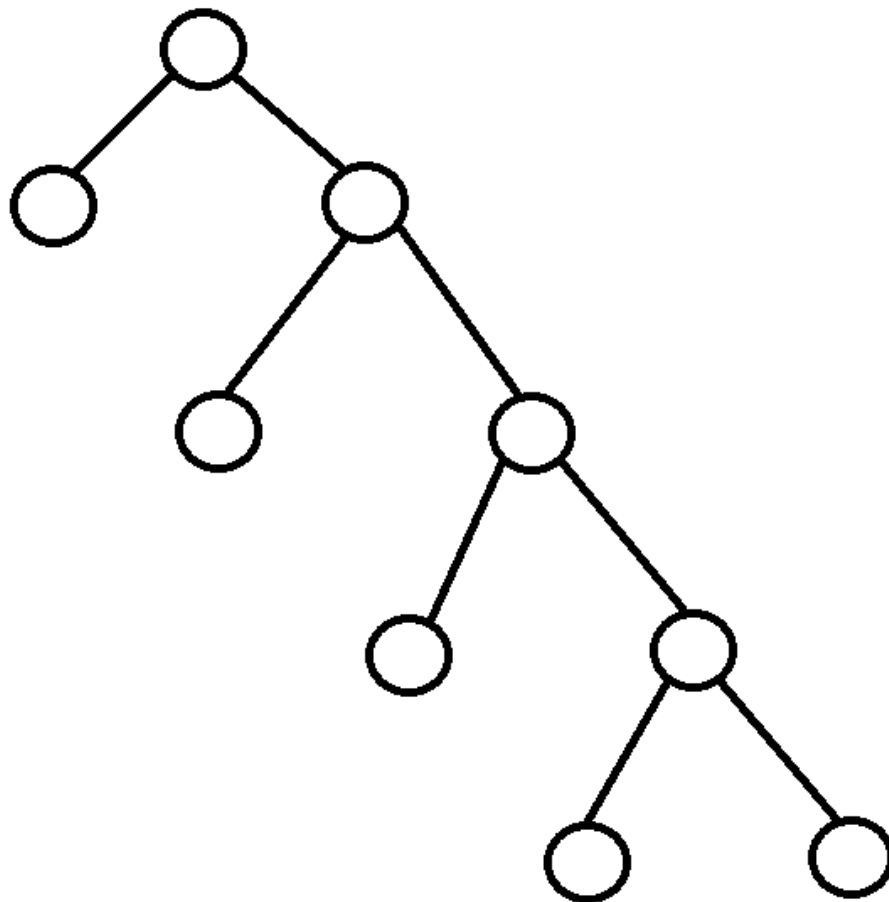


Пусть у дерева поиска нет узлов с одним ребенком (то есть у каждой внутренней вершины ровно два ребенка). Правда ли, что высота такого дерева  $O(\log n)$ ?

Решение:

Не правда!

Приведем контр – пример:



Все вышеперечисленные условия выполняются, но высота этого дерева

$$n/2 = O(n)$$



P.S. котика сам рисовал)