BST Tree

verbovyar

November 29 2020 time:1:30

AVL Tree

1) Структура узла

- 1) Ключ или значение узла
- 2) Родитель, предшесвтующий узел
- 3) Левый узел
- 4) Правый узел
- 5) Высота соотвествующего узла

2) Структура дерева

- 1) Корень дерева
- 2) Размер дерева, кол-во элементов

3) Повороты

Опишем операции балансировки, а именно малый левый поворот, большой левый поворот и случаи их возникновения. Балансировка нам нужна для операций добавления и удаления узла. Для исправления факторов баланса, достаточно знать факторы баланса двух(в случае большого поворота — трех) вершин перед поворотом, и исправить значения этих же вершин после поворота. Обозначим фактор баланса вершины і как balance[i]. Операции поворота делаются на том шаге, когда мы находимся в правом сыне вершины а, если мы производим операцию добавления, и в левом сыне, если мы производим операцию удаления. Вычисления производим заранее, чтобы не

допустить значения ${f 2}$ или ${f -2}$ в вершине а. На каждой иллюстрации изображен один случай высот поддеревьев. Нетрудно убедиться, что в остальных случаях всё тоже будет корректно

Тип вращения	Иллюстрация
Малое левое вращение	a b [H] a R [H-2] [H-2] [H-2]
Большое левое вращение	(H-3) (H-3) (H-3) (H-3) (H-3) (H-3) (H-4)

код поворотов

```
void SmallLeft(AVLTree* tree, Node* node)
 1
2
3
4
                if (node != nullptr)
                           Node* temp = node->right;
node->right = temp->left;
if (temp->left != nullptr)
 5\\6\\7\\8
                           {
 9
                                       temp->left->parent = node;
10
                           }
11
12
                           temp->parent = node->parent;
13
                            if (node->parent == nullptr)
14
15
                                       tree->root = temp;
16
17
                            else if (node == node->parent->left)
18
19
                                       node \rightarrow parent \rightarrow left = temp;
20
21
                            else
22
23
                                       {\tt node}{\leftarrow}{\gt{parent}}{\leftarrow}{\gt{right}} \; = \; temp \, ;
24
25
26
27
28
                           temp \rightarrow left = node;
                           node \rightarrow parent = temp;
29
                           SetHeight(node);
30
                           SetHeight(node->parent);
31
                }
32
     }
```

```
void BigLeft(AVLTree* tree, Node* node)
{
    if (node != nullptr)
    {
        SmallRight(tree, node->right);
        SmallLeft(tree, node);
}
```

4) Баланс

```
int Balance(Node* node)
2 {
    return GetHeight(node->right) - GetHeight(node->left);
4 }
```

5) Добавление вершины

Пусть нам надо добавить ключ **t**. Будем спускаться по дереву, как при поиске ключа **t**. Если мы стоим в вершине а и нам надо идти в поддерево, которого нет, то делаем ключ **t** листом, а вершину а его корнем. Дальше поднимаемся вверх по пути поиска и пересчитываем баланс у вершин. Если мы поднялись в вершину **i** из левого поддерева, то **diff[i]** увеличивается на единицу, если из правого, то уменьшается на единицу. Если пришли в вершину и её баланс стал равным нулю, то это значит высота поддерева не изменилась и подъём останавливается. Если пришли в вершину и её баланс стал равным **1** или **-1**, то это значит высота поддерева изменилась и подъём продолжается. Если пришли в вершину и её баланс стал равным **2** или **-2**, то делаем одно из четырёх вращений и, если после вращения баланс стал равным нулю, то останавливаемся, иначе продолжаем подъём.

