

Los árboles 2-3 son balanceados ... pero



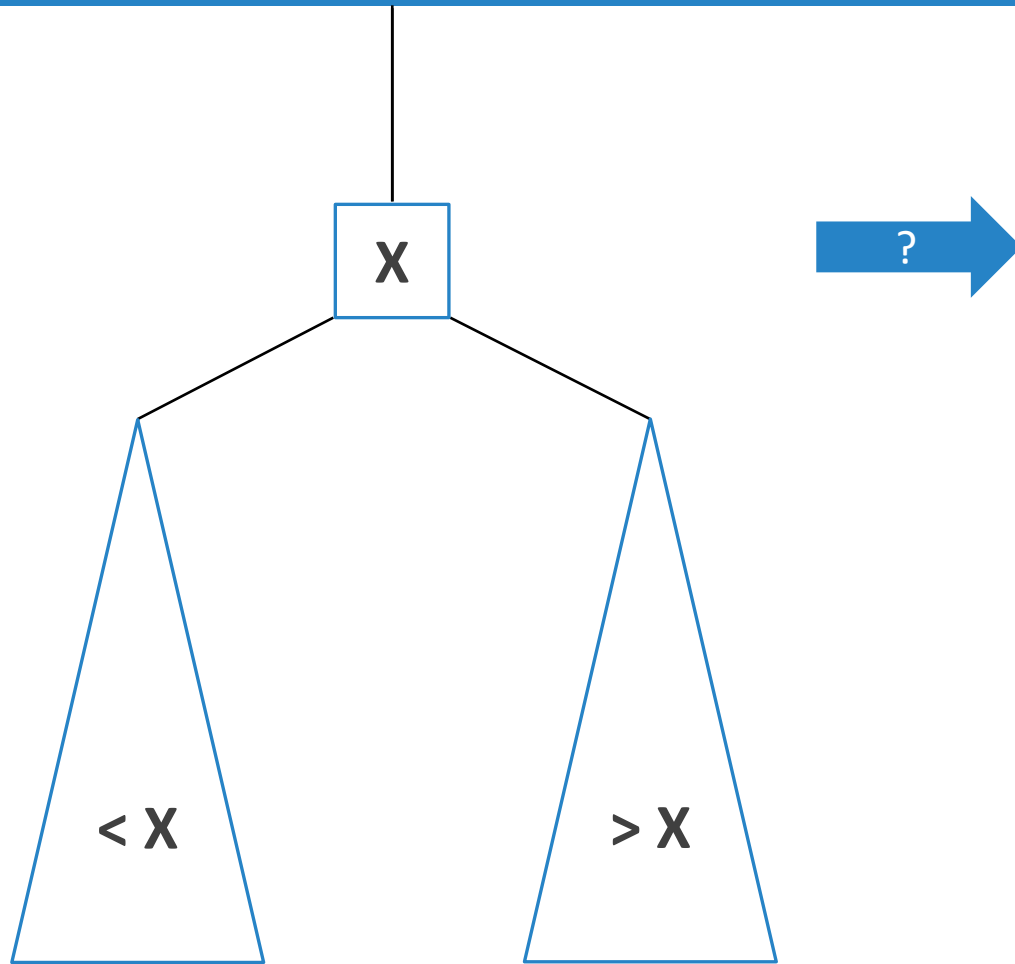
Las operaciones en un árbol 2-3, particularmente al insertar una nueva clave, tienen mucho *overhead*:

- durante el recorrido desde la raíz a la hoja, es posible que haya que hacer dos comparaciones en cada nodo (nodos 3)
- cuando se llega a la hoja, si es un nodo 2, hay que convertirlo en un nodo 3
- si es un nodo 3, hay que convertirlo en dos nodos 2 y hacer subir la clave mediana al nodo padre
- si el nodo padre es un nodo 2, hay que convertirlo en un nodo 3; si es un nodo 3, hay que aplicar recursivamente el paso anterior

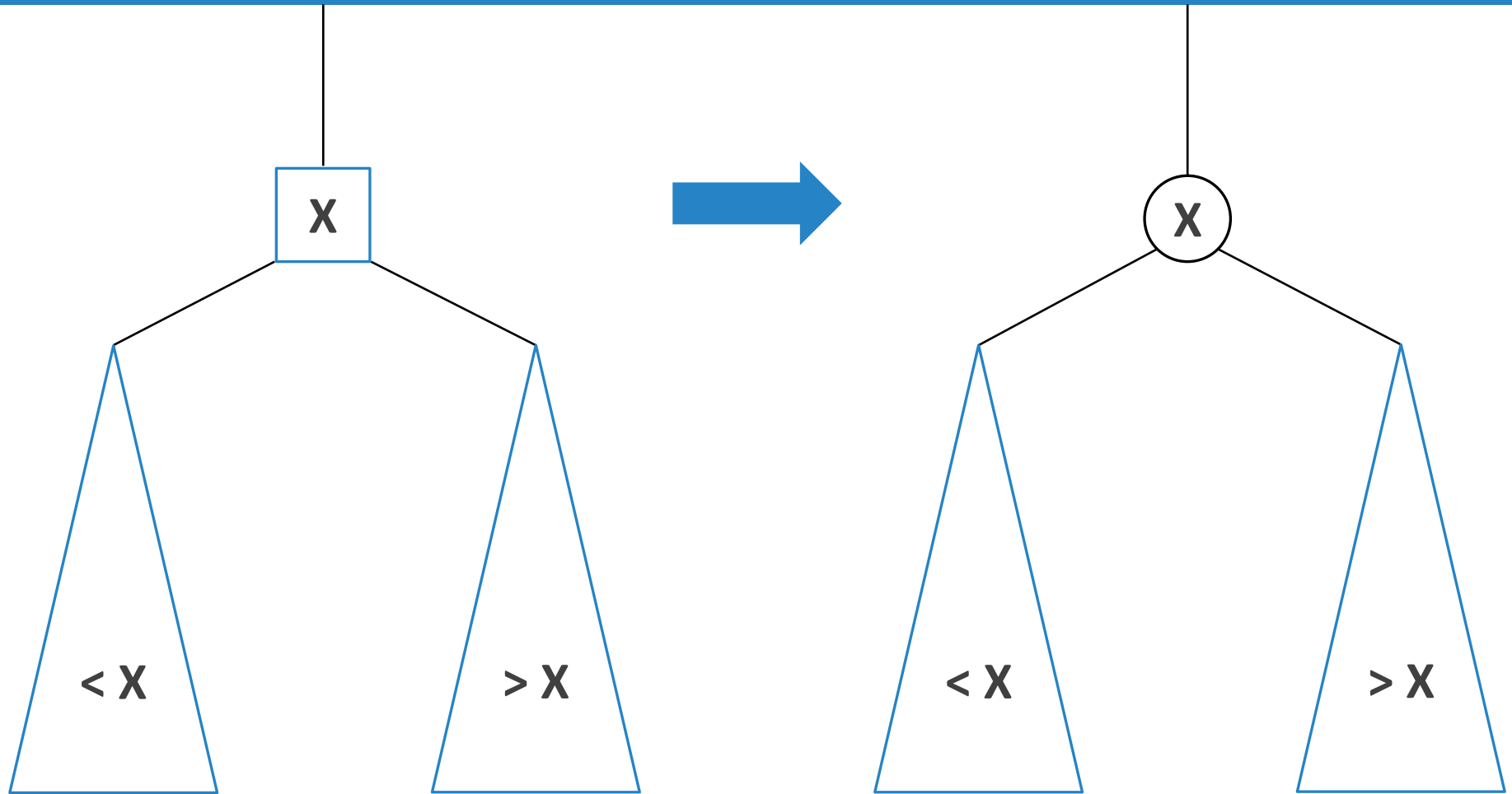
¿Será posible representar un árbol 2-3 como un ABB?

