

Київський національний університет імені Тараса Шевченка

Факультет комп'ютерних наук та кібернетики

Кафедра інтелектуальних програмних систем

Алгоритми та складність

Завдання №2

“ Реалізація декартового дерева (treap)”

Варіант №4

Виконала студентка 2-го курсу

Групи ІПС-22

Клевчук Марія Вячеславівна

Київ - 2025

## Завдання

Реалізувати декартове дерево (treap) для типу даних - комплексні числа.

## Теорія

Декартове дерево — це двійкове дерево отримане з послідовності чисел. Кожен вузол містить значення ключа та пріоритету. Структура є деревом пошуку за ключами та купою пріоритетів.

Властивість купи - предок будь-якого не кореневого вузла містить менше значення ніж той вузол.

У декартовому дереві можуть повторюватися ключі, але вони мають бути однозначно розташовані або справа, або зліва. Повторів пріоритетів варто уникати.

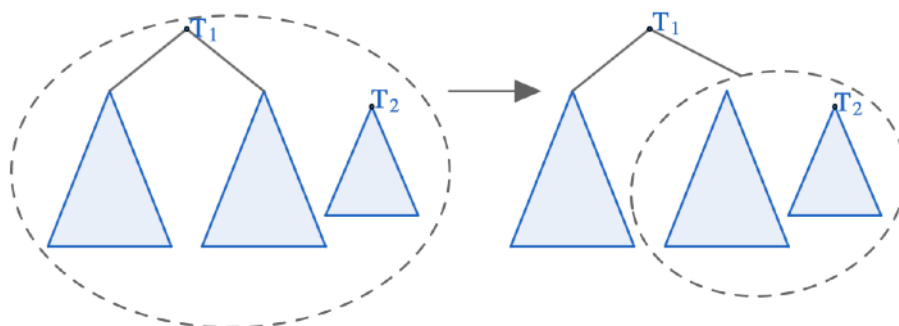
Висота декартового дерева з великою ймовірністю  $\leq 4 \log_2 n$ .

Для декартового дерева можна визначити дві базові операції - Merge (злиття) та Split (розбиття за ключем). На основі цих операцій відбувається вставка та видалення елементів у декартове дерево.

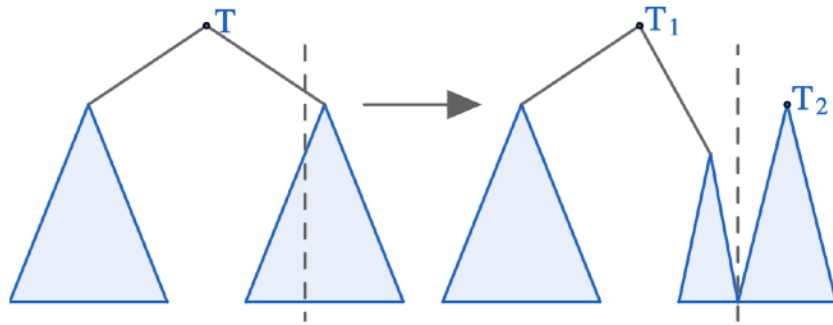
## Алгоритм

Розглянемо алгоритми виконання основних операцій для декартових дерев.

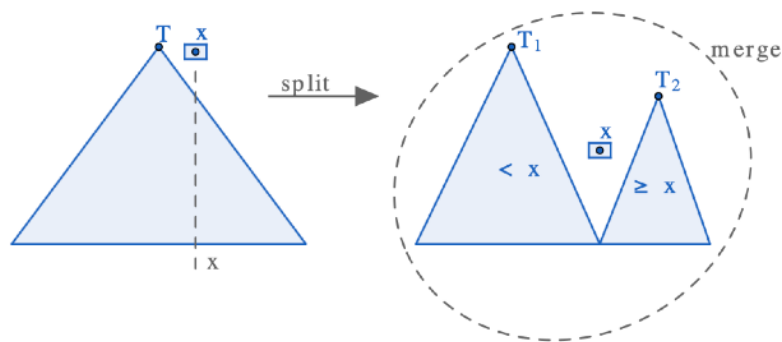
Merge (злиття). Для виконання злиття двох дерев має виконуватися умова, що всі ключі одного дерева не перевищують ключів іншого дерева. В якості нового кореня береться корінь дерева з більшим пріоритетом. Одне з піддерев зрозуміле, друге отримується рекурсивно.



