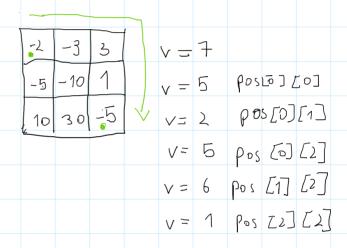
9. Hay un terreno, que podemos pensarlo como una grilla de m filas y n columnas, con trampas y pociones. Queremos llegar de la esquina superior izquierda hasta la inferior derecha, y desde cada casilla sólo podemos movernos a la casilla de la derecha o a la de abajo. Cada casilla i,j tiene un número entero $A_{i,j}$ que nos modificará el nivel de vida sumándonos el número $A_{i,j}$ (si es negativo, nos va a restar $|A_{i,j}|$ de vida). Queremos saber el mínimo nivel de vida con el que debemos comenzar tal que haya un camino posible de modo que en todo momento nuestro nivel de vida sea al menos 1. Por ejemplo, si tenemos la grilla

$$A = \begin{bmatrix} -2 & -3 & 3\\ -5 & -10 & 1\\ 10 & 30 & -5 \end{bmatrix}$$

el mínimo nivel de vida con el que podemos comenzar es 7 porque podemos realizar el camino que va todo a la derecha y todo abajo.



a) Pensar la idea de un algoritmo de backtracking (no hace falta escribirlo).

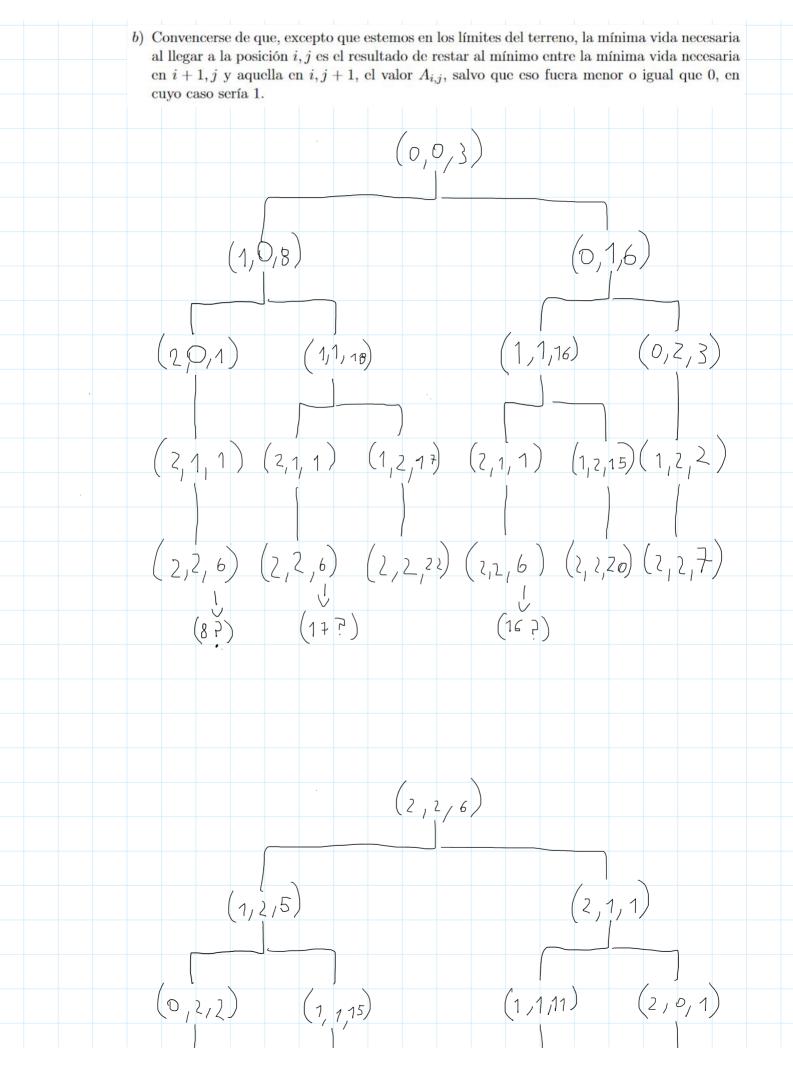
```
def travesiaVitalBacktracking(mapa, i, j):
    n = len(mapa)
    m = len(mapa)
    m = len(mapa[e])

if i == n-1 and j == m-1:
    return max(1 - mapa[n-1][m-1], 1)

elif i == n-1:
    return max(travesiaVitalBacktracking(mapa, i, j+1) - mapa[n-1][j], 1)

elif j == m-1:
    return max(travesiaVitalBacktracking(mapa, i+1, j) - mapa[i][m-1], 1)

else:
    return max(min(travesiaVitalBacktracking(mapa, i+1, j), travesiaVitalBacktracking(mapa, i, j+1)) - mapa[i][j], 1)
```