Nos interesa conservar toda la información del 2-3

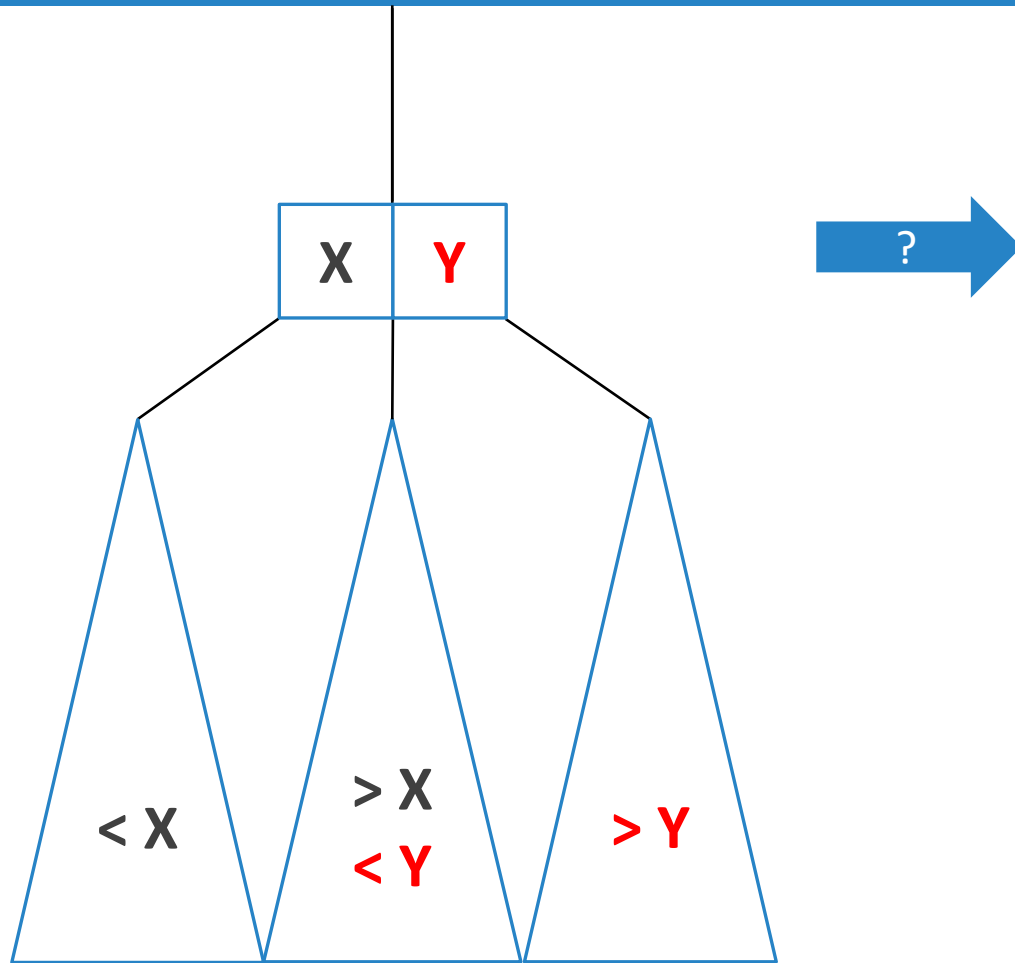
Nodo 2



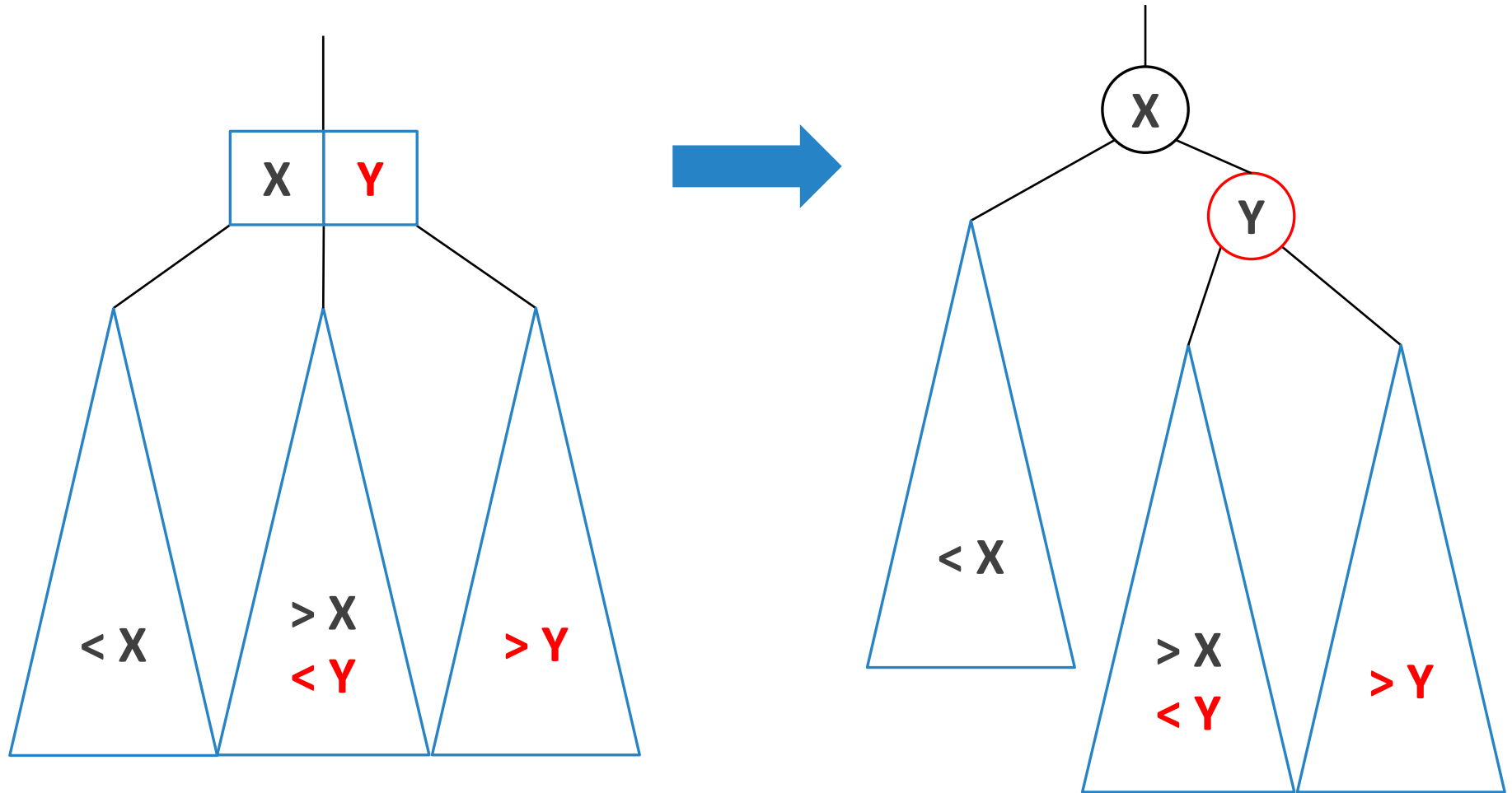
Nodo 2 como un nodo en un ABB



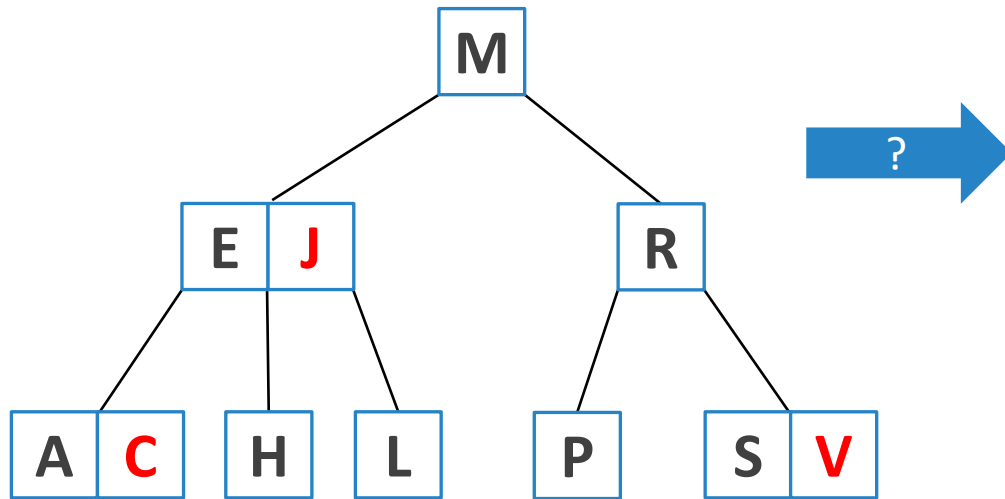
Nodo 3



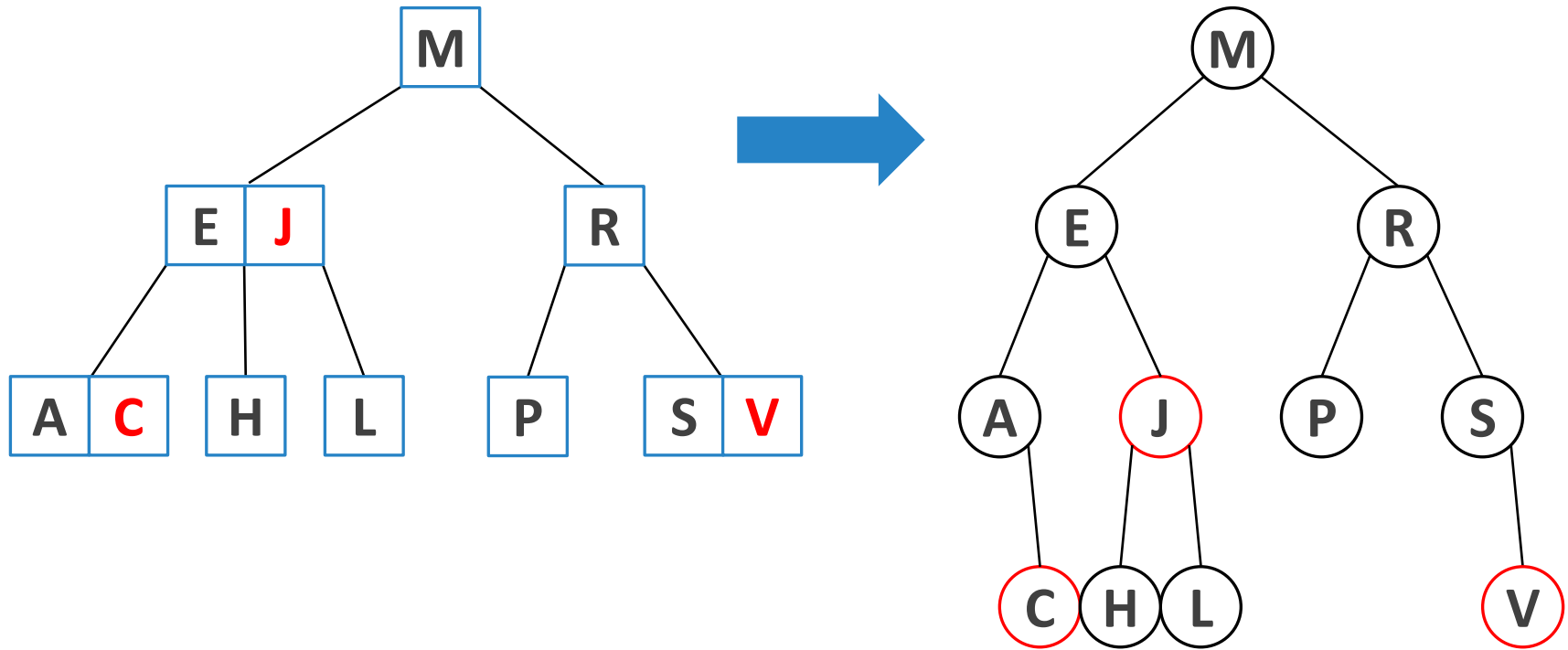
Nodo 3 como dos nodos en un ABB



Árbol 2-3 ...



Árbol 2-3 ... como ABB



El árbol resultante se conoce como **árbol rojo-negro**

Un árbol rojo-negro es un ABB que cumple cuatro propiedades:

- 1) Cada nodo es ya sea **rojo** o **negro**
- 2) La raíz del árbol es **negra**
- 3) Si un nodo es **rojo**, sus hijos deben ser **negros**
- 4) La cantidad de nodos **negros** camino a cada hoja debe ser la misma

Las hojas nulas se consideran como nodos **negros**

Inserción en un árbol rojo-negro

Una inserción puede violar las propiedades del árbol rojo-negro (así como ocurre en un árbol AVL)

Debemos restaurarlas, usando rotaciones (como en un AVL) y **cam-bios de color** (en lugar de ajustar el balance del nodo)

Es más fácil de ver si nos fijamos en el **árbol 2-3** equivalente

Equivalencia de árboles rojo-negro con los árboles ~~2-3~~ 2-4

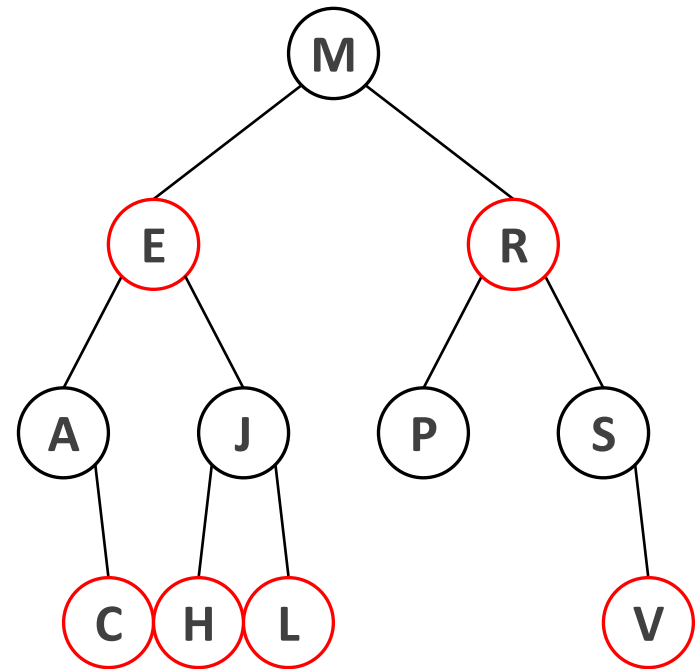
Bueno ... no todos los árboles rojo-negro tienen un árbol 2-3 equivalente

