

Drzewa
Czerwono - Czarne /

Red Black Trees

- Są to drzewa BST
- Są zbalansowane, zatem operacje są $O(\log n)$

Charakterystyka

Zasady:

- Korzeń oraz liście są czarne
- Jeśli węzeł jest czerwony, to jego dzieci są czarne
- Każda ścieżka od korzenia do liścia ma tyle samo czarnych węzłów

Skutki uboczne:

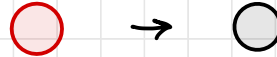
- Najkrótsza ścieżka przechodzi jedynie przez czarne wierzchołki
- Najdłuższa ścieżka ma maksymalnie $2 \times$ dłuższą ścieżkę niż najkrótsza i przechodzi przez drogę przeplataną czerwonymi i czarnymi wierzchołkami.

Przypadki balansowania drzewa

Będziemy balansować na wierzchołku x

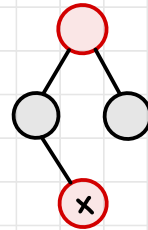
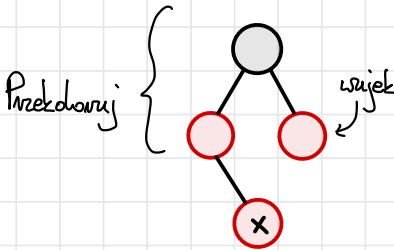
1. Korzeń jest czerwony

Przekoloruj na czarny

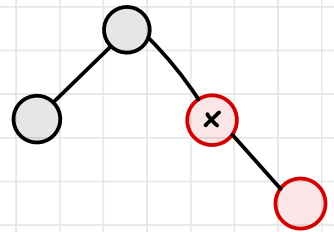
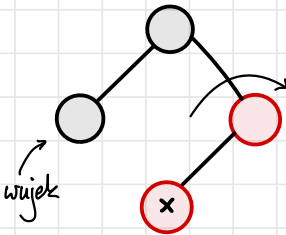


2. Wujek x 'a jest czerwony

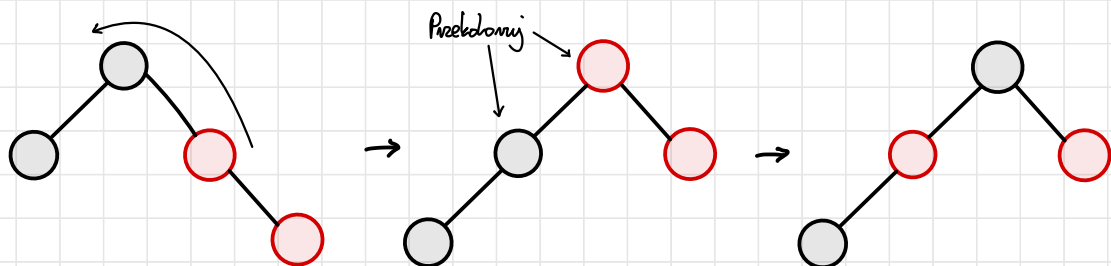
Jeśli to jest korzeń - wykonaj punkt 1



3. Wujek x 'a jest czarny (trójkąt)



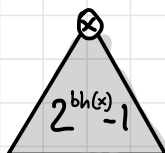
4. Wujek x 'a jest czarny (linia)



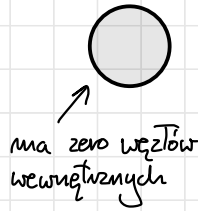
Drzewo czerwono-czarne ma wysokość maksymalnie $2 \log(n+1)$

Dowód

Indukcyjnie wykazemy, że każde poddrzewo o korzeniu x i dowolnym węźle x ma co najmniej $2^{bh(x)} - 1$ węzłów wewnętrznych.



Indukcja: Zacniemy od czarnego liścia



$$2^0 - 1 = 0$$

Krok indukcyjny:

Niech x będzie węzłem o dodatniej wysokości i dwóch synach.

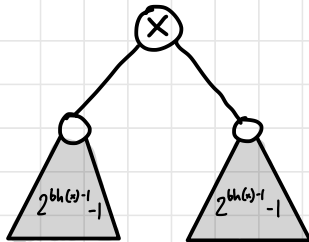
• syn jest czerwony \Rightarrow wysokość $bh(x)$

black height się nie zmienia

• syn jest czarny \Rightarrow wysokość $bh(x) - 1$

black height zmniejsza się o jeden

W takim wypadku poddrzewa o korzeniach w synach x mają co najmniej $2^{bh(x)-1} - 1$ wierzchołków wewnętrznych.



Stąd wynika, że poddrzewo o korzeniu x ma:

$$(2^{bh(x)-1} - 1) + (2^{bh(x)-1} - 1) + 1 = 2^{bh(x)} - 1$$

węzłów wewnętrznych.

Teraz skoro udowodniliśmy powyższy lemat, że poddrzewo ma $2^{bh(x)} - 1$ wierzchołków wewnętrznych.

Teraz niech h będzie wysokością drzewa. Z własności 4 wynika, że co najmniej połowa na każdej ścieżce od korzenia do liści są wierzchołkami czarnymi.

Zatem $bh(r) = \frac{h}{2}$ gdzie r - root

Więc

$$n \geq 2^{bh(r)} - 1$$

$$n \geq 2^{\frac{h}{2}} - 1$$

$$\log(n+1) \geq \frac{h}{2} \quad / \cdot 2$$

$$2 \log(n+1) \geq h$$

□