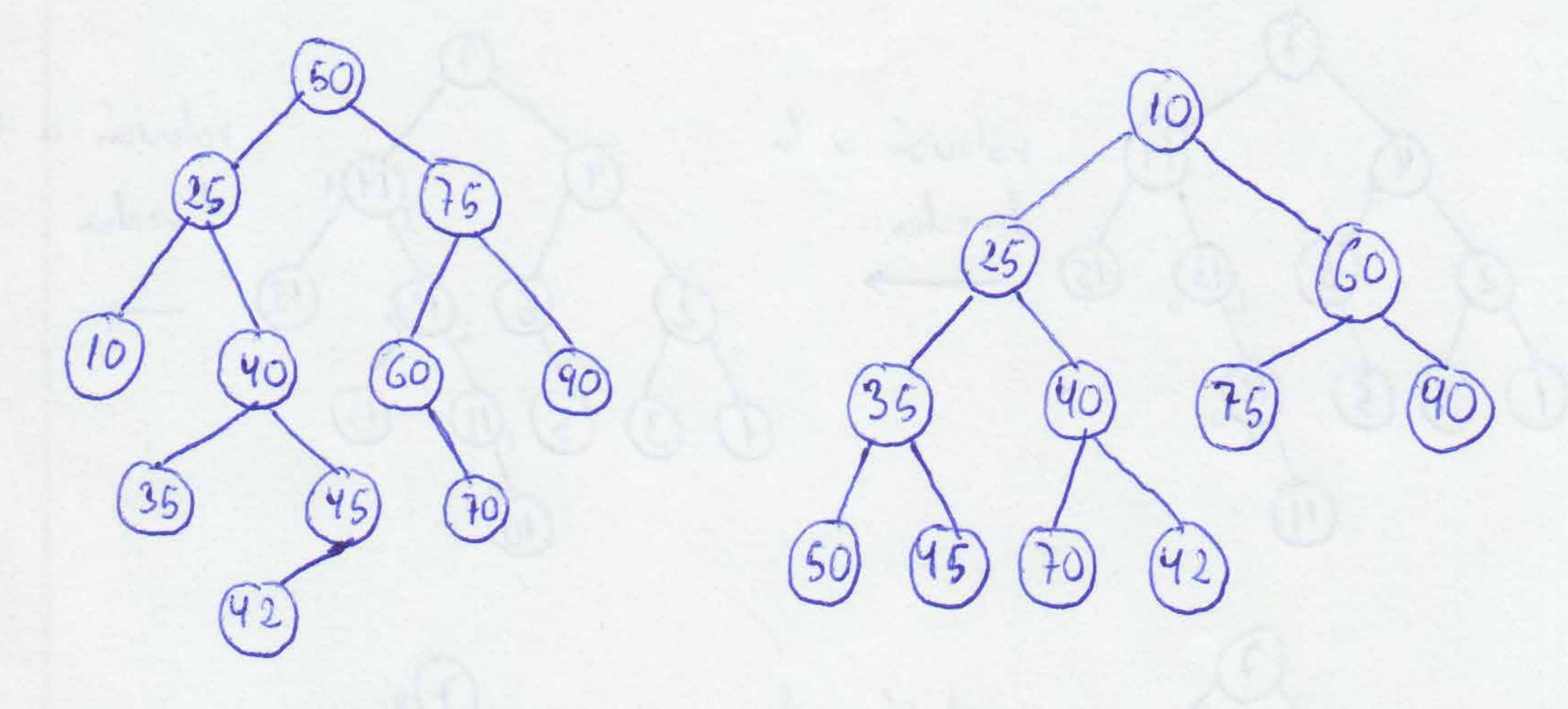
Alberto Robles Hernander 2B 76065643-W

Ejercicio 12

BST (Arbol binavio de busqueda)

