

## S1-Complejidad1

### Pregunta 1

Sin responder  
aún

Puntúa como  
1.00

🚩 Marcar  
pregunta

¿Cuál es la complejidad asintótica, en el peor de los casos, del algoritmo de la subsecuencia común más larga entre X (de longitud m) y Y (de longitud p) presentado a continuación? Considera que el tamaño del problema

$n = m + p$ .

```
def lcsAUX(X, Y, m, p):  
    if m == 0 or p == 0:  
        return 0  
    elif X[m-1] == Y[p-1]:  
        return 1 + lcsAUX(X, Y, m-1, p-1)  
    else:  
        return max(lcsAUX(X, Y, m, p-1),  
                    lcsAUX(X, Y, m-1, p))  
def lcs(X,Y):  
    return lcsAUX(X,Y,len(X),len(Y))
```

- ☐ a.  $O(n^2)$
- ☐ b.  $O(n^3)$
- ☐ c.  $O(n)$
- ☐ d.  $O(\log n)$
- ☒ e.  $O(2^n)$

QUITAR MI ELECCIÓN

Pregunta 2

Sin responder aún

Puntúa como 1.00

🚩 Marcar pregunta

¿Cuál es la complejidad asintótica, en el peor de los casos, del algoritmo de la distancia de Levenshtein entre la cadena X (de longitud m) y la cadena Y (de longitud n), implementado a continuación?

```
def editDist(str1, str2, m, n):  
    dp = [[0 for x in range(n + 1)]  
          for x in range(m + 1)]  
    for i in range(m + 1):  
        for j in range(n + 1):  
            if i == 0:  
                dp[i][j] = j  
            elif j == 0:  
                dp[i][j] = i  
            elif str1[i-1] == str2[j-1]:  
                dp[i][j] = dp[i-1][j-1]  
            else:  
                dp[i][j] = 1 + min(dp[i][j-1],  
                                   dp[i-1][j],  
                                   dp[i-1][j-1])  
  
    return dp[m][n]
```

```
def levenshteinDistance(X, Y):  
    return editDist(X, Y, len(X), len(Y))
```

- ☐ a.  $O(n \log m)$
- ☐ b.  $O(n)$
- ☐ c.  $O(n^2 * m^2)$
- ☐ d.  $O(2^{(n+m)})$
- ☒ e.  $O(n * m)$

QUITAR MI ELECCIÓN

Pregunta 3

Sin responder  
aún

Puntuación como  
1.00

🚩 Marcar  
pregunta

¿Cuál es la complejidad asintótica, para el peor de los casos, de determinar si es posible encontrar un subgrupo de la lista *set* (que tiene *n* elementos) que sume el valor *sum*, con el siguiente algoritmo?

```
def isSubsetSum(set, n, sum):
    subset = ([[False for i in range(sum + 1)]
               for i in range(n + 1)])

    for i in range(n + 1):
        subset[i][0] = True
    for i in range(1, sum + 1):
        subset[0][i] = False
    for i in range(1, n + 1):
        for j in range(1, sum + 1):
            if j < set[i-1]:
                subset[i][j] = subset[i-1][j]
            if j >= set[i-1]:
                subset[i][j] = (subset[i-1][j] or
                               subset[i - 1][j -
                               set[i-1]])

    return subset[n][sum]

def sumaGrupo(set, sum):
    return isSubsetSum(set, len(set), sum)
```

- ☐ a.  $O(n)$
- ☐ b.  $O(\text{sum} \log n)$
- ☒ c.  $O(n \cdot \text{sum})$
- ☐ d.  $O(2^{(\text{sum} + n)})$
- ☐ e.  $O(n^2 \cdot \text{sum}^2)$

[QUITAR MI ELECCIÓN](#)