# САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ им. ПЕТРА ВЕЛИКОГО

Институт компьютерных наук и технологий Высшая школа искусственного интеллекта

Отчет по лабораторной работе: Реализация словаря на основе красно-черного дерева и хэш таблицы. Дисциплина: «Теория графов».

> Работу выполнил: Рябинин А. Д.

Студент группы: 3530201/10001

Проверил: Востров А.В.

# Содержание

Введние	3
1. Математическое описание         1.1. Алгебраическая структура.         1.1.1. Комбинаторные свойства красно-черных деревьев:         1.1.2. Вращения         1.1.3. Левое вращения         1.1.4. Свойства красно-черного дерева:         1.1.5. Структура узла:         1.1.6. Операции на красно-черном дереве:         1.2. Хэш таблица         1.2.1. Прямая адресация:         1.2.2. Открытая адресация:	4 4 4 5 5 5 65
2. Особенности реализации.         2.1. Реализация структуры красно-черного дерева.          2.2. Реализация структуры хэш таблицы          2.3. Реализация интерфейса          2.4. Интерфейс	17 21
Заключение Масштабирование	<b>29</b>
Приложение главная страница	<b>3</b> 0
Литература	3'

# Введние

В лабораторной работе требуется реализовать приложение с функционалом словаря. Словарь реализовать на основе красно-черного дерева и хэш таблицы.

Необходимо реализовать функции добавления, удаления и поиска ключа, функцию полной очистки словаря и загрузки/дополнения словаря из текстового файла.

#### Глава 1

# Математическое описание

# 1.1. Алгебраическая структура.

Красно-черное дерево (Red-Black Tree) является сбалансированным двоичным поисковым деревом, где каждый узел содержит ключ и цвет.

Пусть RBT будет представлять красно-черное дерево.

Для повышения эффективности операций, используют различные приемы перестройки деревьев, так чтобы высота дерева была величиной (logn). Такие приемы называются балансировкой деревьев. При этом используются разные критерии качества балансировки. Одним из видов сбалансированных деревьев поиска являются так называемые красночерные деревья, для которых предусмотрены операции балансировки, гарантирующие оценку высоты величиной (logn)

#### 1.1.1. Комбинаторные свойства красно-черных деревьев:

Для произвольного узла х определим черную высоту bh(x) как количество черных узлов на пути из x в некоторый лист, не считая сам узел x. По свойству 4 эта сумма не зависит от выбранного листа. Черной высотой дерева будем считать черную высоту его корня. Пусть size[x] – количество внутренних узлов в поддереве с корнем x (nil-узлы не считаются).

#### 1.1.2. Вращения

это манипуляции с красно-черными деревьями с целью восстановления RB-свойств в случае их нарушения. Их используют при реализации операций Insert и Delete. Вращение представляет собой локальную операцию, при которой меняется несколько указателей, но свойство упорядоченности сохраняется.

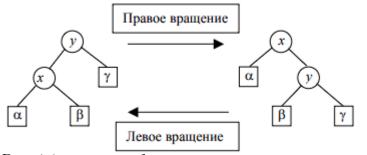


Рис. 1.1: взаимно обратные вращения: левое и правое.

## 1.1.3. Левое вращения

возможно в любом узле x, правый ребенок которой (назовем его y) не является листом (nil). После вращения у оказывается корнем поддерева, x – левым ребенком узла y, а бывший левый ребенок y – правым ребенком узла x.

## 1.1.4. Свойства красно-черного дерева:

- 1. Каждый узел имеет цвет, который может быть красным (R) или черным (B).
- 2. Корень дерева всегда черный.

- 3. Каждый лист (NIL) является черным.
- 4. Если узел красный, то оба его потомка должны быть черными.
- 5. Все пути от данного узла до его листьев должны содержать одинаковое количество черных узлов.

#### 1.1.5. Структура узла:

- 1. Каждый узел содержит ключ (значение) и цвет (R или B).
- 2. Каждый узел имеет ссылки на его левого и правого потомков, а также ссылку на его родителя.

#### 1.1.6. Операции на красно-черном дереве:

- 1. Вставка: Добавление нового узла в красно-черное дерево, после чего выполняется балансировка дерева, чтобы сохранить его свойства.
- 2. Удаление: Удаление узла из красно-черного дерева, после чего выполняется балансировка дерева для сохранения его свойств.
- 3. Поиск: Поиск заданного ключа в красно-черном дереве.

## 1.2. Хэш таблица

Хэш таблица— это структура данных, реализующая интерфейс ассоциативного массива, а именно, она позволяет хранить пары (ключ, данные) и выполнять три операции: добавление новой пары, поиск и удаление пары по ключу. Число хранимых элементов, делённое на размер массива (число возможных значений хэш-функции), называется коэффициентом заполнения хэш-таблицы.

Выполнение любой операции (поиск, добавление и удаление) в хэш-таблице начинается с вычисления хэш-функции от ключа. Получающееся значение является индексом в массиве. Ситуация, когда для различных ключей получается одно и то же значение хэш-функции, называется коллизией.

Ниже рассмотрено несколько вариантов реализаций, которые устраняют данную проблему

## 1.2.1. Прямая адресация:

В массиве хранятся указатели на связанные списки пар. Также имеются реализации, где в ячейке таблицы хранится сама пара и указатель на следующий элемент. Коллизии просто приводят к тому, что появляются списки длиной более одного элемента. Пример такой таблицы приведён ниже. Данная реализация может быть усовершенствованная путём использования вместо связанных списков других динамических структур данных.

## 1.2.2. Открытая адресация:

В массиве хранятся сами пары (ключ, данные). В случае возникновения коллизии, алгоритм поиска (удаления, добавления) объекта просто перемещается на ячейку вправо до момента разрешения коллизии. Разрешение коллизии происходит при достижении пустой ячейки или ячейки, в которой хранится пара с заданным ключом. Размер шага смещения вправо может зависеть от значения ключа и вычисляться с помощью второй хэшфункции. Данная техника называется двойным хэшированием с открытой адресацией.

Важное свойство хэш-таблицы состоит в том, что все три операции в среднем выполняются за время O(1). Но при этом не гарантируется, что время выполнения отдельной операции

мало. Это связано с тем, что при достижении некоторого значения коэффициента заполнения необходимо осуществлять перестройку индекса хэш-таблицы: увеличить значение размера массива и заново добавить в пустую хэш-таблицу все пары. Для данной структуры требуется память, равная размеру таблицы, следовательно, пространственная сложность алгоритма составляет O(1).

Хэш-таблицы являются очень удобными для реализации ассоциативных массивов, но у них имеется несколько недостатков:

- 1. Хэш-таблица занимает много памяти даже при нахождении в ней малого количества элементов..
- 2. Время любого поиска одинаково (всегда нужно рассчитывать хэш-функцию),то есть при поиске ключа, которого нет в таблице, будет расходоваться столько же времени, сколько и на поиск элемента, который там есть, в отличие от поиска в бинарном дереве когда ещё на ранних стадиях можно определить, что искомого элемента нет.

#### Глава 2

# Особенности реализации.

Лабораторная реализована на языке javascript.

## 2.1. Реализация структуры красно-черного дерева.

# Листинг 2.1: main.js // Реализация класса Node 1 // Узел красночерного— дерева 2 class Node { 3 // кончтруктор принимает значения ключа, значения узлацвет, узла 4 // возвращает ключи с данными параметрами 5 constructor(key, value, color) { 6 this.key = key; // Ключ узла 7 this.value = value; // Значение узла 8 this.color = color; // Цвет узла может(быть красным"" или черным"") 9 this.left = null; // Левый дочерний узел 10 this.right = null; // Правый дочерний узел 11 this.parent = null; // Родительский узел 12 } 13 }

