

UNIVERSIDAD DE VALLADOLID

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

Subsecuencia Común Más Larga

Sergio García Prado

Seguimiento del trabajo en:
github.com/garciparedes/Closest-Pair-of-Points

November 8, 2015

1 Introducción

1.1 Definición del problema

El problema analizado que se pretende resolver consiste en lo siguiente:

Primeramente describiremos lo que es una subsecuencia, ya que es una de las ideas fundamentales que habrá que tener claro para resolver el problema y que no debemos confundir con subcadena.

Subsecuencia: Es una secuencia que se obtiene a partir de otra secuencia de igual o mayor tamaño mediante la supresión de algunos elementos sin cambiar el orden de los elementos restantes. Por ejemplo, la secuencia A, D, F es una subsecuencia de A, B, C, D, E, F. No debe confundirse con el término subcadena, que además impone la restricción de que los elementos tienen que ser contiguos. Un ejemplo de subcadena es B, C, D.

Ahora que ya tenemos clara la definición de subsecuencia modelizaremos el problema a resolver: Dadas dos secuencias de caracteres, nuestro objetivo será encontrar la subsecuencia común de mayor longitud entre ambas. La longitud cada una de las cadenas puede ser distinta.

1.2 Aplicaciones

Este algoritmo tiene una gran cantidad de aplicaciones. Uno de los sectores donde su uso está más extendido es en el de la informática: se usa en software de control de versiones como git o el comando diff, que muestra las diferencias entre ficheros. También se utiliza en el sector de la bioinformática (Aplicación de tecnología de computadores a la gestión y análisis de datos biológicos.) para secuenciación de ADN.

La implementación de ejemplo consiste en un comparador visual de ficheros a nivel de línea que muestra como coincidencia la subsecuencia común más larga.

2 Programación Dinámica

2.1 Definición

La programación dinámica es un patrón de diseño de algoritmos basado en la división del problema base que se pretende resolver en subproblemas de menor tamaño y complejidad que solo se resolverán una única vez, ya que se almacenará la solución de cada subproblema para luego reutilizarlo en el caso de que fuera necesario. Al proceso de almacenar las soluciones de los subproblemas se le conoce con el nombre de "memoization". Para que un problema pueda ser resuelto mediante programación dinámica este tiene que cumplir dos condiciones: Solapamiento de Problemas y Subestructura Óptima.

2.2 Solapamiento de Problemas

2.3 Subestructura Optima

3 Solución

3.1 Enfoques Disponibles

3.2 Programación Dinámica

3.3 PseudoCódigo

4 Referencia Bibliográfica

- <https://en.wikipedia.org/wiki/Subsequence>
- <https://en.wikipedia.org/wiki/Bioinformatics>
- https://en.wikipedia.org/wiki/Dynamic_programming