

# Перестановки. Підстановки

Лектор — доц. Шапочка І. В.

ДВНЗ «Ужгородський національний університет»  
Факультет математики та цифрових технологій  
Кафедра алгебри та диференціальних рівнянь

1 жотня 2022 року

# Перестановки

Нехай  $M$  — скінченна множина,

# Перестановки

Нехай  $M$  — скінченна множина, яка складається з  $n$  елементів.

# Перестановки

Нехай  $M$  — скінченна множина, яка складається з  $n$  елементів. Перенумеруємо ці елементи,

# Перестановки

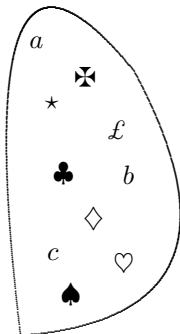
Нехай  $M$  — скінченна множина, яка складається з  $n$  елементів. Перенумеруємо ці елементи, тобто поставимо у відповідність кожному елементу множини  $M$

# Перестановки

Нехай  $M$  — скінченна множина, яка складається з  $n$  елементів. Перенумеруємо ці елементи, тобто поставимо у відповідність кожному елементу множини  $M$  одне із натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ .

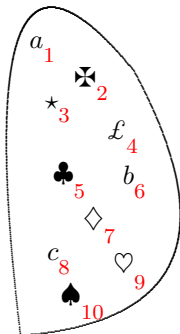
# Перестановки

Нехай  $M$  — скінченна множина, яка складається з  $n$  елементів. Перенумеруємо ці елементи, тобто поставимо у відповідність кожному елементу множини  $M$  одне із натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ .



# Перестановки

Нехай  $M$  — скінченна множина, яка складається з  $n$  елементів. Перенумеруємо ці елементи, тобто поставимо у відповідність кожному елементу множини  $M$  одне із натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ .





Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою.

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати,

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ .

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації,

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вписавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ .

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, виписавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$  або  $2, 4, 1, 3$ .



Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$  або  $2, 4, 1, 3$ .

### Означення 1

**Перестановкою** із  $n$  елементів називається будь-яке розміщення чисел  $1, 2, \dots, n$ .

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$  або  $2, 4, 1, 3$ .

### Означення 1

**Перестановкою** із  $n$  елементів називається будь-яке розміщення чисел  $1, 2, \dots, n$ .

Позначимо  $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n$ .

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$  або  $2, 4, 1, 3$ .

### Означення 1

**Перестановкою** із  $n$  елементів називається будь-яке розміщення чисел  $1, 2, \dots, n$ .

Позначимо  $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n$ .

### Приклад 1.

$$3! =$$

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$  або  $2, 4, 1, 3$ .

### Означення 1

**Перестановкою** із  $n$  елементів називається будь-яке розміщення чисел  $1, 2, \dots, n$ .

Позначимо  $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n$ .

### Приклад 1.

$$3! = 1 \cdot 2 \cdot 3$$

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$  або  $2, 4, 1, 3$ .

### Означення 1

**Перестановкою** із  $n$  елементів називається будь-яке розміщення чисел  $1, 2, \dots, n$ .

Позначимо  $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n$ .

### Приклад 1.

$$3! = 1 \cdot 2 \cdot 3 = 6;$$

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$  або  $2, 4, 1, 3$ .

### Означення 1

**Перестановкою** із  $n$  елементів називається будь-яке розміщення чисел  $1, 2, \dots, n$ .

Позначимо  $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n$ .

### Приклад 1.

$$3! = 1 \cdot 2 \cdot 3 = 6; \quad 5! =$$

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вивисавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$  або  $2, 4, 1, 3$ .

### Означення 1

**Перестановкою** із  $n$  елементів називається будь-яке розміщення чисел  $1, 2, \dots, n$ .

Позначимо  $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n$ .

### Приклад 1.

$$3! = 1 \cdot 2 \cdot 3 = 6; \quad 5! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5$$

Припустимо, що природа елементів множини  $M$  не є суттєвою. Тому будемо вважати, що  $M = \{1, 2, \dots, n\}$ . Тоді, вписавши елементи множини  $M$  у порядку нумерації, ми одержимо деяке розміщення натуральних чисел  $1, 2, \dots, n$ . Наприклад, числа  $1, 2, 3, 4$  можна розмістити наступним чином:  $3, 2, 4, 1$  або  $2, 4, 1, 3$ .

### Означення 1

**Перестановкою** із  $n$  елементів називається будь-яке розміщення чисел  $1, 2, \dots, n$ .

Позначимо  $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n$ .

### Приклад 1.

$$3! = 1 \cdot 2 \cdot 3 = 6; \quad 5! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 = 120.$$



## Теорема 1

*Число всіх перестановок із  $n$  елементів*

## Теорема 1

*Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .*

## Теорема 1

*Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .*

## Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ .

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ ,

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1,$

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2,$



## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ .

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей.

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано,

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел,

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1$ .

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1$ . Звідси випливає, що число можливостей для вибору  $i_1$  і  $i_2$  дорівнює добутку  $n(n - 1)$ .

