# Лабораторна робота №7 "Quick Sort"

Роботу виконав: Климентьєв Максим 3-го курсу групи ФІ-21

# Contents

1	Qui	ck Sort	1
2	Quick Sort Test		2
3	Ran	dom Lists	2
4	Con	nparisions and Results	3
	4.1	Результати для відсортованих масивів:	3
	4.2	Висновки для відсортованих масивів:	5
	4.3	Результати для масивів випадкових елементів:	6
	4.4	Висновки для масивів випадкових елементів:	8
	4.5	Результати для майже відсортованих масивів:	9
	4.6	Висновки для майже відсортованих масивів:	11
	4.7	Результати для відсортованих у зворотному напрямку масивів:	12
	4.8	Висновки для відсортованих у зворотному напрямку масивів:	14
	4.9	Результати для масивів лише з декількома значеннями:	15
	4.10	Висновки для масивів лише з декількома значеннями:	17
	4.11	Результати для "трикутних" масивів:	18
		Висновки для "трикутних" масивів:	20
1	$\mathbf{Q}$	uick Sort	

 $\mathbf{QuickSort}$  — клас, який має реалізовані 4 (16) варіантів алгоритму сортування.

#### Реалізовано 4 варіанти розбиття:

- 1. Розбиття Ломуто
- 2. Розбиття Гоара
- 3. Розбиття Дейкстри
- 4. Двоелементне Розбиття

# Для кожно розбиття реалізовано 4 варіанти вибору опорного елемента:

- 1. Останній елемент
- 2. Випадковий елемент
- 3. Медіана першого, середнього та останього елемента
- 4. Медіана трьох випадкових елементів

Маю трохи не таку, як на лекції, реалізацію для розбиття Гоара та двохстороньового розбиття, оскільки опорні елементи вилучаю, а в кінці додаю на необхідне місце.

Через це розбиття Гоара робить більше порівнянь, але менше операцій обміну.

# 2 Quick Sort Test

Перевіряє чи масив відсортований завдяки певній варіації алгоритму чи ні.

### 3 Random Lists

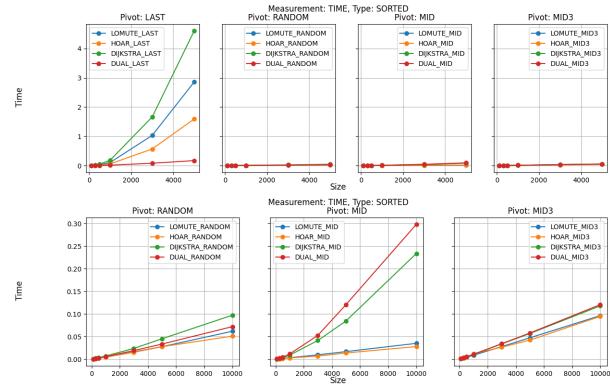
RandomLists — клас, який має реалізовані 6 варіантів генерації списків.

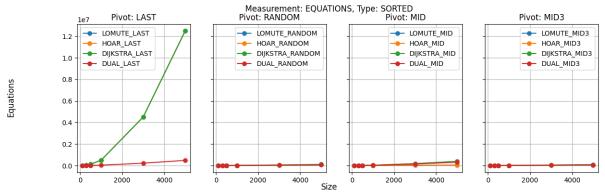
- 1. **Повністю відсортований (sorted)** на вхід подається лише розмір списку.
- 2. **Випадкові (random)** на вхід подається лише розмір списку.
- 3. **Майже відсортований (almostsorted)** на вхід подається розмір списку, та відсоток безпорядку.
- 4. **Відсортовані в зворотному порядку (reverse)** на вхід подається лише розмір списку.
- 5. **Лише з декількома різними значеннями (somenumbers)** на вхід подається розмір списку, та діапазон значень (Початок, Кінець).
- 6. "**Tрикутні**" (**triangular**) (перша половина є строго висхідною послідовністю, а друга половина є дзеркальним відображенням першої).