...¡pero sí tienen un árbol 2-4 equivalente!

un **árbol 2-4** puede tener nodos 2 y nodos 3 (al igual que un árbol 2-3)

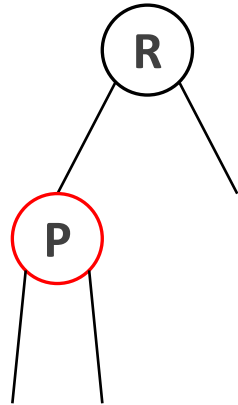
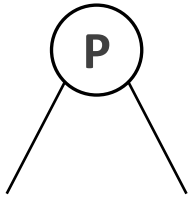
... y además puede tener **nodos 4**:

- 3 claves
- si no es una hoja, entonces 4 hijos

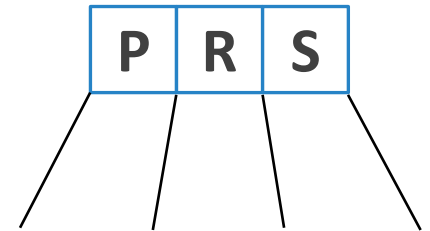
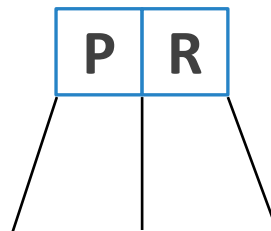
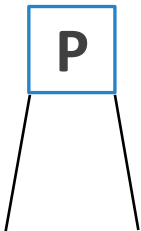
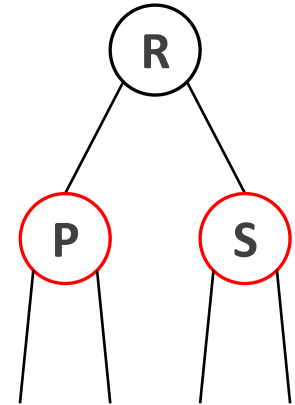
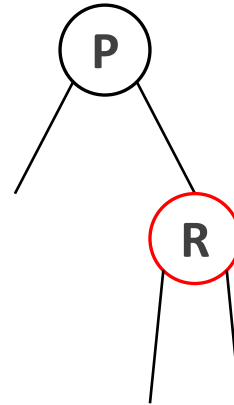


Equivalencia de los árboles rojo-negro con los árboles 2-4

Rojo Negro



ó



2-4

¡Entonces hay que fijarse en el **árbol 2-4** equivalente!

(Un paréntesis

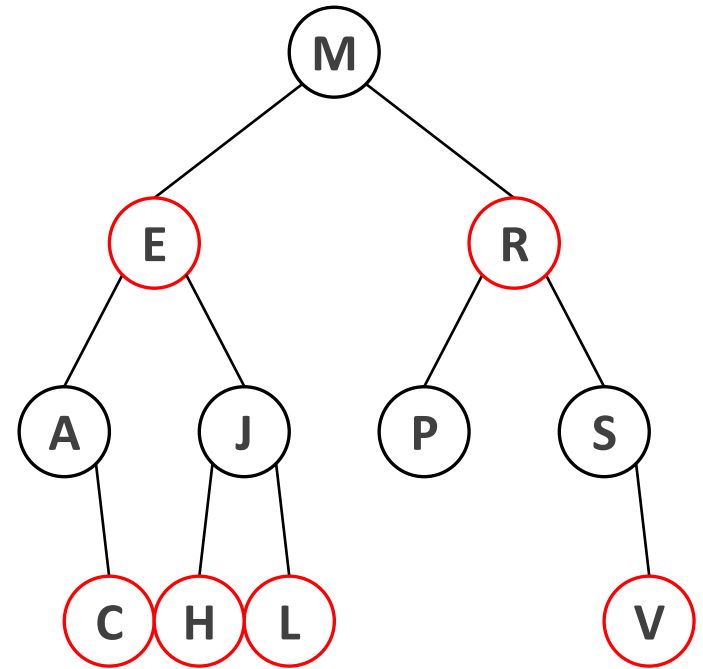
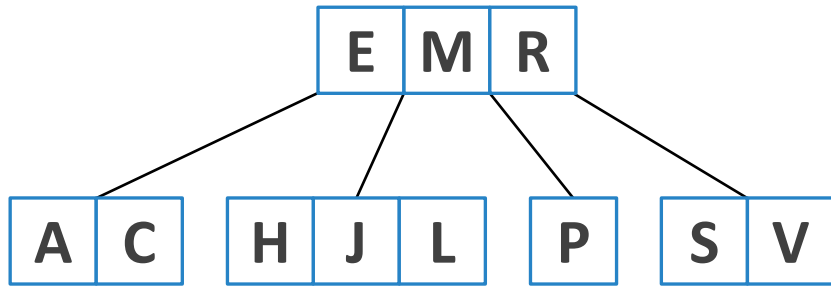
Para estudiar para las pruebas, simplemente revisar las diapositivas usadas en clases está **muy lejos de ser suficiente:**

- estudiar los conceptos está bien
- ... pero también hay que hacer muchos ejercicios

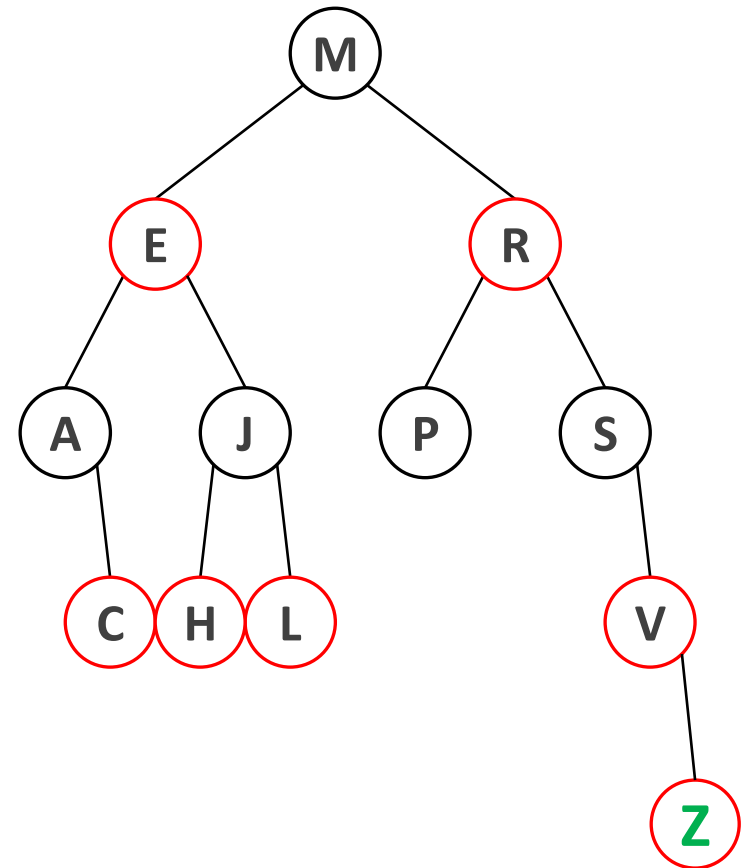
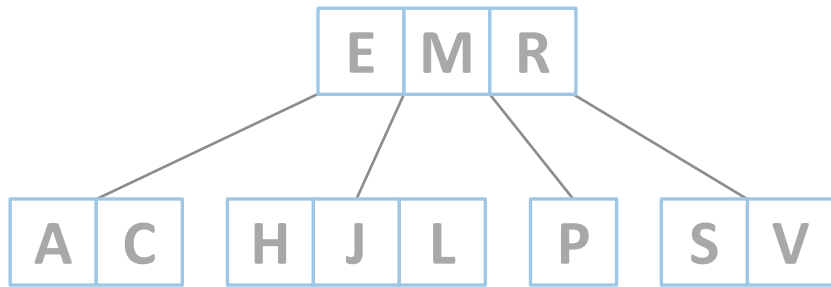
)

Ejemplo de inserción:

si insertamos la clave Z, ¿a dónde va a parar, inicialmente?

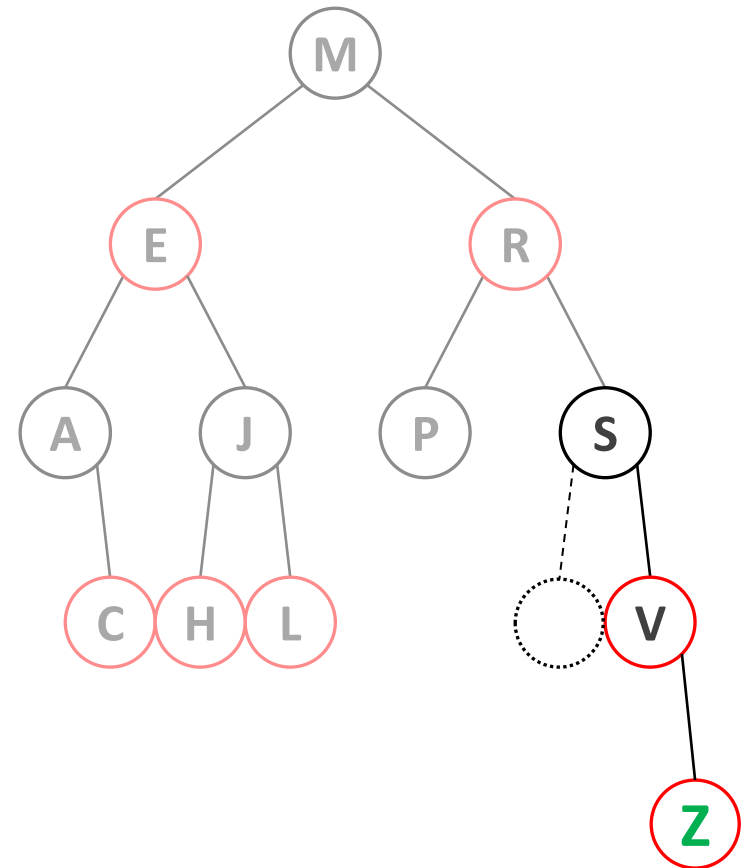
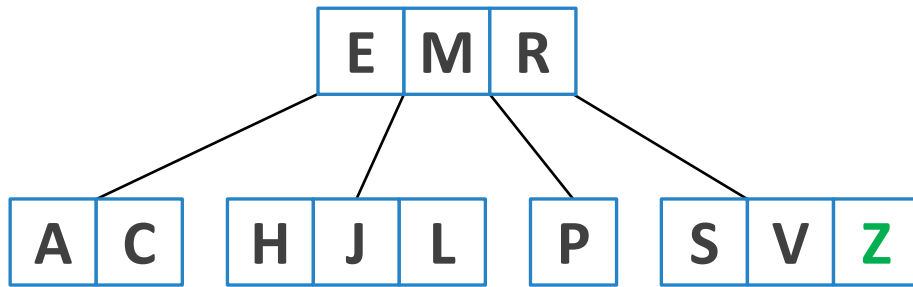