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1$ . Звідси випливає, що число можливостей для вибору  $i_1$  і  $i_2$  дорівнює добутку  $n(n - 1)$ . Якщо  $i_1$  і  $i_2$  зафіксовані,

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1$ . Звідси випливає, що число можливостей для вибору  $i_1$  і  $i_2$  дорівнює добутку  $n(n - 1)$ . Якщо  $i_1$  і  $i_2$  зафіксовані, то за  $i_3$  можна взяти будь-яке одне з  $n - 2$  чисел,



## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1$ . Звідси випливає, що число можливостей для вибору  $i_1$  і  $i_2$  дорівнює добутку  $n(n - 1)$ . Якщо  $i_1$  і  $i_2$  зафіксовані, то за  $i_3$  можна взяти будь-яке одне з  $n - 2$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1, i_2$ , і число можливостей для вибору  $i_1, i_2, i_3$  дорівнює добутку  $n(n - 1)(n - 2)$  і т. д.

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1$ . Звідси випливає, що число можливостей для вибору  $i_1$  і  $i_2$  дорівнює добутку  $n(n - 1)$ . Якщо  $i_1$  і  $i_2$  зафіксовані, то за  $i_3$  можна взяти будь-яке одне з  $n - 2$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1, i_2$ , і число можливостей для вибору  $i_1, i_2, i_3$  дорівнює добутку  $n(n - 1)(n - 2)$  і т. д. Таким чином, число можливостей вибору для  $i_1, i_2, \dots, i_{n-1}, i_n$ ,

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1$ . Звідси випливає, що число можливостей для вибору  $i_1$  і  $i_2$  дорівнює добутку  $n(n - 1)$ . Якщо  $i_1$  і  $i_2$  зафіксовані, то за  $i_3$  можна взяти будь-яке одне з  $n - 2$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1, i_2$ , і число можливостей для вибору  $i_1, i_2, i_3$  дорівнює добутку  $n(n - 1)(n - 2)$  і т. д. Таким чином, число можливостей вибору для  $i_1, i_2, \dots, i_{n-1}, i_n$ , а отже, і число перестановок з  $n$  елементів дорівнює  $n(n - 1)(n - 2) \cdots 3 \cdot 2 \cdot 1 = n!$ .

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1$ . Звідси випливає, що число можливостей для вибору  $i_1$  і  $i_2$  дорівнює добутку  $n(n - 1)$ . Якщо  $i_1$  і  $i_2$  зафіксовані, то за  $i_3$  можна взяти будь-яке одне з  $n - 2$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1, i_2$ , і число можливостей для вибору  $i_1, i_2, i_3$  дорівнює добутку  $n(n - 1)(n - 2)$  і т. д. Таким чином, число можливостей вибору для  $i_1, i_2, \dots, i_{n-1}, i_n$ , а отже, і число перестановок з  $n$  елементів дорівнює  $n(n - 1)(n - 2) \cdots 3 \cdot 2 \cdot 1 = n!$ . Підкреслимо тільки, що якщо  $i_1, i_2, \dots, i_{n-1}$  вже вибрані, то для вибору  $i_n$  залишається лише одна можливість.

## Теорема 1

Число всіх перестановок із  $n$  елементів дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Довільну перестановку з  $n$  елементів у загальному вигляді записують так:  $i_1, i_2, \dots, i_n$ , де кожне з  $i_k$  є одним із чисел  $1, 2, \dots, n$ , причому жодне з цих чисел не зустрічається двічі.

В якості  $i_1$  можна взяти будь-яке з чисел  $1, 2, \dots, n$ . Тому для вибору  $i_1$  маємо  $n$  можливостей. Якщо  $i_1$  вже вибрано, то в якості  $i_2$  можна взяти будь-яке одне із  $n - 1$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1$ . Звідси випливає, що число можливостей для вибору  $i_1$  і  $i_2$  дорівнює добутку  $n(n - 1)$ . Якщо  $i_1$  і  $i_2$  зафіксовані, то за  $i_3$  можна взяти будь-яке одне з  $n - 2$  чисел, що залишилися після вибору  $i_1, i_2$ , і число можливостей для вибору  $i_1, i_2, i_3$  дорівнює добутку  $n(n - 1)(n - 2)$  і т. д. Таким чином, число можливостей вибору для  $i_1, i_2, \dots, i_{n-1}, i_n$ , а отже, і число перестановок з  $n$  елементів дорівнює  $n(n - 1)(n - 2) \cdots 3 \cdot 2 \cdot 1 = n!$ . Підкреслимо тільки, що якщо  $i_1, i_2, \dots, i_{n-1}$  вже вибрані, то для вибору  $i_n$  залишається лише одна можливість. Теорему доведено.



## Означення 2

Якщо у деякій перестановці

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи,

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці,



## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку.

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

Приклад 2.

