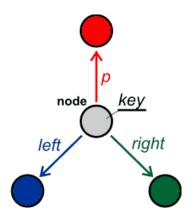
STRUKTURA DANYCH - DRZEWO POSZUKIWAŃ BINARNYCH

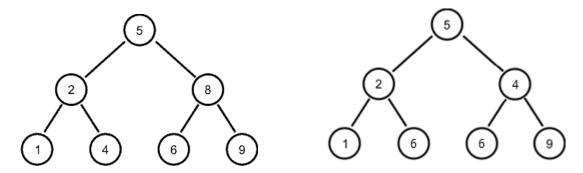
Drzewo poszukiwań binarnych BST (ang. *Binary Search Tree*) jest dynamiczną strukturą danych zbudowaną z **węzłów** (ang. *node*). Każdy węzeł może posiadać dwóch **potomków** (*left* – lewy, *right* - prawy) oraz jednego **przodka** (p - *parent*). Z każdym węzłem dodatkowo związany jest **klucz** (*key*).



Dla każdego węzła w drzewie BST zachodzą następujące własności:

- Wartości kluczy węzłów leżących w lewym poddrzewie węzła są mniejsze lub równe wartości klucza danego wezła.
- Wartości kluczy węzłów leżących w prawym poddrzewie węzła są większe lub równe wartości klucza danego wezła.

Zadanie: które z poniższych drzew spełnia powyżej wymienione własności drzewa BST?



Strukturę węzłów drzewa BST deklarujemy następująco:

```
class BSTNode {
   public:
        int data;
        BSTNode* left, * right;
};
```

Zadanie 1. Zbuduj drzewo BST dla następującego ciągu wartości: 8, 3, 6, 1, 7, 10, 0, 2, 11, 4, 9. (*Pliki do wykorzystania*: *zadania_BST.xlsx*, arkusz *zadanie_1*).

Zadanie 2. Przeanalizuj kod budowania drzewa BST (*Pliki do wykorzystania*: *projekt BST*).

Złożoność czasowa funkcji *insert*() jest rzędu **O(h)**, gdzie h jest **wysokością** drzewa. Wysokość drzewa, to jest odległość korzenia (w sensie liczby krawędzi) od najbardziej oddalonego liścia drzewa.

Wyszukiwanie węzła o zadanym kluczu

Zadanie 3. Napisz funkcje *search*(), która wyszukuje w drzewie BST węzeł o zadanym kluczu. Jeśli taki węzeł istnieje, to zwraca wskaźnik na ten węzeł. Jeśli nie – zwraca NULL. Oszacuj złożoność obliczeniową operacji wyszukiwania.

Wyszukiwanie najmniejszego i największego klucza

Przy wyszukiwaniu najmniejszego klucza poruszamy się po lewych krawędziach węzłów aż osiągniemy węzeł, którego lewy potomek jest pustym liściem. Klucz tego węzła posiada wartość minimalną, co wynika bezpośrednio z własności drzewa BST.

Zadanie 4. Napisz funkcję wyszukującą minimalną wartość w drzewie. Zakładamy, że drzewo nie jest puste.

Zadanie 5. Napisz funkcję wyszukującą maksymalną wartość w drzewie.

Przechodzenie przez drzewo BST

Algorytm inorder

W algorytmie **inorder** przetwarzamy kolejno:

- 1. lewą gałąź drzewa BST,
- 2. węzeł,
- 3. prawą gałąź drzewa BST.

W efekcie rozpoczynamy od węzła drzewa o minimalnym kluczu i odwiedzamy kolejne węzły w porządku rosnącym ich kluczy, kończąc na węźle maksymalnym.

(Pliki do wykorzystania: zadania_BST.xlsx, arkusz zadanie_6_7_8)

Zadanie 6. Na podstawie losowego ciągu kluczy utwórz drzewo BST i przeglądnij go algorytmem **inorder**.

Zadanie 7. Napisz funkcje **preorder**, w której przetwarzamy kolejno: węzeł, lewą gałąź drzewa BST, prawą gałąź drzewa BST.

Zadanie 8. Napisz funkcje **postorder**, w której przetwarzamy kolejno: lewą gałąź drzewa BST, prawą gałąź drzewa BST, węzeł.