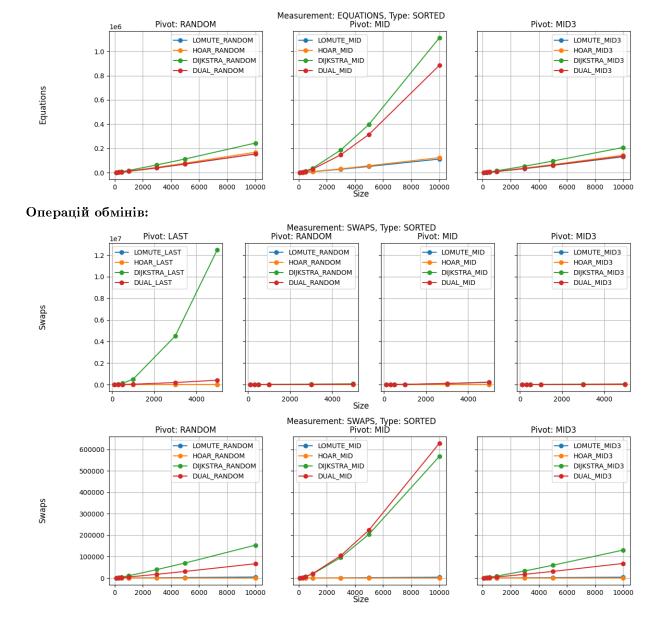
# 4 Comparisions and Results

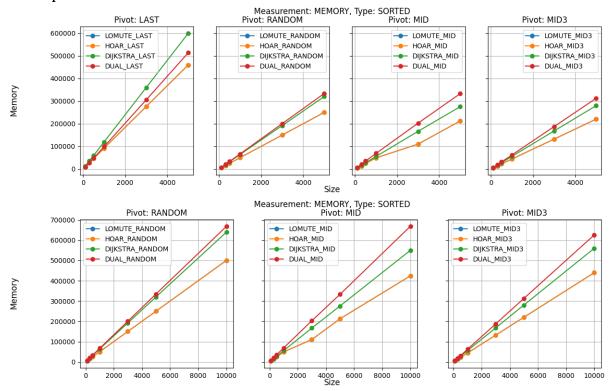
### 4.1 Результати для відсортованих масивів:

#### Час виконання:







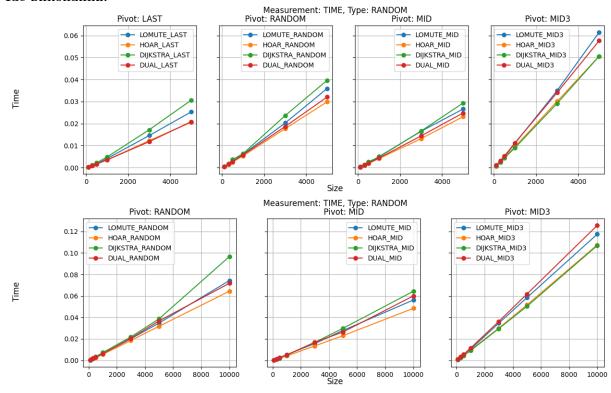


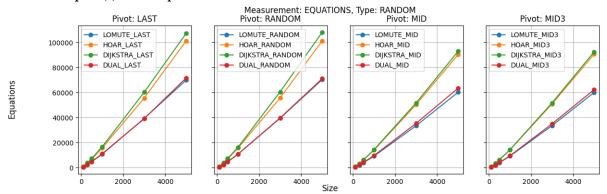
#### 4.2 Висновки для відсортованих масивів:

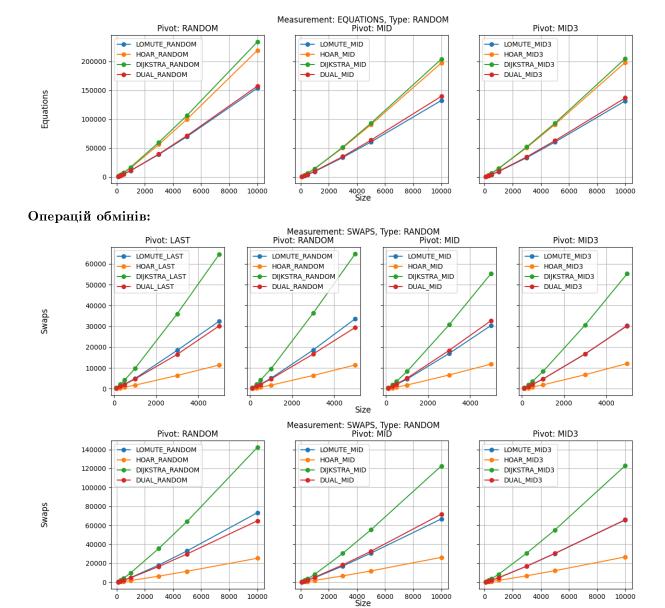
- 1. Усі розбиття дуже довго рахують коли опорний елемент обирається як останній.
- 2. Розбиття Дейкстри дуже багато порівнянь та обмінів використовує коли опорний елемент обирається як останній.
- 3. Найбільше пам'яті використовується коли обирається останній елемент як опорний.

