

Lista V Z: 1

1 Treść:

Wykaż, że najdłuższa prosta ścieżka z węzła x do liścia w drzewie czerwono-czarnym jest co najwyżej dwa razy dłuższa niż najkrótsza ścieżka z węzła x do pewnego liścia.

2 Rozwiązanie:

Zacznijmy od przypomnienia podstawowych własności drzewa czerwono-czarnego:

- 1: Każdy węzeł jest albo czerwony, albo czarny.
- 2: Korzeń jest czarny.
- 3: Każdy liść (NIL) jest czarny
- 4: Jeśli węzeł jest czerwony, to obaj jego synowie są czarni.
- 5: Każda ścieżka prosta z ustalonego węzła do liścia ma tyle samo czarnych węzłów.

Możemy przejść teraz do właściwego rozwiązania - rozważmy ścieżki d_0, d_1 , będące odpowiednio d_0 najkrótszą ścieżką i d_1 najdłuższą. Spróbujmy pokazać odrobinę mocniejszą wersję polecenia, pokażmy że na ścieżce d_1 może być maksymalnie dwa razy tyle węzłów ile jest czarnych węzłów na ścieżce d_0 . Z własności 5 wiemy, że na obu ścieżkach jest tyle samo czarnych węzłów. Dodatkowo z własności 4 wiemy, że liczba czerwonych węzłów na ścieżce d_1 jest nie-większa niż liczba czarnych węzłów (bo potomek czerwonego węzła musi być czarny a ostatni węzeł ścieżki, tzn. liść musi być czarny). Na koniec liczba węzłów w ścieżce d_1 jest nie-większa niż $2 \cdot$ liczba węzłów czarnych na ścieżce d_0 .

Podsumujmy to rozwiązanie.

Oznaczmy długości rozważanych ścieżek przez $\text{len}(d_0)$ oraz $\text{len}(d_1)$.

Istotnie, na ścieżce d_0 i d_1 mamy $\text{bh}(x)$ czarnych węzłów ($\text{bh}(x)$ - "black height" dla węzła x), a zatem $\text{len}(d_0) \geq \text{bh}(x)$. Z własności 4 otrzymujemy natomiast, że $\text{len}(d_1) \leq 2 \text{bh}(x)$.

Stąd wnioskujemy, że $\text{len}(d_1) \leq 2 \text{bh}(x) \leq \text{len}(d_0)$.