Insertemos la Z en el árbol rojo-negro



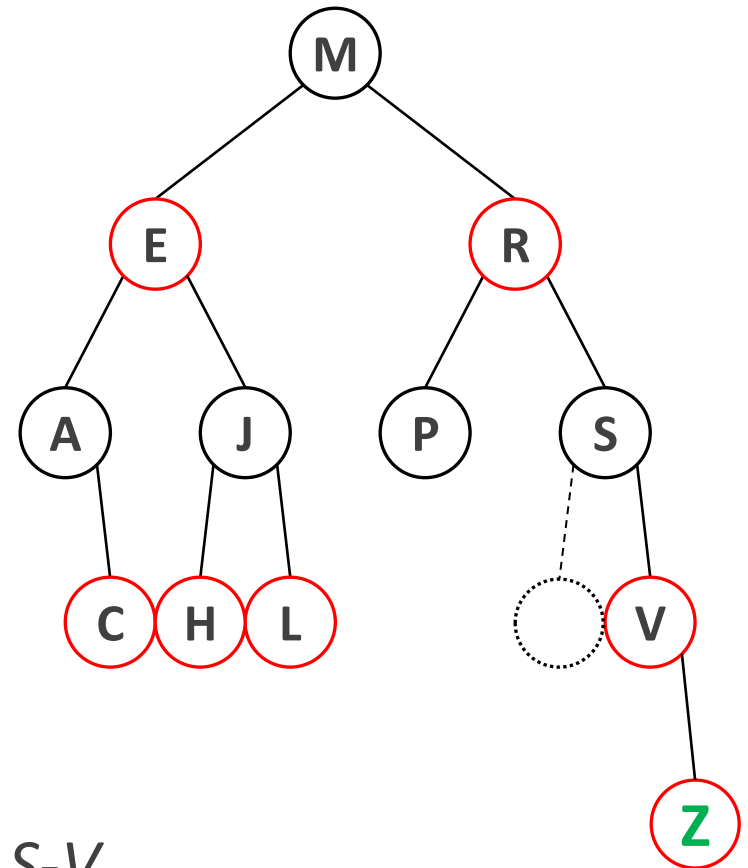
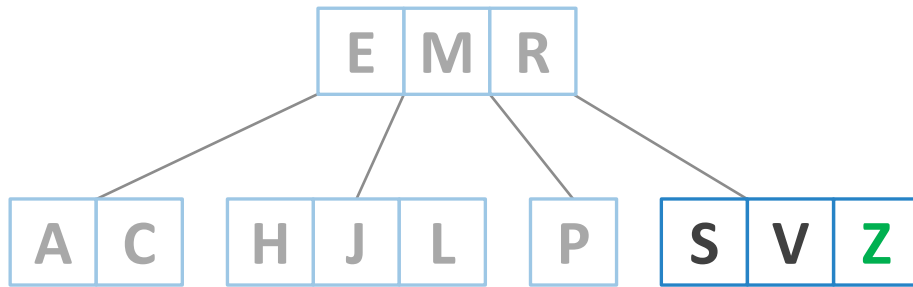
El nodo se inserta **rojo** (para no quebrantar la propiedad 4)

... y en el árbol 2-4



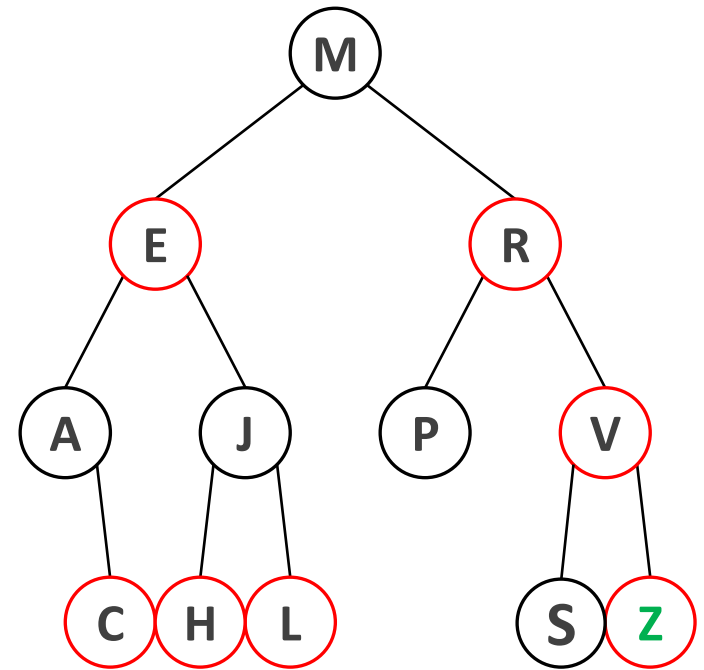
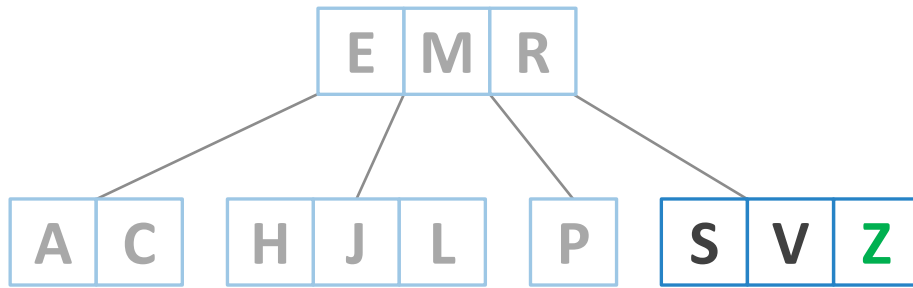
Observamos que el “tío” del nodo insertado es **negro**

La configuración del nodo 4 “S V Z” nos sugiere qué hacer en el árbol rojo-negro



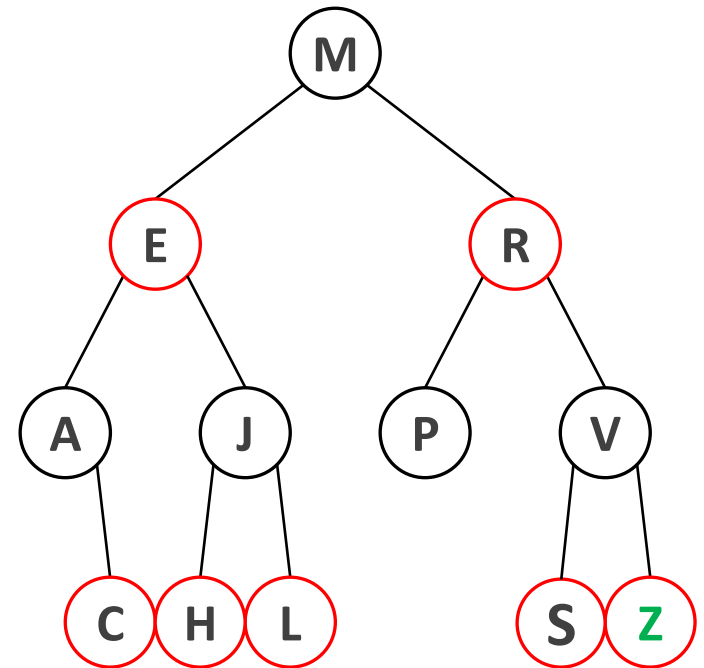
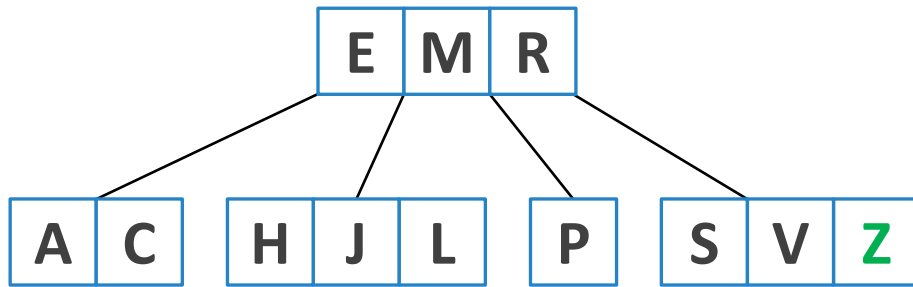
1) Rotación en torno a S-V ...

La sola rotación no es suficiente



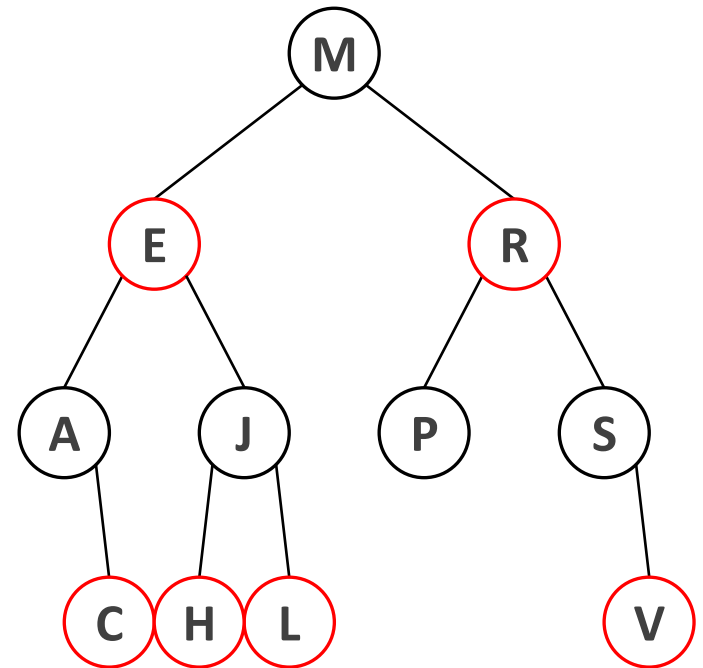
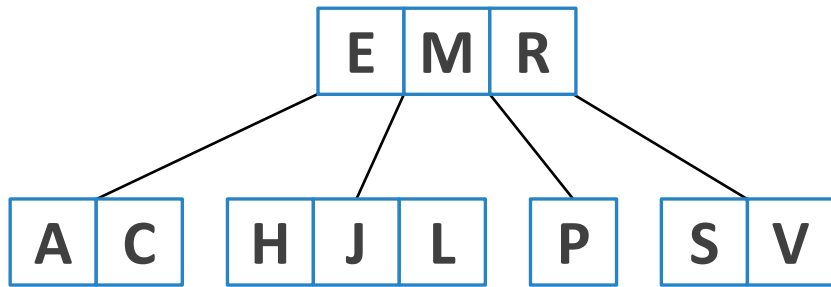
2) Cambio de color a S y V ...