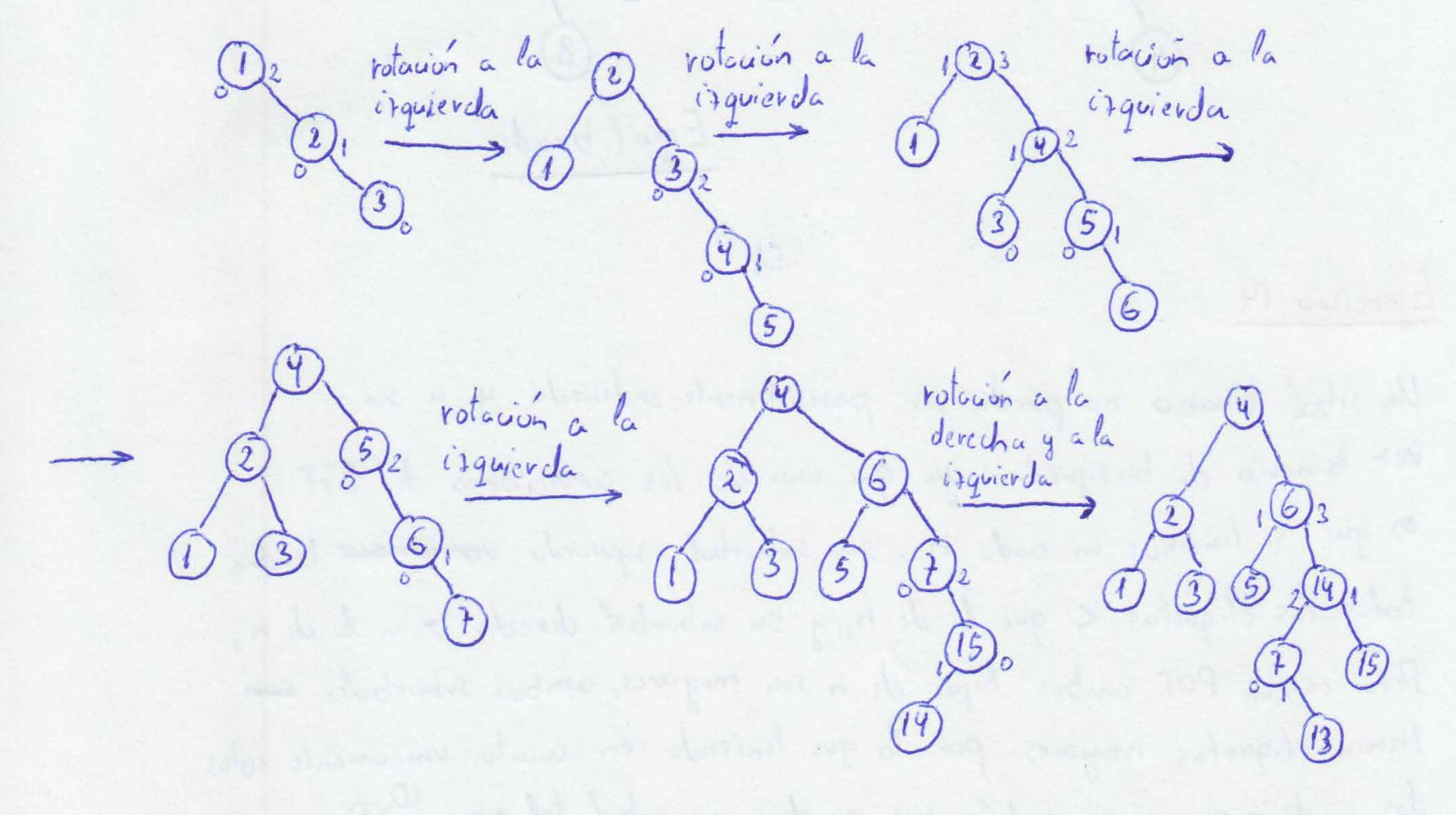
POT (Arbol parcialmente ordenado)