#### Листинг 2.2: Order.h // Реализация класса RedBlackTree

```
class RedBlackTree {
3
4
             Конструктор инициализирует корень дерева, а также переменные для хранения всех данных и структуры дерева.
             // конструктор не принимает аргументов,
9
             // возвращает корень КЧ дерева
10
             constructor()
11
             this.root = null; // Корень дерева
this.allData = ""; // Все данные дерева в виде строки
this.struct = ""; // Структура дерева в виде строки
12
14
16
             // Вызываем метод "traverseTree" для обхода дерева, начиная с корневого узла
17
             // Выводит структуру дерева в консоль
19
                 Вход:
20
             // Выход: структура дерева
21
             printStructure() {
                   // Создаем переменную "struct" для хранения
                    / структуры дерева в виде строки
24
                   this struct = "";
\frac{25}{26}
                   // Вызываем метод "traverseTree" для обхода дерева,
27
                   // начиная с корневого узла
28
                   // Передаем корневой узел, пустую строку
29
                   ^{\prime\prime}/ и значение true для отступа перед узлом
                   this.traverseTree(this.root, "", true);
                   // Выводим структуру дерева в консоль
33
                   console.log(this.struct);
35
                   // выводим структуру дерева на экран
36
                   document.getElementByld("story").value = this.struct;
37
                   }
38
```

```
\frac{39}{41}
                 // Рекурсивно проходит по дереву и собирает информацию о каждом узле
42
                     Вход:
                              узел, строка буфер, флаг последенего элемента
44
                  // Выход: структура дерева в строке буфере
45
             traverseTree(node, indent, isLast)
46
47
                    ′ Проверяем, является ли узел пустым (null)
48
                     (node === null) {
49
                       return;
50
                 }
\frac{51}{52}
                 // Определяем маркер для текущего узла в зависимости от того,
53
                 // является ли он последним в своем уровне
54
                 const marker = isLast ? "" : ""
57
58
                 // Определяем цвет для текущего узла красный (или черный)
                  const color = node.color \Longrightarrow "red" ? "[R]" : "[B]";
59
60
                 // Добавляем информацию о текущем узле в структуру дерева
61
                  this struct += ${indent}${marker} ${color}${node.key + ": " +
62
       node.value }\n;
63
                 // Определяем отступ для дочерних узлов
64
                 const childIndent = indent + (isLast ? " " : " ");
65
66
                 // Рекурсивно вызываем метод "traverse Tree" для левого поддерева this.traverse Tree (node.left , child Indent , false);
67
68
                  // Рекурсивно вызываем метод "traverseTree" для правого поддерева
70
                  this.traverseTree(node.right, childIndent, true);
71
            }
72
73
             // Вспомогательный метод для вставки узла
74
             insertNode(node) {
75
                 // Инициализируем переменную "current" значением корневого узла
76
                  let current = this.root;
77
78
                   // Инициализируем переменную "parent" значением null
                  let parent = null;
                 // Итеративно ищем место для вставки узла в дерево
82
                  while (current !== null) {
83
84
                       // Запоминаем текущий узел в переменной "parent"
85
                       parent = current;
86
                       if (node.key < current.key) {
87
                           // Если значение ключа вставляемого узла
88
                           // меньше значения ключа текущего узла,
89
                           // переходим к левому потомку
90
                           current = current.left;
91
                        else
92
                           // Йначе переходим к правому потомку
93
                           current = current.right;
94
95
97
                 // Присваиваем вставляемому узлу найденного родителя
98
                 node.parent = parent;
100
                  if (parent === null) {
102
                        / Если дерево пустое, делаем вставляемый узел корневым узлом
103
                       this.root = node;
\frac{104}{105}
                 } else if (node.key < parent.key) {</pre>
107
                       // Если значение ключа вставляемого узла меньше
108
109
                       // значения ключа родительского узла,
                      // делаем вставляемый узел левым потомком
110
                       parent.left = node;
                 } else if (node.key > parent.key) {
114
                       // Если значение ключа вставляемого узла
115
                       // больше значения ключа родительского узла,
116
                      // делаем вставляемый узел правым потомком
117
                       parent right = node;
                 } else {
120
```

```
// Если значения ключей равны,
121
                        // обновляем значение родительского узла
122
                        parent.value = node.value;
123
125
                   // Устанавливаем цвет вставленного узла в красный
126
                   node.color = "red";
                   // Вызываем метод для восстановления свойств красночерного— дерева
                   this.insertFixup(node);
130
131
                ′ Вспомогательный метод
133
              ^{'}/^{'} для исправления свойств красночерного— дерева после вставки
134
135
                                корень КЧ дерева
136
                   // Выход: исправленное КЧ дерево
              insertFixup(node) {
139
                   // Пока у узла есть родитель и цвет родителя равен красный ""
140
                   while (node.parent !== null && node.parent.color === "red") {
141
                           Если родитель узла является левым потомком своего родителя
142
                        if (node.parent === node.parent.parent.left) {
143
                              // Находим дядю узла
144
                             let uncle = node.parent.parent.right;
145
                             // Если дядя существует и его цвет равен красный"" (uncle !== null && uncle color === "red")
146
147
                             // а цвет родителя родителя на красный ""
149
                             node.parent.color = "black"
uncle.color = "black";
150
151
                             node.parent.parent.color = "red";
152
                             node = node.parent.parent; // Переходим к родителю
153
       родителя узла
                             else {
154
                             // Если узел является правым потомком своего родителя if (node \Longrightarrow node.parent.right) {
155
156
                                node = node.parent; // Переходим к родителю узла
157
                                this leftRotate(node); // Выполняем левое вращение
158
160
                             // Изменяем цвет родителя узла на черный ""
161
                             /// а цвет родителя родителя на красный""
162
                             node.\,parent.\,color\,=\,"\,black\,"
163
                             node.parent.parent.color = "red";
164
                             // Выполняем правое вращение относительно родителя родителя
165
                             this.rightRotate(node.parent.parent);
166
167
                        } else {
168
                           // Если родитель узла является правым потомком своего родителя let uncle = node.parent.parent.left;
169
171
                             Если дядя существует и его цвет равен " красный"
172
                             (uncle !== null && uncle.color === "red") {
// Изменяем цвет родителя узла и дяди на " черный"
173
174
                             // а цвет родителя родителя на " красный"
175
                             node.parent.color = "black";
uncle.color = "black";
176
177
                             node.parent.parent.color = "red";
                               // Переходим к родителю родителя узла
180
                             node = node.parent.parent;
                             else {
182
                             // Если узел является левым потомком своего родителя if (node === node.parent.left) { node = node.parent; // Переходим к родителю узла
183
184
186
                                // правое вращение относительно родителя
187
                                this.rightRotate(node);
188
                             }
189
190
                             // Изменяем цвет родителя узла на черный""
191
                             // а цвет родителя родителя на красный""
192
                             node.parent.color = "black";
193
```

```
node.parent.parent.color = "red";
                             // левое вращение относительно родителя родителя
196
                             this.leftRotate(node.parent.parent);
197
198
                          }
199
                        }
200
                  this.root.color = "black";
201
             }
202
             // Вспомогательный метод для левого поворота
204
385
                                корень КЧ дерева
                      Вход:
207
                   // Выход:
                                КЧ дерево после левого поворота
208
209
             leftRotate(node) {
210
                   // Сохраняем правого потомка узла в переменную "rightChild"
211
                   let rightChild = node.right;
213
                     ′ Переназначаем правого потомка узла
214
                  // на левого потомка правого потомка
215
                  node.right = rightChild.left;
                   // Проверяем, существует ли левый потомок правого потомка
218
                    / Если существуетто, устанавливаем его родителя на текущий узел "node"
{ (rightChild.left !== null) {
219
220
                        rightChild.left.parent = node;
221
                  }
222
223
                  // Переназначаем родителя правого потомка
224
                  // на родителя текущего узла "node"
225
                   rightChild.parent = node.parent;
227
                      Проверяем, является ли текущий узел "node" корневым узлом
228
                      (node.parent === null) {
229
                        // Если является, то переназначаем корневой узел на правого потомка
230
                        this root = rightChild;
231
                  \} else if (node \Longrightarrow node parent left) \{
232
                        // Если текущий узел "node" — левым потомок своего родителя,
// переназначаем левого потомка родителя на правого потомка
233
234
                        node.parent.left = rightChild;
235
                  } else
236
                        // В противном случае, текущий узел "node"
237
                          ^\prime является правым потомком своего родителя,