Так как в процессе добавления вершины мы рассматриваем не более, чем O(h) вершин дерева, и для каждой запускаем балансировку не более одного раза, то суммарное количество операций при включении новой вершины в дерево составляет $O(\log n)$ операций.

```
2
3
   void Insert(AVLTree* tree, int key) {
             Node* new_parent = nullptr;
Node* new_leaf = tree->root;
 4
 5
             Node* node = (Node*) calloc(1, sizeof(Node));
 6
             node->parent = new_parent;
             node \rightarrow key = key;
 7
 8
              if (tree \rightarrow size == 0)
 9
10
                        tree->root = node;
11
12
13
14
                        while (new_leaf)
15
                                  new_parent = new_leaf;
if (key < new_leaf->key)
16
17
18
19
                                            new_leaf = new_leaf->left;
20
                                  }
21
                                  else
22
                                  {
23
                                            new leaf = new leaf->right;
24
25
26
                        node->parent = new_parent;
27
                        if \quad (\,!\, \mathrm{new\_parent}\,)
28
29
                                  tree->root = node;
30
                        else if (node->key < new_parent->key)
31
32
                                  new_parent->left = node;
33
34
35
                        else
36
                                  new_parent->right = node;
37
38
                        FixUp(tree, node);
39
40
              tree->size++;
41
42
```

```
void FixUp(AVLTree* tree, Node* node)
 \begin{array}{c} 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \\ 7 \\ 8 \end{array}
              while (node != nullptr)
                        if (Balance(node) == LEFT\_ROTATE)
                                   if (Balance(node->right) < 0)</pre>
                                             BigLeft(tree, node);
10
                                   }
                                   else
11
12
                                             SmallLeft(tree, node);
13
                                   }
14
15
16
                        if (Balance(node) == RIGHT ROTATE)
17
18
                                   if (Balance(node->left) > 0)
19
20
                                             BigRight(tree, node);
^{21}
^{22}
^{23}
                                   else
^{24}
25
                                             SmallRight(tree, node);
26
27
28
29
                        SetHeight (node);
30
                        node = node->parent;
31
              }
32
```

5) Добавление вершины

Для простоты опишем рекурсивный алгоритм удаления. Если вершина — лист, то удалим её, иначе найдём самую близкую по значению вершину а, переместим её на место удаляемой вершины и удалим вершину а. От удалённой вершины будем подниматься вверх к корню и пересчитывать баланс у вершин. Если мы поднялись в вершину і из левого поддерева, то diff[i] уменьшается на единицу, если из правого, то увеличивается на единицу. Если пришли в вершину и её баланс стал равным 1 или -1, то это значит, что высота этого поддерева не изменилась и подъём можно остановить. Если баланс вершины стал равным нулю, то высота поддерева уменьшилась и подъём нужно продолжить. Если баланс стал равным 2 или -2, следует выполнить одно из четырёх вращений и, если после вращений баланс вершины стал равным нулю, то подъём продолжается, иначе останавливается.

В результате указанных действий на удаление вершины и балансировку суммарно тратится, как и ранее, O(h) операций. Таким образом, требуемое количество действий — $O(\log n)$.

```
void Erase(AVLTree* tree, Node* node)
 1
 2
3
4
5
6
7
8
9
               if (node == nullptr)
                         return;
              }
              Node* new_node = nullptr;
10
               if (node->left == nullptr)
11
                         new_node = node->right;
GetChild(tree, node, node->right);
12
13
                         FixUp(tree, new_node);
14
15
16
                         return;
              }
17
18
               if (node->right == nullptr)
19
20
^{21}
                         new\_node \, = \, node {\longrightarrow} l\,e\,f\,t \ ;
^{22}
                         GetChild(tree, node, node->left);
^{23}
                         FixUp(tree, new_node);
^{24}
25
                         {\bf return}\,;
^{26}
              }
27
              new_node = node->right;
while (new_node->left != nullptr)
28
29
30
31
                         new node = new node \rightarrow left;
32
              }
33
34
               if (new_node->parent != node)
35
                         GetChild(tree , new_node, new_node->right);
new_node->right = node->right;
36
37
                         new_node->right->parent = new_node;
38
39
              else {
40
41
                         new_node->right->parent = new_node;
42
              }
43
              GetChild(tree, node, new_node);
new_node->left = node->left;
44
45
              new_node->left->parent = new_node;
46
47
48
              --tree -> size;
49
50
              FixUp\,(\,\mathrm{tree}\;,\;\;\mathrm{new\_node}\,)\,;
51 }
52
53
   void Erase(AVLTree* tree, int key)
54
55 {
              Erase(tree, FindSubtree(tree->root, key));
56
```