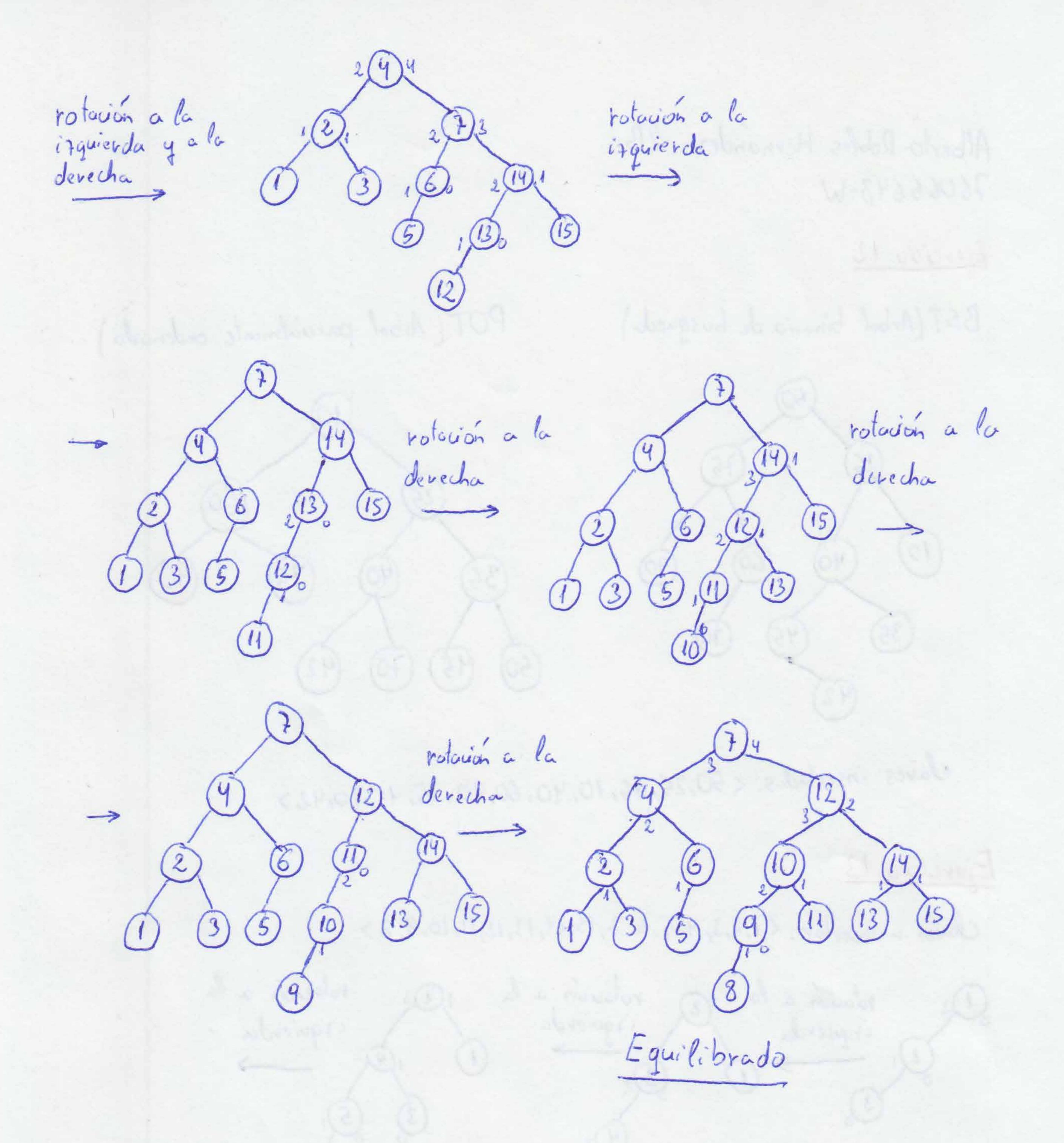


Claves insertadas: < 50,25,75,10,40,60,90,35,45,70,42>

Ejercicio 13

Claves a insertor: <1.2,3,4,5,6,7,15,14,13,12,11,10,9,8>





Ejercicio 14

Un arbol binario no puede ser parcialmente ordenado y a su ver binario de busqueda ya que una de las condiciones del BST es que si tenemos un nodo n, su suborbol irquierdo ver ser tendra todos las etiquetas < que la de n, y su suborbol derecho y a la de n. Pero en un POT ambos hijos de n son mayores, ambos suborboles son tienen etiquetas moyores por lo que teniendo en wenta unicamente estes dos condiciones si se podría, nos quedaria un arbol tal que: DE Pero ahore tenemos que tener encuenta otra condición del POT.

Los arboles POT son arboles equilibrodos, cuendo se inserta un elemento se hará lo mas a la irquierda possible en el nivel que no este completo, y si esta completo se pone a la irquierda en un nuevo nivel. Esta condición es la que nos hace imposible que un orbol sea BST y POT, ya que no podemos insertar siguiendo dicho orden y adenas compliendo las dos condiciones enteriores

Ejercicio 16

S=<5,8,4,13,66,2,9,12,11,177

a) hi(x)=(x+i)%M H=11

A borror = (2,17)

110) - (~ 10)	10 101		
0 66 0 12 0 2 13 0 3 2 B 4 4 0 5 0 6 11 0 1 17 B 2 8 0 1 9 0	$h_0(5) = 5 $ $$ $h_0(3) = 8 $ $$ $h_0(3) = 8 $ $$ $h_0(4) = 4 $ $$ $h_0(13) = 2 $ $$ $h_0(66) = 0 $ $$ $h_0(66) = 2 $ $$ $h_0(2) = 2 $ $$ $h_0(2) = 3 $ $$ $h_0(12) = 1 $ $$	ho(11)=0 × hi(11)=1 × hi(11)=2 × hi(11)=3 × hi(11)=4 × hi(11)=6 × hi(11)=6 × hi(11)=6 × hi(11)=7 ✓	ho(2)=2 T[2]=13 # 2 X h1(2)=3 T[3]=2==2 V ho(17)=6 T[6]=11#17 X h1(17)=7 T[7]=17==17
		/	

Insercion

Borrado

b) S= < 5,8,4,13,66,2,9,12,11,12>