238
                        /// переназначаем правого потомка родителя на правого потомка
239
                        node.parent.right = rightChild;
240
                  }
242
                  // Устанавливаем левого потомка правого потомка на узел "node"
243
                   rightChild.left = node;
                  // Устанавливаем родителя текущего узла "node" на правого потомка
246
247
                  node.parent = rightChild;
             }
248
                 Вход:
                           корень КЧ дерева
250
             // Выход:
                          КЧ дерево после правого поворота
251
               rightRotate(node) {// аналогично leftRotate }
252
               // Метод для вставки ключа и значения в словарь
\frac{257}{258}
               // Вход:
                            ключ и значение
259
                 Выход:
                          дерево, в которое включен новый узел
260
             insert (key, value) {
    // Создаем новый узел с переданным ключом,
    // значением и цветом "red"
261
262
263
                   const newNode = new Node(key, value, "red");
264
                  // Вызываем метод "insertNode" для вставки нового узла в дерево
266
                   this.insertNode(newNode);
267
268
268
                 Метод для получения значения по ключу
271
                 Вход:
                           ключ
                           значение, найденное по ключу в КЧ дереве
                 Выход:
```

```
get(key) {
274
                   // Создаем переменную "current"
// и присваиваем ей значение корневого узла
275
276
                   let current = this.root;
                   // Пока "current" не равен null
279
                   while (current !== null) {
    // Проверяем, равен ли ключ "key" ключу текущего узла "current"
    if (key === current.key) {
280
281
282
                             // Если равны, возвращаем значение текущего узла
283
                             return current.value;
284
285
                        // Если ключ "key" меньше ключа текущего узла "current"
286
                        else if (key < current key) {
287
                             // Переходим к левому потомку текущего узла
288
                             current = current.left;
289
290
                        // Если ключ "key" больше ключа текущего узла "current"
291
                        else
292
                             // Переходим к правому потомку текущего узла
293
                             current = current.right;
294
295
              // Если ключ не найден, возвращаем null
298
              return null;
299
300
301
303
303
                 Вспомогательный метод для удаления узла
304
305
                 Вход:
                           узел
306
              // Выход:
                           дерево без данного узла
307
308
             removeNode(node) {
309
                   let y = node
310
                   let yOriginalColor = y.color;
311
                   let x; // Создаем переменную "x" для хранения узла
312
                   if (node.left === null) {
314
                        // Проверяем, есть ли у узла левый дочерний узел
315
316
                         // Присваиваем переменной "х" правый дочерний узел
317
                        x = node.right;
                          / Вызываем метод "transplant" для замены узла
320
                        ^{\prime}/^{\prime}/ на его правого дочернего узла
321
                        this.transplant(node, node.right);
322
                   } else if (node.right === null) {
323
                        // Проверяем, есть ли у узла правый дочерний узел
324
                        // Присваиваем переменной "х" левый дочерний узел
326
                        x = node.left;
\frac{327}{328}
                        // Вызываем метод "transplant" для замены узла
329
                        // на его левого дочернего узла
330
                        this.transplant(node, node.left);
331
                   } else { // Если у узла есть и левый, и правый дочерний узлы
333
                        // Находим минимальный узел в правом поддереве и // присваиваем его переменной "у"
334
335
                        y = this.minimum(node.right);
336
337
                        // Сохраняем цвет минимального узла в
338
                        // переменную "yOriginalColor"
339
                        yOriginalColor = y.color;
                        // Присваиваем переменной "x" правого // дочернего узла минимального узла "y"
342
343
                        x = y.right;
344
                            (y.parent === node) {
                        i f
346
                        // Проверяем, является ли родитель
347
                        /// минимального узла "у" узлом "node"
348
                           Присваиваем родителю "х"
352
                           минимального узла "у" значение "у"
353
```

```
x.parent = y;
                         } else {
356
                             // замены минимального узла "у"
357
                               ′ на его правого дочернего узла
358
                             this.transplant(y, y.right);
359
360
                             y.right = node.right;
\frac{361}{362}
                            // Присваиваем родителю правого дочернего узла // минимального узла "у" значение "у"
363
364
                             y.right.parent = y;
365
367
                         // Вызываем метод "transplant" для замены узла
368
                         /// на минимальный узел "y<sup>`</sup>l
369
                         this.transplant(node, y);
371
                         Присваиваем // левому дочернему узлу минимального узла "у"
372
                         // значение левого дочернего узла узла "node"
373
                         y.left = node.left;
                          // Присваиваем родителю левого дочернего узла
376
                          // минимального узла "у" значение "у"
377
                          y.left.parent = y;
379
                          // Присваиваем цвету минимального узла "у"
380
                          /// значение цвета узла "node"
381
                          y.color = node.color;
382
384
                       (yOriginalColor === "black") {
385
                       Проверяем, был ли цвет минимального узла "у" черным Вызываем метод "deleteFixup" для исправления
386
387
                    .// нарушений свойств красночерного— дерева
388
                    this.deleteFixup(x);
390
              }
391
                  Вход:
                            2 узла
396
                  Выход:
                            дерево, в котором узлы поменялись местами
397
398
              // Метод для перемещения узла v вместо узла u в дереве
399
400
              transplant(u, v) {
                    // Проверяем, является ли узел и корневым узлом не( имеет родителя)
401
                       (u.parent === null) {
402
                         // Если узел и — корневой узел, // то заменяем корневой узел на узел \nu
403
404
                         this.root = v;
405
                   // Проверяем, является ли узел и левым потомком своего родителя
407
                    else if (u === u.parent.left) {
408
                         // \dot{E}сли узел u — левый потомок своего родителя, // то заменяем левого потомка родителя на узел \dot{V}
409
410
                         u.parent.left = v;
411
412
                    // Узел и является правым потомком своего родителя
413
                    else {
414
                             Заменяем правого потомка родителя на узел у
415
                         u.parent.right = v;
416
                   }
418
                       Проверяем, является ли узел v нулевым не( имеет родителя)
419
                       (v !== null) {
420
                         // Если узел v не является нулевым,
421
                         ...
то// устанавливаем его родителем родителя узла u
422
                         v.'parent = u.parent;
423
                   }
424
425
\frac{426}{427}
                  Метод для удаления узла по ключу
428
                  Вход:
                            ключ
429
                            КЧ дерево без узла с заданным ключом
              // Выход:
430
              remove(key) {
```

```
Проверяем, если (key = "") {
                                 если ключ пустой, то возвращаемся из метода
432
433
                       return;
434
435
436
                  // Ищем узел по ключу в дереве
437
                  const node = this.search(key);
438
439
                  // Если найденный узел не равен null,
440
                     то вызываем метод "removeNode" для удаления узла
441
                     (node !== null)
442
                       this.removeNode(node);
443
444
             }
446
                Метод для исправления нарушений свойств
448
                красночерного- дерева при удалении узла
449
                Вход:
                          Корень КЧ дерева
450
                Выход:
                          КЧ дерево с исправленными свойствами
451
             deleteFixup(node) {
452
                  // Пока текущий узел не является корневым
// и его цвет равен черный" или узел равен null
453
454
                  while (node !== this.root && (node === null || node.color === "
455
       black")) {
                       // Если текущий узел является левым потомком своего родителя if (node = node.parent.left) {
456
457
                       // Йолучаем сиблинга правого( потомка родителя)
458
                       let sibling = node.parent.right;
459
                       // Если сиблинг красного цвета
460
                         if (sibling.color === "red") {
462
                            // Меняем цвет сиблинга на черный""
463
                            śibling.color = "black";
                             // Меняем цвет родителя на красный""
                            node.parent.color = "red";
467
                            // Производим левый поворот вокруг родителя
469
                            this.leftRotate(node.parent);
470
                            // Обновляем сиблинга
                            sibling = node.parent.right;
473
475
                         // Если оба потомка сиблинга
476
                           / левый( и правый) являются черными"" или null
477
478
                            (sibling.left === null || sibling.left.color === "black
479
       ") &&
                            (sibling.right === null || sibling.right.color === "
480
       black")
481
                         // Меняем цвет сиблинга на красный ""
482
                            sibling .color = "red";
483
484
                            // Переходим к родителю
485
                            node = node.parent;
486
                           else {
487
                            // Если правый потомок сиблинга черный"" или null
488
