# Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого Институт машиностроения, материалов и транспорта Высшая школа автоматизации и робототехники

### Курсовая работа

Дисциплина: Программирование на языках высокого уровня

Тема: В-дерево – удаление узла

Студент группы 3331506/80401 Преподаватель Л. Н. Леонтьев Е.М. Кузнецова

«\_\_» \_\_\_\_ 2021 г.

Санкт-Петербург 2021 г

## Оглавление

Оглавление	2
Введение	3
Принцип работы	5
Оценка скорости и памяти	7
Список литературы	8
Приложение – Код	9

#### Введение

В-дерево (по-русски произносится как Би-дерево) — структура данных, дерево поиска. С точки зрения внешнего логического представления, сбалансированное, сильно ветвистое дерево. Часто используется для хранения данных во внешней памяти.

Использование В-деревьев впервые было предложено Р. Бэйером (англ. R. Bayer) и Э. МакКрейтом (англ. E. McCreight) в 1970 году.

Сбалансированность означает, что длина любых двух путей от корня до листьев различается не более, чем на единицу.

Ветвистость дерева — это свойство каждого узла дерева ссылаться на большое число узлов-потомков.

С точки зрения физической организации В-дерево представляется как мультисписочная структура страниц памяти, то есть каждому узлу дерева соответствует блок памяти (страница). Внутренние и листовые страницы обычно имеют разную структуру.

Структура В-дерева применяется для организации индексов во многих современных СУБД (системах управления базами данных).

В-дерево может применяться для структурирования (индексирования) информации на жёстком диске (как правило, метаданных). Время доступа к произвольному блоку на жёстком диске очень велико (порядка миллисекунд), поскольку оно определяется скоростью вращения диска и перемещения головок. Поэтому важно уменьшить количество узлов, просматриваемых при каждой операции. Использование поиска по списку каждый раз для нахождения случайного блока могло бы привести к чрезмерному количеству обращений к диску вследствие необходимости последовательного прохода по всем его элементам, предшествующим заданному, тогда как поиск в В-дереве, благодаря свойствам сбалансированности и высокой ветвистости, позволяет значительно сократить количество таких операций.

Относительно простая реализация алгоритмов и существование готовых библиотек (в том числе для С) для работы со структурой В-дерева обеспечивают популярность применения такой организации памяти в самых разнообразных программах, работающих с большими объёмами данных.

#### Принцип работы

Если корень одновременно является листом, то есть в дереве всего один узел, мы просто удаляем ключ из этого узла. В противном случае сначала находим узел, содержащий ключ, запоминая путь к нему. Пусть этот узел —х.

Если х — лист, удаляем оттуда ключ. Если в узле х осталось не меньше t-1 ключей, мы на этом останавливаемся. Иначе мы смотрим на количество ключей в следующем, а потом в предыдущем узле. Если следующий узел есть, и в нём не менее t ключей, мы добавляем в x ключ-разделитель между ним и следующим узлом, а на его место ставим первый ключ следующего узла, после чего останавливаемся. Если это не так, но есть предыдущий узел, и в нём не менее t ключей, мы добавляем в x ключ-разделитель между ним и предыдущим узлом, а на его место ставим последний ключ предыдущего узла, после чего останавливаемся. Наконец, если и с предыдущим ключом не получилось, мы объединяем узел }х со следующим или предыдущим узлом, и в объединённый узел перемещаем ключ, разделяющий два узла. При этом в родительском узле может остаться только t-2 ключей. Тогда, если это не корень, мы выполняем аналогичную процедуру с ним. Если мы в результате дошли до корня, и в нём осталось от 1 до t-1 ключей, делать ничего не надо, потому что корень может иметь и меньше t-1 ключей. Если же в корне не осталось ни одного ключа, исключаем корневой узел, а его единственный потомок делаем новым корнем дерева.

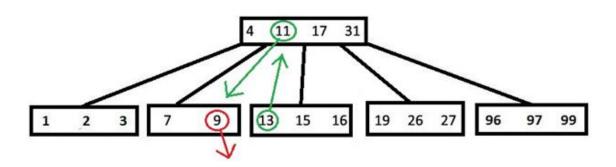


Рисунок 1 – Удаление из листа

Если х — не лист, а K — его i-й ключ, удаляем самый правый ключ из поддерева потомков i-го потомка x, или, наоборот, самый левый ключ из поддерева потомков i+1-го потомка x. После этого заменяем ключ K удалённым ключом. Удаление ключа происходит так, как описано в предыдущем абзаце.