4, 1, 2, 3

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

**Приклад 2.**

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow$$

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

**Приклад 2.**

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

**Приклад 2.**

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів*

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

**Приклад 2.**

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку,*



## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

### Приклад 2.

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку, що кожна наступна буде одержуватися з попередньої*

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

### Приклад 2.

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку, що кожна наступна буде одержуватися з попередньої однією транспозицією,*

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

### Приклад 2.

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку, що кожна наступна буде одержуватися з попередньої однією транспозицією, причому розташування починати можна з будь-якої перестановки.*

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

### Приклад 2.

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку, що кожна наступна буде одержуватися з попередньої однією транспозицією, причому розташування починати можна з будь-якої перестановки.*

### Приклад 3.

$$1, 2, 3;$$

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

### Приклад 2.

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку, що кожна наступна буде одержуватися з попередньої однією транспозицією, причому розташування починати можна з будь-якої перестановки.*

### Приклад 3.

$$1, 2, 3; \quad 1, 3, 2;$$

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

### Приклад 2.

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку, що кожна наступна буде одержуватися з попередньої однією транспозицією, причому розташування починати можна з будь-якої перестановки.*

### Приклад 3.

$$1, 2, 3; \quad 1, 3, 2; \quad 2, 3, 1;$$

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

### Приклад 2.

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку, що кожна наступна буде одержуватися з попередньої однією транспозицією, причому розташування починати можна з будь-якої перестановки.*

### Приклад 3.

$$1, 2, 3; \quad 1, 3, 2; \quad 2, 3, 1; \quad 2, 1, 3;$$

## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

### Приклад 2.

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку, що кожна наступна буде одержуватися з попередньої однією транспозицією, причому розташування починати можна з будь-якої перестановки.*

### Приклад 3.

$$1, 2, 3; \quad 1, 3, 2; \quad 2, 3, 1; \quad 2, 1, 3; \quad 3, 1, 2;$$



## Означення 2

Якщо у деякій перестановці поміняти місцями які-небудь два елементи, а всі інші залишити на місці, то ми одержимо, очевидно, нову перестановку. Таке перетворення перестановки називається *транспозицією*.

### Приклад 2.

$$4, 1, 2, 3 \longrightarrow 2, 1, 4, 3.$$

## Теорема 2

*Всі  $n!$  перестановок із  $n$  елементів можна розташувати в такому порядку, що кожна наступна буде одержуватися з попередньої однією транспозицією, причому розташування починати можна з будь-якої перестановки.*

### Приклад 3.

$$1, 2, 3; \quad 1, 3, 2; \quad 2, 3, 1; \quad 2, 1, 3; \quad 3, 1, 2; \quad 3, 2, 1.$$

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок.

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2; 2, 1$

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел,

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ .

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ .

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів.



## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів,

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ .

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ . За попередньою теоремою таких перестановок є  $(k - 1)!$ .

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ . За попередньою теоремою таких перестановок є  $(k - 1)!$ .

Розташуємо відповідно до вимог теореми всі перестановки з елементів  $i_2, i_3, \dots, i_k$ .

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ . За попередньою теоремою таких перестановок є  $(k - 1)!$ .

Розташуємо відповідно до вимог теореми всі перестановки з елементів  $i_2, i_3, \dots, i_k$ , починаючи з перестановки  $i_2, i_3, \dots, i_k$ .

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ . За попередньою теоремою таких перестановок є  $(k - 1)!$ .

Розташуємо відповідно до вимог теореми всі перестановки з елементів  $i_2, i_3, \dots, i_k$ , починаючи з перестановки  $i_2, i_3, \dots, i_k$ . Це можна зробити за індуктивним припущенням.

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ . За попередньою теоремою таких перестановок є  $(k - 1)!$ .

Розташуємо відповідно до вимог теореми всі перестановки з елементів  $i_2, i_3, \dots, i_k$ , починаючи з перестановки  $i_2, i_3, \dots, i_k$ . Це можна зробити за індуктивним припущенням.

$$i_2 \quad i_3 \quad \dots \quad i_k$$

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ . За попередньою теоремою таких перестановок є  $(k - 1)!$ .

Розташуємо відповідно до вимог теореми всі перестановки з елементів  $i_2, i_3, \dots, i_k$ , починаючи з перестановки  $i_2, i_3, \dots, i_k$ . Це можна зробити за індуктивним припущенням.

$$\begin{array}{cccc} i_2 & i_3 & \dots & i_k \\ * & * & \dots & * \end{array}$$



## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ . За попередньою теоремою таких перестановок є  $(k - 1)!$ .

Розташуємо відповідно до вимог теореми всі перестановки з елементів  $i_2, i_3, \dots, i_k$ , починаючи з перестановки  $i_2, i_3, \dots, i_k$ . Це можна зробити за індуктивним припущенням.

$$\begin{array}{cccc} i_2 & i_3 & \dots & i_k \\ * & * & \dots & * \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \end{array}$$

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ . За попередньою теоремою таких перестановок є  $(k - 1)!$ .

Розташуємо відповідно до вимог теореми всі перестановки з елементів  $i_2, i_3, \dots, i_k$ , починаючи з перестановки  $i_2, i_3, \dots, i_k$ . Це можна зробити за індуктивним припущенням.

$i_2$	$i_3$	$\dots$	$i_k$
*	*	$\dots$	*
$\vdots$	$\vdots$	$\ddots$	$\vdots$
*	*	$\dots$	*

## Доведення.

Доведення теореми поведемо методом математичної індукції за числом  $n$  елементів перестановок. Якщо  $n = 2$  теорема справджується: розташування  $1, 2$ ;  $2, 1$  та  $2, 1$ ;  $1, 2$  задовольняють вимоги теореми.

