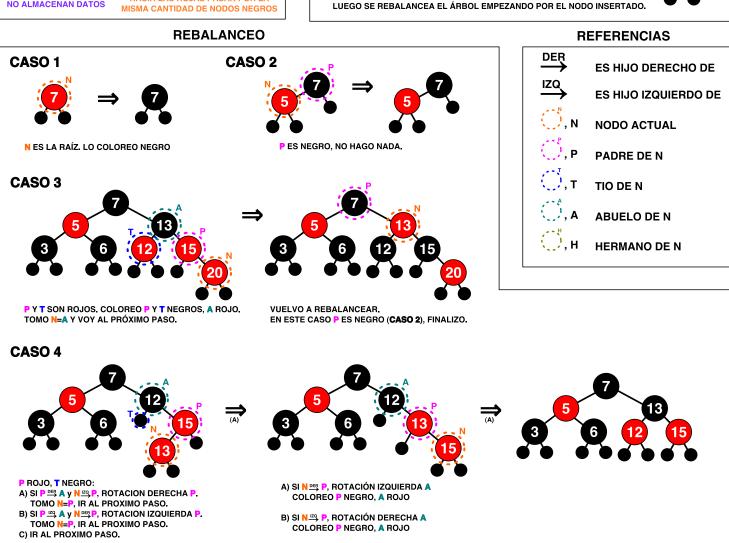
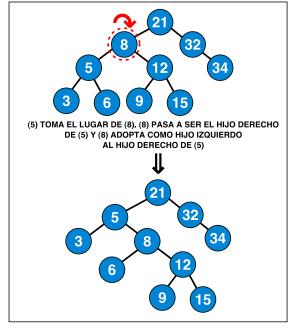
CARACTERÍSTICAS RAÍZ SIEMPRE NEGRA NODOS ROJOS SIEMPRE TIENEN HIJOS NEGROS TODOS LOS CAMINOS DESDE UN NODO HACIA LAS HOJAS PASAN POR LA MISMA CANTIDAD DE NODOS NEGROS REBALANCEO CASO 1 CASO 2



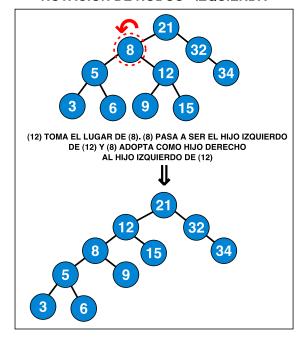
SE INSERTAN SIEMPRE NODOS ROJOS.

INSERCIÓN O(log(n))

ROTACIÓN DE NODOS - DERECHA

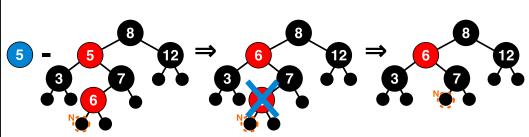


ROTACIÓN DE NODOS - IZQUIERDA

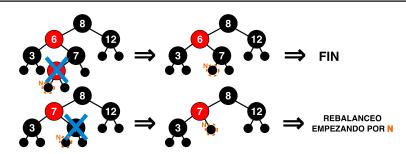




ELIMINACIÓN O(log(n))

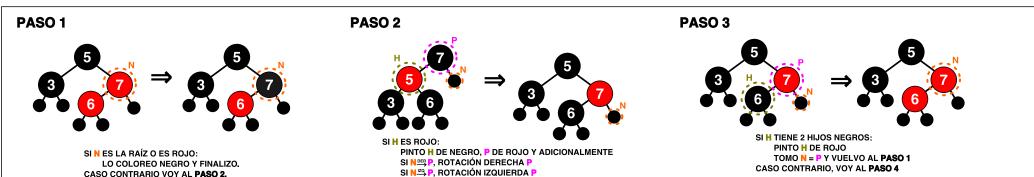


SI EL NODO A ELIMINAR TIENE 2 HIJOS NO HOJAS SE PROCEDE COMO EL CASO NORMAL. SE BUSCA AL SUCESOR O PREDECESOR Y SE REEMPLAZA EL VALOR (NO EL COLOR). LUEGO SE PROCEDE A LA ELIMINACIÓN DEL NODO DUPLICADO. ESTE NODO A LO SUMO TIENE 1 HIJO NO HOJA N, A PARTIR DEL CUAL SE HACE EL REBALANCEO. SI AMBOS HIJOS SON HOJAS, SE TOMA CUALQUEIRA DE ELLOS.

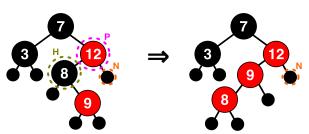


SI EL NODO A ELIMINAR ES **ROJO**, EL ÁRBOL SIGUE SIENDO VÁLIDO. SI EL NODO ES **NEGRO**, SE MODIFICA ALGUNA DE LAS PROPIEDADES. EN ESTE CASO ES NECESARIO UN REBALANCEO EMPEZANDO POR N.

ELIMINACIÓN - REBALANCEO



PASO 4

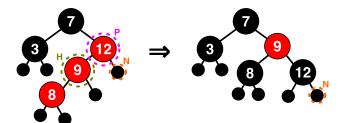


SI N. "SP: SI EL HIJO DERECHO DE H ES NEGRO, COLOREO H ROJO, ROTACIÓN DERECHA H

SI EL HIJO IZQUIERDO DE ${f H}$ ES NEGRO, COLOREO ${f H}$ ROJO, ROTACIÓN IZQUIERDA ${f H}$ VOY AL PASO 5.

PASO 5

VOY AL PASO 3



PINTO H DEL COLOR DE P Y P DE NEGRO
SI N™, P, PINTO EL HIJO DERECHO DE H NEGRO, ROTACIÓN IZQUIERDA P
SI N™, P, PINTO EL HIJO IZQUIERDO DE H NEGRO, ROTACIÓN DERECHA P
FINALIZO

REFERENCIAS