... también hay que cambiar colores

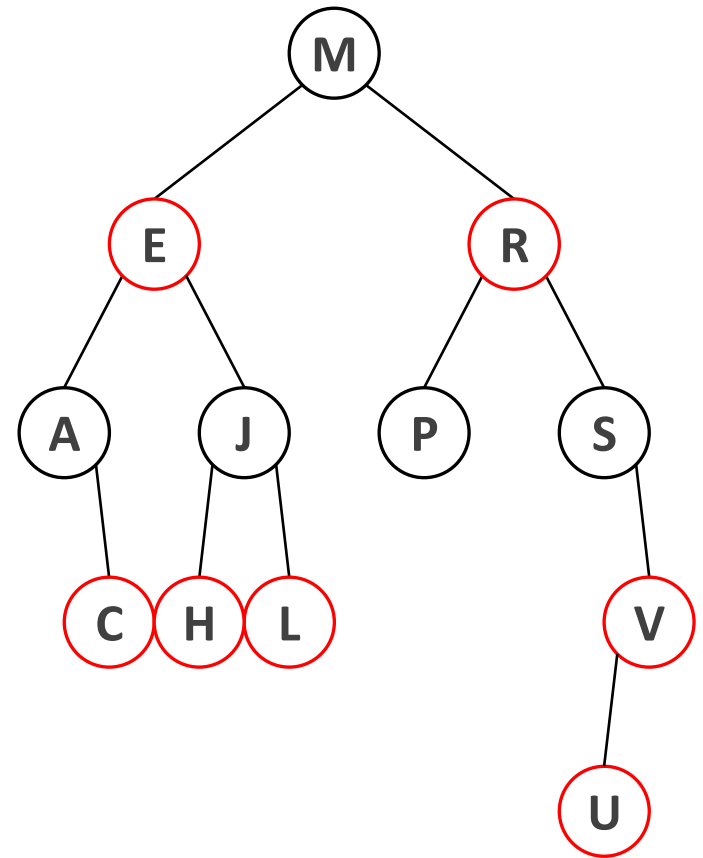
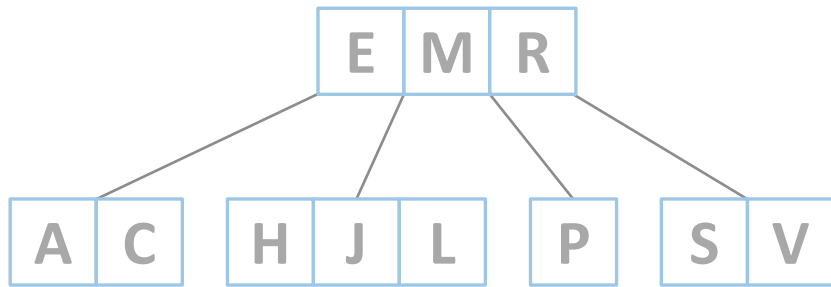


¡Listo!

Veamos otra inserción en el árbol original:
la clave U

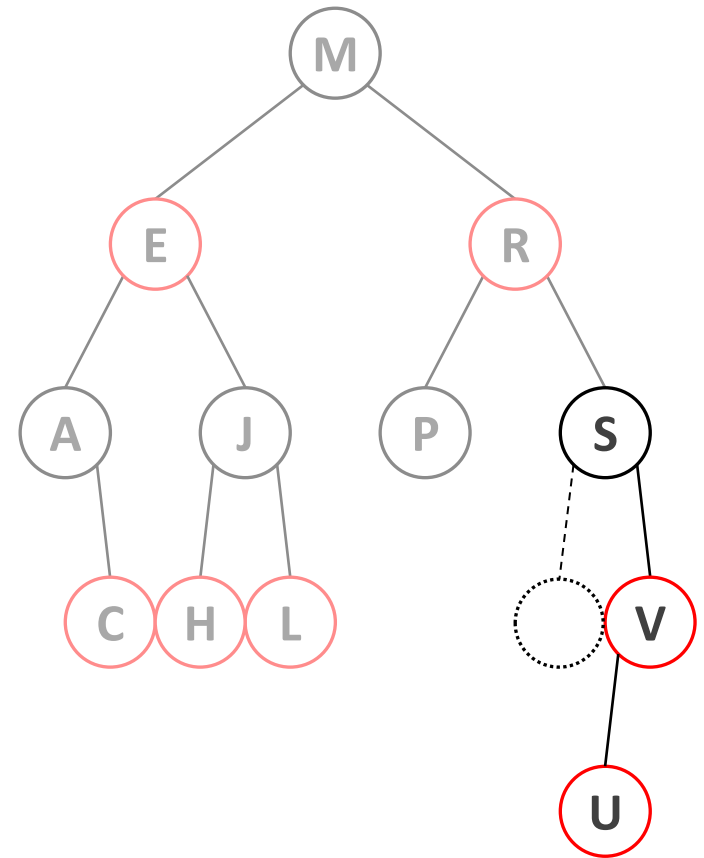
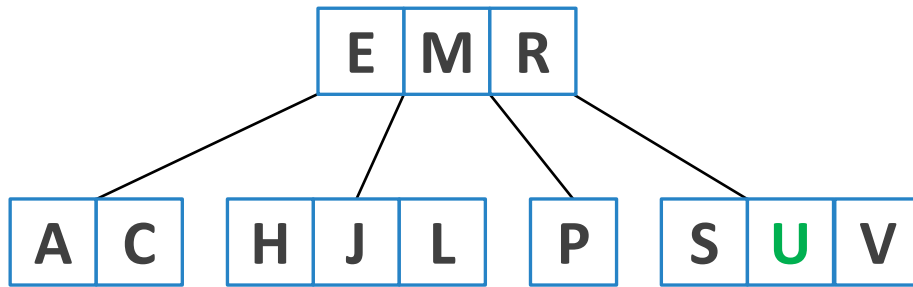


Insertemos la *U* en el rojo-negro



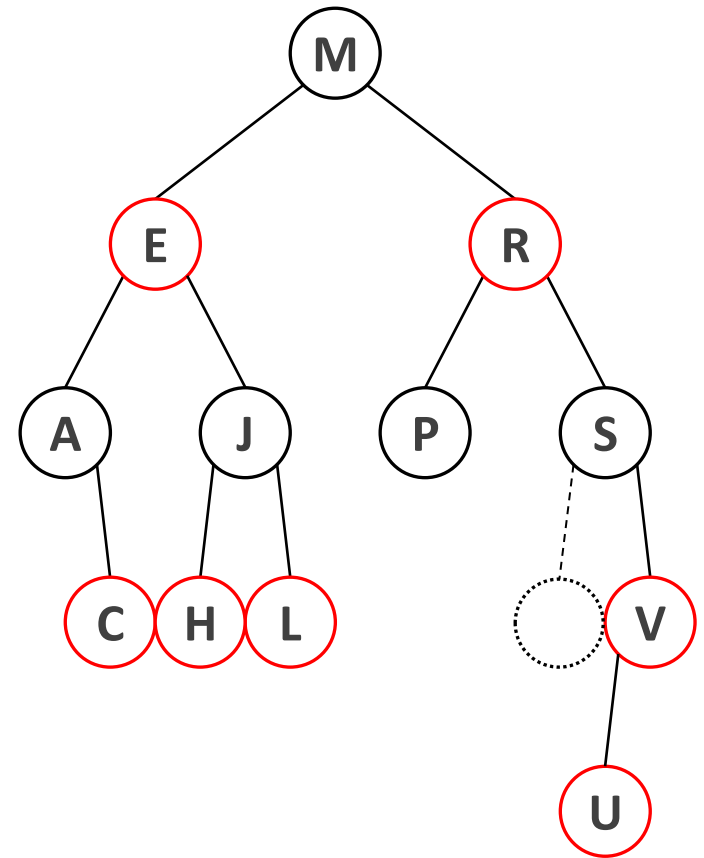
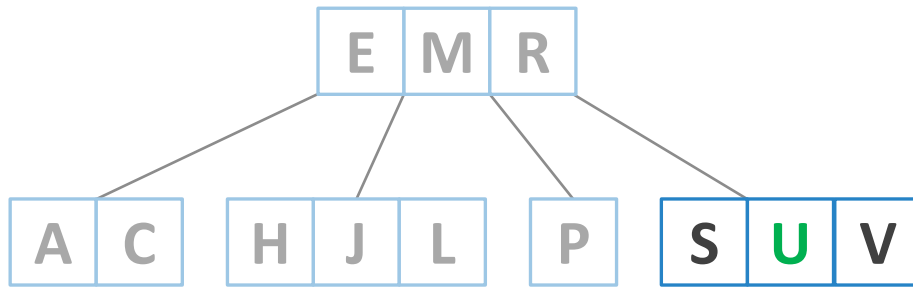
Nuevamente, el nodo recién insertado se pinta **rojo**