Припустимо, що теорема справджується для довільних натуральних чисел, менших за деяке фіксоване натуральне число  $k$ . Доведемо, що вона справджується і якщо  $n = k$ . Нехай  $i_1, i_2, \dots, i_k$  — довільна (але зафіксована) перестановка з  $k$  елементів. Розглянемо всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є  $i_1$ . За попередньою теоремою таких перестановок є  $(k - 1)!$ .

Розташуємо відповідно до вимог теореми всі перестановки з елементів  $i_2, i_3, \dots, i_k$ , починаючи з перестановки  $i_2, i_3, \dots, i_k$ . Це можна зробити за індуктивним припущенням.

$i_1$	$i_2$	$i_3$	$\dots$	$i_k$
$i_1$	*	*	$\dots$	*
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\ddots$	$\vdots$
$i_1$	*	*	$\dots$	*

Потім до кожної з цих перестановок допишемо першим елемент  $i_1$ .

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми.

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташування,

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташування, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ .

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташування, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів,

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташування, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів, у якій на першому місці стоїть елемент  $i_2$ .



## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташування, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів, у якій на першому місці стоїть елемент  $i_2$ . Починаючи з цієї перестановки, розташуємо описаним вище способом у потрібному порядку всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є елемент  $i_2$ .

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташування, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів, у якій на першому місці стоїть елемент  $i_2$ . Починаючи з цієї перестановки, розташуємо описаним вище способом у потрібному порядку всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є елемент  $i_2$ . Потім в останній перестановці транспонуємо символи  $i_2$  та  $i_3$  і т. д.

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташуванні, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів, у якій на першому місці стоїть елемент  $i_2$ . Починаючи з цієї перестановки, розташуємо описаним вище способом у потрібному порядку всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є елемент  $i_2$ . Потім в останній перестановці транспонуємо символи  $i_2$  та  $i_3$  і т. д. В результаті таких дій через скінченне число кроків одержимо розташування всіх  $k!$  перестановок з  $k$  елементів,

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташуванні, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів, у якій на першому місці стоїть елемент  $i_2$ . Починаючи з цієї перестановки, розташуємо описаним вище способом у потрібному порядку всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є елемент  $i_2$ . Потім в останній перестановці транспонуємо символи  $i_2$  та  $i_3$  і т. д. В результаті таких дій через скінченне число кроків одержимо розташування всіх  $k!$  перестановок з  $k$  елементів, яке задовольняє вимоги теореми й починається з довільно вибраної перестановки  $i_1, i_2, \dots, i_k$ .

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташуванні, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів, у якій на першому місці стоїть елемент  $i_2$ . Починаючи з цієї перестановки, розташуємо описаним вище способом у потрібному порядку всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є елемент  $i_2$ . Потім в останній перестановці транспонуємо символи  $i_2$  та  $i_3$  і т. д. В результаті таких дій через скінченне число кроків одержимо розташування всіх  $k!$  перестановок з  $k$  елементів, яке задовольняє вимоги теореми й починається з довільно вибраної перестановки  $i_1, i_2, \dots, i_k$ . Теорему доведено.  $\square$

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташування, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів, у якій на першому місці стоїть елемент  $i_2$ . Починаючи з цієї перестановки, розташуємо описаним вище способом у потрібному порядку всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є елемент  $i_2$ . Потім в останній перестановці транспонуємо символи  $i_2$  та  $i_3$  і т. д. В результаті таких дій через скінченне число кроків одержимо розташування всіх  $k!$  перестановок з  $k$  елементів, яке задовольняє вимоги теореми й починається з довільно вибраної перестановки  $i_1, i_2, \dots, i_k$ . Теорему доведено.  $\square$

## Наслідок 1

*Будь-яка перестановка з  $n$*

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташування, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів, у якій на першому місці стоїть елемент  $i_2$ . Починаючи з цієї перестановки, розташуємо описаним вище способом у потрібному порядку всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є елемент  $i_2$ . Потім в останній перестановці транспонуємо символи  $i_2$  та  $i_3$  і т. д. В результаті таких дій через скінченне число кроків одержимо розташування всіх  $k!$  перестановок з  $k$  елементів, яке задовольняє вимоги теореми й починається з довільно вибраної перестановки  $i_1, i_2, \dots, i_k$ . Теорему доведено.  $\square$

## Наслідок 1

*Будь-яка перестановка з  $n$  елементів може бути одержана із довільної іншої перестановки з тих самих елементів*

## Доведення.

Одержимо розташування всіх перестановок з  $k$  елементів, у яких на першому місці стоїть елемент  $i_1$  і яке задовольняє вимоги теореми. У перестановці з  $k$  елементів, що є останньою у цьому розташування, виконаємо транспозицію символів  $i_1$  і  $i_2$ . Одержимо перестановку з  $k$  елементів, у якій на першому місці стоїть елемент  $i_2$ . Починаючи з цієї перестановки, розташуємо описаним вище способом у потрібному порядку всі перестановки з  $k$  елементів, у яких першим елементом є елемент  $i_2$ . Потім в останній перестановці транспонуємо символи  $i_2$  та  $i_3$  і т. д. В результаті таких дій через скінченне число кроків одержимо розташування всіх  $k!$  перестановок з  $k$  елементів, яке задовольняє вимоги теореми й починається з довільно вибраної перестановки  $i_1, i_2, \dots, i_k$ . Теорему доведено.  $\square$