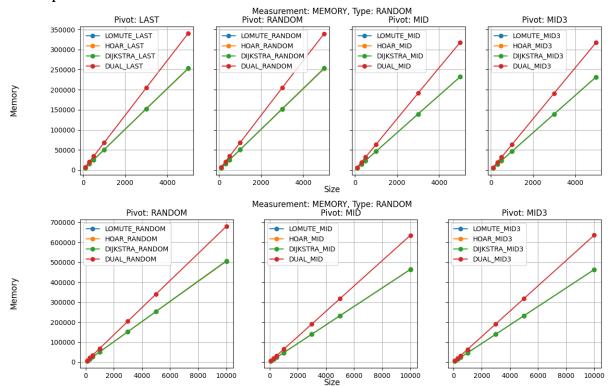
### 4.3 Результати для масивів випадкових елементів:

#### Час виконання:







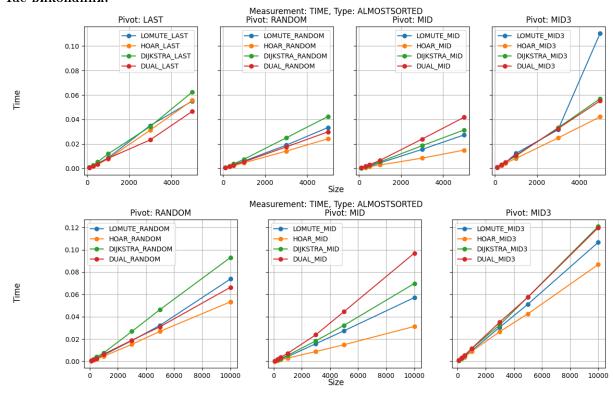


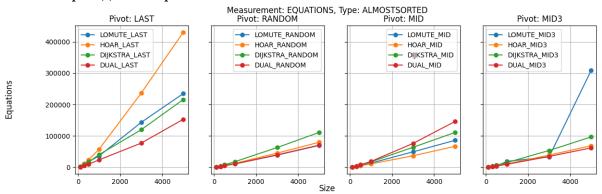
#### 4.4 Висновки для масивів випадкових елементів:

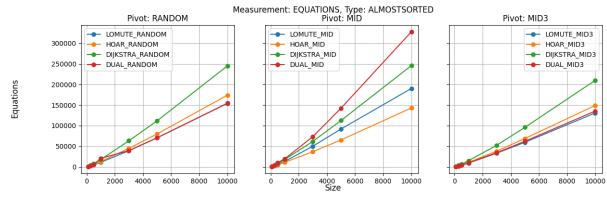
- 1. Для масивів з випадковими елементами обрання опорного елемента як медіани трьох випадкових елементів дуже багато часу використовує.
- 2. обрання опорного елементу як медіани першого, середнього та останього елемента використовує порівняно з іншим менше порівнянь, обмінів та пам'яті.
- 3. Дейкстра вийшла майже завжди найгірша по часу, кількості порівнянь та обмінів, але краща по пам'яті.

#### 4.5 Результати для майже відсортованих масивів:

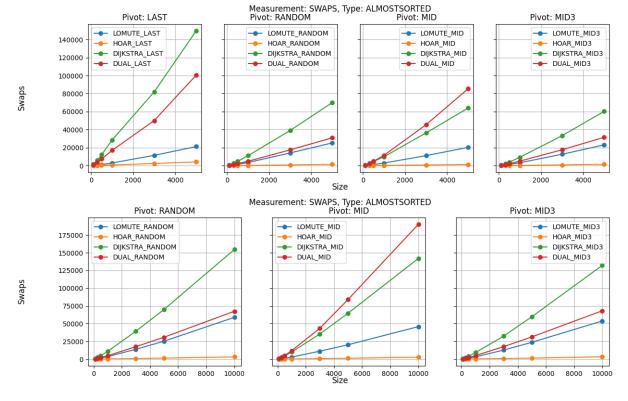
#### Час виконання:

