

DFT: TRANSFORMADA RÁPIDA DE FOURIER*

Don Johnson

Translated By:

Fara Meza

Erika Jackson

Based on *DFT: Fast Fourier Transform*[†] by

Don Johnson

This work is produced by OpenStax-CNX and licensed under the
Creative Commons Attribution License 2.0[‡]

Abstract

La DFT puede ser reducida del tiempo exponencial con el algoritmo de la transformada rápida de Fourier.

Ahora podemos calcular el espectro de una señal arbitraria: La Transformada de Fourier Discreta (DFT) calcula el espectro en N frecuencias igualmente espaciadas de una longitud- N secuencias. Una edición que nunca se presenta en el "cálculo" análogo, como la realizada por un circuito, es cuanto trabajo toma realizar la operación de procesamiento de señal como la filtración. En computación, esta consideración traslada del número de pasos básicos de computación requeridos para realizar el proceso. El número de pasos, conocidos como, la **complejidad**, se vuelve equivalente a cuanto tiempo toma el cálculo (que tanto tiempo tenemos que esperar para una respuesta). La complejidad no está atada a computadoras específicas o lenguajes de programación, pero a cuantos pasos son requeridos en cualquier cálculo. Así, un procedimiento con complejidad indicada dice que el tiempo tomado será **proporcional** a alguna cantidad de datos utilizados en el cálculo y en la cantidad demandada.

Por ejemplo, considerar la fórmula para la transformada discreta de Fourier. Para cada frecuencia que elijamos, debemos multiplicar cada valor de la señal por un número complejo y sumar los resultados. Para una señal valorada-real, cada multiplicación real-por-complejo requiere dos multiplicaciones reales, significa que tenemos $2N$ multiplicaciones para realizarse. Para sumar los resultados juntos, debemos mantener la parte real y la imaginaria separadas. Sumando N números requiere $N - 1$ sumas. Constantemente, cada frecuencia requiere $2N + 2(N - 1) = 4N - 2$ pasos básicos de realizar. Como tenemos N frecuencias, el número total de operaciones es $N(4N - 2)$.

*Version 1.1: Jul 25, 2005 10:23 pm +0000

[†]<http://cnx.org/content/m0504/2.8/>

[‡]<http://creativecommons.org/licenses/by/2.0/>

En cálculos de la complejidad, solo tenemos que preocuparnos de que sucede cuando la longitud incrementa, y tomar el término dominante —aquí el término $4N^2$ — como reflejo de cuanto trabajo está involucrado haciendo la computación. Como una constante multiplicativa no importa ya que estamos haciendo una "proporcional" a la evaluación, encontramos que la DFT es un $O(N^2)$ procedimiento computacional. Esta notación se lee "orden N -cuadrado". Donde, si tenemos doble longitud, esperamos que el tiempo de la realización sea aproximadamente el cuadruple.

Exercise 1**(Solution on p. 3.)**

Haciendo la evaluación de la complejidad para la DFT, asumimos que los datos son reales. Surgen tres preguntas. Primero que nada, el espectro de las señales tiene simetría conjugada, lo que significa que los componentes de las frecuencias negativas ($k = [\frac{N}{2} + 1, \dots, N + 1]$ en la DFT) pueden ser calculadas de los componentes de la frecuencia positiva correspondiente. ¿Esta simetría cambia la complejidad de la Transformada Directa de Fourier DFT?

En segundo lugar, supongamos que los datos son de valores complejos; ¿Cuál es la complejidad de la DFT ahora?

Finalmente, pregunta menos importante pero interesante, supongamos que queremos K valores de frecuencias en lugar de N ; ¿Ahora cuál es la complejidad?

Solutions to Exercises in this Module

Solution to Exercise (p. 2)

Cuando la señal es de valor real, solo necesitamos la mitad del valor del espectro, pero la complejidad permanece sin cambios. Si los datos son de valores complejos, lo cual requiere de la retención de todos los datos, la complejidad es nuevamente la misma. Cuando se requieren solamente K frecuencias, la complejidad es $O(KN)$.