## Наслідок 1

*Будь-яка перестановка з  $n$  елементів може бути одержана із довільної іншої перестановки з тих самих елементів за допомогою кількох транспозицій.*



### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots i \dots j \dots$$

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots i \dots j \dots$$

числа  $i$

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots i \dots j \dots$$

числа  $i$  та  $j$

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*,

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ ,

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ .

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ .  
Перестановка називається *парною*,



### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ .  
Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій,

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ .  
Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій, і *непарною*

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots i \dots j \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ .  
Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій, і *непарною* — в протилежному випадку.

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ . Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій, і *непарною* — в протилежному випадку.

**Приклад 4.**

$$3, 1, 4, 5, 2$$

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots i \dots j \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ .  
Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій, і *непарною* — в протилежному випадку.

**Приклад 4.**

3, 1, 4, 5, 2

1

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ .  
Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій, і *непарною* — в протилежному випадку.

**Приклад 4.**

$$3, 1, 4, 5, 2$$

$$1 + 1$$

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ . Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій, і *непарною* — в протилежному випадку.

**Приклад 4.**

$$3, 1, 4, 5, 2$$

$$1 + 1 + 1$$

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots \quad i \quad \dots \quad j \quad \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ .  
Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій, і *непарною* — в протилежному випадку.

**Приклад 4.**

$$3, 1, 4, 5, 2$$

$$1 + 1 + 1 + 1$$



### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots i \dots j \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ . Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій, і *непарною* — в протилежному випадку.

**Приклад 4.**

$$3, 1, 4, 5, 2$$

$$1 + 1 + 1 + 1 = 4.$$

### Означення 3

Кажуть, що в даній перестановці

$$\dots i \dots j \dots$$

числа  $i$  та  $j$  утворюють *інверсію*, якщо  $i > j$ , але  $i$  стоїть раніше  $j$ . Перестановка називається *парною*, якщо її елементи утворюють парне число інверсій, і *непарною* — в протилежному випадку.

**Приклад 4.**

$$3, 1, 4, 5, 2$$

$$1 + 1 + 1 + 1 = 4.$$

### Теорема 3

*Усяка транспозиція змінює парність перестановки.*

Доведення.

Можливі два випадки:

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд;

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд.

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ ,



## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд.

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію,

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її.

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її. Тому в обох цих перестановках число інверсій,

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її. Тому в обох цих перестановках число інверсій, утворених парами  $i_k$  і  $i_l$  відмінними від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одне й те саме.

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її. Тому в обох цих перестановках число інверсій, утворюваних парами  $i_k$  і  $i_l$  відмінними від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одне й те саме. Щодо пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$ ,



## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її. Тому в обох цих перестановках число інверсій, утворюваних парами  $i_k$  і  $i_l$  відмінними від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одне й те саме. Щодо пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , то в одній з цих перестановок вона утворює інверсію,

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її. Тому в обох цих перестановках число інверсій, утворюваних парами  $i_k$  і  $i_l$  відмінними від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одне й те саме. Щодо пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , то в одній з цих перестановок вона утворює інверсію, а в іншій не утворює:

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її. Тому в обох цих перестановках число інверсій, утворюваних парами  $i_k$  і  $i_l$  відмінними від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одне й те саме. Щодо пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , то в одній з цих перестановок вона утворює інверсію, а в іншій не утворює: якщо в перестановці (1) елементи  $i_r$  і  $i_{r+1}$  утворюють інверсію,

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її. Тому в обох цих перестановках число інверсій, утворюваних парами  $i_k$  і  $i_l$  відмінними від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одне й те саме. Щодо пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , то в одній з цих перестановок вона утворює інверсію, а в іншій не утворює: якщо в перестановці (1) елементи  $i_r$  і  $i_{r+1}$  утворюють інверсію, то в перестановці (2) — не утворюють,

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її. Тому в обох цих перестановках число інверсій, утворюваних парами  $i_k$  і  $i_l$  відмінними від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одне й те саме. Щодо пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , то в одній з цих перестановок вона утворює інверсію, а в іншій не утворює: якщо в перестановці (1) елементи  $i_r$  і  $i_{r+1}$  утворюють інверсію, то в перестановці (2) — не утворюють, якщо ж у перестановці (1) вони не утворюють інверсію,

## Доведення.

Можливі два випадки: 1) елементи, які транспонуються, стоять у перестановці поряд; 2) елементи, що транспонуються, стоять не поряд. Розглянемо по черзі кожен з цих випадків.

