Subsecuencia Común Más Larga Programación Dinámica

Sergio García Prado

10 de Noviembre de 2015

- Introducción
 - Formulación del Problema
 - Definiciones
- Aplicaciones
- Programación Dinámica
- Subsecuencia Común más larga
 - Enfoques Disponibles
 - Enfoque dinámico
- Fin

Section 1

Introducción

Subsection 1

Formulación del Problema

Formulación del Problema

Dadas dos secuencias de longitud arbitraria, nuestro objetivo es encontrar la subsecuencia común de mayor longitud entre ambas.

Subsection 2

Definiciones

Secuencia

- Es una colección ordenada de elementos en la cual la repetición está permitida.
- Ejemplo: A, B, C, A, E, F

Subsecuencia

- Es una secuencia que se obtiene a partir de otra secuencia de igual o mayor longitud mediante la supresión de algunos elementos manteniendo el orden de los elementos restantes.
- Ejemplo: A, C, A es una subsecuencia de A, B, C, A, E, F.

Section 2

Aplicaciones

Aplicaciones

- Secuenciación del ADN.
- Software de control de versiones (git).
- Comando diff.

Section 3

Programación Dinámica

Programación Dinámica

- Patrón de diseño de algoritmos basado en la división del problema base en subproblemas de menor tamaño y complejidad que solo se resolverán una única vez.
- Solapamiento de Problemas.
- Subestructura Óptima.

Solapamiento de Problemas

- Un problema tiene esta propiedad si se puede dividir en subproblemas de menor tamaño cuyos resultados se reutilizarán para resolver sucesivos subproblemas de nivel superior.
- Ejemplo: Sucesión de Fibonacci.

Subestructura Óptima

• La solución óptima del problema contiene (o depende) de las soluciones óptimas a sus subproblemas..

Section 4

Subsecuencia Común más larga

Subsection 1

Enfoques Disponibles

Enfoques Disponibles

- N = número de secuencias.
- n_i = Secuencia i-ésima.
- Boráz: $O(2^{n_1} \sum_{i=2}^{N} n_i)$.
- Programación Dinámica: $O(N \prod_{i=1}^{N} n_i)$.

Subsection 2

Enfoque dinámico

Notación Utilizada

- Se expondrá el caso de dos secuencias.
- X[0...m-1] e Y[0...n-1] secuencias de longitud m y n respectivamente.
- L[0...m][0...n] matriz de tamaño m \times n, para almacenar los resultados de cada subproblema
- Sea S una secuencia de longitud I e $i \in (1, I)$, entonces S_i es la correspondiente a los i primeros elementos.

Ejemplo:
$$X = abcde$$

$$X_1 = a$$
, $X_3 = abc$ y $X_5 = abcde = X$

Fórmula

$$LCS(X_{i}, Y_{j}) = \begin{cases} 0 & \text{if } i = 0 \lor j = 0 \\ LCS(X_{i-1}, Y_{j-1}) + 1 & \text{if } x_{i} = y_{j} \\ max(LCS(X_{i}, Y_{j-1}), LCS(X_{i-1}, Y_{j})) & \text{if } x_{i} \neq y_{j} \end{cases}$$

Funcionamiento

- Rellenar matriz L a partir de función LCS.
- Recorrer L desde $L_{m-1,n-1}$ hasta L_{00} .

- \bullet X = abcde, m = 5
- Y = aert, n = 4

	Ø	а	b	С	d	е
Ø						
а						
е						
r						
t						
	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	a 0	b 0	с 0	d 0	e 0
Ø						
	0	0				
а	0	0				

	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0					
е	0					
r	0					
t	0					
	Ø	а	b	С	d	е
Ø	Ø 0	a 0	b 0	с 0	d 0	e 0
Ø a						
	0	0	0			
а	0	0	0			

	Ø	a	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1				
r	0					
t	0					
	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1	1	1	1	2
r	0	1	1	1	1	2
t	0					

	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1	1	1	1	2
r	0					
t	0					
	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1	1	1	1	2
r	0	1	1	1	1	2
t	0	1	1	1	1	2

	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1	1	1	1	2
r	0	1	1	1	1	2
t	0	1	1	1	1	2
	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1	1	1	1	2
r	0	1	1	1	1	2
t	0	1	1	1	1	2

	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1	1	1	1	2
r	0	1	1	1	1	2
t	0	1	1	1	1	2
	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1	1	1	1	2
r	0	1	1	1	1	2
t	0	1	1	1	1	2

	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1	1	1	1	2
r	0	1	1	1	1	2
t	0	1	1	1	1	2

	Ø	а	b	С	d	е
Ø	0	0	0	0	0	0
а	0	1	1	1	1	1
е	0	1	1	1	1	2
r	0	1	1	1	1	2
t	0	1	1	1	1	2

- Para las secuencias X = abcde, Y = aert el resultado es:
- LCS = ae de longitud 2

Error encontrado

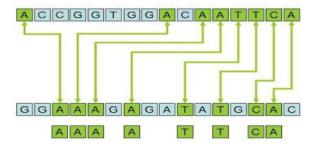


Figura 1:

Error encontrado

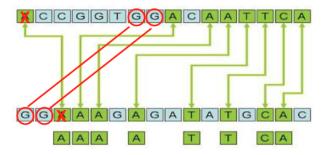


Figura 2:

Section 5

Fin