# Лабораторная работа № 2 по курсу дискретного анализа: словарь

Выполнила студентка группы 08-208 МАИ Понагайбо Анастасия.

## Условие

- 1. Постановка задачи: создать программную библиотеку, реализующую указанную структуру данных, на основе которой разработать программу-словарь. В словаре каждому ключу, представляющему из себя регистронезависимую последовательность букв английского алфавита длиной не более 256 символов, поставлен в соответствие некоторый номер, от 0 до 264 1.
- 2. Вариант: 1, АВЛ-дерево.

## Метод решения

- Реализовать АВЛ-дерево с функциями вставки, удаления, поиска, сохранения и загрузки.
- При считывании команды проверяем первый символ. Если первый символ '+', то считываем строку и число и вызываем функцию вставки в дерево. Если при вставке баланс дерева стал равен 2 или -2, то вызываем функцию балансировки. Если вставка прошла успешно, то выводим строку "ОК". Если слово уже есть в словаре, то выводим "Exist".
- Если первый символ '-', то считываем строку и вызываем функцию удаления. Если баланс дерева стал равен 2 или -2, то вызываем функцию балансировки. Если удаление прошло успешно, то выводим строку "ОК". Если такого слова в словаре нет, то выводим "NoSuchWord".
- Если первый символ '!', то считываем следующую строку. Если она равна "Save", то сохраняем дерево в файл. Если "Load", то загружаем дерево из файла. Если операция прошла успешно, то выводим строку "ОК". Иначе выводим сообщение об ошибке.
- В остальных случаях вызываем функцию поиска слова в словаре. Если слово найдено, то выводим строку "ОК" и соответствующий слову ключ. Иначе выводим строку "NoSuchWord".

## Описание программы

### Типы данных:

 $struct\ node$  - структура узла, хранящая ключ (key), номер (value), баланс (balance)

и ссылки на левый и правый узлы (left и right). i64 - unsigned long long.

#### Основные функции:

node\* RotateToLeft(node\* root) - левый поворот относительно root.

node\* RotateToRight(node\* root) - правый поворот относительно root.

node\* FixBalance(node\* root) - балансировка дерева с корнем root.

 $node^* Insert(char^* k, i64 vl, node^* root)$  - вставка ключа k с номером vl в дерево с корнем root.

void MinNode(node\* root, node\* mN) - поиск в дереве с корнем *root* элемента с минимальным ключом и копирование его в mN.

node\* RemoveMin(node\* root) - удаление минимального элемента дерева с корнем root.

 ${\bf node^*\ Remove(char^*\ k,\ node^*\ root)}$  - удаление элемента с ключом k в дереве с корнем root.

void Find(char\* k, node\* root) - поиск элемента с ключом k в дереве с корнем root. void Serialise(node\* root, FILE\* f) - сохранение дерева с корнем root в файле f. node\* Deserialise(FILE\* f) - загрузка дерева из файла f.

node\* DeleteTree(node\* root) - удаление дерева с корнем root.

## Дневник отладки

## Runtime error at test 04.t, got signal 11

Добавлена дополнительная проверка баланса, под ключ выделяется динамический массив.

#### Wrong answer at test 06.t

Добавлена проверка на корректность файла.

#### Runtime error at test 12.t, got signal 11

Исправлена ошибка при загрузке дерева (удаление пустого дерева).

## Тест производительности

MAP: 4109039 ms.

## Выводы

АВЛ-дерево удобно использовать, если поиск по дереву происходит чаще, чем вставка и удаление, так как после них приходится часто производить повороты для обеспечения сбалансированности, что снижает быстродействие. Таким образом, использовать АВЛ-дерево для словаря выгодно, если поиск по нему происходит гораздо чаще, чем удаление и вставка.

Основные трудности возникли при написании функций балансировки и загрузки дерева.