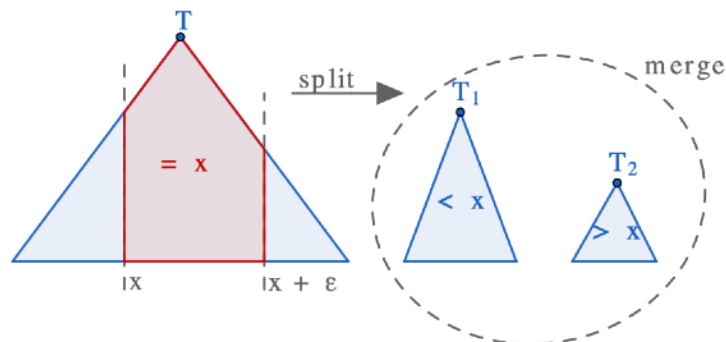
Split (розбиття за ключем). Результат: всі ключі одного дерева не перевищують ключів іншого. Звіряємо корінь з ключем. В залежності від результату бачимо, до якого з нових дерев належатиме корінь з одним із піддерев. Друге дерево рекурсивно виділяється з іншого піддерева.



**Вставка елемента.** Спускаємось по дереву за значенням ключа нового елемента, і знаходимо елемент, у якого значення пріоритету менше за пріоритет нового елемента. Викладаємо Split починаючи зі знайденого вузла. Отримані ліве та праве піддерево стають нащадками нового елемента.



**Видалення елемента.** Спускаємось по дереву і знаходимо елемент, який потрібно видалити. Викликаємо Merge для нащадків видаленого елемента.



### Складність алгоритму

Час виконання операцій Merge та Split складає  $O(\lg n)$ . Такий же час виконання мають операції, що складаються з скінченної кількості викликів Merge та Split.

### Мова реалізації алгоритму

C++

## Модулі програми

- Клас Complex - для реалізації комплексних чисел.

Поля: `int real` — дійсна частина, `int imag` — уявна частина.

Методи:

- `double modulus() const` — обчислює модуль числа,
- `bool operator<(const Complex& other) const` — порівнює два комплексні числа за модулем, якщо модулі рівні — за дійсною частиною,
- `bool operator==(const Complex& other) const` — перевіряє рівність двох чисел.

- Клас Node - для реалізації декартового дерева.

Поля: `Node* root` — корінь дерева.

Методи:

- `int getUniquePriority()` — генерує унікальний випадковий пріоритет,
- `void split(Node* t, Complex key, Node*& left, Node*& right)` — розбиває дерево на дві частини за `key`,
- `Node* merge(Node* left, Node* right)` — об'єднує два піддерева,
- `void insert(Complex key)` — вставляє новий елемент у дерево,
- `Node* erase(Node* root, Complex key)` — рекурсивно видаляє вузол з дерева,
- `int findLevel(Node* node, Complex key, int level)` — знаходить рівень вузла в дереві,
- `void printLevels()` — друкує дерево по рівнях.

## Інтерфейс користувача

Користувач задає кількість комплексних чисел, які потрібно внести у декартове дерево. У форматі `real imag` вводяться комплексні числа. У консоль виводиться декартове дерево.

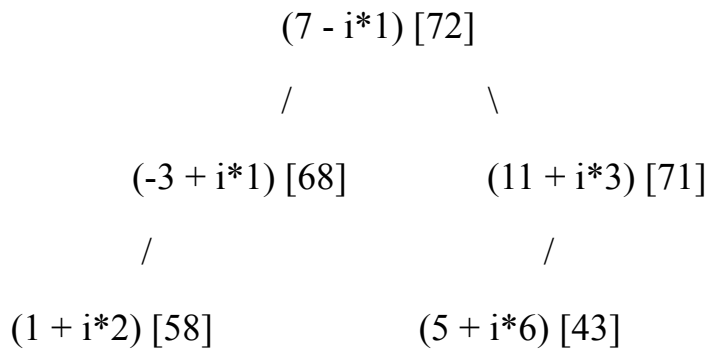
Через консоль користувач може ввести елемент, який необхідно видалити, додати в декартове дерево, або рівень якого необхідно знайти.

## Тестові приклади

Приклад 1. Створення декартового дерева.

Створюємо декартове дерево з 5 елементів. Перший елемент голова - (з найбільшим пріоритетом). Далі поділяємо інші елементи на менші за голову

(утворюються ліве піддерево) та більші за голову (утворюють праве піддерево). Для кожного піддерева рекурсивно виконуємо ту ж процедуру.



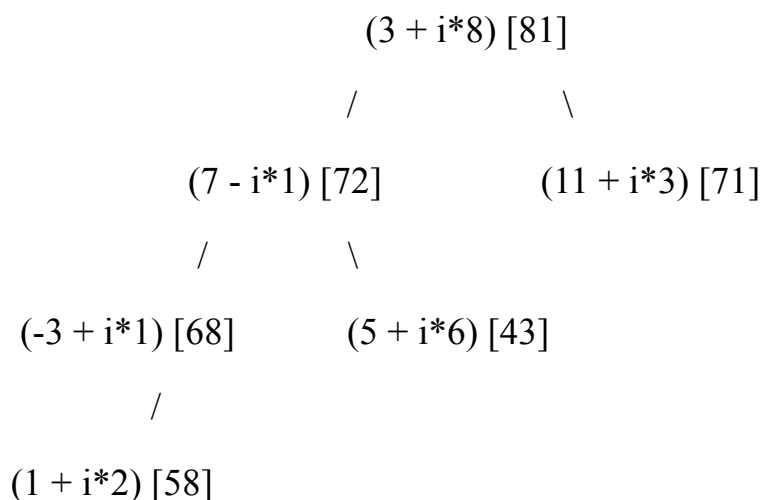
```

Enter number of complex numbers: 5
Enter 5 complex numbers (real imag):
1 2
-3 1
5 6
11 3
7 -1
Treap levels:
Level 1: (7 - i*1) [72]
Level 2: (-3 + i*1) [68] (11 + i*3) [71]
Level 3: (1 + i*2) [58] (5 + i*6) [43]