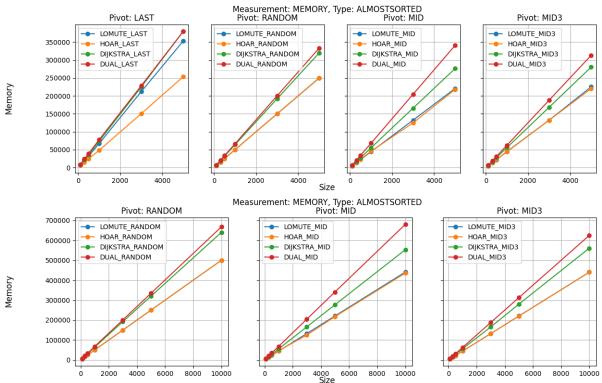






#### Операцій обмінів:



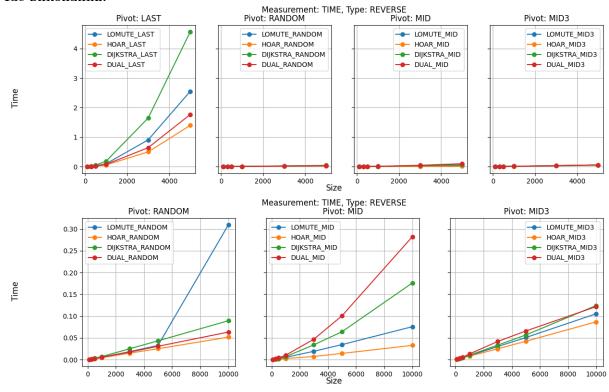


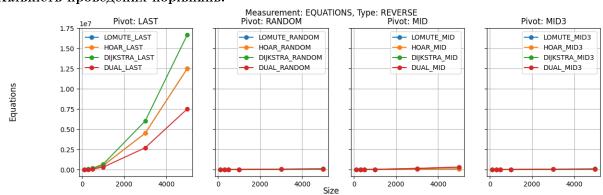
#### 4.6 Висновки для майже відсортованих масивів:

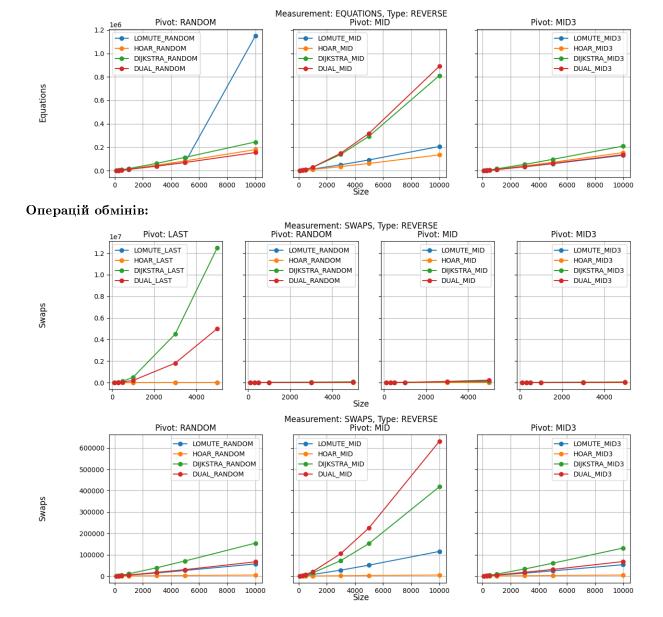
- 1. Для майже відсортованих масивів обрання опорного елемента як медіани трьох випадкових елементів багато часу використовує, особливо для розбиття Ломуто.
- 2. Гоар робить багато порівнянь, коли опорний елемент обирається як останній, а Ломуто коли як медіана трьох випадкових елементів.
- Дейкстра робить багата обмінів, коли опорний елементи обирається як останній.