1. Припустимо, що у перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, i_{r+2}, \dots, i_n \quad (1)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+1}$ , що стоять поряд. Ця транспозиція перетворює перестановку (1) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+1}, i_r, i_{r+2}, \dots, i_n. \quad (2)$$

У перестановках (1) і (2) кожна пара елементів  $i_k$  і  $i_l$  відмінна від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одночасно або утворює інверсію, або не утворює її. Тому в обох цих перестановках число інверсій, утворюваних парами  $i_k$  і  $i_l$  відмінними від пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$  одне й те саме. Щодо пари  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , то в одній з цих перестановок вона утворює інверсію, а в іншій не утворює: якщо в перестановці (1) елементи  $i_r$  і  $i_{r+1}$  утворюють інверсію, то в перестановці (2) — не утворюють, якщо ж у перестановці (1) вони не утворюють інверсію, то в перестановці (2) — утворюють.

Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше,

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше



## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1).

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1).

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ ,

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів,

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число.

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$



## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$

Проте перестановку (4) можна одержати з перестановки (3) шляхом наступних  $2q+1$  транспозицій сусідніх елементів:

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$

Проте перестановку (4) можна одержати з перестановки (3) шляхом наступних  $2q+1$  транспозицій сусідніх елементів:  $i_r$  переставити з  $i_{r+1}$ ,

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$

Проте перестановку (4) можна одержати з перестановки (3) шляхом наступних  $2q+1$  транспозицій сусідніх елементів:  $i_r$  переставити з  $i_{r+1}$ , потім у одержаний перестановці  $i_r$  переставити з  $i_{r+2}$

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$

Проте перестановку (4) можна одержати з перестановки (3) шляхом наступних  $2q+1$  транспозицій сусідніх елементів:  $i_r$  переставити з  $i_{r+1}$ , потім у одержаний перестановці  $i_r$  переставити з  $i_{r+2}$  і т. д.,

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$

Проте перестановку (4) можна одержати з перестановки (3) шляхом наступних  $2q+1$  транспозицій сусідніх елементів:  $i_r$  переставити з  $i_{r+1}$ , потім у одержаній перестановці  $i_r$  переставити з  $i_{r+2}$  і т. д., нарешті,  $i_r$  переставити з  $i_{r+q+1}$ ,

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$

Проте перестановку (4) можна одержати з перестановки (3) шляхом наступних  $2q+1$  транспозицій сусідніх елементів:  $i_r$  переставити з  $i_{r+1}$ , потім у одержаній перестановці  $i_r$  переставити з  $i_{r+2}$  і т. д., нарешті,  $i_r$  переставити з  $i_{r+q+1}$ , далі  $i_{r+q+1}$  переставити з  $i_{r+q}$ ,

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$

Проте перестановку (4) можна одержати з перестановки (3) шляхом наступних  $2q+1$  транспозицій сусідніх елементів:  $i_r$  переставити з  $i_{r+1}$ , потім у одержаній перестановці  $i_r$  переставити з  $i_{r+2}$  і т. д., нарешті,  $i_r$  переставити з  $i_{r+q+1}$ , далі  $i_{r+q+1}$  переставити з  $i_{r+q}$ , потім  $i_{r+q+1}$  переставити з  $i_{r+q-1}$

## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$

Проте перестановку (4) можна одержати з перестановки (3) шляхом наступних  $2q+1$  транспозицій сусідніх елементів:  $i_r$  переставити з  $i_{r+1}$ , потім у одержаній перестановці  $i_r$  переставити з  $i_{r+2}$  і т. д., нарешті,  $i_r$  переставити з  $i_{r+q+1}$ , далі  $i_{r+q+1}$  переставити з  $i_{r+q}$ , потім  $i_{r+q+1}$  переставити з  $i_{r+q-1}$  і т. д.,



## Доведення.

Тому число інверсій у перестановці (2) або на 1 менше, або на 1 більше від числа інверсій в перестановці (1). В обох випадках парність перестановки (2) протилежна парності перестановки (1). Отже, транспозиція елементів  $i_r$  і  $i_{r+1}$ , що стоять поряд, змінює парність перестановки.

2. Припустимо тепер, що в перестановці

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_r, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_{r+q+1}, i_{r+q+2}, \dots, i_n \quad (3)$$

виконано транспозицію символів  $i_r$  та  $i_{r+q+1}$ , між якими розташовано  $q$  елементів, де  $q$  — деяке натуральне число. Ця транспозиція перетворює перестановку (3) на перестановку

$$i_1, i_2, \dots, i_{r-1}, i_{r+q+1}, i_{r+1}, \dots, i_{r+q}, i_r, i_{r+q+2}, \dots, i_n. \quad (4)$$

Проте перестановку (4) можна одержати з перестановки (3) шляхом наступних  $2q+1$  транспозицій сусідніх елементів:  $i_r$  переставити з  $i_{r+1}$ , потім у одержаній перестановці  $i_r$  переставити з  $i_{r+2}$  і т. д., нарешті,  $i_r$  переставити з  $i_{r+q+1}$ , далі  $i_{r+q+1}$  переставити з  $i_{r+q}$ , потім  $i_{r+q+1}$  переставити з  $i_{r+q-1}$  і т. д., нарешті,  $i_{r+q+1}$  переставити з  $i_{r+1}$ .

Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій

Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки,

Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище,

## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів.

## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів. Оскільки число  $2q + 1$

## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів. Оскільки число  $2q + 1$  є непарним для довільного натурального  $q$ ,

## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів. Оскільки число  $2q + 1$  є непарним для довільного натурального  $q$ , то парність перестановки (4)



## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів. Оскільки число  $2q + 1$  є непарним для довільного натурального  $q$ , то парність перестановки (4) є протилежна до парності перестановки (3).

## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів. Оскільки число  $2q + 1$  є непарним для довільного натурального  $q$ , то парність перестановки (4) є протилежна до парності перестановки (3). Таким чином і у випадку, коли транспозиція здійснюється над елементами, що не стоять поряд у перестановці, парність перестановки змінюється.

## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів. Оскільки число  $2q + 1$  є непарним для довільного натурального  $q$ , то парність перестановки (4) є протилежна до парності перестановки (3). Таким чином і у випадку, коли транспозиція здійснюється над елементами, що не стоять поряд у перестановці, парність перестановки змінюється. Теорему доведено. □

## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів. Оскільки число  $2q + 1$  є непарним для довільного натурального  $q$ , то парність перестановки (4) є протилежна до парності перестановки (3). Таким чином і у випадку, коли транспозиція здійснюється над елементами, що не стоять поряд у перестановці, парність перестановки змінюється. Теорему доведено. □

## Наслідок 2

Для довільного  $n \in \mathbb{N} \setminus \{1\}$

## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів. Оскільки число  $2q + 1$  є непарним для довільного натурального  $q$ , то парність перестановки (4) є протилежна до парності перестановки (3). Таким чином і у випадку, коли транспозиція здійснюється над елементами, що не стоять поряд у перестановці, парність перестановки змінюється. Теорему доведено.  $\square$

## Наслідок 2

*Для довільного  $n \in \mathbb{N} \setminus \{1\}$  число парних перестановок із  $n$  елементів дорівнює числу непарних,*

## Доведення.

Внаслідок виконання цих транспозицій парність перестановки, за доведеним вище, змінювалась  $2q + 1$  разів. Оскільки число  $2q + 1$  є непарним для довільного натурального  $q$ , то парність перестановки (4) є протилежна до парності перестановки (3). Таким чином і у випадку, коли транспозиція здійснюється над елементами, що не стоять поряд у перестановці, парність перестановки змінюється. Теорему доведено.  $\square$

## Наслідок 2

*Для довільного  $n \in \mathbb{N} \setminus \{1\}$  число парних перестановок із  $n$  елементів дорівнює числу непарних, тобто дорівнює  $\frac{n!}{2}$ .*

## Означення 4

*Підстановкою степеня  $n$*

## Означення 4

*Підстановкою степеня  $n$*  називається бієктивне відображення



## Означення 4

*Підстановкою степеня  $n$*  називається бієктивне відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе.

## Означення 4

*Підстановкою степеня  $n$*  називається бієктивне відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе.

У розгорнутій і наочній формі підстановку  $\sigma : M \rightarrow M$

## Означення 4

*Підстановкою степеня  $n$*  називається бієктивне відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе.

У розгорнутій і наочній формі підстановку  $\sigma : M \rightarrow M$  зображають символом

$$\sigma = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix}, \quad (5)$$

## Означення 4

*Підстановкою степеня  $n$*  називається бієктивне відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе.

У розгорнутій і наочній формі підстановку  $\sigma : M \rightarrow M$  зображають символом

$$\sigma = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix}, \quad (5)$$

де  $i_1, i_2, \dots, i_n$  — довільна перестановка з  $n$  елементів.

## Означення 4

*Підстановкою степеня  $n$*  називається бієктивне відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе.

У розгорнутій і наочній формі підстановку  $\sigma : M \rightarrow M$  зображають символом

$$\sigma = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix}, \quad (5)$$

де  $i_1, i_2, \dots, i_n$  — довільна перестановка з  $n$  елементів. Очевидно,  $\sigma(i_1), \sigma(i_2), \dots, \sigma(i_n)$  також є перестановкою з  $n$  елементів.

## Означення 4

**Підстановкою степеня  $n$**  називається бієктивне відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе.

У розгорнутій і наочній формі підстановку  $\sigma : M \rightarrow M$  зображають символом

$$\sigma = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix}, \quad (5)$$

де  $i_1, i_2, \dots, i_n$  — довільна перестановка з  $n$  елементів. Очевидно,  $\sigma(i_1), \sigma(i_2), \dots, \sigma(i_n)$  також є перестановкою з  $n$  елементів. Надалі перестановку  $i_1, i_2, \dots, i_n$  будемо називати верхньою,

## Означення 4

**Підстановкою степеня  $n$**  називається бієктивне відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе.

У розгорнутій і наочній формі підстановку  $\sigma : M \rightarrow M$  зображають символом

$$\sigma = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix}, \quad (5)$$

де  $i_1, i_2, \dots, i_n$  — довільна перестановка з  $n$  елементів. Очевидно,  $\sigma(i_1), \sigma(i_2), \dots, \sigma(i_n)$  також є перестановкою з  $n$  елементів. Надалі перестановку  $i_1, i_2, \dots, i_n$  будемо називати верхньою, а  $\sigma(i_1), \sigma(i_2), \dots, \sigma(i_n)$  — нижньою перестановками підстановки  $\sigma$ .