                            if (sibling.right === null || sibling.right.color === "
489
       black") {
                                   ′ Меняем цвет левого потомка сиблинга на черный""
490
                              sibling .left .color = "black";
491
492
                              // Меняем цвет сиблинга на красный ""
493
                              sibling.color = "red";
\frac{494}{495}
                              // Производим правый поворот вокруг сиблинга
496
                              this.rightRotate(sibling);
497
498
                              // Обновляем сиблинга
499
                              sibling = node.parent.right;
500
501
502
                            // Присваиваем сиблингу цвет родителя
503
```

```
sibling.color = node.parent.color;
                           // Меняем цвет родителя на черный " " node.parent.color = "black";
506
507
508
                           // Меняем цвет правого потомка сиблинга на черный ""
509
                           sibling.right.color = "black";
\frac{510}{511}
                            // Производим левый поворот вокруг родителя
512
                           this.leftRotate(node.parent);
513
514
                             // Переходим к корневому узлу
515
                           node = this.root;
516
517
                      } else {
518
                         // Если текущий узел является правым потомком своего родителя
519
                          // Получаем сиблинга левого( потомка родителя)
520
                         let sibling = node.parent.left;
\frac{521}{522}
                         // Если сиблинг красного цвета
523
                         íf (sibling color === "red") {
524
                         // Йеняем цвет сиблинга на черный ""
525
                           sibling.color = "black";
                           // Меняем цвет родителя на красный ""
528
                           node.parent.color = "red";
529
                             // Производим правый поворот вокруг родителя
531
                           this.rightRotate(node.parent);
                             // Обновляем сиблинга
534
                           sibling = node.parent.left;
535
536
                         // Если оба потомка сиблинга правый ( и левый)
538
                           являются черными"" или null
539
540
                           (sibling.right === null || sibling.right.color === "
541
       black") &&
                           (sibling.left === null || sibling.left.color === "black
542
       ")
                         ) {
// Меняем цвет сиблинга на красный""
543
544
                            sibling.color = "red";
545
546
                             // Переходим к родителю
547
                           node = node.parent;
548
                           else {
549
                           // Если левый потомок сиблинга черный"" или п u ll
550
                            if (sibling.left === null || sibling.left.color === "
551
       black") {
                           // Меняем цвет правого потомка сиблинга на черный ""
552
                              sibling.right.color = "black";
553
554
                              // Меняем цвет сиблинга на красный ""
555
                              {\sf sibling.color} = {\tt "red"};
\frac{556}{557}
                              // Производим левый поворот вокруг сиблинга
558
                              this.leftRotate(sibling);
559
560
                              // Обновляем сиблинга
561
                              sibling = node.parent.left;
562
                           }
564
                             // Присваиваем сиблингу цвет родителя
565
                            sibling.color = node.parent.color;
                           // Меняем цвет родителя на черный ""
568
                           node.parent.color = "black";
                             // Меняем цвет левого потомка сиблинга на черный""
                            sibling.left.color = "black";
                             // Производим правый поворот вокруг родителя
574
                            this.rightRotate(node.parent);
575
                             // Переходим к корневому узлу
577
                           node = this.root;
578
```

```
580
                  }
581
                  // Если узел не равен null, устанавливаем его цвет в черный""
                     (node !== null) {
 node.color = "black";
584
585
586
             }
588
             printValues() {
590
                  this.inorderTraversal(this.root);
591
592
593
                Вход:
                          корень
594
                Выход:
                          список всех значений в дереве
595
               / Метод для выполнения обхода дерева в порядке inorder
596
             // левый (поддерево —> корень —> правый поддерево)
597
             inorderTraversal(node) {
598
                  // Проверяем, что узел не является пустым if (node !== null) {
600
                       // Рекурсивно вызываем метод inorderTraversal для левого поддерева
601
                       this.inorderTraversal(node.left);
602
                       // Выводим значение узла`в формате // ключ": значение" в элемент с идентификатором "story"
603
604
                       document.getElementById("story").value += node.key + ": " +
605
       node.value + "\n";
606
                       // Рекурсивно вызываем метод
607
                       // inorderTraversal для правого поддерева
608
                       this.inorderTraversal(node.right);
609
                  }
610
             }
612
                Объявление функции "getValues",
613
614
                которая будет возвращать все значения дерева в виде строки
                Вход:
             // Выход:
                          список всех значений в дереве в виде строки
616
             getValues() {
617
                  // Внутри функции объявляем вспомогательную функцию "removeNewLine"
618
                    / Функция проверяет, заканчивается ли строка на \n
619
                  // и удаляет его, если да
620
                  const removeNewLine = (str) \Rightarrow \{
621
                       if (str.endsWith("\n")) {
622
                            return str. slice (0, -1);
                       return str;
625
                  };
626
                  // Инициализируем переменную "allData"
                  // для хранения всех данных дерева в виде строки this.allData = "";
629
\frac{630}{631}
                  // Вызываем метод "inorderTraversalforGet" для обхода дерева
632
                   / В результате обхода, значения узлов добавляются в переменную "allData"
633
                  this.inorderTraversalforGet(this.root);
635
                    ′Удаляем символ перевода строки, если он есть в конце строки "allData"
636
                  this.allData = removeNewLine(this.allData);
637
638
                  // Возвращаем значение "allData"
639
                  return this.allData;
640
641
642 \\ 643
             // Метод для обхода дерева в порядке возрастания значений (in—order
644
       traversal)
             // Вход:
645
                          корень
             // Выход:
                          список всех значений в дереве в порядке возрастания значений
             inorderTraversalforGet(node) {
647
                  // Проверяем, что узел не является пустым (null) if (node !== null) {
648
649
                       // Добавляем значение ключа и значения узла к переменной "allData"
650
                       this.allData += node.key + ": " + node.value + "\n";
651
```

```
// Рекурсивно вызываем метод для левого поддерева
653
                       this.inorderTraversalforGet(node.left);
654
                       // Рекурсивно вызываем метод для правого поддерева
                       this.inorderTraversalforGet(node.right);
657
                  }
658
             }
659
             // Метод "search" для поиска узла в дереве по заданному ключу
661
                Вход:
                          ключ
662
             // Выход:
                          значение, найленное по заданному ключу
663
             search(key) {
665
                  // Вызываем метод "searchNode" для поиска узла, начиная с корневого
666
      узла
                  // Передаем корневой узел и заданный ключ в качестве аргументов
667
                  return this.searchNode(this.root, key);
668
             }
669
679
                Вход:
                          корень дерева
672
                Выход:
                          значение, найленное по заданному ключу
673
             // Метод для поиска узла в дереве по заданному ключу
674
             searchNode(node, key) {
675
                  // Проверяем, является ли текущий узел пустым или
676
                  // ключ совпадает с заданным ключом
                  ʻif (node === null || key === node.key) {
return node; // Возвращаем текущий узел
678
679
680
                  // Если заданный ключ меньше ключа текущего узла,
682
                    вызываем рекурсивно метод "searchNode" для левого поддерева
683
                     (key < node.key)
684
                       return this.searchNode(node.left, key);
685
                  }
686
                  // Если заданный ключ больше ключа текущего узла, // вызываем рекурсивно метод "searchNode" для правого поддерева
688
689
                  return this.searchNode(node.right, key);
690
691
692
             // Метод "removeValues" вызывается для удаления значений из дерева.
693
             removeValues() {
694
                  // Вызываем метод "removeTraversal" и
695
                  // передаем ему корневой узел в качестве аргумента.
696
                  this.removeTraversal(this.root);
697
             }
<del>6</del>88
                Метод для удаления узлов дерева с помощью обхода в глубину
701
                Вход:
                         Узел
702
             // Выход:
                        КЧ дерево без данного узала
703
             removeTraversal(node) {
704
                  // Проверяем, что узел не является пустым (null)
705
                      (node !== null) {
706
                       // Рекурсивно вызываем метод removeTraversal для левого поддерева
707
                       this.removeTraversal(node.left);
708
798
                       // Удаляем ключ узла из словаря
711
                       dictionary.remove(node.key);
713 \\ 714
                       // Рекурсивно вызываем метод removeTraversal для правого поддерева
715
                       this.removeTraversal(node.right);
716
                  }
717
             }
             // Метод для поиска узла по ключу в дереве
             search(key) {
721
                  // Вызываем метод "searchNode" и
722
                  // передаем ему корневой узел и ключ для поиска
723
                  return this searchNode(this root, key);
724
             }
725
\frac{726}{727}
        }
\frac{729}{730}
```