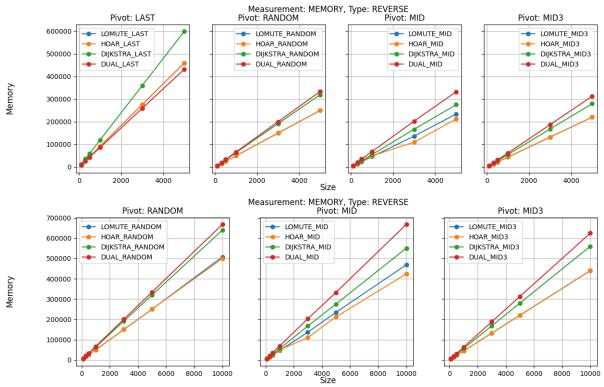
# 4.7 Результати для відсортованих у зворотному напрямку масивів:

#### Час виконання:







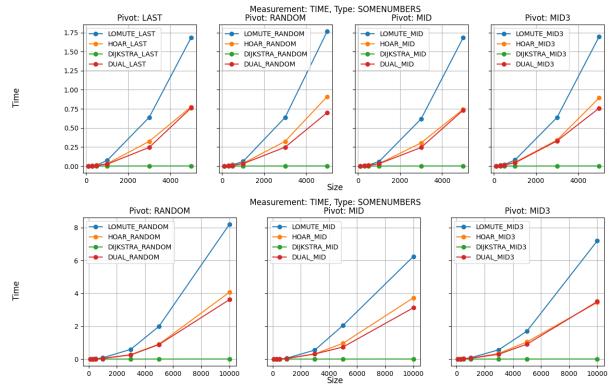


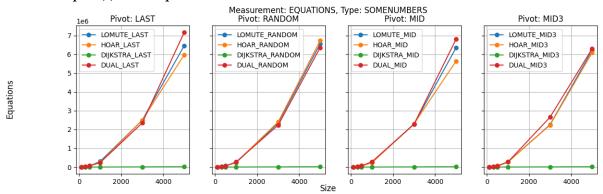
# 4.8 Висновки для відсортованих у зворотному напрямку масивів:

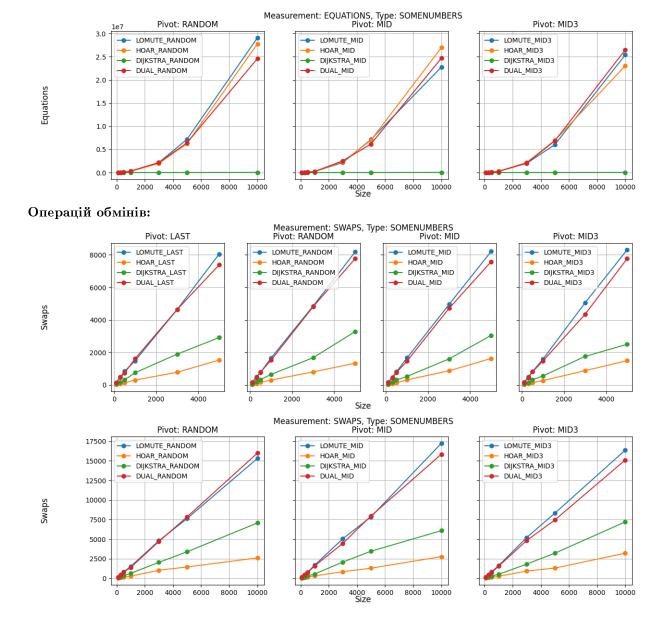
- 1. Дуже багато часу та порівнянь використовується, коли опорний елемент обирається як останній, через те, що два масиви, що він отримує є дуже не збалансованими по розміру, один масив має на один елемент менше, а другий не має елементів взагалі.
- 2. Також операцій обмінів використовується дуже багато, коли опорний елемент обирається як останній, для розбиття Дейкстри та двоелементного розбиття.
- 3. Гірше за все після опорного елемента, який  $\epsilon$  останнім,  $\epsilon$  медіана першого, середнього та останього елементів.