Вспомогательная функция для получения сына

```
void GetChild(AVLTree* tree, Node* node, Node* child)
 2
 \begin{array}{c} 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \\ 7 \\ 8 \end{array}
              if (node->parent == nullptr)
                        tree->root = child;
              else if (node->parent->left == node)
 9
                        node->parent->left = child:
10
11
              else
12
                       node->parent->right = child;
13
14
15
16
              if (child != nullptr)
17
                        child->parent = node->parent;
18
             }
19
20
```

Таким образом, получаем двоичное сбалансированное дерево поиска.

Немного истории:)

АВЛ-дерево (англ. AVL-Tree) — сбалансированное двоичное дерево поиска, в котором поддерживается следующее свойство: для каждой его вершины высота её двух поддеревьев различается не более чем на 1.

АВЛ-деревья названы по первым буквам фамилий их изобретателей, Г. М. Адельсона-Вельского и Е. М. Ландиса, которые впервые предложили использовать АВЛ-деревья в 1962 году.

АВЛ-дерево — это прежде всего двоичное дерево поиска, ключи которого удовлетворяют стандартному свойству: ключ любого узла дерева не меньше любого ключа в левом поддереве данного узла и не больше любого ключа в правом поддереве этого узла. Это значит, что для поиска нужного ключа в АВЛ-дереве можно использовать стандартный алгоритм. Для простоты дальнейшего изложения будем считать, что все ключи в дереве целочисленны и не повторяются.

