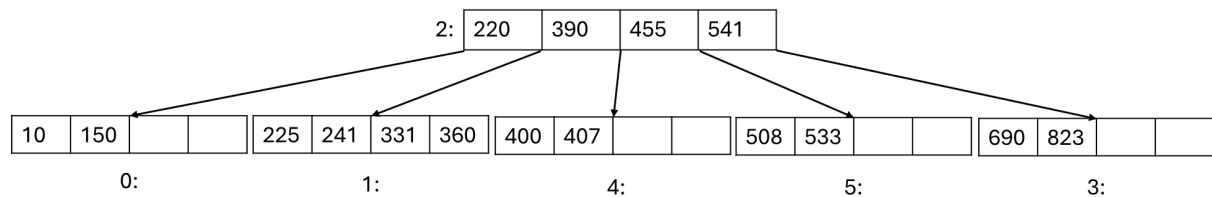
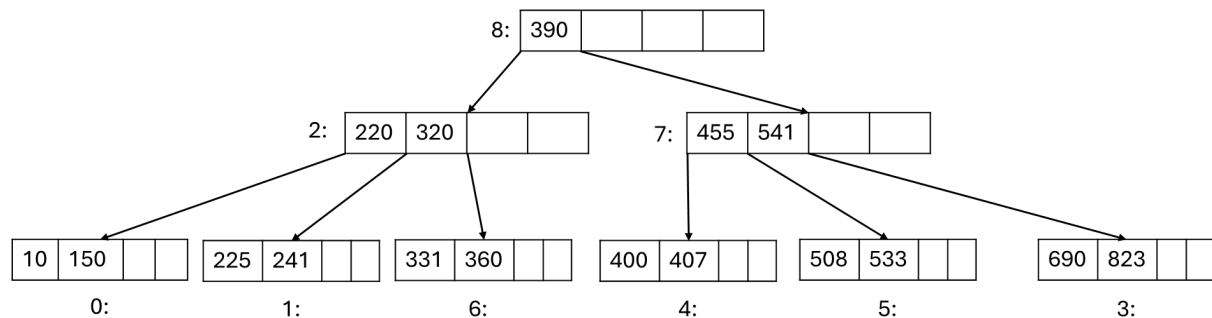


Árbol B, Orden 5, Max:4, Min:1. Política de resolución de underflows: izquierda



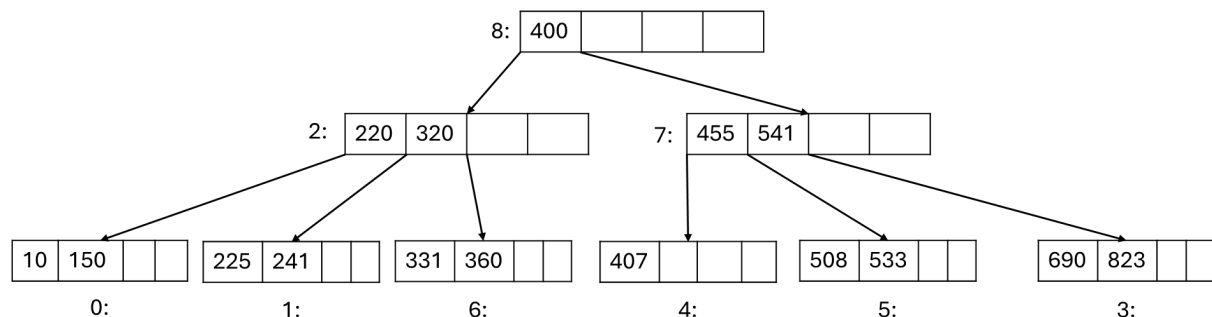
- +320



El 320, debe insertarse en el nodo 1, pero como tiene el máximo de claves, se produce overflow. Creo el nodo 6, y separo equitativamente las claves entre el nodo 1 y el nodo 6 y “promociono” la clave que quedó en el medio, es decir el 320. Ahora el 320 debe insertarse en el nodo 2, pero como también tiene el máximo de claves, se produce overflow. Creo el nodo 7, divido equitativamente las claves entre el nodo 2 y el 7 y “promociono” la clave del medio, es decir el 390. Como no hay un nodo donde insertar el 390, creo el nodo 8 y le asigno como primer clave el 390.

