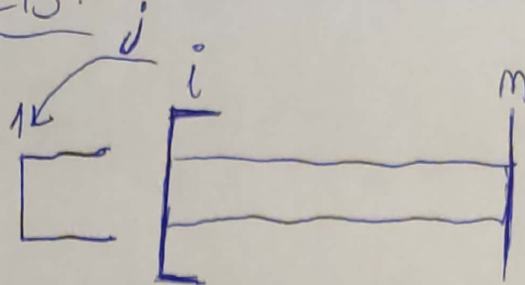


3.4 Servicio en la FIB:

Subestructura óptima:



$R(i, j) \equiv$ máxima servicio que se ha ofrecido desde el día (i) hasta el día (m) si hace (j) días que se ha hecho el último reboot.

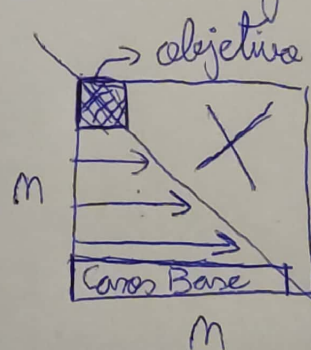
Objetivos: $R(1, 1) \equiv$ máxima servicio desde el día $1..m$
(la j es 1, porque el día 1 empezamos con el máxima servicio posible, (S_1))

2 opciones: $\begin{cases} \text{día } i \text{ reboot: } R(i, j) = R(i+1, 1) \\ \text{día } i \text{ no reboot: } R(i, j) = \min(X_i, S_j) + R(i+1, j+1) \end{cases}$

Cond base: Es el último día: $R(m, j) = \min(X_m, S_j) \quad \forall j$

\ast La solución es $R(1, 1) = \max(a, b)$

La tabla mide $m \times m \rightarrow$ Coste espacial $O(m^2)$



Son $O(m^2)$ subproblemas de coste $O(1) \rightarrow$ Coste temporal $O(m^2)$

Para recuperar los días en que se ha hecho reboot, se puede usar un vector V de booleanos de m posiciones, y para cada día (i) que se decida hacer reboot, hacer $V[i] = \text{true}$.