```

## Приклад 2. Вставка елемента.

Нехай ми хочемо в попереднє дерево вставити елемент  $(3 + i*8)$  з пріоритетом 81. Так як пріоритет більший за будь-який існуючий елемент, то новий елемент стане головою.



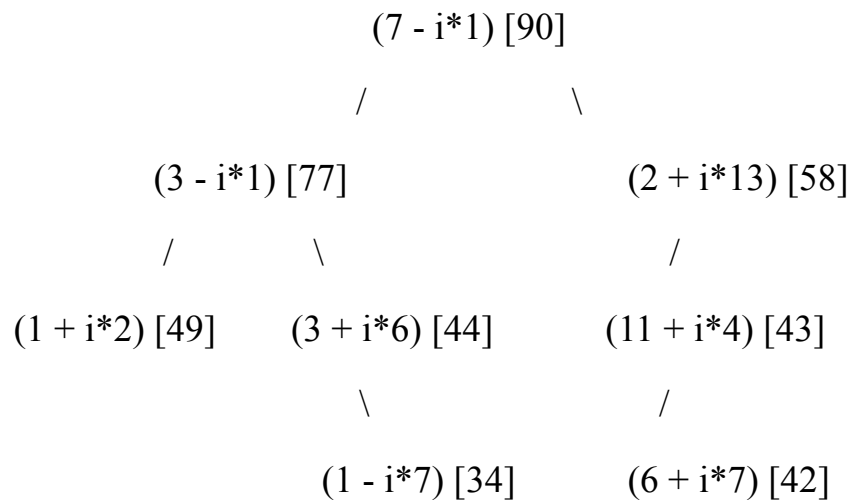
```

Enter complex number to insert (real imag): 3 8
Treap levels:
Level 1: (3 + i*8) [81]
Level 2: (7 - i*1) [72] (11 + i*3) [71]
Level 3: (-3 + i*1) [68] (5 + i*6) [43]
Level 4: (1 + i*2) [58]

```

Приклад 3. Видалення елемента.

Утворимо нове декартове дерево.



```

Enter complex number to delete (real imag): 1 2
Treap levels:
Level 1: (7 - i*1) [90]
Level 2: (3 - i*1) [77] (2 + i*13) [58]
Level 3: (3 + i*6) [44] (11 + i*4) [43]
Level 4: (1 - i*7) [34] (6 + i*7) [42]

```

Видаляємо елемент  $1 + i*2$

```

Enter complex number to delete (real imag): 1 2
Treap levels:
Level 1: (7 - i*1) [90]
Level 2: (3 - i*1) [77] (2 + i*13) [58]
Level 3: (3 + i*6) [44] (11 + i*4) [43]
Level 4: (1 - i*7) [34] (6 + i*7) [42]

```

#### Приклад 4. Пошук рівня елемента.

```
Treap levels:
Level 1: (7 - i*1) [90]
Level 2: (3 - i*1) [77] (2 + i*13) [58]
Level 3: (1 + i*2) [49] (3 + i*6) [44] (11 + i*4) [43]
Level 4: (1 - i*7) [34] (6 + i*7) [42]
Enter complex number to find (real imag): 6 7
Element found at level 4
```

#### **Висновки**

У ході виконання лабораторної роботи було реалізовано декартове дерево (treap) — структуру даних, що поєднує властивості бінарного пошукового дерева та купи. Було досліджено алгоритми вставки, видалення та пошуку елементів у дереві, а також проведено тестування їхньої коректності.

Також було розглянуто механізм Split (розбиття) та Merge (об'єднання) дерев, які дозволяють гнучко модифікувати структуру для виконання складніших операцій.

#### **Використані літературні джерела**

- Алгоритми та складність. Лекція 3
- [https://uk.wikipedia.org/wiki/Декартове\\_дерево](https://uk.wikipedia.org/wiki/Декартове_дерево)
- <https://en.oj-wiki.org/ds/cartesian-tree/>
- [https://cp-algorithms.com/data\\_structures/treap.html](https://cp-algorithms.com/data_structures/treap.html)
- <https://medium.com/@kush17041998/treap-cartesian-tree-86b3c43f8779>