Московский авиационный институт (национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа \mathbb{N}_2 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: П. А. Мохляков Преподаватель: Н. С. Капралов

Группа: М8О-208Б

Дата: Оценка: Подпись:

Лабораторная работа №2

Задача: Требуется разработать программу словарь, построенною на основе дерева, осуществляющую добавление и удаление пар «ключ-значение», поиск по словарю и сохранение с загрузкой словая из бинарного компактного файла.

Вариант дерева: Красночерное дерево.

Вариант ключа: Последовательность букв английского алфавита длиной не более

256 символов

Вариант значения: от 0 до $2^{64}-1$

1 Описание

Как сказано в [1]: «Красно-черное дерево представляет собой бинарное дерево поиска с одним дополнительным битом цвета в каждом узле». Цвет узла либо черный, либо красный. Такое дерево должно удовлетворять следующим свойствам:

- Каждый узел является либо красным, либо черным.
- Корень дерева является черным узлом.
- Каждый лист дерева (Nil) является черным узлом.
- Если узел красный, то оба его дочерних узла черные.

Вставка и удаление в дереве будет описана далее на примере исходного кода.

2 Исходный код

Данную программу можно разбить на несколько основных частей:

- Парсинг введенной команды.
- Вставка, удаление и поиск в дереве.
- Сохранение в файл и загрузка дерева из файла.

Парсинг происходит в два этапа. Сначала мы считываем первое слово, из которого можно определить тип команды. Далее мы смотрим на первый символ этой строки и при помощи switch мы выбираем нужный вариан. Далее, по необходимости, мы считываем дополнительное слово или число. В случае вызова switch default, мы принимаем первое слово с командой как ключ для поиска.

```
class TDict
 2
 3
     rb::rb_tree<NPair::TPair> Tree;
4
      public:
5
     void parse_comand(NString::TString &cmd)
6
7
       NString::TString word;
8
       NString::TString path;
9
       NPair::TPair Data;
       bool res;
10
11
       switch(cmd[0])
12
13
         case '+':
14
         std::cin >> Data.Str >> Data.Num;
15
         Data.Str.lower();
16
17
         Tree.Search(Data,res);
         if(res == false)
18
19
20
           Tree.insert_data(Data);
21
           std::cout << "OK" << std::endl;</pre>
22
          }
23
          else
24
           std::cout << "Exist" << std::endl;</pre>
25
         break;
         case '-':
26
27
          std::cin >> Data.Str;
28
         Data.Str.lower();
29
         Tree.Search(Data,res);
30
         if(res == true)
31
          {
           Tree.Delete(Data);
```

```
33
            std::cout << "OK" << std::endl;</pre>
34
          }
35
          else
36
            std::cout << "NoSuchWord" << std::endl;</pre>
37
38
          break;
39
          case '!':
40
          std::cin >> word >> path;
41
          word.lower();
42
          if(word == "load")
43
44
            if(Tree.load(path.str))
              std::cout << "OK" <<std::endl;</pre>
45
46
47
              std::cout << "ERROR: can't open file" <<std::endl;</pre>
          }
48
49
          else
50
          {
51
            if(Tree.save(path.str))
              std::cout << "OK" <<std::endl;</pre>
52
53
54
              std::cout << "ERROR: can't open file" <<std::endl;</pre>
          }
55
56
          break;
57
          default:
          Data.Str = cmd;
58
59
          Data.Str.lower();
60
          rb::rb_tree_elem<NPair::TPair> *elem = Tree.Search(Data,res);
61
62
          if(res)
63
          {
64
            std::cout<< "OK: " << elem->Key.Num << std::endl;</pre>
65
          }
66
          else
            std::cout << "NoSuchWord" << std::endl;</pre>
67
68
          break;
69
        }
70
      }
71
72 || };
```