Особенностью АВЛ-дерева является то, что оно является сбалансированным в следующем смысле: для любого узла дерева высота его правого поддерева отличается от высоты левого поддерева не более чем на единицу. Доказано, что этого свойства достаточно для того, чтобы высота дерева логарифмически зависела от числа его узлов: высота h АВЛ-дерева c n ключами лежит в диапазоне от $\log(n+1)$ до $1.44 \log(n+2)$ - 0.328. А так как основные операции над двоичными деревьями поиска (поиск, вставка и удаление узлов) линейно зависят от его высоты, то получаем гарантированную логарифмическую зависимость времени работы этих алгоритмов от числа ключей, хранимых в дереве. Напомним, что рандомизированные деревья поиска обеспечивают сбалансированность только в вероятностном смысле: вероятность получения сильно несбалансированного дерева при больших n хотя и является пренебрежимо малой, но остается не равной нулю.

```
Полный код |
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
3
   #include <assert.h>
 4 #include <math.h>
   #include <stdio.h>
   #include <string.h>
   #include < stdlib . h>
 8 #include <stdint.h>
10 const int RIGHT ROTATE = -2;
11 const int LEFT ROTATE = 2;
12
   \begin{array}{ccc} \textbf{struct} & \textbf{Node} & \{ & \\ & \textbf{int} & \text{key} \ = \ 0 \, ; \end{array}
13
14
             Node* parent = nullptr;
Node* left = nullptr;
Node* right = nullptr;
unsigned int height = 0;
15
16
17
18
19 };
20
21
   struct AVLTree
22
23
             Node* \ root = nullptr;
24
             size_t size = 0;
25 };
26
27
   inline
28 int GetHeight (Node* node);
29 inline
30 void SetHeight (Node* node);
31
32 AVLTree* Construct(AVLTree* temp);
33 void DeleteAVLTree(AVLTree* tree);
34
35 void SmallLeft (AVLTree* tree, Node* node);
36
   void SmallRight(AVLTree* tree, Node* node);
   void BigLeft(AVLTree* tree, Node* node);
37
38
   void BigRight(AVLTree* tree , Node* node);
39 bool Find(AVLTree* tree, int key);
40 Node* FindSubtree(Node* subtree_root, int key);
41
42 int Balance (Node* node);
43 void FixUp(AVLTree* tree, Node* node);
44
   void Insert(AVLTree* tree, int key);
45
46
47 inline
48
   int GetHeight(Node* node) {
            return node ? node->height : 0;
49
50 }
51
52
   inline
   void SetHeight(Node* node) {
54
             if (node != nullptr)
55
             {
56
                       node->height = fmax(GetHeight(node->left);
57
                       GetHeight (node->right)) + 1;
58
             }
59 }
60
61
   AVLTree* Construct (AVLTree* temp)
62
63
             AVLTree* tree = (AVLTree*) calloc(1, sizeof(AVLTree));
             tree->root = (Node*) calloc(1, sizeof(Node));
64
             tree \rightarrow size = 0;
65
66
```

```
67
               return tree;
 68 }
 69
    void DeleteAVLTree(AVLTree* tree)
 70
 71 {
 72
               tree \rightarrow size = 0;
73
74 }
               free(tree->root);
 75
    void SmallLeft(AVLTree* tree, Node* node)
 76
 77
78
               if (node != nullptr)
 79
                         Node* temp = node->right;
node->right = temp->left;
if (temp->left != nullptr)
 80
 81
 82
 83
                                    temp \rightarrow left \rightarrow parent = node;
 84
 85
 86
 87
                         88
                         if (node->parent == nullptr)
 89
 90
                                    tree->root = temp;
 91
 92
                          else if (node == node->parent->left)
 93
 94
                                    node \rightarrow parent \rightarrow left = temp;
 95
 96
                         else
 97
 98
                                    {\tt node-\!\!\!>\!\!parent-\!\!\!>\!\!right\ =\ temp;}
 99
100
101
                         temp \rightarrow left = node;
102
                         node->parent = temp;
103
104
                         SetHeight (node);
105
                         SetHeight (node->parent);
106
               }
107 }
108
    void SmallRight(AVLTree* tree, Node* node)
110 {
111
               if (node != nullptr)
112
113
                         Node*\ temp\ =\ node \!\!-\!\!>\! left\ ;
                         node->left = temp->right;
114
                         if (temp->right != nullptr)
115
116
                         {
                                    temp->right->parent = node;
117
                         }
118
119
120
                         temp->parent = node->parent;
                         if (node->parent == nullptr)
121
122
                         {
123
                                    tree->root = temp;
124
125
                         else if (node == node->parent->right)
126
127
                                    node - parent - right = temp;
128
129
                         else
130
                         {
131
                                    {\tt node} \!\! - \!\! > \!\! {\tt parent} \!\! - \!\! > \!\! {\tt left} \; = \; temp \, ;
132
133
134
                         temp \rightarrow right = node;
```

```
135
                       node->parent = temp;
136
137
                       SetHeight (node);
                       SetHeight (node->parent);
138
139
             }
140 }
141
142 void BigLeft (AVLTree* tree, Node* node)
143 {
             if (node != nullptr)
144
145
                       SmallRight(tree, node->right);
SmallLeft(tree, node);
146
147
148
             }
149 }
150
151 void BigRight (AVLTree* tree, Node* node)
152
153
              if (node != nullptr)
154
                       {\tt SmallLeft(tree, node}{\to} {\tt left)};\\
155
                       SmallRight(tree, node);
156
157
             }
158 }
159
160 int Balance (Node* node)
161 {
162
             return GetHeight(node->right) - GetHeight(node->left);
163 }
164
165
    void FixUp(AVLTree* tree, Node* node)
166
167