## 2.2. Реализация структуры хэш таблицы

Все значения храянтся в таблице в виде узлов

#### Листинг 2.3: Order.h // Реализация класса HSNode

```
// Определение класса HSNode узел ( хэштаблицы—)
       class HSNode {
            // Конструктор класса, принимающий ключ и значение
            constructor(key, value) {
            // Присваиваем ключ текущему узлу
            this key = key;
            // Присваиваем значение текущему узлу this.value = value;
9
10
            // Устанавливаем ссылку на следующий узел в цепочке, по умолчанию — null
11
            this.next = null;
12
13
       }
14
15
```

#### Листинг 2.4: Order.h // Реализация класса HashTable

```
// Объявление класса HashTable
         class HashTable {
              // Конструктор класса, принимает необязательный параметр size constructor(size = 10) {
// Инициализация свойства "have" счетчиком количества элементов в хэштаблице—
3
5
              this have = 0:
6
              // Инициализация свойства "size" размером хэштаблицы—
8
              this.size = size;
^{9}_{10}
                / Инициализация свойства "storage" массивом заданного размера для хранения
11
       элементов
              this.storage = new Array(size);
12
13
14
              // Определяем метод "hash" для хэширования ключа
15
              // Вход:
                             ключ
16
               // Выход:
                             хэш значение
17
              hash(key) {
18
       // Инициализируем переменную "hash" со значением 0, которая будет хранить хэш ключа
19
                    let hash = 0;
\frac{20}{21}
                    // Проходим по каждому символу в ключе
22
                    for (let i = 0; i < key length; <math>i++) {
23
                          \ell/ Добавляем код символа к текущему значению хэша
24
                         hash += key.charCodeAt(i);
25
                    }
26
27
                    // Возвращаем остаток от деления хэша на размер хэштаблицы —,
28
                    // чтобы получить индекс, где ключ будет храниться
29
                    return hash % this.size;
30
31
32
33
34
                Метод для добавления элемента в хэштаблицу—
35
              // Вход: ключ и значение
// Выход: хэш таблица с добавленным в нее элементом с данным значением
36
37
              add(key, value) {
38
                    // Увеличива́ем счетчик элементов в хэштаблице—
39
                    this have += 1;
                    // Проверяем, достигли ли мы максимальной загрузки хэштаблицы— if (this.have == this.size) {
    // Если достигли, вызываем метод "resize"
    // для увеличения размера хэштаблицы— в два раза
42
43
44
45
                          this.resize(this.size * 2);
46
                    // Вычисляем индекс для ключа с помощью хэшфункции—
```

```
const index = this.hash(key);
51
                  / Проверяем, есть ли уже элемент в ячейке с данным индексом
                    (!this.storage[index]) {
53
                      // Если ячейка пуста, создаем новый узел
54
                      с// ключом и значением и сохраняем его в ячейку
55
                      this.storage[index] = new HSNode(key, value);
56
                 } else
57
                      // Если в ячейке уже есть элементы,
58
                      проходим // по списку элементов
59
                      let currentNode = this.storage[index];
61
                      // Проверяем ключ каждого узла в списке
62
                      while (currentNode.next) {
63
                        // Если ключ совпадает с добавляемым ключом,
64
                        обновляем// значение и завершаем метод
                        if (currentNode.key === key) {
66
                           currentNode.value = value;
67
68
                           return;
70
                        // Переходим к следующему узлу в списке
71
72
                        currentNode = currentNode.next;
\frac{73}{74}
                      // Проверяем последний узел списка на соответствие ключу if (currentNode key —— hare) б
75
                         (currentNode.key === key) {
76
                        // Если ключ совпадает, обновляем значение
77
                        currentNode.value = value;
78
                       else {
79
                        // Если ключ не совпадает, с
80
                        //оздаемс новый узел и добавляем его в конец списка
81
                        currentNode.next = new HSNode(key, value);
82
                 }
            }
86
            // Вход:
// Выход:
87
                         ключ
                        хэш таблица без данного ключа
88
            remove(key) {
89
                 // Вычисляем индекс хеша для ключа
90
                 const index = this.hash(key);
91
                    Проверяем, существует ли элемент с данным индексом в хранилище
                     (!this.storage[index]) {
94
                       / Если элемент не существует, возвращаемся из метода
95
96
                      return;
                 }
97
98
                 // Инициализируем переменные для текущего и предыдущего узлов
99
                 let currentNode = this.storage[index];
100
                 let previousNode = null;
102
                 // Пока существует текущий узел
103
                 while (currentNode) {
104
                        ′ Проверяем, совпадает ли ключ текущего узла с заданным ключом
105
                      if (currentNode.key === key) {
106
                          // Если ключи совпадают, то выполняем удаление узла из
107
      хештаблиць-
108
                          Проверяем, является ли текущий узел первым узлом в цепочке
109
                            (previousNode === null) {
110
                           // Если текущий узел первый, то переустанавливаем ссылку в
111
      хранилище на следующий узел
                          this.storage[index] = currentNode.next;
112
                          else {
113
                           // Если текущий узел не первый, то переустанавливаем ссылку в
114
      предыдущем узле на следующий узел
                          previousNode.next = currentNode.next;
115
116
                          / Возвращаемся из метода, после удаления узла
117
                        return;
119
                      // Присваиваем предыдущему узлу значение текущего узла
120
```

```
previousNode = currentNode;
121
                      // Присваиваем текущему узлу значение следующего узла
122
                      currentNode = currentNode.next;
123
                 }
124
125
126
           удажение всех элементов хэш таблицы
127
           происходит созданием нового массива
128
        // Вход:
129
        // Выход:
                    новая хэш таблица
130
        removeAll() {this.storage = new Array(this.size) }
131
133
           Вход:
                  ключ
134
          Выход: знчение элемента сданным ключом
Метод "get" для получения значения по ключу из хэштаблицы—
135
         Метод
136
        get(key) {
137
            // Вычисляем индекс хэша для ключа
138
            const index = this.hash(key);
139
140
             // Получаем ссылку на первый узел в цепочке, соответствующей данному индексу
141
            let currentNode = this.storage[index];
142
143
            // Пока есть текущий узел
144
            while (currentNode) {
145
                 // Если ключ текущего узла совпадает с заданным ключом
146
                     (currentNode.key === key) {
147
                      // Возвращаем значение текущего узла
148
                      return currentNode.value;
149
150
                 // Переходим к следующему узлу в цепочке
151
                 currentNode = currentNode.next;
152
153
            // Если не найдено соответствующего ключа, возвращаем undefined
155
            return undefined;
156
158
           Метод для изменения размера хранилища
159
                 новый размер массива хэш таблицы
160
        // Выход: новая хэш таблица
161
        resize(newSize) {
            // Сохраняем текущее хранилище в переменную "currentStorage"
163
            const currentStorage = this.storage;
164
165
            // Обновляем размер хранилища
166
            this . size = newSize;
\frac{167}{168}
             // Создаем новое хранилище с новым размером
169
170
            this.storage = new Array(newSize);
171
             // Проходимся по каждому узлу в текущем хранилище
172
            for (const node of currentStorage) {
173
                  // Создаем переменную "currentNóde" и присваиваем ей текущий узел
174
                 let currentNode = node;
^{175}_{176}
                 // Пока "currentNode" существует
178
                 while (currentNode) {
179
                    // Добавляем ключ и значение текущего узла в новое хранилище
180
                    this.add(currentNode.key, currentNode.value);
182
                    // Переходим к следующему узлу
183
                    currentNode = currentNode.next;
184
185
            }
186
188
           Вход:
190
                    значения в хэш таблице
           Выход:
191
           Метод для вывода значений в консоль или элемент с идентификатором "story"
192
        ,,
printValues() {
193
             // Цикл для прохода по массиву "storage"
194
                 (let index = 0; index < this.storage.length; index++)
195
                  / Проверяем, существует ли элемент в текущей позиции "index" массива
196
                 if (this.storage[index]) {
197
```

```
// Присваиваем текущий узел из "storage" переменной "currentNode"
198
                        let currentNode = this.storage[index];
199
                     // Цикл выполняется, пока "currentNode" существует
201
                     while (currentNode) {
202
                       // До̀бавляем значе́ние ключа и значения текущего узла к элементу с
и "story"
203
       идентификатором
                       document.getElementById("story").value += currentNode.key +
204
       ": " + currentNode.value + "\n";
205
                        // Переходим к следующему узлу в связанном списке
206
                       currentNode = currentNode.next;
207
208
                  }
209
             }
210
211
313
            Вход:
214
                     все данные из хэш таблицы в виде строки
            Выход:
215
            Определяем функцию removeNewLine, которая удаляет символ новой строки ("\n
216
         ) в конце строки
        getValues() {
217
                  // Проверяем, заканчивается ли строка символом новой строки if (str.endsWith("\n")) f
             const removeNewLine = (str) => {
218
219
                      (str.endsWith("\n")) {
220
                       // Если да, то возвращаем строку
// без последнего символа символа ( новой строки)
222
                        return str.slice (0, -1);
223
224
                   // Если строка не заканчивается символом новой строки,
225
                   // возвращаем исходную строку
226
                   return str;
227
             };
229
              // Создаем переменную "allData" для хранения всех данных в виде строки
230
             let allData = "";
\frac{231}{232}
              // Проходим по элементам в массиве "storage"
233
             for (let index = 0; index < this.storage.length; index++) {
234
                     ^\prime Проверяем, есть ли элемент в текущем индексе массива
235
                      (this.storage[index]) {
236
                        // Присваиваем переменной "currentNode" текущий элемент
237
                        let currentNode = this.storage[index];
238
                       // Пока существует текущий узел
239
                        while (currentNode) {
240
                             // Добавляем клю́ч и значение текущего узла к строке "allData" allData += currentNode.key + ": " + currentNode.value +
241
242
       "\n";
\frac{243}{244}
                                  // Переходим к следующему узлу
245
                                  currentNode = currentNode.next;
246
                       }
247
                  }
248
250
             // Удаляем конц строки "allData" с помощью функции removeNewLine
251
             allData = removeNewLine(allData);
253
             // Возвращаем все данные в виде строки
254
             return allData;
255
        }
256
        }
264
2666890
277774
```

# 2.3. Реализация интерфейса

#### Листинг 2.5: Order.h // Реализация класса RedBlackTree

В данной лабораторной работе по разработке словаря на основе хэш-таблицы был реализован пользовательский интерфейс с использованием HTML, CSS, JavaScript и фреймворка Bootstrap. В этом разделе документации представлено описание и объяснение реализации интерфейса.