Вставка в дерево это немного модифицированная вставка в обычное бинарное дерево поиска. Для того чтобы вставка сохраняла красно-черные свойства дерево используется фенкция ins_fix(), которая перекрашивает узлы и выполняет повороты.

```
1 | void insert(rb_tree_elem<T> *z)
2 | {
3     rb_tree_elem<T> *y = Nil;
4     rb_tree_elem<T> *x = Root;
5 | while(x != Nil)
```

```
6
 7
        y = x;
 8
        if(z->Key < x->Key)
 9
10
          x = x->Left;
11
12
        else
13
        {
14
          x = x->Right;
15
        }
16
17
      z - Par = y;
18
      if(y == Nil)
19
20
        Root = z;
21
22
      else if(z \rightarrow Key < y \rightarrow Key)
23
24
        y->Left = z;
25
26
      else
27
28
        y->Right = z;
29
30
      z->Left = Nil;
31
      z->Right = Nil;
32
      z->Color = 1;
33
34
      ins_fix(z);
35 || }
```

Исправление вставки можно разделить на 3 случая:

- "Дядя" у узла z красный. Так как z и z.р красный мы красим родителя z и у в черный, а для сохраннения колличества черных узлов мы красим z.p.p в красный, z.p.p становится новым узлом z.
- "Дядя" у узла z черный, и z правый потомок. В случае если мы правый потомок мы поднимаемся на уровень выше и делаем левый поворот. Далее делаем те же действия, что и в случае 3.
- "Дядя"у узла z черный, и z левый потомок.

Определение функций:

| dict.hpp | | | |
|--|--------------------------------------|--|--|
| void parse_comand(NString::TString | Парсинг запросов | | |
| &cmd | | | |
| rb.hpp | | | |
| void left_rotate(rb_tree | Левый поворот дерева. | | |
| &Tree,rb_tree_elem $<$ T $>*x)$ | | | |
| void right_rotate(rb_tree | Правый поворот дерева. | | |
| $\&$ Tree,rb_tree_elem <t> *y)</t> | | | |
| void ins_fix(rb_tree_elem $<$ T $>*z)$ | Исправление вставки в дерево | | |
| $void insert(rb_tree_elem < T > *z)$ | Вставка в дерево. | | |
| void transplant(rb_tree_elem <t></t> | Переносит элимент в дереве. | | |
| $v, rb_tree_elem < T > v$ | | | |
| void insert_data(T data) | Создает элимент дерева для вызова | | |
| | вставки. | | |
| void print(rb_tree_elem <t> *Tree,int</t> | Вывод дерева. | | |
| lvl) | | | |
| void clear(rb_tree_elem <t> *Tree)</t> | Очистка дерева. | | |
| void save_tree(rb_tree_elem <t></t> | Сохраняет дерево в файл. | | |
| *Tree,std::ofstream& wf) | | | |
| bool save(char *ch) | Проверяет возможность создания и от- | | |
| | крывает файл на запись. | | |
| void load_tree(rb_tree_elem <t></t> | _ ` | | |
| *Tree,std::ifstream& rf) | | | |
| bool load(char *ch) | Проверяет наличие файла и возмож- | | |
| | ность открыть его на чтение. | | |
| rb_tree_elem <t>* Search(T&</t> | Поиск элемента в дереве. | | |
| sample,bool& success) | | | |
| $rb_tree_elem < T > *$ | Поиск минимального элемента в дереве | | |
| Tree_min(rb_tree_elem <t>* elem)</t> | | | |
| void rb_delete(rb_tree_elem <t>*</t> | Удаление элемента из дерева. | | |
| &elem) | | | |
| void delete_fix(rb_tree_elem <t>* x)</t> | Исправление дерева после удаления | | |
| | элемента. | | |
| void Delete(T& sample) | Проверяет дерево на возможность уда- | | |
| | ления и вызывает удаление. | | |
| bool isFileEmpty(const char* filename) Проверяет закончился ли файл. | | | |