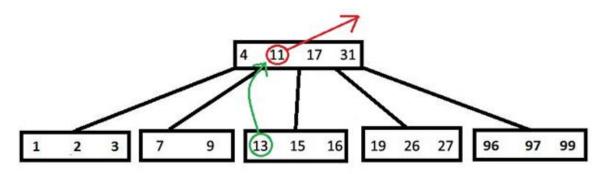


Рисунок 2 – Удаление из внутреннего узла

## Оценка скорости и памяти

Операция удаления происходит за время  $O(t \log t \, n)$ . Дисковых операций требуется всего лишь O(h), где h- высота дерева.

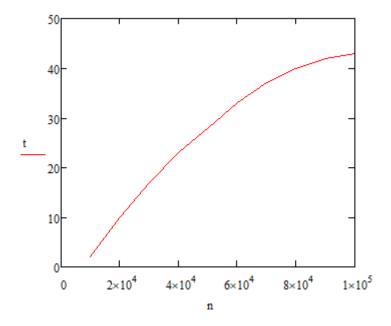


Рисунок 3 — График зависимости времени выполнения алгоритма от кол-ва входных данных

## Список литературы

- 1. Т. Кормен «Алгоритмы: построение и анализ» второе издание, глава 18
- 2. Левитин А. В. Глава 7. Пространственно-временной компромисс: В-деревья // Алгоритмы. Введение в разработку и анализ М.: Вильямс, 2006. С. 331—339. 576 с.
- 3. https://habr.com/ru/post/114154/

