

Implementacja drzewa AVL

Arkadiusz Janus

1. Złożoność obliczeniowa poszczególnych metod.

- `Node* right_rotation(Node* parent);`
O(1), ponieważ jest to tylko kilka przypisań.
Operacja dominująca: przypisanie
- `Node* left_rotation(Node* parent);`
O(1), ponieważ jest to tylko kilka przypisań.
Operacja dominująca: przypisanie
- `const int & findMin() const;`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: current->left != nullptr
- `const int & findMax() const;`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: current->right != nullptr
- `Node* findMin(Node* t) const;`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: current->left != nullptr
- `Node* findMax(Node* t) const;`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: current->right != nullptr
- `bool contains(const int& element) const;`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: current->left != nullptr
- `bool contains(const int& element, Node* t) const;`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: node->element == element
- `Node* copy(Node* node);`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: rekurencja
- `bool isEmpty();`
O(1), ponieważ mamy bezpośredni dostęp do **root**.
Operacja dominująca: return
- `Node* insert(Node* node, int element);`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: porównania
- `Node* remove(int element, Node* t);`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: porównania
- `void printTreeInOrder(Node* t);`
O(log(n)), ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: rekurencja
- `void printTreePreOrder(Node* t);`

- $O(\log(n))$, ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: rekurencja
- `void printTreePostOrder(Node *t);`
- $O(\log(n))$, ponieważ musimy przejść przez całą wysokość drzewa.
Operacja dominująca: rekurencja
- `AVLTree & operator=(const AVLTree& t);`
- $O(\log(n))$, ponieważ kopiujemy.
Operacja dominująca: copy
- `AVLTree & operator=(AVLTree&& t);`
- $O(\log(n))$, ponieważ kopiujemy.
Operacja dominująca: copy