# ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ «САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ПЕТРА ВЕЛИКОГО»

Институт машиностроения, материалов и транспорта Высшая школа автоматизации и робототехники

# КУРСОВОЙ ПРОЕКТ

по дисциплине «Объектно-ориентированное программирование»

« ${\bf B}^+$ -дерево на  ${\bf C}++$ »

Пояснительная записка

Выполнил		
студент гр. $3331506/20401$	(подпись) Макаро	рв И. М.
Работу принял	(подпись) Ананье	вский М. С

# Содержание

1	Инд	дивидуальное задание	6
2	Ход	ц работы	7
	2.1	Изучение структуры данных «В <sup>+</sup> -дерево»	7
	2.2	Изучение алгоритмов поиска, вставки, удаления	8
		2.2.1 Поиск в B <sup>+</sup> -дереве	8
		2.2.2 Вставка в В <sup>+</sup> -дерево	8
		2.2.3 Удаление в В <sup>+</sup> -дереве	
	2.3	Программная реализация B <sup>+</sup> -дерева	
3	Pea	лизация	10
	3.1	Архитектура проекта	10
	3.2	Архитектура методов класса <b>BplusTree</b>	11
	3.3	Архитектура класса BPlusTreeNode	12
4	Спь	исок использованных источников	13

# 1 Индивидуальное задание

Цель: Реализация библиотеки для работы со структурой данных  $B^+$ -дерево на языке C++ с поддержкой основных операций: поиска, вставки и удаления элементов.

# 2 Ход работы

# 2.1 Изучение структуры данных «В<sup>+</sup>-дерево»

 $B^+$ -дерево — структура данных на основе B-дерева, сбалансированное n-арное дерево поиска с переменным, но зачастую большим количеством потомков в узле.  $B^+$ -дерево состоит из корня, внутренних узлов и листьев; корень может быть либо листом, либо узлом с двумя и более потомками.

Изначально структура предназначалась для хранения данных в целях эффективного поиска в блочно-ориентированной среде хранения — в частности, для файловых систем. Применение связано с тем, что в отличие от бинарных деревьев поиска, В<sup>+</sup>-деревья имеют очень высокий коэффициент ветвления (число указателей из родительского узла на дочерние — обычно порядка 100 или более), что снижает количество операций ввода-вывода, требующих поиска элемента в дереве.

Вариант  $B^+$ -дерева, в котором все значения сохранялись в листовых узлах, систематически рассмотрен в 1979 году, при этом отмечено, что такие структуры использовались IBM в технологии файлового доступа для мейнфреймов VSAM по крайней мере с 1973 года.

Структура широко применяется в файловых системах:

- NTFS, ReiserFS, NSS, XFS, JFS, ReFS и BFS используют этот тип дерева для индексирования метаданных
- BeFS использует B<sup>+</sup>-деревья для хранения каталогов

Реляционные СУБД, поддерживающие В<sup>+</sup>-деревья:

- DB2, Informix, Microsoft SQL Server
- Oracle Database (начиная с версии 8)
- Adaptive Server Enterprise и SQLite

Среди NoSQL-СУБД, работающих с моделью «ключ-значение», структура реализована в:

- CouchDB
- MongoDB (при использовании подсистемы хранения WiredTiger)
- Tokyo Cabinet

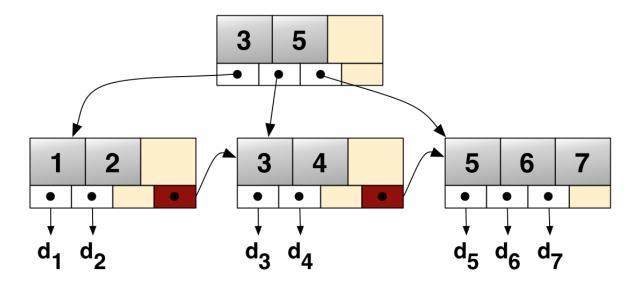


Рис. 1: В+-дерево

## 2.2 Изучение алгоритмов поиска, вставки, удаления

Все операции поддерживают строгую сбалансированность дерева, обеспечивая предсказуемую производительность. Листовые узлы связаны в односвязный список для эффективного диапазонного поиска.

## 2.2.1 Поиск в $B^+$ -дереве

Поиск начинается с корня. На каждом внутреннем узле выбирается поддерево по диапазону ключей, пока не будет достигнут лист, где происходит проверка наличия искомого ключа. Если ключ найден, возвращается соответствующее значение, иначе — nullptr. Поиск гарантированно работает за O(log n) благодаря сбалансированности дерева.