... y también en el 2-4



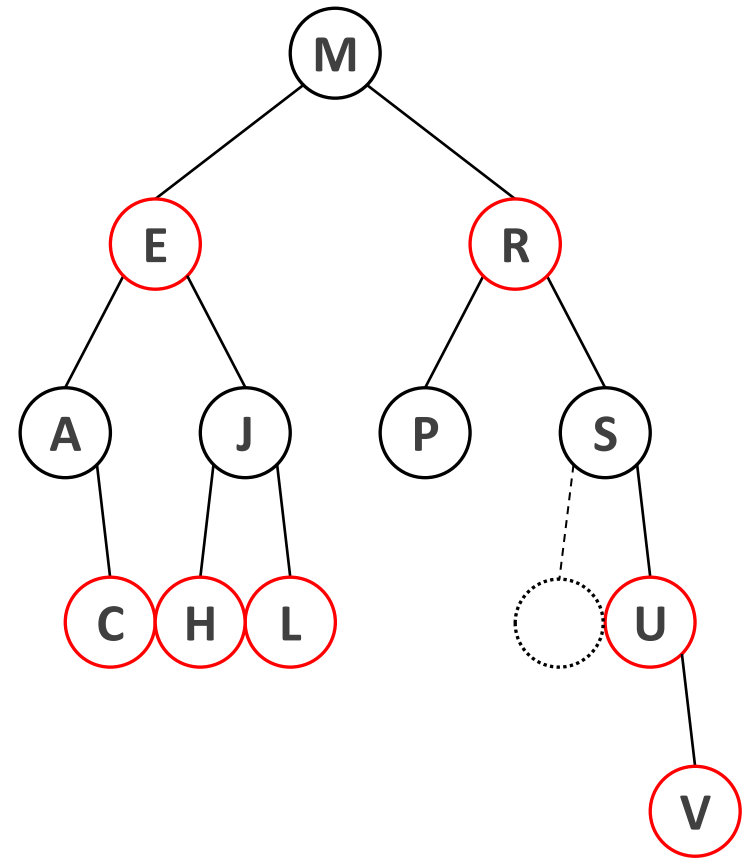
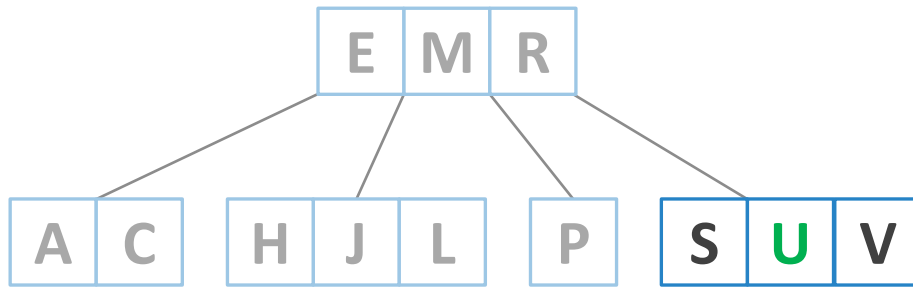
Nuevamente, el tío del nodo insertado es **negro**

La configuración del nodo “ SUV ” nos sugiere qué hacer en el árbol rojo-negro



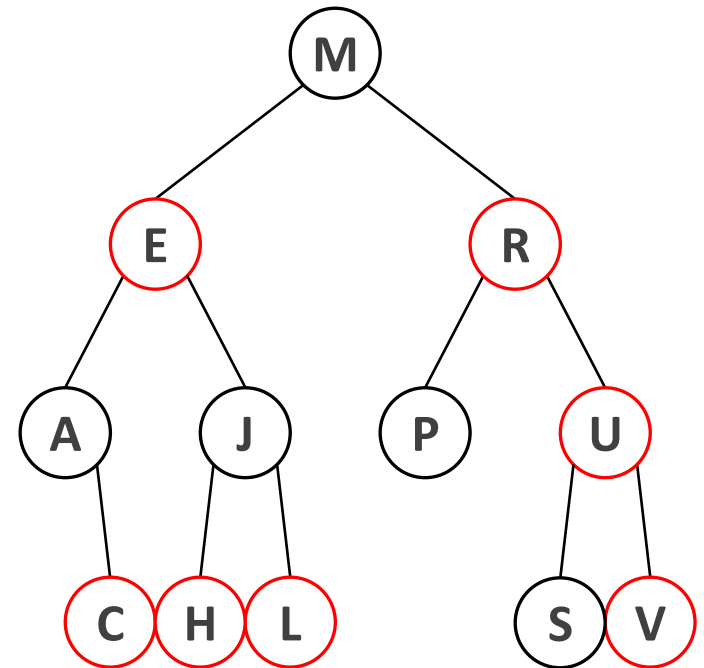
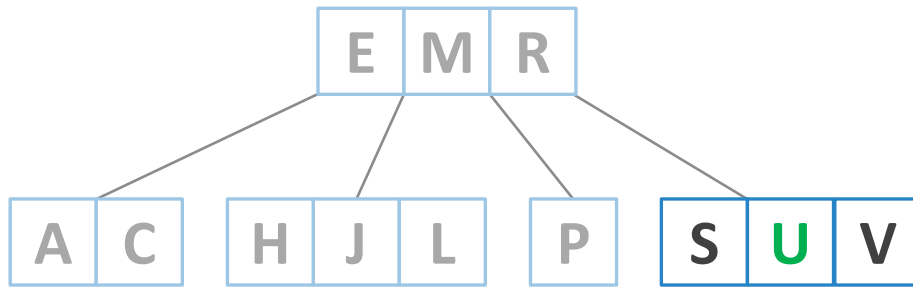
1) Rotación en torno a $U-V$

Una rotación no basta



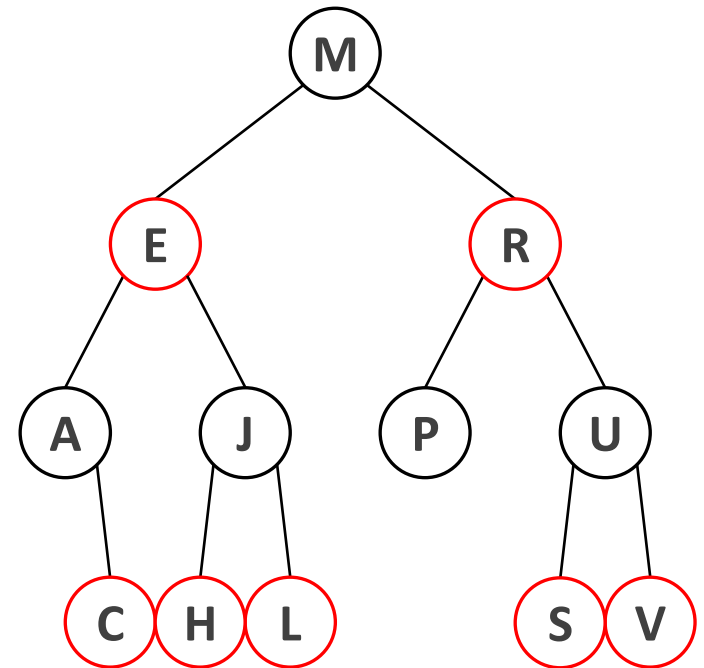
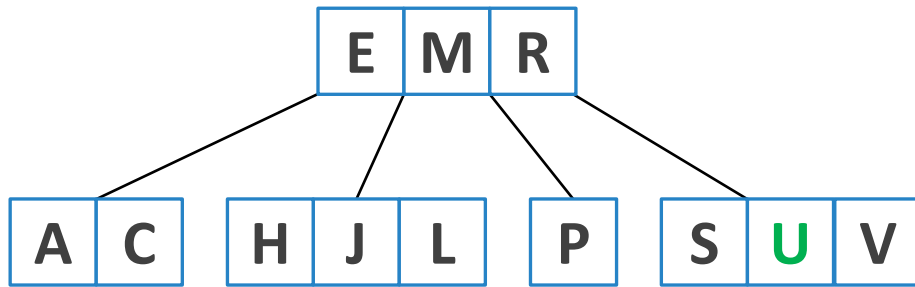
2) Segunda rotación, en torno a *S-U*

... hacemos una segunda rotación



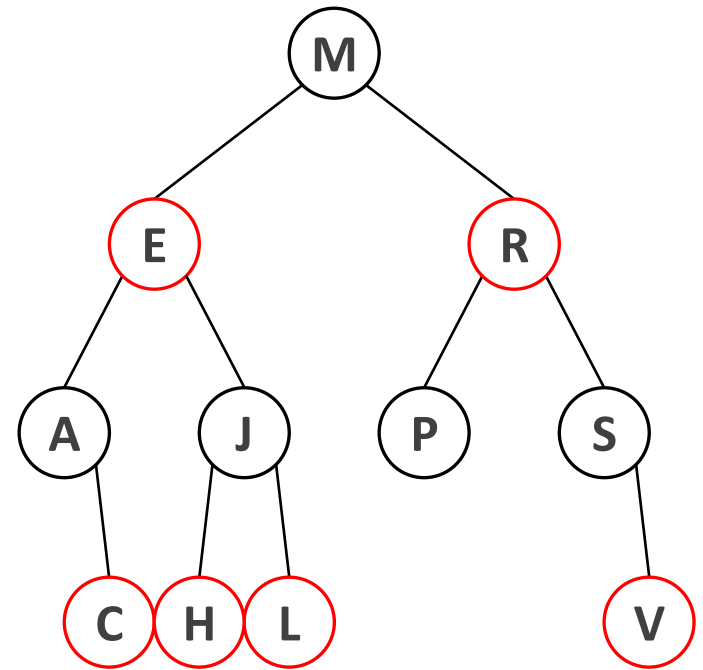
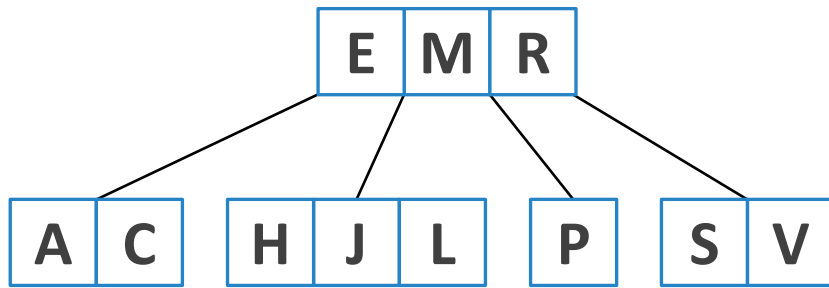
3) Cambio de color de *S* y *U*

... y también cambiamos colores

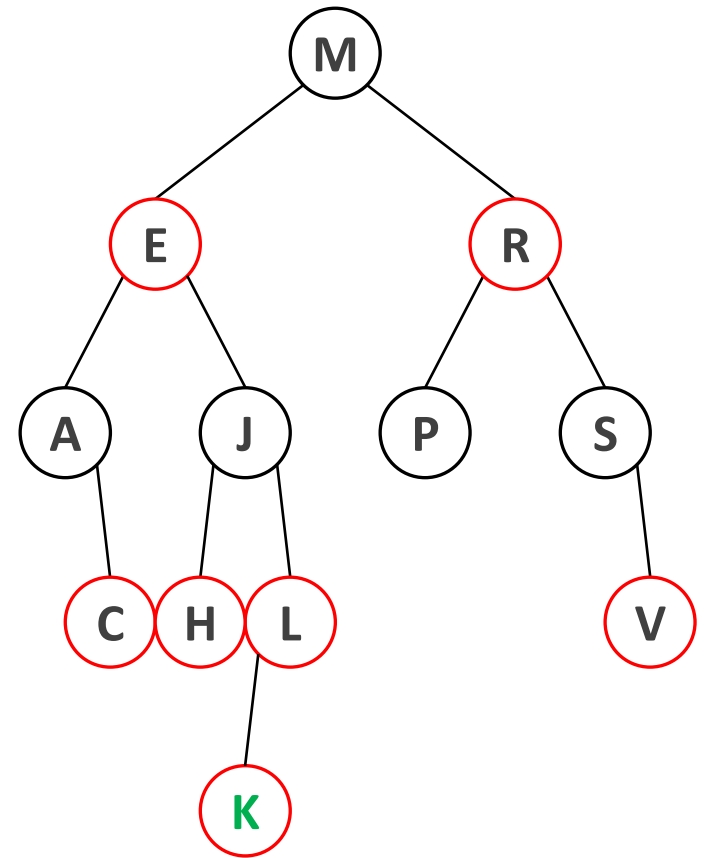
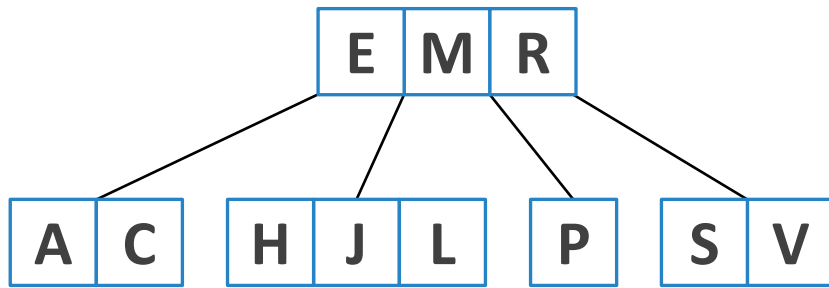


¡Listo!