Листинг:

```
1 | #pragma once
   #include <iostream>
 3
   #include <stdio.h>
   #include <fstream>
 4
 5
 6
   namespace rb
 7
   {
 8
     template <typename T>
 9
     class rb_tree_elem
10
11
       public:
12
       bool Color;
13
       T Key;
14
       rb_tree_elem *Left;
15
       rb_tree_elem *Right;
16
       rb_tree_elem *Par;
17
18
       rb_tree_elem()
19
     };
20
21
      template <typename T>
22
      class rb_tree
23
      {
24
       public:
25
       rb_tree_elem<T> *Root;
26
       rb_tree_elem<T> *Nil;
27
28
       rb_tree()
29
30
       ~rb_tree()
31
32
       void left_rotate(rb_tree &Tree,rb_tree_elem<T> *x)
33
       void right_rotate(rb_tree &Tree,rb_tree_elem<T> *y)
34
35
       void ins_fix(rb_tree_elem<T> *z)
36
37
38
       void insert(rb_tree_elem<T> *z)
39
40
       void transplant(rb_tree_elem<T> *u,rb_tree_elem<T> *v)
41
42
       void insert_data(T data)
43
44
       void print(rb_tree_elem<T> *Tree,int lvl)
45
       void clear(rb_tree_elem<T> *Tree)
46
47
       void save_tree(rb_tree_elem<T> *Tree,std::ofstream& wf)
48
```

```
49
50
       bool save(char *ch)
51
52
       void load_tree(rb_tree_elem<T> *Tree,std::ifstream& rf)
53
54
       bool load(char *ch)
55
56
       rb_tree_elem<T>* Search(T& sample,bool& success)
57
58
       rb_tree_elem<T>* Tree_min(rb_tree_elem<T>* elem)
59
       void rb_delete(rb_tree_elem<T>* &elem)
60
61
       void delete_fix(rb_tree_elem<T>* x)
62
63
64
       void Delete(T& sample)
65
66
       bool isFileEmpty(const char* filename)
67
     };
68
69 }//namespace rb
```

3 Консоль

```
pavel@DESKTOP-VBSMFB3:~/Projects/mai/2_course/DA/LB2/tosol/solution$ cat test0
+ a 1
+ A 2
+ aa 18446744073709551615
aa
A
-A
a
pavel@DESKTOP-VBSMFB3:~/Projects/mai/2_course/DA/LB2/tosol/solution$ cat test0
|./solution
OK
Exist
OK
OK: 18446744073709551615
OK: 1
OK
NoSuchWord
```

4 Тест производительности

Сравнение производительности будет производится со стандартным красно-черным деревом, представленным в стандартной библиотеке шаблонов C++ контейнером map. Сравниватьбудем скорость добавления, удаления и нахождения ключа в дерево.

| | Количество | Количество | Количество по- |
|-----------|------------|------------|----------------|
| | вставок | удалений | ИСКОВ |
| test1.txt | 3219 | 3195 | 3238 |
| test2.txt | 32170 | 32001 | 32363 |
| test3.txt | 321667 | 320960 | 322447 |

pavel@DESKTOP-VBSMFB3:~/solution\$ make

pavel@DESKTOP-VBSMFB3:~/solution\$./solution <test1.txt</pre>

Insert:
Map: 8 ms
My_RB: 9 ms
Delete:
Map: 8 ms
My_RB: 9 ms

Find:
Map: 8 ms
My_RB: 8 ms

pavel@DESKTOP-VBSMFB3:~/solution\$./solution <test2.txt</pre>

Insert:
Map: 73 ms
My_RB: 75 ms
Delete:

Map: 70 ms My_RB: 77 ms

Find:

Map: 72 ms My_RB: 73 ms

pavel@DESKTOP-VBSMFB3:~/solution\$./solution <test3.txt</pre>

Insert:
Map: 490 ms
My_RB: 506 ms

Delete: Map: 485 ms My_RB: 493 ms

Find:

Map: 480 ms My_RB: 483 ms

Так как и мое дерево, и дерево из стандартной библиотеки шаблонов красночерное, то время получилось примерно одинаковым. Сложноть операций добавления и удаления - O(lg(n))

5 Выводы

Выполнив вторую лабораторную работу по курсу «Дискретный анализ», я реализовал Красно-черное дерево.

Сложность вставки и удаления O(lg(n)), а максимальная высота корня также O(lg(n)),что намного лучше, чем у обычного двоичного дерева.

Главный недостаток в этой структуре это перебаллансировка, что приводит к увеличению сложности алгоритма и времени затраченного на вставку. Тем не менее как раз за счет балансировки мы и получаем бысрое удаление, вставку и поиск.

Список литературы

[1] Томас Х. Кормен, Чарльз И. Лейзерсон, Рональд Л. Ривест, Клиффорд Штайн. Алгоритмы: построение и анализ, 2-е издание. — Издательский дом «Вильямс», 2007. Перевод с английского: И.В. Красиков, Н.А. Орехова, В.Н. Романов. — 1296 с. (ISBN 5-8459-0857-4 (рус.))