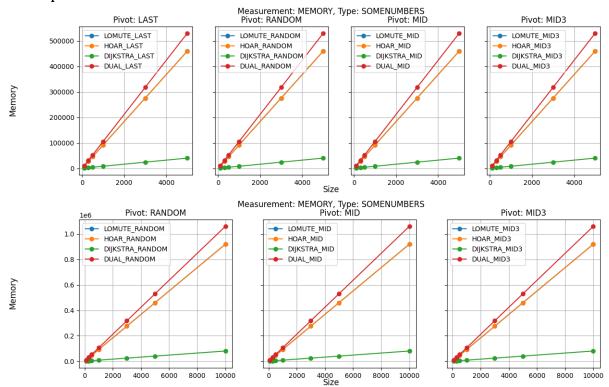
#### 4.9 Результати для масивів лише з декількома значеннями:

#### Час виконання:







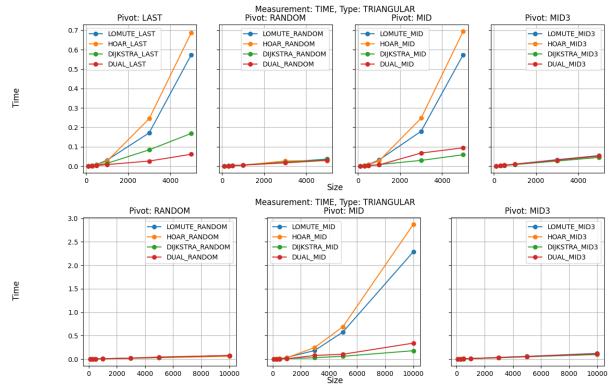


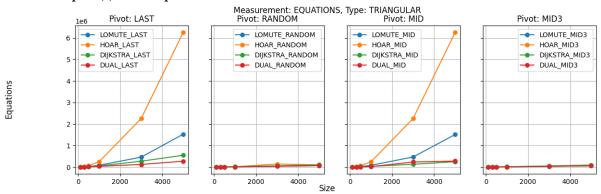
### 4.10 Висновки для масивів лише з декількома значеннями:

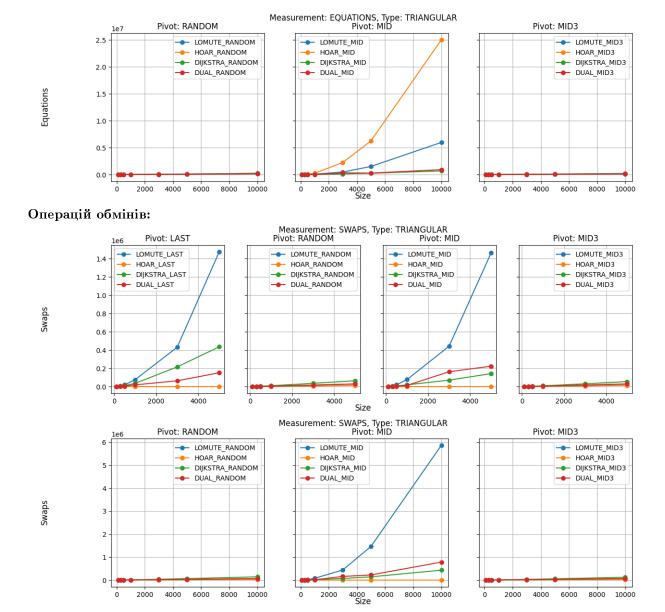
1. Дейкстра використовує найменше усього часу, порівнянь та пам'яті, а також, якщо не враховувати незвичайну реалізацію розбиття Гоара, кількість обмінів.

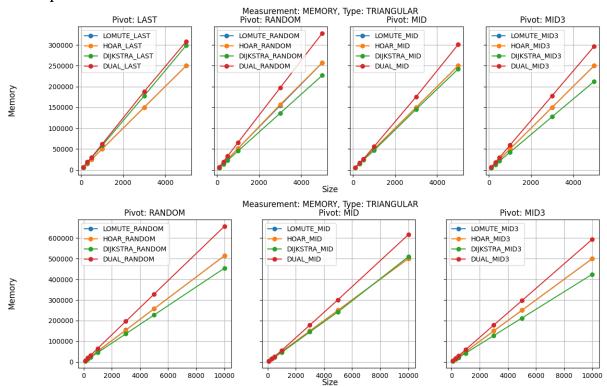
# 4.11 Результати для "трикутних" масивів:

#### Час виконання:









## 4.12 Висновки для "трикутних" масивів:

- 1. У таких масивів обрання опорного елемента як медіани першого, середнього та останього елемента обирає останній елемент.
- 2. Обрання опорного елемента як останього приводить до великого часу виконання, великої кількості порівнянь та обмінів.