Hagamos una tercera inserción en el árbol original: la clave K

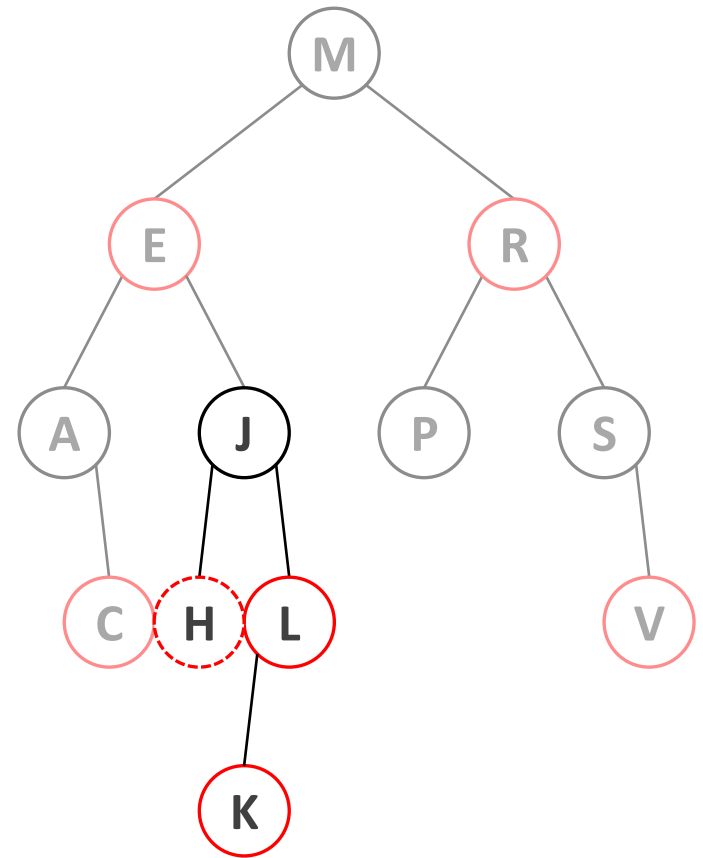
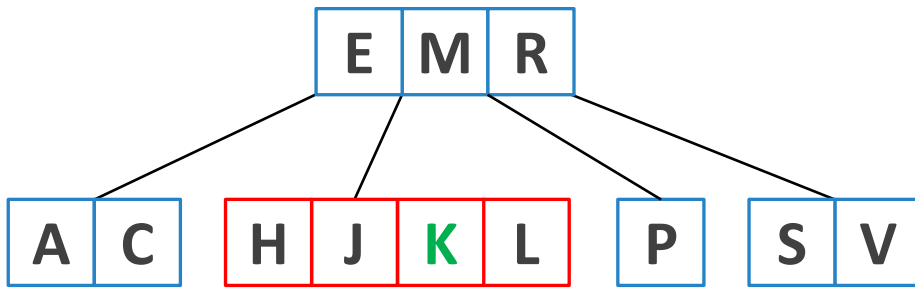


Insertemos la *K* en el árbol rojo-negro



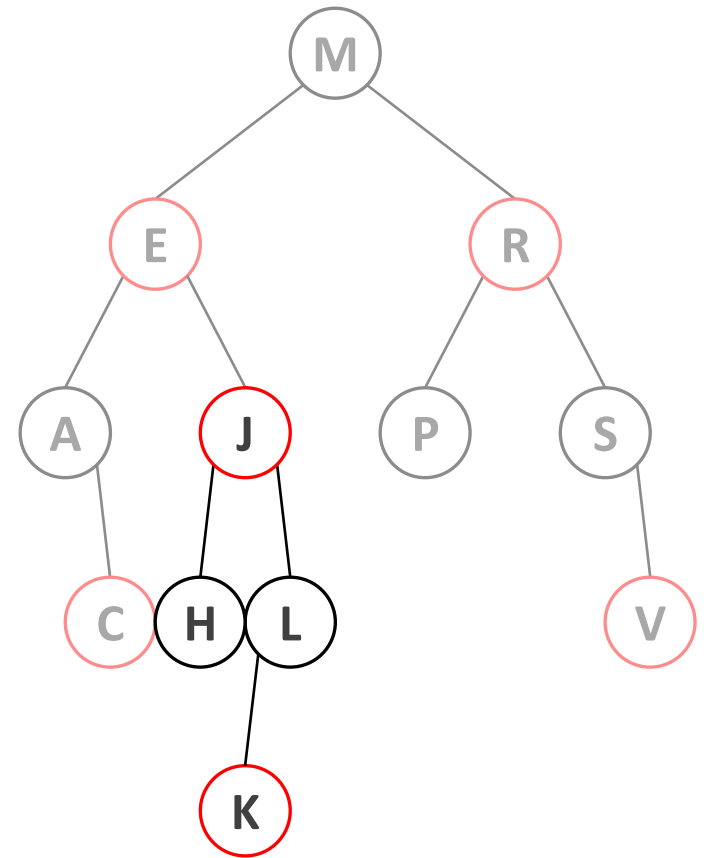
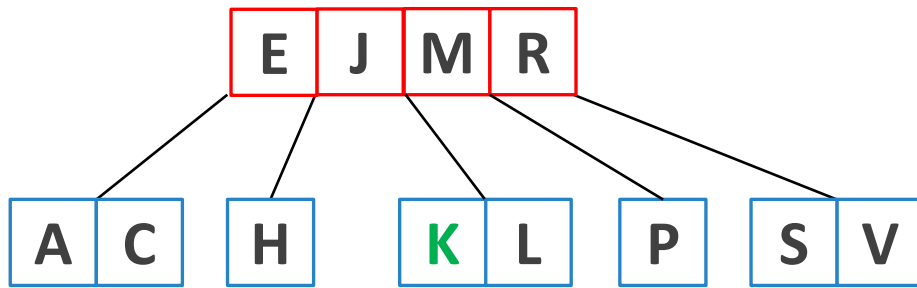
El nodo se inserta **rojo**

... y también en el árbol 2-4



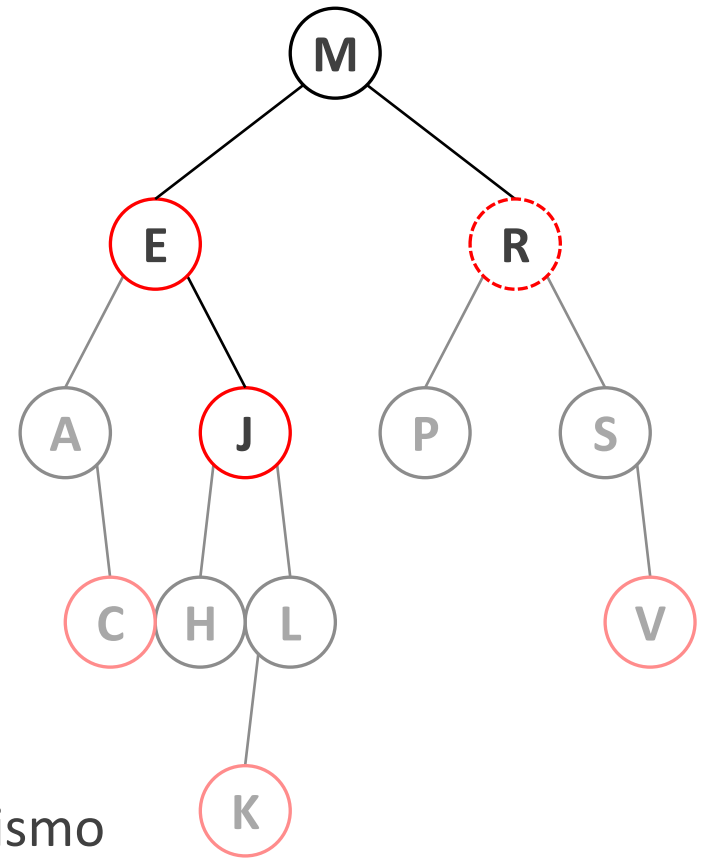
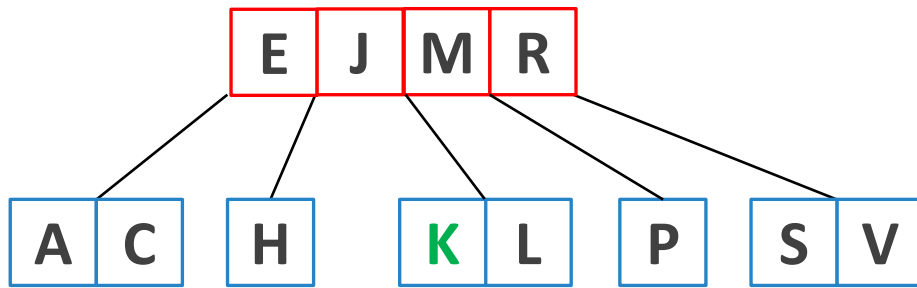
El tío del nodo insertado es **rojo**

¿Qué pasa en el árbol 2-4 y cómo se refleja en el árbol rojo-negro?