Lecturas y escrituras: L2,L1,E1,E6,E2,E7,E8

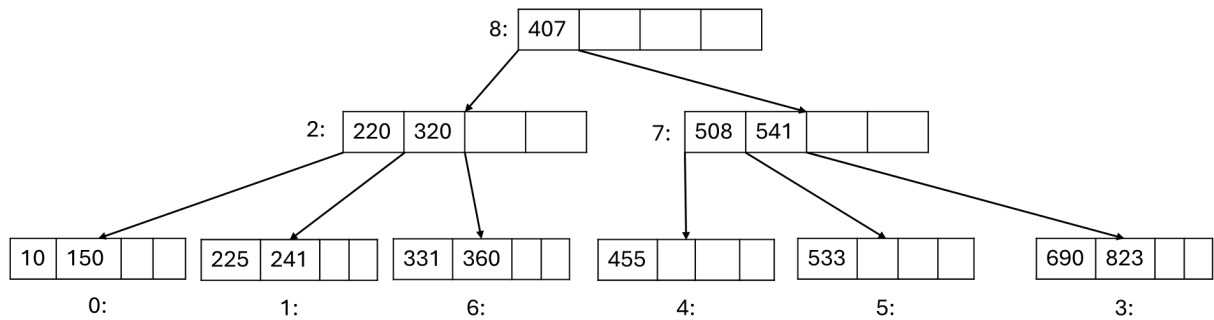
- -390



Tomo del subárbol derecho de 390, su hijo más izquierdo, el 400 (nodo 4), e intercambio ambos elementos de posición, una vez que el 390 está en una hoja, lo elimino.

Lecturas y escrituras: L8,L7,L4,E4,E8

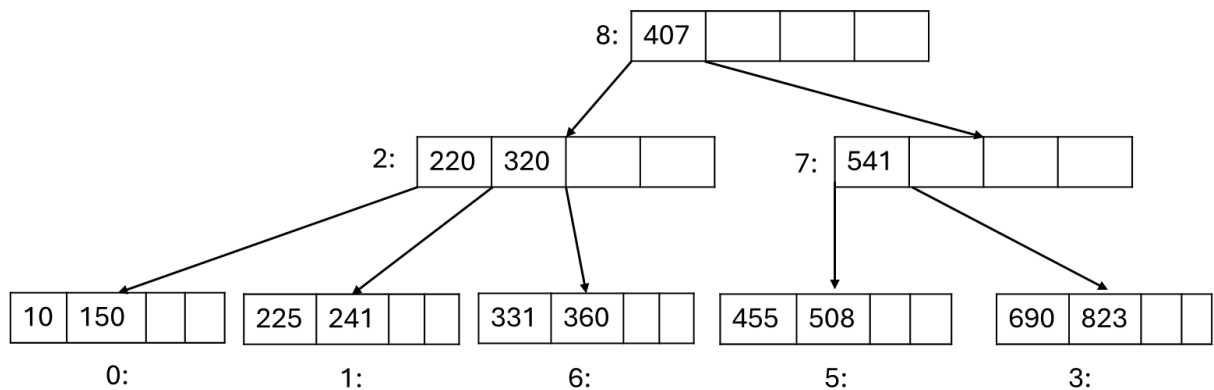
- -400



Tomo del subárbol derecho de 400, su hijo más izquierdo, el 407 (nodo 4), e intercambio ambos elementos de posición, una vez que el 400 está en una hoja, lo elimino. Esto produce underflow en el nodo 4, como no tiene hermano adyacente izquierdo, aplico redistribución con su hermano adyacente derecho, baja al nodo 4 como primera clave el 455 del nodo 7 y sube del nodo 5 al nodo 7 el 508 como padre del nodo 4 y el nodo 5

Lecturas y escrituras: L8,L7,L4,E4,L5,E5,E4,E7

- -533



Elimino el 533, esto produce underflow en el nodo 5, como tiene hermano adyacente izquierdo, puedo aplicar la política, pero el nodo 4 no está en condiciones de redistribuir, entonces concateno el nodo 4 y el nodo 5 con su padre, 508 (nodo 7). Esto produce la eliminación del nodo 4, que el nodo 7 ahora contenga solo al 541 y el nodo 5, 455 (proveniente del nodo 4) y 508 (proveniente del nodo 7).

Lecturas y escrituras: L8,L7,E4,E7