применения широка и включает в себя обработку сигналов, коммуникацию и сжатие аудио/изображений/видео. Следовательно, быстрые алгоритмы для DFT очень ценны. В настоящее время самым быстрым таким алгоритмом является быстрое преобразование Фурье (FFT), которое вычисляет DFT n -мерного сигнала за $O(n \log n)$ время.

Алгоритм БПФ используется со случайными сигналами, однако сигналы, встречающиеся в реальной жизни, зачастую обладают некоторыми свойствами, позволяющими ускорить вычисление. Одно из этих свойств — это разреженность спектра: спектр Фурье сигналов, встречающихся в реальной жизни, часто хорошо приближается малым количеством коэффициентов, это свойство лежит в основе многих схем сжатия звука, изображений и видео, например JPEG. Рассмотрим сжатие JPEG, мы представляем картинку как двумерный сигнал, вычисляем БПФ сигнала и так как мы хотим достичь сжатия, мы сохраняем малое количество k доминирующих компонент Фурье. Сложность такого сжатия будет $O(N \log N)$ при применении БПФ и потом за линейное время $O(N)$ мы можем найти доминантные k компоненты. Если применить алгоритм разреженного БПФ то он будет вычислять k доминантные компоненты напрямую и сложность будет $O(k \log N)$. Более того, в данном случае время работы алгоритма сублинейно по N , т.е. алгоритм даже не считает все N элементов сигнала во временной области.

Рассмотрим сигнал x размера n , ДПФ которого \hat{x} определено как:

$$\hat{x} = \sum_{t=0}^{n-1} x(t) * e^{-j2\pi ft/n} \quad (1),$$

\hat{x} считается k -разреженным, если он имеет k отличных от нуля частотных коэффициентов, а оставшиеся n коэффициентов равны нулю. Задача разреженного БПФ: точное восстановление \hat{x} с целью нахождения частотных положений f и значений $\hat{x}(f)$ для k ненулевых коэффициентов. Для общих сигналов разреженное БПФ вычисляют как k -разреженное приближение \hat{x}^k от \hat{x} . Наилучшее k -разреженное приближение можно получить, определив все, кроме наибольших k , коэффициентов \hat{x} равными 0. Целью является расчет приближения \hat{x}^k , в котором ошибка приближения ограничена ошибкой на лучшем k -разреженном приближении. Формально должно удовлетворять следующим условиям:

$$\|\hat{x} - \hat{x}^k\|_2 \leq C \min_{k\text{-sparse } y} \|\hat{x} - y\|_2 \quad (2),$$

где C - некоторый фактор приближения, минимизация по точности k -разреженных сигналов.

Применяя алгоритм разреженного БПФ были получены следующие тестовые результаты в сравнении с математической моделью БПФ:

- при размере сигнала $N=65536$ и разреженности $k=1$, время выполнения разреженного БПФ составило 0.001440 секунды, время выполнения БПФ – 0.004964 секунды.
- при размере сигнала $N=65536$ и разреженности $k=50$, время выполнения разреженного БПФ составило 0.002796 секунды, время выполнения БПФ - 0.004118 секунды.
- при размере сигнала $N=1048576$ и разреженности $k=50$, время выполнения разреженного БПФ составило 0.012571 секунды, время выполнения БПФ – 0.169344 секунды.

Можно сделать вывод, что чем больше N и чем $N > k$, тем быстрее алгоритм разреженного БПФ в сравнении с БПФ.

Список использованных источников:

1. FFTW[Электронный ресурс]. – Режим доступа: <http://www.fftw.org/>. – Дата доступа: 09.03.2020.
2. SFFT: Sparse Fast Fourier Transform [Электронный ресурс]. – Режим доступа: <http://groups.csail.mit.edu/netmit/sFFT/>. – Дата доступа: 09.03.2020.
3. Computer Science Center[Электронный ресурс]. – Режим доступа: <https://compscicenter.ru/courses/sparsefft/2015-autumn/> Дата доступа: 10.03.2020.