## Приложение – Код

```
]#include<iostream>
 #include <time.h>
☐ struct BNode {
| int keys[2 * t];
| BNode* children[2 * t + 1];
       BNode* parent;
       int countSons;
       bool leaf;
⊡class Tree {
      BNode* root;
       void insert_to_node(int key, BNode* node);
       void restruct(BNode* node);
       void deletenode(BNode* node);
       bool searchKey(int key, BNode* node);
       void remove(int key, BNode* node);
void removeFromNode(int key, BNode* node);
       void removeLeaf(int key, BNode* node);
void lconnect(BNode* node, BNode* othernode);
       void rconnect(BNode* node, BNode* othernode);
       void repair(BNode* node);
       Tree();
       ~Tree();
void insert(int key);
       void remove(int key);
  Tree::Tree() { root = nullptr; }
  Tree::~Tree() { if (root != nullptr) deletenode(root); }
⊡void Tree::deletenode(BNode* node) {
for (int i = 0; i <= (2 * t - 1); i++) {
    if (node->children[i] != nullptr) deletenode(node->children[i]);
6
                     break;
```

```
| Second Tree::sort(8)| Second Second
```

```
□void Tree::restruct(BNode* node) {
    if (node->count < (2 * t - 1)) return;
       BNode* child1 = new BNode;
       for (j = 0; j <= t - 2; j++) child1->keys[j] = node->keys[j];
for (j = t - 1; j <= (2 * t - 1); j++) child1->keys[j] = 0;
child1->count = t - 1;
       if (node->countSons != 0) {
             (node->countsons := 0) {
  for (int i = 0; i <= (t - 1); i++) {
     child1->children[i] = node->children[i];
     child1->children[i]->parent = child1;
              for (int i = t; i <= (2 * t); i++) child1->children[i] = nullptr;
             child1->leaf = false;
             child1->countSons = t - 1;
       else {
             child1->leaf = true;
             child1->countSons = 0;
              for (int i = 0; i <= (2 * t); i++) child1->children[i] = nullptr;
       BNode* child2 = new BNode;
for (int j = 0; j <= (t - 1); j++) child2->keys[j] = node->keys[j + t];
for (j = t; j <= (2 * t - 1); j++) child2->keys[j] = 0;
       child2->count = t;
        if (node->countSons != 0) {
              for (int i = 0; i <= (t); i++) {
    child2->children[i] = node->children[i + t];
    child2->children[i]->parent = child2;
              for (int i = t + 1; i <= (2 * t); i++) child2->children[i] = nullptr;
              child2->leaf = false;
              child2->countSons = t;
```

```
| Signature | Sign
```

```
□void Tree::removeLeaf(int key, BNode* node) {
      if ((node == root) && (node->count == 1)) {
          removeFromNode(key, node);
root->children[0] = nullptr;
          delete root;
          root = nullptr;
          return;
       if (node == root) {
          removeFromNode(key, node);
      }
if (node->count > (t - 1)) {
占
          removeFromNode(key, node);
          return;
       BNode* ptr = node;
       int position;
       int positionSon;
for (int i = 0; i <= node->count - 1; i++) {
   if (key == node->keys[i]) {
               position = i;
               break;
       BNode* parent = ptr->parent;
Ė
       for (int j = 0; j \leftarrow parent \rightarrow count; j++) {
          if (parent->children[j] == ptr) {
               positionSon = j;
               break;
```

```
(positionSon == 0) {
          if (parent->children[positionSon + 1]->count > (t - 1)) {
              k1 = parent->children[positionSon + 1]->keys[0];
              k2 = parent->keys[positionSon];
              insert_to_node(k2, ptr);
              removeFromNode(key, ptr);
              parent->keys[positionSon] = k1;
              removeFromNode(k1, parent->children[positionSon + 1]);
          else {
              removeFromNode(key, ptr);
              if (ptr->count <= (t - 2)) repair(ptr);</pre>
else {
          if (positionSon == parent->count) {
ᆸ
              if (parent->children[positionSon - 1]->count > (t - 1)) {
                  BNode* temp = parent->children[positionSon - 1];
                  k1 = temp->keys[temp->count - 1];
                  k2 = parent->keys[positionSon - 1];
                  insert_to_node(k2, ptr);
                  removeFromNode(key, ptr);
                  parent->keys[positionSon - 1] = k1;
                  removeFromNode(k1, temp);
ﯛ
                  removeFromNode(key, ptr);
                  if (ptr->count <= (t - 2)) repair(ptr);</pre>
阜
              if (parent->children[positionSon + 1]->count > (t - 1)) {
Ġ
                  k1 = parent->children[positionSon + 1]->keys[0];
                  k2 = parent->keys[positionSon];
                  insert_to_node(k2, ptr);
                  removeFromNode(key, ptr);
parent->keys[positionSon] = k1;
                  removeFromNode(k1, parent->children[positionSon + 1]);
else {
                  if (parent->children[positionSon - 1]->count > (t - 1)) {
                      BNode* temp = parent->children[positionSon - 1];
                      k1 = temp->keys[temp->count - 1];
                      k2 = parent->keys[positionSon - 1];
                      insert_to_node(k2, ptr);
                      removeFromNode(key, ptr);
                      parent->keys[positionSon - 1] = k1;
                      removeFromNode(k1, temp);
白
                      removeFromNode(key, ptr);
                      if (ptr->count <= (t - 2)) repair(ptr);</pre>
```

```
⊡void Tree::lconnect(BNode* node, BNode* othernode) {
       if (node == nullptr) return;
for (int i = 0; i <= (othernode->count - 1); i++) {
            node->keys[node->count] = othernode->keys[i];
            node->children[node->count] = othernode->children[i];
           node->count = node->count + 1;
       node->children[node->count] = othernode->children[othernode->count];
