UNIVERSIDAD NACIONAL DE SAN AGUSTÍN FACULTAD DE INGENIERIA DE PRODUCCION Y SERVICIOS DEPARTAMENTO DE INGENIERÍA DE SISTEMAS

LABORATORIO - ANÁLISIS Y DISEÑO DE ALGORITMOS GABRIELA MALENA QUISPE QUISPE

PROFESOR: ALEX FLOREZ FARFAN **AULA -8**



EJERCICIO 01:

Unique Paths:

para este problema inicialmente creamos una matriz, luego cada celda representará el número de caminos que conducen a la celda correspondiente. Ya que el robot sólo puede moverse hacia la derecha o hacia abajo, podemos realizar una solución ascendente, trabajando desde la celda inicial e iterando hacia abajo y hacia la derecha.

Cada celda (obstáculo [i] [j]) puede llegar a solo dos celdas visitadas previamente (obstáculo [i-1] [j] y [i] [j-1]),

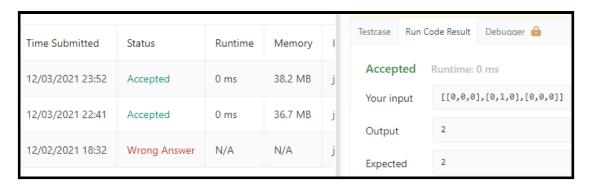
por lo que el número de formas para alcanzar la celda actual (d [i] [j]) debe ser la suma de las formas de llegar a esas otras dos celdas (prueba [i-1] [j] + prueba [i] [j-1]).

Resultados de las Pruebas:

Respecto a las pruebas, inicialmente me aceptó como se aprecia en la imagen para un tipo de entrada, y para otro tipo de entrada en la salida no me aceptaba.

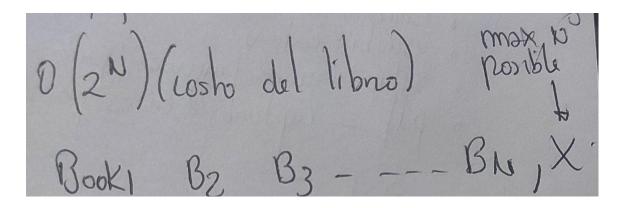


Posteriormente modifique mi código y modifique en la página principal el mismo, el cual ya me aceptabas para las demás entradas.



Your previous code was restored from your local storage. Reset to default							
Testcase	ase Run Code Result		Debugger 🔒				
Accepted Runtime: 0 ms							
Your input		[[0,0,0],[0,1,0],[0,0,0]]					
Output	Output 2		2				
Expected		2					

EJERCICIO 02:



Tienda de libros							
TAREA ENVIAR RESULTADOS ESTADÍSTICAS HACKEAR							
Detalles de envío							
Tarea:	<u>Tienda de libros</u>						
Remitente:	Gabriela Malena						
Tiempo de presentación:	2021-12-03 03:05:28						
Idioma:	C ++ 11						
Estado:	LISTO						
Resultado:	ACEPTADO						





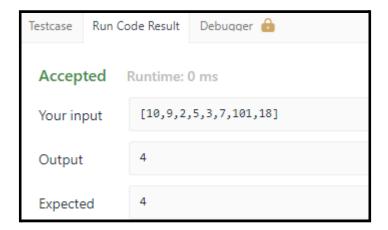
EJERCICIO 03:

El problema de la subsecuencia creciente más larga (LIS) es encontrar la longitud de la subsecuencia más larga de una secuencia dada de modo que todos los elementos de la subsecuencia se clasifiquen en orden creciente.

Si pensamos en cualquier subsecuencia, entonces puede comenzar desde cualquier lugar, por lo que para resolver esto, podemos aplicar un enfoque simple para corregir cada índice para que podamos calcular fácilmente el siguiente en cada índice final. Y a partir de esto podemos encontrar la relación de recurrencia.

Obteniendo:

Lista(arr, i) = $1 + \text{Lista}(arr, j) \longrightarrow j < i$ and arr[j] < arr[i].



Time Submitted	Status	Runtime	Memory	Language
12/02/2021 20:29	Accepted	56 ms	38.5 MB	java

EJERCICIO 04:

Kectangle (uthing)

Rectangle (uthing)

Contours

Ap
$$(a_1b)$$
 - min (contes requaridos)

Ap (a_1b) - ap (a_1b) - ap (a_1b)

Poro el aso: (a_1b) - ap (a_1b) + dp (a_1b)

Poro el aso: (a_1b) - ap (a_1b) + dp (a_1b)

Poro el aso: (a_1b) - ap (a_1b) + dp (a_1b)

Poro el aso: (a_1b) - ap (a_1b) + dp (a_1b)







EJERCICIO 05:

El problema requiere que el cuadrado contenga todos los 1 para que sea más grande. Cualquier cuadrado de esta matriz se define con tres parámetros:

x (fila),

y (columna) y también el

w (ancho).

Entonces para encontrar la matriz más grande, al menos buscaremos cada (x, y).

Por ejemplo, si todos los cuadrados son todos 1, el estado [3] [3] se convierte en 2 + 1 = 3. Entonces, el cuadrado más grande en el que termina (3, 3) no puede ser 2 + 1 = 3. Además, no puede ser 1 + 1 = 2 porque la condición 1, 2, 3 con 1 no son verdaderas. En resumen, derivamos la función de transición:

problema $[x][y] = 1 + min \{problema [x-1][y], problema [x][y-1], problema [x-1][y-1]\}$