Html код главной страницы представлен в приложении.

На главной странице доступны условия лабораторной работы.

На первой странице слайдера можно выбрать структору данных, которая будет использоваться для работы с записями. На второй странице слейдера можно вывести структуру дерева.

В центре страницы расположены блоки с функционалом словаря: Добавление, удаление, поиск, загрузка, дополнене, сохранение словаря.

#### Листинг 2.6: LinearOrder.cpp // Реализация функции суммы

на Рис 2.1 представлены условия лабораторной работы

# 2.4. Интерфейс

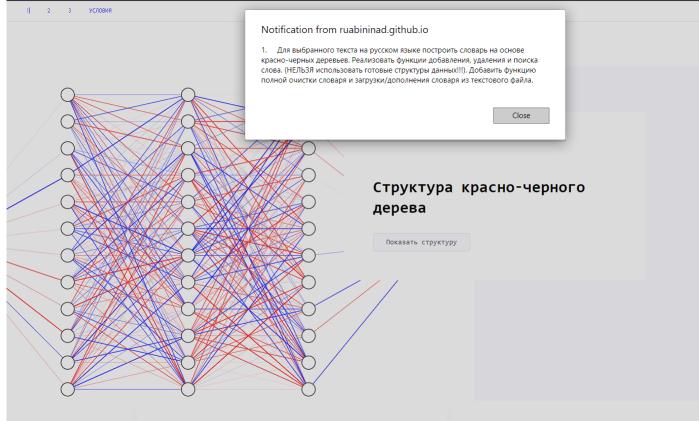


Рис. 2.1: условия лабораторной работы

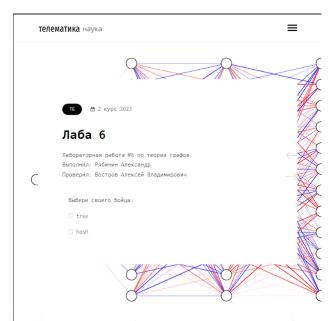


Рис. 2.2: Выбор структуры данных

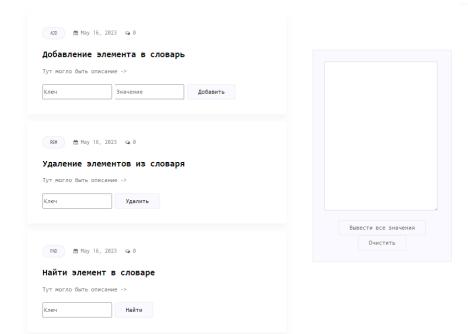


Рис. 2.3: Функциональные элементы сайта

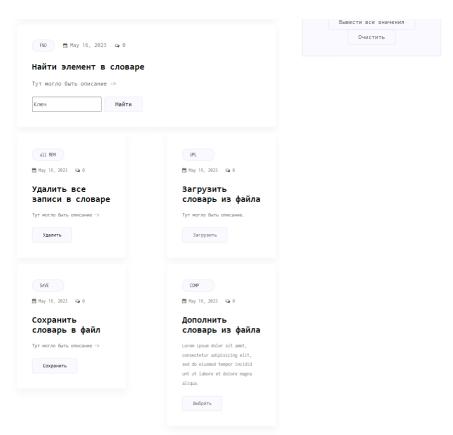


Рис. 2.4: Функциональные элементы сайта

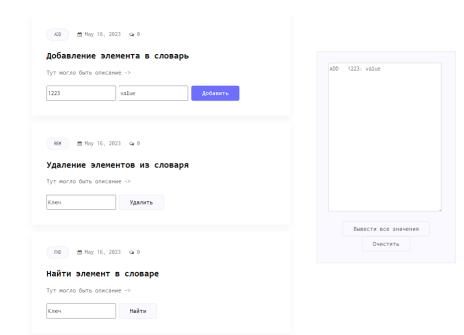


Рис. 2.5: Добавление записи в КЧ дерево

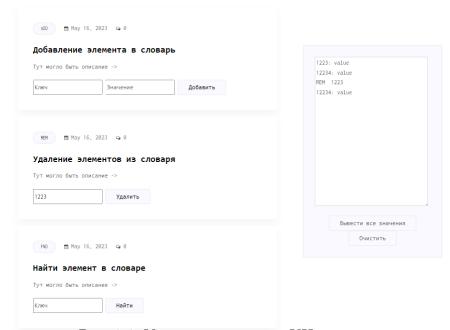


Рис. 2.6: Удаление записи из КЧ дерева

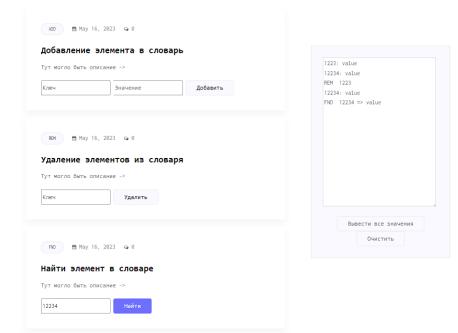


Рис. 2.7: Поиск записи по ключу в КЧ дереве

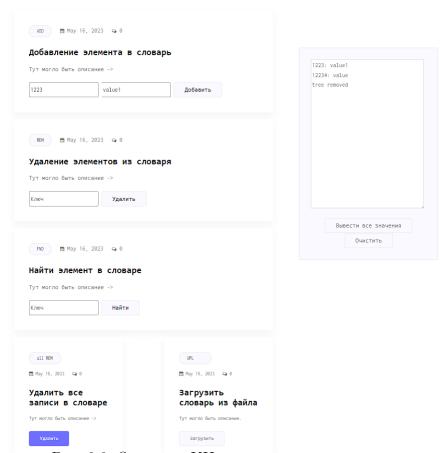


Рис. 2.8: Очистить КЧ дерево от всех записей



Рис. 2.9: Кпопочка показа структуры дерева



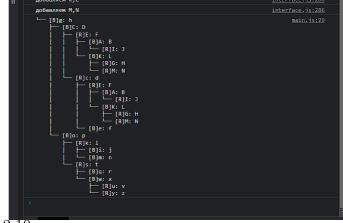


Рис. 2.10: структура дерева

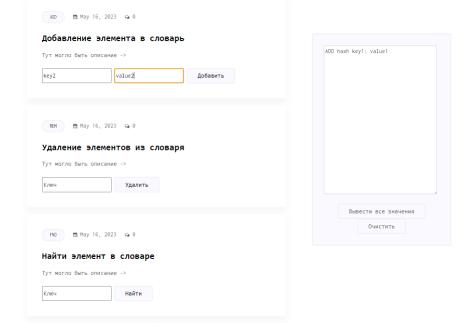


Рис. 2.11: Добавление записи в хэш таблице

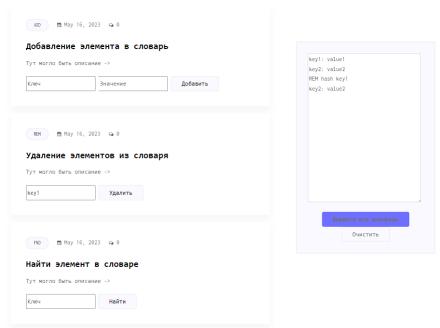


Рис. 2.12: Удаление записи из хэш таблицы

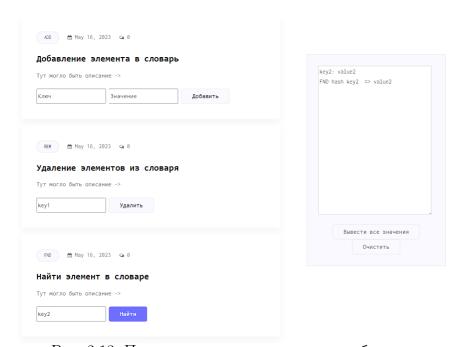


Рис. 2.13: Поиск записи по ключу в хэш таблице



Рис. 2.14: название

# Заключение

В ходе данной работы была реализовван веб сервис, реализующую функционал словаря на основе красно-черного дерева и хэш таблицы.

В моей программе реализован следующий функционал:

- 1. Добавление записи в словарь
- 2. Удаление записи из словаря
- 3. Импорт из файла
- 4. Экспорт в файл
- 5. Очистка словаря
- 6. Поиск по ключу
- 7. Вывод структуры красно-чернорго дерева.