             while (node != nullptr)
168
                       if (Balance(node) == LEFT ROTATE)
169
170
171
                                 if (Balance(node->right) < 0)</pre>
172
                                {
173
                                          BigLeft(tree, node);
174
                                }
175
                                else
176
                                {
177
                                          SmallLeft(tree, node);
                                }
178
179
                       }
180
181
                       if (Balance(node) == RIGHT ROTATE)
182
                                if (Balance(node->left) > 0)
183
184
                                {
                                          BigRight(tree, node);
185
                                }
186
187
                                else
188
                                {
189
                                          SmallRight(tree, node);
190
                                }
191
                       }
192
                       SetHeight(node);
193
194
                       node = node->parent;
195
196 }
197
198 void Insert (AVLTree* tree, int key) {
199
             Node*\ new\_parent\ =\ nullptr\ ;
             Node* new_leaf = tree->root;
Node* node = (Node*)calloc(1, sizeof(Node));
200
201
202
             node->parent = new_parent;
```

```
203
              node \rightarrow key = key;
204
205
               if (tree \rightarrow size == 0)
206
              {
207
                        tree->root = node;
208
              else
{
209
210
                        \mathbf{while} \ (\, \mathtt{new\_leaf} \,)
211
212
213
                                  new_parent = new_leaf;
214
215
                                   if (key < new_leaf->key)
216
                                   {
                                            {\tt new\_leaf = new\_leaf -> left}\;;
217
                                  }
218
219
                                   else
220
                                  {
                                            new_leaf = new_leaf -> right;
221
                                  }
222
223
                        }
224
225
                        {\tt node} \!\! - \!\! > \!\! {\tt parent} \ = \ {\tt new\_parent} \ ;
226
                        if (!new_parent)
227
228
                                  tree \rightarrow root = node;
229
230
                        else if (node->key < new_parent->key)
231
                                  new_parent \rightarrow left = node;
232
233
234
                        else
235
                        {
236
                                  new_parent->right = node;
237
238
239
                        FixUp(tree, node);
240
241
242
              tree \rightarrow size++;
243 }
244
245 Node* FindSubtree (Node* subtree root, int key)
246 {
247
               if (subtree_root == nullptr)
248
              {
                        return nullptr;
249
250
              }
251
252
               if (key < subtree_root->key)
253
254
                        return FindSubtree(subtree_root->left, key);
255
256
257
               if (subtree_root->key < key)</pre>
258
              {
259
                        return FindSubtree(subtree_root->right, key);
260
261
262
              return subtree_root;
263 }
264
265 bool Find (AVLTree* tree, int key)
266 | {
               if (FindSubtree(tree->root, key) != nullptr)
267
268
              {
269
                        return true;
              }
270
```

```
271
272
               return false;
273 }
274
    void GetChild(AVLTree* tree, Node* node, Node* child)
275
276 {
277
               if (node->parent == nullptr)
278
279
                         tree->root = child;
280
               else if (node->parent->left == node)
281
282
               {
283
                         node->parent->left = child;
284
               else
285
286
               {
                         {\tt node}{\to}{\tt parent}{\to}{\tt right} \; = \; child \; ;
287
288
               }
289
290
               if (child != nullptr)
291
                         child->parent = node->parent;
292
               }
293
294 }
295
    void Erase(AVLTree* tree, Node* node)
296
297 {
298
               if (node == nullptr)
299
300
                         {\bf return}\,;
               }
301
302
303
               Node* new_node = nullptr;
304
305
               if (node->left == nullptr)
306
307
                         new_node = node->right;
308
                         GetChild(tree, node, node->right);
FixUp(tree, new_node);
309
310
311
                         return;
312
313
314
               if (node->right == nullptr)
315
               {
                         new_node = node->left;
GetChild(tree, node, node->left);
316
317
                         FixUp(tree, new_node);
318
319
320
                         return;
321
               }
322
              new_node = node->right;
while (new_node->left != nullptr)
{
323
324
325
326
                         new\_node = new\_node -> left;
               }
327
328
               if (new_node->parent != node)
329
330
                         GetChild(tree, new_node, new_node->right);
new_node->right = node->right;
new_node->right->parent = new_node;
331
332
333
334
335
               else {
336
                         new_node->right->parent = new_node;
               }
337
338
```

```
339 | GetChild(tree, node, new_node);
340 | new_node->left = node->left;
341 | new_node->left ->parent = new_node;
342 | 343 | --tree->size;
344 | FixUp(tree, new_node);
345 | Void Erase(AVLTree* tree, int key)
347 | Size | Erase(tree, FindSubtree(tree->root, key));
350 | Erase(tree, FindSubtree(tree->root, key));
```