 $(m_{0} \times (m_{1}n(t_{V(i,j+1)},t_{V(i-1,j)})-g(i)(j),1) \leq 1 i_{C}n \wedge j_{C}m$ $(m_{0} \times (m_{1}n(t_{V(i,j+1)},t_{V(i-1,j)})-g(i)(j),1) \leq 1 i_{C}n \wedge j_{C}m$ $(m_{0} \times (t_{V(i,j+1)},-g(i)(j),1) \leq 1 i_{C}n \wedge j_{C}m$ $(m_{0} \times (m_{1}n(t_{V(i,j+1)},t_{V(i-1,j)})-g(i)(j),1) \leq 1 i_{C}n \wedge j_{C}m$ $(m_{0} \times (m_{1}n(t_{V(i,j+1)},t_{V(i-1,j)})-g(i)(j),1) \leq 1 i_{C}n \wedge j_{C}m$ $(m_{0} \times (m_{1}n(t_{V(i,j+1)},t_{V(i-1,j)})-g(i)(j),1) \leq 1 i_{C}n \wedge j_{C}m$ $(m_{0} \times (m_{1}n(t_{V(i,j+1)},-g(i)(j),1)) \leq 1 i_{C}n \wedge j_{C}m$ $(m_{0} \times (m_{0}n(t_{V(i,j+1)},-g(i)(j),1)) \leq 1 i_{C}n \wedge j_{C}m$ $(m_{0} \times (m_{0}n(t_{V(i,j+1)},-g(i)(j),1))$ max (1-9[i][1],1) sii = n 1 = md) Diseñar un algoritmo de PD y dar su complejidad temporal y espacial auxiliar. Comparar cómo resultaría un enfoque top-down con uno bottom-up. if i == n-1 and j == m-1:
 mem[i][j] = max(1 - mapa[n-1][m-1], 1) $\label{eq:continuous} \begin{aligned} & \text{elif i == n-1:} \\ & \text{mem[i][j] = max(travesiaVitalTopDown(mapa, i, j+1,mem) - mapa[n-1][j], 1)} \end{aligned}$ elif j == m-1:
 mem[i][j] = max(travesiaVitalTopDown(mapa, i+1, j,mem) - mapa[i][m-1], 1)

```
properided Temporal O(NM)

(our legited Temporal O(NM)

1    def travesiavitalBottomUp(mapa):
2    n = len(mapa)
3    m = len(mapa[0])
4    sem = [[0 for _in range(m)] for _in range(n)]
6    mem[n-1][m-1] = max(1 - mapa[n-1][m-1], 1)
8    for j in range(m-2, -1, -1):
10         mem[n-1][j] = max(mem[n-1][j+1] - mapa[n-1][j], 1)
11
12    for i in range(n-2, -1, -1):
13         mem[i][m-1] = max(mem[i+1][m-1] - mapa[i][m-1], 1)
14
15    for i in range(n-2, -1, -1):
16    for j in range(m-2, -1, -1):
```

min_vida_desde_siguiente_paso = min(mem[i+1][j], mem[i][j+1])
mem[i][j] = max(min_vida_desde_siguiente_paso - mapa[i][j], 1)

Complejidad Espacial O(NM)

Complejidad Temporal O(NM)

return mem[0][0]