#### Преимущества

Реализован свободный доступ к веб сервису. при разработке использовался javascript, html, css, php

Сервис адаптирован для мобильных устройств.

#### Недостатки реализации

*javascript* выполняется на стороне клиента, а не на стороне сервера, что может привести к различному времени работы алгоритмов на разных компьютерах.

# Масштабирование

Благодаря модульной системе проекта врозможно добавление иных структур данных, реализация иных кэш функций, Данный серсвис может быть встроен в другой сервис.

# Приложение

#### главная страница

#### Листинг 2.7: LinearOrder.cpp // Реализация главной страницы сайта

```
ı <!doctype html>
2 <html lang="en">
      <head>
<!-- Required meta tags -->
           <meta charset="utf-8">
<meta charset="utf-8">
<meta name="viewport" content="width=device-width, initial-scale=1,</pre>
5
6
      7
           <title Телематика> в науке</title>
<!-- Bootstrap CSS -->
<link rel="stylesheet" href="css/bootstrap.css">
<link rel="stylesheet" href="vendors/linericon/style.css">
<link rel="stylesheet" href="css/font-awesome.min.css">
8
9
10
11
12
           <link rel="stylesheet" href="vendors/owl-carousel/owl.carousel.min.</pre>
13
      css">
           <link rel="stylesheet" href="vendors/lightbox/simpleLightbox.css">
14
           <link rel="stylesheet" href="vendors/nice-select/css/nice-select.css</pre>
15
           <link rel="stylesheet" href="vendors/animate-css/animate.css">
16
           <link rel="stylesheet" href="vendors/jquery-ui/jquery-ui.css">
17
           <!-- main css -->
<|ink rel="stylesheet" href="css/style.css">
19
           <link rel="stylesheet" href="css/responsive.css">
20
\frac{21}{23}
         <script src="main.js"></script>
<script src="interface.js"></script>
24
25
         <script src="md5.js"></script>
26
         <script src="hash_table.js"></script>
27
\frac{28}{29}
       </head>
30
\frac{31}{32}
       <body>
            33
34
         <div class="main menu">
35
           <nav class="navbar navbar-expand-lg navbar-light">
36
              <div class="container box_1620">
37
                <!-- Brand and toggle get grouped for better mobile display --> <a class="navbar-brand logo_h" href="index.html"><img src="img/"
38
39
      logo.png" alt=""></a>
     collapse data - target= "#navbarSupportedContent" aria - controls = "
navbarSupportedContent" aria - expanded = "false" aria - label = "Toggle"
40
      navigation">
                   <span class="icon-bar"></span>
41
                   <span class="icon-bar"></span>
                   <span class="icon-bar"></span>
43
                 </button>
44
                      Collect the nav links, forms, and other content for
45
      toggling
                <div class="collapse navbar-collapse offset" id="</pre>
46
      navbarSupportedContent">
                   47
                      <a class="nav-link" id="b1" >1
48
      </a>
                      <a class="nav-link" id="b2"</pre>
49
     >2</a>
                      <a class="nav-link" id="b3"</pre>
50
     >3</a>
```

```
 <a class="nav-link" id="b4"</pre>Условия></a>
51
52
                         <script>
53
                           document.getElementById('b1').onclick = function (){alert
54
                   Для выбранного текста на русском языке построить словарь на основе
       красночерных— деревьев. Реализовать функции добавления, удаления и поиска слова. 
НЕЛЬЗЯ ( использовать готовые структуры данных!!!). Добавить функцию полной
       очистки словаря и загрузкидополнения словаря из текстового файла. ")}
                           document.getElementById('b2').onclick = function (){alert
55
       ("2. Реализовать структуру данных — хештаблицу—, для которой характерны операции: добавления, удаления и поиска. На ее основе реализовать приложение — словарь. В качестве хешфункции—, можно выбрать произвольную функцию, например,
       брать первую букву слова. Добавить функцию полной очистки словаря и загрузкидополнения/ словаря из текстового файла. ")}
                           document.getElementByld('b3').onclick = function (){alert
56
                   Для выбранного текста на русском языке построить словарь на основе В
       деревьев+-. Реализовать функции добавления, удаления и поиска слова. НЕЛЬЗЯ(
       использовать готовые структуры данных!!!). Добавить функцию полной очистки словаря и дополнения словаря из текстового файла.")}
                           document.getElementByld('b4').onclick = function (){alert}
57
                   Минимальная реализация включает либо пункты 1 и 2, либо пункт \overset{\circ}{2} и 3.
       Улучшенная реализация — все три пункта. \Максимальнаяп реализация также включает
       возможность оптимизации словаря например (, поиск потенциальных однокоренных слов в разных формах; самый простой критерий — 2/3 длины слова). Выбор слов, которые
       следует оставить в словаре — за пользователем. Использовать готовые решения из библиотеки STL не разрешается")\}
                         </script>
5 9 0-23345678901
72
                      73
74
       "></i></a>
                      75
                    </div>
76
                </div>
77
              </nav>
78
           </div>
79
           <div class="logo_part">
    <div class="container">
        <a class="logo" href="#"><img src="img/logo.png" alt=""></a>
80
81
82
              </div>
83
           </div>
84
              </header>
85
                                      ==Header Menu Area ===
86
87
             88
89
                <div class="container">
div class="row">
<div class="row">
<div class="col-lg-5"></div>
90
91
92
                <div class="col-lg-7">
  <div class="blog_text_slider owl-carousel">
93
                      95
                                               text">
96
                           97
98
99
       "></i> 2 курс 2023</a>
100
101
                           <a href="pages/vishnakov.html"><h4Лаба> 6</h4></a>
102
                           <рЛабораторная> работа №6 по теории графов.<br>
103
                           Выполнил: Рябинин Александр<br/>
104
                           Проверил: Востров Алексей Владимирович</р>
105
\frac{106}{107}
                        <a class="nav-link" Выбери> структуру данных:</a>
108
```