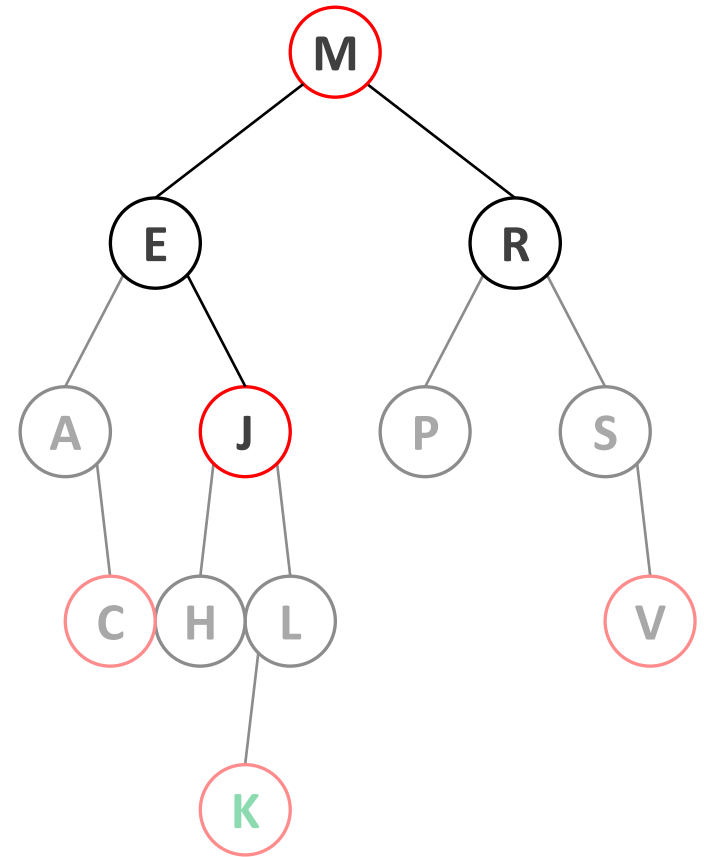
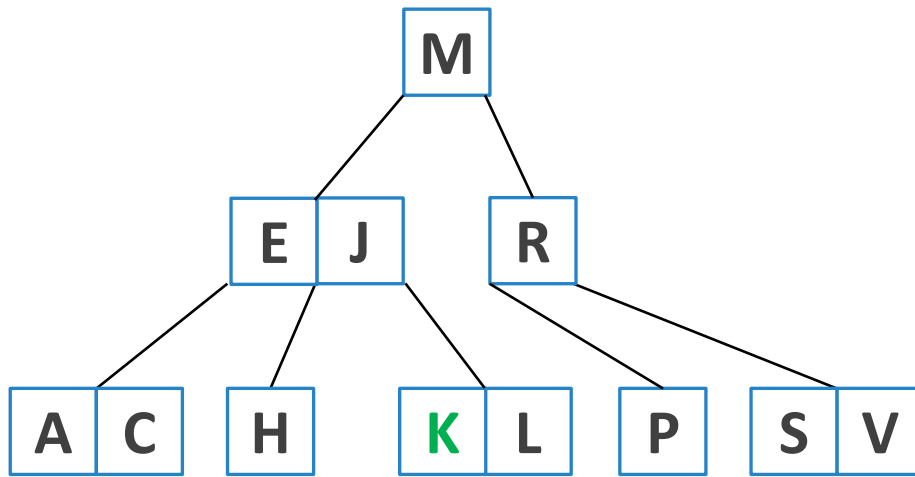
1) Cambio de color

“Subimos” el problema de un nodo rojo con un hijo rojo



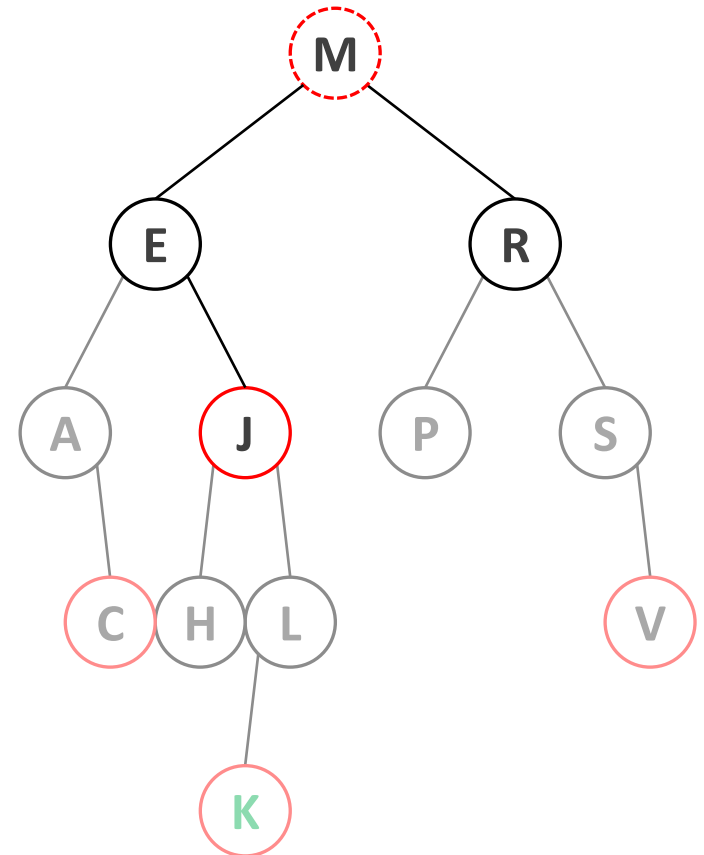
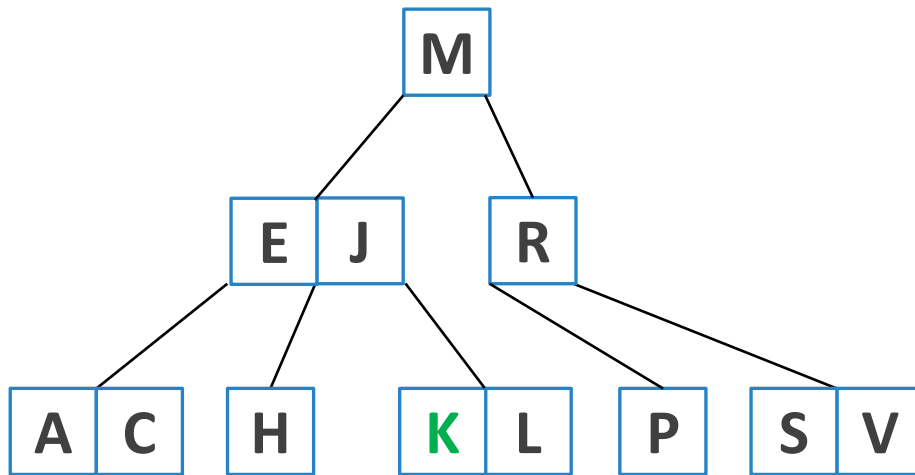
(en este caso) Volvemos a enfrentar el mismo problema: El tío del nodo con clave *J* es **rojo**

En el árbol 2-4 creamos una nueva raíz “arriba” de la que había



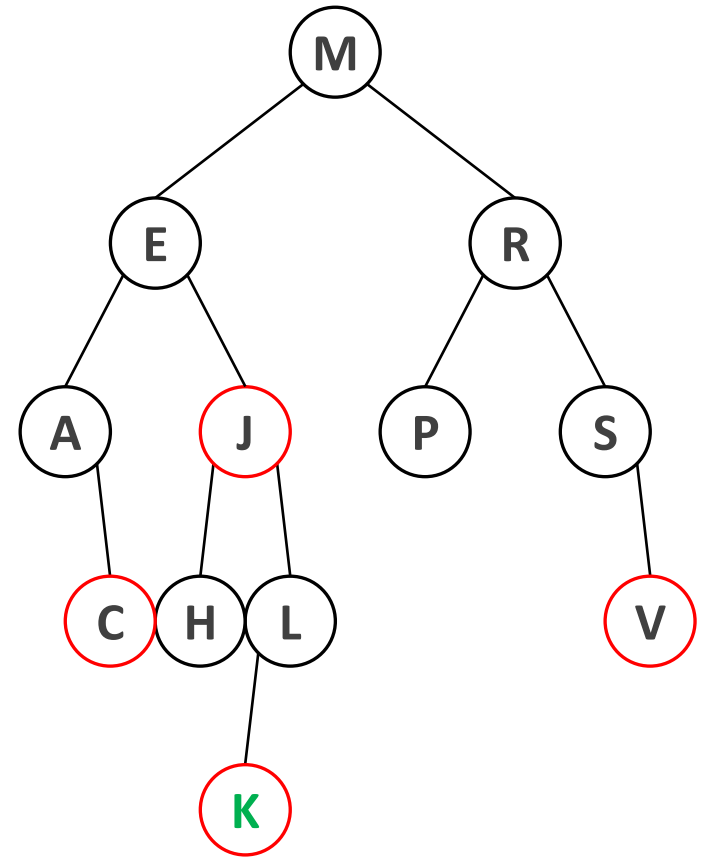
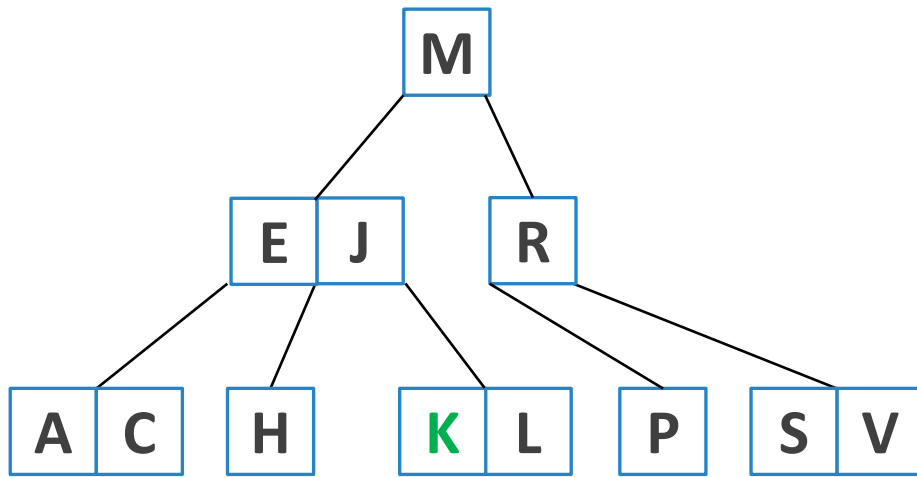
2) (recursivamente) Cambio de color

En el árbol rojo-negro,
si la raíz se vuelve roja, ...



3) La raíz es roja: se cambia a negro

... simplemente la pintamos de negro



¡Listo!

Inserción en árboles rojo-negros

Los nodos siempre se insertan rojos

Si su padre es rojo, hay dos casos según el color del tío:

- Si el tío es negro, tenemos el aumento de grado en el nodo del 2-4
 - Se soluciona con rotaciones y cambios de color. No genera más conflictos.
- Si el tío es rojo, tenemos el caso en que el nodo del 2-4 rebalsa
 - Se soluciona cambiando colores. Puede generar conflictos hacia arriba.

Ejercicio propuesto



Demuestra que la altura de un árbol rojo-negro con n nodos es $O(\log n)$