

Київський національний університет імені Тараса Шевченка  
Факультет комп'ютерних наук та кібернетики  
Кафедра інтелектуальних програмних систем  
Алгоритми та складність

Завдання №2.2  
“ В+ - дерево”  
Виконав студент 2-го курсу  
Групи ІПС-21  
Ляшенко Матвій Олексійович

## Завдання

Реалізувати B+ - дерево

## Теорія

B-дерево — це узагальнення бінарного дерева пошуку, яке дозволяє ефективно зберігати великі обсяги впорядкованих даних. Його головна відмінність — **висока ступінь розгалуження**, коли один вузол може мати десятки або навіть тисячі нащадків.

Кожне B-дерево  $T$  із коренем  $\text{root}[T]$  має такі властивості:

- Кожен вузол  $xx$  містить:
  - $n[x]$  — кількість ключів у вузлі;
  - ключі  $\text{key}_1[x] \leq \text{key}_2[x] \leq \dots \leq \text{key}_n[x][x]$ ;
  - логічне поле  $\text{leaf}[x]$ , яке визначає, чи є вузол листком.
- Кожен внутрішній вузол  $xx$  має  $n[x]+1$  вказівників на дочірні вузли:  $c_1[x], c_2[x], \dots, c_{n[x]+1}[x]$ .
- Ключі у вузлі розділяють піддіапазони ключів у дочірніх піддеревах. Якщо  $k_i$  — ключ у піддереві з коренем  $c_i[x]$ , то:  
 $k_1 \leq \text{key}_1[x] \leq k_2 \leq \text{key}_2[x] \leq \dots \leq \text{key}_n[x][x] \leq k_{n[x]+1}$
- Усі листки знаходяться на одній і тій самій глибині  $h$ , тобто дерево є **ідеально збалансованим**.
- Мінімальна та максимальна кількість ключів у вузлі визначається цілим параметром  $t \geq 2$  — **мінімальним степенем**:
  - Вузол (крім кореня) містить принаймні  $t-1$  ключів (тобто має щонайменше  $t$  нащадків);
  - Кожен вузол містить не більше ніж  $2t-1$  ключів (максимум  $2t$  нащадків);
  - Вузол вважається **повним**, якщо має рівно  $2t-1$  ключів.

B+-дерево є варіацією B-дерева, яка має додаткові властивості:

- **Усі істинні значення ключів** містяться лише у листках.
- Внутрішні вузли зберігають **тільки ключі-роздільники**, які використовуються для маршрутизації пошуку.
- **Усі листки зв'язані в двосторонній список**, що забезпечує ефективну побудову **послідовного обходу**.
- Пошук, вставка і видалення ключів **завжди закінчуються в листках**, що спрощує реалізацію.
- Така структура забезпечує **ефективний доступ до діапазонів значень** і полегшує операції сортування.
- Недоліком є **підвищене використання пам'яті**, порівняно зі звичайним B-деревом, через додаткові зв'язки між листками.

## Предметна область

Варіант №15; Тип даних T5

Тип даних: Комплексні числа з цілими компонентами.

Порівняння: спочатку за модулем, потім — за дійсною частиною.

## Алгоритм

### Видалення

Видалення ключа  $D$  з  $B^+$  дерева відбувається у два основні етапи:

1. **Видалення з листка** — ключ видаляється зі списку значень, розташованого в листовому вузлі.
2. **Оновлення внутрішнього вузла** — якщо ключ  $D$  також присутній як **роздільник** у внутрішньому вузлі, його необхідно замінити на новий ключ  $K$ , який продовжує впорядкування.

Як обирається новий ключ  $K$ ?

- Ключ  $K$  має задовольняти умову:  
 $M < K < I$   
де:
  - $M$  — попередній ключ у внутрішньому вузлі (зліва від  $D$ );
  - $I$  — наступний ключ (праворуч від  $D$ ).
- Кандидат на роль  $K$  обирається зі **того самого листа**, з якого було видалено  $D$ . Якщо там недостатньо ключів:
  - шукаємо праворуч у сусідньому листі (якщо ключі занадто великі);
  - або ліворуч (якщо занадто малі).

### Вставка

1. Спочатку шукаємо **позицію у листі**, проходячи ключі зліва направо.
2. Вставляємо новий ключ  $K$  **після першого більшого ключа** в листі.
3. Перевіряємо, чи виконуються **властивості  $B^+$  дерева**:
  - чи належить новий ключ інтервалу в батьківському вузлі?
4. Якщо інтервал порушено:
  - розділяємо листовий вузол;
  - вносимо новий роздільник у батьківський вузол;
  - можливо, рекурсивно повторюємо розділення вгору.

### Складність

Усі операції з деревом займають  $O(h)$  де  $h$  - висота дерева для якої справедлива нерівність  $h \leq \log_t((n+1)/2)$ , де  $t$  степінь дерева (мінімальна кількість піддерев) то складність не перевищує  $O(\log n)$

### Мова програмування

C++

## Модулі програми

### 1. Модуль **ComplexInt**

- Описує користувацький тип комплексних чисел з цілими компонентами (int real, int imag).
- Реалізує порівняння комплексних чисел за модулем (довжиною вектора) та за дійсною частиною при рівних модулях.
- Містить перевизначення операторів <, ==, >, <=, >=, !=, а також << для виводу в консоль.
- Обчислення модуля виконується один раз у конструкторі та кешується для підвищення продуктивності.

### 2. Модуль **BPlusTree** - Реалізує шаблонну структуру B+ дерева, яка підтримує будь-який тип, що має оператор <.

- Складається з:
  - BPlusNode<T> — вузол дерева (листяний або внутрішній);
  - BPlusTree<T> — основний клас з методами вставки, видалення, виводу.
- Ключові методи:
  - insert() — вставка нового елемента;
  - remove() — видалення з листка;
  - print() — вивід дерева по рівнях;
  - printSorted() — вивід усіх елементів у впорядкованому вигляді.

### 3. Модуль **example\_ComplexInt()** - Забезпечує інтерфейс користувача через консоль.

Містить **меню** з такими пунктами:

- вставка нового комплексного числа;
- видалення;
- перегляд структури дерева;
- вивід відсортованого списку
- працює в циклі до вибору опції "Exit"

## Інтерфейс користувача

Вхідні дані вводяться з консолі користувачем і виводяться в консоль.

## Тестовий приклад

===== MENU =====

### 1. Insert complex number

...

Enter real and imaginary part: 3

4

Enter real and imaginary part: 1

1

Enter real and imaginary part: 0

0

Enter real and imaginary part: 2

2

Enter real and imaginary part: -3

4

...

Sorted list:

- 1)  $0+0i$
- 2)  $1+1i$
- 3)  $2+2i$
- 4)  $-3+4i$
- 5)  $3+4i$

Remove complex number: 3  
4

After removal:

- 1)  $0+0i$
- 2)  $1+1i$
- 3)  $2+2i$
- 4)  $-3+4i$

## **Висновки**

У ході виконання лабораторної роботи було реалізовано структуру B+ дерева, адаптовану під індивідуальний варіант з використанням комплексних чисел з цілочисельними компонентами як ключів. У цілому, структура B+ дерева добре підходить для задач, де необхідна швидка вставка, видалення та впорядкований доступ до даних, і є ефективною у контексті роботи з великими обсягами інформації.

## **Література**

- <https://habr.com/ru/company/sberbank/blog/413749/>
- Лекція № 4