198

```
111
                 112
113
                     </a >
114
118
                  117
118
                   </a>
119
120
                 </div>
123
               </div>
124
               <div class="item">
     <div class="blog_text">
125
126
                   <div class="cat">
128
                   </div>
130
                   \stackrel{\cdot}{\sim} href="#"><h4Структура> красночерного— дерева</h4></a>
131

132
                    <h3></h3>
133
                   <a class="blog btn" onclick="dictionary.printStructure()"</pre>
138
     Показать> структуру</а>
                 </div>
139
               </div>
140
141
              </div>
142
            </div>
143
          </div>
144
            </div>
145
           /section >
146
                          ==End Home Banner Area ==
                            =Blog Area =
149
         150
151
152
153
                         <div class="blog_left_sidebar">
154
                           <!— большой блок —>
<article class="blog_style1">
<div class="blog_img">
155
156
                              </div>
159
                   160
161
                     <div class="cat">
  <a class="cat" href="#">ADD</a>
162
163
                        <a href="#"><i class="fa"fa-calendar" aria-hidden="
164
     true"></i> May 16, 2023</a>
                       <a href="#"><i class="fa fa-comments-o" aria-hidden="
165
     true"></i> 0</a>
                     </div>
166
                     <a href="#"><h4Добавление> элемента в словарь </h4></a>
167
                     <рТут> могло быть описание —>
                                               168
                     <div class="input-group">
169
                                        <input type="text" id="input1"</pre>
170
     171
     name="fvalue" placeholderЗначение="">&nbsp
172
     173
174
                                        </span>
175
                                    </div>
176
                   </div>
181
                 </div>
182
                             </article>
184 <br><br>>
                              <article class="blog_style1">
185
                              <div class="blog img">
186
187
```

```
</div>
188
                      189
190
                        192
                          <a href="#"><ī class="fa fa-calendar" aria-hidden="
      true"></i> May 16, 2023</a>
                          <a href="#"><i class="fa fa-comments-o" aria-hidden="
194
      true"></i> 0</a>
                        </div>
195
                        \stackrel{\cdot}{<}a href="#"><h4Удаление> элементов из словаря </h4></a>
196
                        <рТут> могло быть описание —>
197
                        <div class="input-group">
198
                                              <input type="text" id="remove1"</pre>
199
      autocomplete="off" name="fkey" placeholderКлюч=""> &nbsp
                                              <span class="input_group-btn">
200
                                                  <button class="blog_btn"</pre>
201
      onclick="removeForm()" type="buttonУдалить"></button>
                                              </span>
202
                                         </div>
203
                      </div>
208
209
                    </div>
                                 </article>
211
                                 <br><br><article class="blog_style1">
    <div class="blog_img">
212
213
215
                                   </div>
216
                      217
218
219
220
                          <a href="#"><ī class="fa fa-calendar" aria-hidden="
221
      true"></i> May 16, 2023</a>
                          <a href="#"><i class="fa fa-comments-o" aria-hidden="
222
      true"></i> 0</a>
                        </div>
223
                        <a href="#"><h4Найти> элемент в словаре </h4></a>
224
                        <рTут> могло быть описание -> </р>
225
                        <div class="input-group">
226
                                              <input type="text" id="find1"</pre>
227
                           name="fkey" placeholder Ключ="">&nbsp
      autocomplete="off"
                                              228
229
      ="findForm()" type="buttonHайти"></button>
                                              </span>
230
231
                                          </div>
233
233
235
                      </div>
236
                    </div>
237
                                 </article>
238
239
                                 <br≫br≫br>
\frac{240}{241}
                                 <!--= маленькие блоки =-->
<div class="row">
<div class="col-md-6">
_____article_class="blog_style1 small">
242
243
244
245
                        <div class="blog_img">
247
                        </div>
248
                        <div class="blog_text">
                          <div class="blog_text_inner">
250
                            251
252
                               <a href="#"><ī class="fa ˈfa−calendar′ aria−hidden
253
      ="true"></i> May 16, 2023</a>
                               <a href="#"><i class="fa fa-comments-o" aria-
254
      hidden="true"></i> 0</a>
                             </div>
255
```

```
<a href="single-blog.html"><h4Удалить> все записи в
256
      словаре</h4></a>
                             <рTут> могло быть описание -> 
257
\frac{258}{259}
                             <span class="input-group-btn">
260
                                                      <button class="blog btn"</pre>
261
      onclick="allRemove()" type="buttonУдалить"></button>
                                                  </span>
262
                           </div>
263
                         </div>
264
                       </article>
265
                                    </div>
266
                                    <div class="col-md-6">
267
                                       <article class="blog_style1 small">
268
                         <div class="blog_img">
269
                         </div>
271
                         <div class="blog_text">
272
                           <div class="blog text_inner">
273
                             <div class="cat">
     <a class="cat_btn" href="#">UPL</a>
274
275
                                <a href="#"><ī class="fa ˈfa-calendar" aria-hidden
276
      ="true"></i> May 16, 2023</a>
                                <a href="#"><i class="fa fa-comments-o" aria-
277
      hidden="true"></i> 0</a>
                              </div>
278
                             <a href="single-blog.html"><h4Загрузить> словарь из
279
      файла</h4></a>
                             <рТут> могло быть описание.
280
                             <a class="blog btn" onclick="upload()" Загрузить></a>
                           </div>
283
                         </div>
284
                       </article>
285
                                    </div>
286
                                  </div>
287
288
                                  \frac{289}{290}
                                  <!--= маленькие блоки =-->
<div class="row">
<div class="col-md-6">
291
                                       <article class="blog_style1 small">
294
                         <div class="blog_img">
295
286
                         </div>
298
                         <div_class="blog_text">
299
                           300
301
302
                                <a href="#"><ī class="fa ˈfa−calendar" aria−hidden
303
      ="true"></i> May 16, 2023</a>
                                <a href="#"><i class="fa fa-comments-o" aria-
304
      hidden="true"></i> 0</a>
                              </div>
305
                             <a href="single-blog.html"><h4Сохранить> словарь в
      файл</h4></a>
                             <рTут> могло быть описание -> </р>
307
388
                             <span class="input-group-btn">
310
                                                      <button class="blog btn"</pre>
311
      onclick="save()" type="buttonCoxpaнить"></button>
                                                  </span>
312
                           </div>
313
                         </div>
314
                       </article>
315
                                    </div>
316
                                    317
318
                         <div class="blog_img">
319
                         </div>
321
                         <div class="blog_text">
322
```

```
<div class="blog text inner">
323
                           324
325
                             <a href="#"><ī class="fa fa−calendar" aria−hidden
326
     ="true"></i>
                   May 16, 2023</a>
                             <a h'ref="#"><i class="fa fa-comments-o" aria-
327
      hidden="true"></i> 0</a>
                           </div>
328
                           <a ><h4Дополнить> словарь из файла</h4></a>
329
                           Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur
330
      adipisicing elit, sed do eiusmod tempor incidid unt ut labore et dolore
      magna aliqua.
                           <a class="blog btn" onclick="complement()"</pre>
331
      Выбрать></а>
\frac{332}{333}
  <input id="file -input" type="file" name="name" style="display: none;" />
335
                         </div>
336
                       </div>
337
                     </article>
338
                                  </div>
339
                                </div>
340
341
                           </div>
344
                       </div>
345
\frac{346}{347}
                       348
349
350
      search widget">
                                   351
      placeholder="Search Posts">
                                        353
354
     ="button"><i class="Inr Inr-magnifier"></i></button>
                                        </span>
355
                                     356
357
                                </aside>
358
                               <aside class="single_sidebar_widget"
359
      author widget">
                                    <!-- <img class="author img img-fluid" src="
360
      img/blog/author.jpg" alt=""> -->
361
                                    <!——<h4Михаил> Александрович Курочкин</h4>
362
                                     Senior blog writer
363
                                    <рПрофессор> кафедры телематики Института
364
      прикладной математики и механики СанктПетербургского— государственного
     политехнического университета. Он имеет ученую степень кандидата технических наук и ученое звание доцента. Преподает в СПбПУ более 47 лет и специализируется в области
      вычислительных машин, комплексов, систем и сетей и разработки человекомашинного—
      интерфейса. </р>—>
                                    370
371
      style="background-color: #ffffff; " name="story" rows="15" cols="36"></
      textarea>
372
                                  <br/>center>
373
374
                                      <a class="blog_btn" onclick="printTextarea"
375
      () " id="printВывести"> все значения</a>
      <a class="blog_btn" onclick="document.getElementById('story').value= '' id="printОчистить"></a>
376
                                    </center>
378
                                </aside>
380
                           </div>
381
                       </div>
382
```

```
</div>
383
                 </div>
384
              /section >
385
                                   =Blog Area ====
387
            Area
388
389
                     class="container">
class="container">
class="container">
class="row">
class="row">
class="row">
class="col-lg-3 col-md-6 col-sm-6">
390
391
392
                               393
394
395
      obshie svedeniya Кафедра/"> телематики СанктПетербургского— Политехнического
      Университета Петра Великого</a>
396
                               </div>
                          </div>
398
                          <div class="col-lg-3 col-md-6 col-sm-6">
399
                               <div class="single-footer-widget f_social_wd">
400
                                    <h6 class="footer_titleМы"> в соцсетях</h6>
401
                                    <!-- <pMы> в соцсетях --> <div class="f_social">
402
403
                                      <a href="https://vk.com/</pre>
404
      telematic"><i class="fa fa-facebook"></i></i>
405
                     </div>
</div>
406
407
408
410
                 </div>
411
            </footer>
412
                              = End footer Area
414
            <!-- Optional JavaScript -->
418
            <!— jQuery first , then Popper.js , then Bootstrap JS —> <script src="js/jquery -3.2.1.\,\text{min.js}"></script>
419
420
            <script src="js/popper.js"></script>
421
            <script src="js/bootstrap.min.js"></script>
422
            <script src="js/stellar.js"></script>
423
            <script src="vendors/lightbox/simpleLightbox.min.js"></script>
424
            <script src="vendors/nice-select/js/jquery.nice-select.min.js">
425
      script>
            <script src="vendors/isotope/imagesloaded.pkgd.min.js"></script>
426
            <script src="vendors/isotope/isotope-min.js"></script>
427
            <script src="vendors/owl-carousel/owl.carousel.min.js"></script>
428
            <script src="vendors/jquery-ui/jquery-ui.js"></script>
429
            <script src="js/jquery.ajaxchimp.min.js"></script>
<script src="js/mail-script.js"></script>
430
            <script src="js/theme.js"></script>
432
        </body>
433
_{434} </html>
```

# Литература

- [1] Ф.А Новиков. Дискретная математика для программистов: Учебник для вузов. 3-е изд. СПб: Питер, 2008. —384 с.
- [2] Графы Модели вычислений Структуры данных (2004).pdf COCT: В.Е.Таланов -164Алексеев B.A. доп. Москва 2004. URL https://www.hse.ru/data/2012/02/08/1262556187Алексеев В.Е.Таланов В.А.Графы Модели вычислений Структуры данных (2004).pdf (дата обращения 20.05.2023)
- [3] Хорстман К. С. X79 Современный JavaScript для нетерпеливых / пер. с англ. А. А. Слинкина. М.: ДМК Пресс, 2021. 288 с.: и