       for (int j = 0; j \leftarrow node \rightarrow count; j++) {
            if (node->children[j] == nullptr) break;
            node->children[j]->parent = node;
       delete othernode;
□void Tree::rconnect(BNode* node, BNode* othernode) {
       for (int i = 0; i <= (othernode->count - 1); i++) {
    node->keys[node->count] = othernode->keys[i];
            node->children[node->count + 1] = othernode->children[i + 1];
           node->count = node->count + 1;
       for (int j = 0; j \leftarrow node \rightarrow count; j++) {
            if (node->children[j] == nullptr) break;
            node->children[j]->parent = node;
□void Tree::repair(BNode* node) {
□ if ((node == root) && (node) |
□ if (node) | if (node) |
       if ((node == root) && (node->count == 0)) {
            if (root->children[0] != nullptr) {
                root->children[0]->parent = nullptr;
                root = root->children[0];
                delete root;
           return;
       BNode* ptr = node;
       int k1;
       int k2;
       int positionSon;
       BNode* parent = ptr->parent;
       for (int j = 0; j \leftarrow parent \rightarrow count; j++) {
白白
            if (parent->children[j] == ptr) {
                positionSon = j;
```

```
습
       if (positionSon == 0) {
           insert_to_node(parent->keys[positionSon], ptr);
           lconnect(ptr, parent->children[positionSon + 1]);
           parent->children[positionSon + 1] = ptr;
           parent->children[positionSon] = nullptr;
           removeFromNode(parent->keys[positionSon], parent);
           if (ptr->count == 2 * t) {
    while (ptr->count == 2 * t) {
阜
if (ptr == root) {
                        restruct(ptr);
                        break;
ė
                        restruct(ptr);
                        ptr = ptr->parent;
           else
                if (parent->count <= (t - 2)) repair(parent);</pre>
ė
           if (positionSon == parent->count) {
               insert to node(parent->keys[positionSon - 1], parent->children[positionSon - 1]);
lconnect(parent->children[positionSon - 1], ptr);
                parent->children[positionSon] = parent->children[positionSon - 1];
               parent->children[positionSon - 1] = nullptr;
                removeFromNode(parent->keys[positionSon - 1], parent);
                BNode* temp = parent->children[positionSon];
               if (ptr->count == 2 * t) {
   while (temp->count == 2 * t) {
-O-O-O-
                        if (temp == root) {
                             restruct(temp);
                             break;
Ιġ
                            restruct(temp);
                             temp = temp->parent;
                else
                    if (parent->count <= (t - 2)) repair(parent);</pre>
ė
           else {
                insert_to_node(parent->keys[positionSon], ptr);
                lconnect(ptr, parent->children[positionSon + 1]);
                parent->children[positionSon + 1] = ptr;
               parent->children[positionSon] = nullptr;
               removeFromNode(parent->keys[positionSon], parent);
```

```
(ptr->count == 2 * t) {
while (ptr->count == 2 * t) {
if (ptr == root) {
                            restruct(ptr);
                            break;
₽
                            restruct(ptr);
                            ptr = ptr->parent;
                    if (parent->count <= (t - 2)) repair(parent);</pre>
13
⊡void Tree::remove(int key, BNode* node) {
      BNode* ptr = node;
       int position;
for (int i = 0; i \le node \rightarrow count - 1; i++) {
           if (key == node->keys[i]) {
               position = i;
               break;
       int positionSon;
       if (ptr->parent != nullptr) {
for (int i = 0; i <= ptr->parent->count; i++) {
               if (ptr->children[i] == ptr) {
                    positionSon == i;
                    break;
       ptr = ptr->children[position + 1];
       int newkey = ptr->keys[0];
       while (ptr->leaf == false) ptr = ptr->children[0];
if (ptr->count > (t - 1)) {
          newkey = ptr->keys[0];
           removeFromNode(newkey, ptr);
node->keys[position] = newkey;
阜
           ptr = node;
           ptr = ptr->children[position];
           newkey = ptr->keys[ptr->count - 1];
           while (ptr->leaf == false) ptr = ptr->children[ptr->count];
newkey = ptr->keys[ptr->count - 1];
           node->keys[position] = newkey;
           if (ptr->count > (t - 1)) removeFromNode(newkey, ptr);
```

```
else {
488
                     removeLeaf(newkey, ptr);
      ⊡void Tree::remove(int key) {
            BNode* ptr = this->root;
            int position;
            int positionSon;
            if (searchKey(key, ptr) == false) {
                return;
      0-0-0-0-
                 for (i = 0; i \leftarrow ptr \rightarrow count - 1; i++) {
                     if (ptr->keys[i] != 0) {
                         if (key == ptr->keys[i]) {
                             position = i;
                             break;
      if ((key < ptr->keys[i])) {
                                 ptr = ptr->children[i];
                                 positionSon = i;
      else {
                                 if (i == (ptr->count - 1)) {
                                     ptr = ptr->children[i + 1];
                                     positionSon = i + 1;
                                     i = -1;
                     else break;
      9
            if (ptr->leaf == true) {
                if (ptr->count > (t - 1)) removeFromNode(key, ptr);
                else removeLeaf(key, ptr);
             else remove(key, ptr);
```