## 2.2.2 Вставка в В+-дерево

Вставка сначала находит целевой лист через обычный поиск. Если в листе есть свободное место, ключ и значение добавляются в отсортированную позицию. При переполнении лист разделяется на два: левый сохраняет первые п элементов, правый получает остальные, а средний ключ поднимается в родительский узел. Если переполнение доходит до корня, создаётся новый корень, увеличивая высоту дерева. Вставка также выполняется за O(log n).

#### 2.2.3 Удаление в В<sup>+</sup>-дереве

Удаление сначала локализует ключ в листе и удаляет его. Если после удаления в узле остаётся меньше п элементов, система пытается заимствовать элемент у соседнего узла того же уровня. При невозможности заимствования происходит слияние узлов с корректировкой ключей в родительских узлах. Если слияние затрагивает корень и приводит к его опустошению, высота дерева уменьшается. Удаление сохраняет баланс и работает за O(log n).

2.3 Программная реализация B<sup>+</sup>-дерева

# 3 Реализация

## 3.1 Архитектура проекта

Структура проекта организована следующим образом:

(корневая директория проекта)	B_PLUS_TREE/
(конфигурация для VS Code)	vscode/
(директория сборки)	build/
(заголовочные файлы)	include/
(исходные файлы реализации)	src/
(конфигурация сборки CMake)	CMakeLists.txt
(главный исполняемый файл)	main.cpp
(документация проекта)	README.md
(тестовые данные)	test_data.txt

- B\_PLUS\_TREE корневая директория проекта
- build/ директория для файлов сборки (генерируется при компиляции)
- include/ содержит заголовочные файлы (.h, .hpp) с объявлениями классов и функций
- src/ содержит файлы реализации (.cpp) с исходным кодом
- CMakeLists.txt основной конфигурационный файл системы сборки CMake
- main.cpp точка входа в программу
- README.md файл с основной документацией проекта
- test\_data.txt файл с тестовыми данными для проверки работы В<sup>+</sup>-дерева

## 3.2 Архитектура методов класса BplusTree

#### Приватные методы

- **delete\_node** Рекурсивное удаление поддерева с очисткой памяти. Основа деструктора.
- find\_leaf Поиск целевого листового узла для заданного ключа с обходом от корня.
- split\_leaf Обработка переполнения листа: разделение с созданием нового узла и перераспределением ключей.
- split\_internal Разделение переполненного внутреннего узла с сохранением структуры дерева.
- fix\_internal\_underflow Восстановление свойств дерева после удаления (перераспределение/слияние узлов).
- **print\_tree** Вспомогательный метод визуализации иерархии узлов с отступами.

#### Публичный интерфейс

- Конструктор/Деструктор Инициализация пустого дерева и корректное освобождение ресурсов.
- search Проверка существования ключа в структуре.
- insert Добавление ключа с автоматической балансировкой (вызов split-методов при необходимости).
- remove Удаление ключа с поддержанием свойств дерева через fix-методы.
- print tree Публичный метод отображения текущего состояния структуры.

## 3.3 Архитектура класса BPlusTreeNode

#### Публичные поля

- keys Вектор отсортированных ключей узла:
  - Хранит значения ключей в узле
  - Всегда поддерживается в отсортированном состоянии
- children Вектор указателей на дочерние узлы:
  - Для внутренних узлов: содержит M потомков
  - Для листовых узлов: пустой вектор
- next Указатель на следующий лист:
  - Актуален только для листовых узлов
  - Образует односвязный список листьев
  - Упрощает последовательный обход значений

## Конструкторы и деструкторы

- BPlusTreeNode() Конструктор по умолчанию:
  - Инициализирует указатель next значением nullptr
  - Векторы keys и children инициализируются автоматически
- **BPlusTreeNode()** Деструктор:
  - Стандартное поведение (не удаляет дочерние узлы рекурсивно)
  - Управление памятью осуществляется классом BPlusTree

## Методы узла

- is leaf() Проверка типа узла:
  - Возвращает **true** если узел листовой (нет дочерних узлов)
  - Критерий: пустой вектор children
- get parent() Поиск родительского узла:
  - Принимает корень дерева как входной параметр
  - Рекурсивно обходит дерево для поиска родителя
  - Возвращает nullptr для корневого узла

## 4 Список использованных источников

- [1] NITC Base. B+ Trees. 2021. https://nitcbase.github.io/docs/Misc/B+%20Trees/.
- [2] GeeksForGeeks Team. C++ Program to Implement B+ Tree. GeeksForGeeks. https://www.geeksforgeeks.org/cpp-program-to-implement-b-plus-tree/.
- [3] Wikipedia. B+ tree. Англ. 2023. https://en.wikipedia.org/wiki/B%2B\_tree.
- [4] Википедия. B+-depeso. 2023. https://ru.wikipedia.org/wiki/B%E2%81%BA-%D0%B4%D0%B5%D1%80%D0%B5%D0%B2%D0%BE.