## Означення 4

**Підстановкою степеня  $n$**  називається бієктивне відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе.

У розгорнутій і наочній формі підстановку  $\sigma : M \rightarrow M$  зображають символом

$$\sigma = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix}, \quad (5)$$

де  $i_1, i_2, \dots, i_n$  — довільна перестановка з  $n$  елементів. Очевидно,  $\sigma(i_1), \sigma(i_2), \dots, \sigma(i_n)$  також є перестановкою з  $n$  елементів. Надалі перестановку  $i_1, i_2, \dots, i_n$  будемо називати верхньою, а  $\sigma(i_1), \sigma(i_2), \dots, \sigma(i_n)$  — нижньою перестановками підстановки  $\sigma$ .

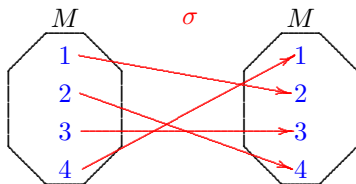
Підстановку  $\sigma$  можна зобразити різними способами вигляду (5), зокрема

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ j_1 & j_2 & \dots & j_n \end{pmatrix}, \quad (6)$$

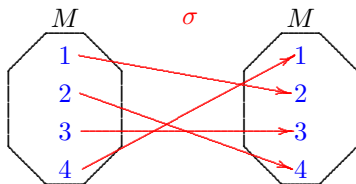
де  $j_k = \sigma(k)$ ,  $k = 1, 2, \dots, n$ .



## Приклад 5.

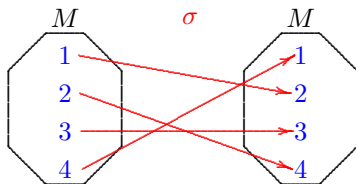


## Приклад 5.



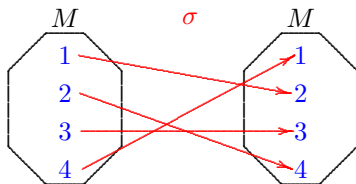
$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix},$$

## Приклад 5.



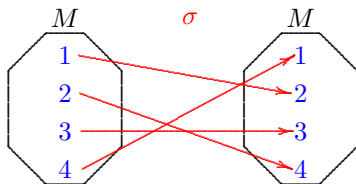
$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix},$$

## Приклад 5.



$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

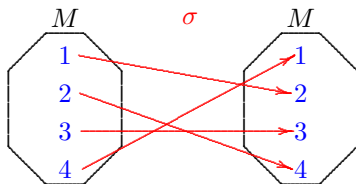
## Приклад 5.



$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

є записами однієї і тієї ж підстановки  $\sigma$  4-го степеня,

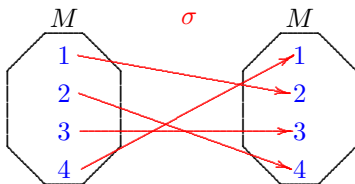
## Приклад 5.



$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

є записами однієї і тієї ж підстановки  $\sigma$  4-го степеня, для якої образом  $1 \in 2$ ,

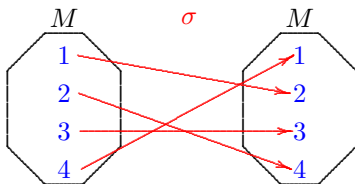
## Приклад 5.



$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

є записами однієї і тієї ж підстановки  $\sigma$  4-го степеня, для якої образом  $1 \in 2$ , образом  $2 \in 4$ ,

## Приклад 5.

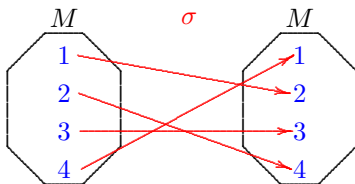


$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

є записами однієї і тієї ж підстановки  $\sigma$  4-го степеня, для якої образом  $1 \in 2$ , образом  $2 \in 4$ , образом  $3 \in 3$



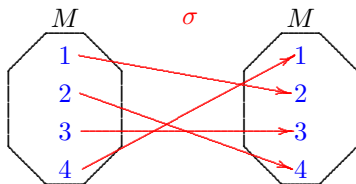
## Приклад 5.



$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

є записами однієї і тієї ж підстановки  $\sigma$  4-го степеня, для якої образом  $1 \in 2$ , образом  $2 \in 4$ , образом  $3 \in 3$  і нарешті, образом  $4 \in 1$ .

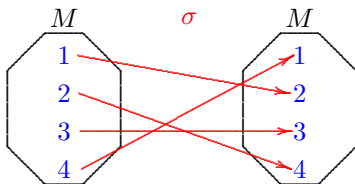
## Приклад 5.



$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

є записами однієї і тієї ж підстановки  $\sigma$  4-го степеня, для якої образом  $1 \in 2$ , образом  $2 \in 4$ , образом  $3 \in 3$  і нарешті, образом  $4 \in 1$ . При цьому інколи говорять, що 1 переходить у 2,

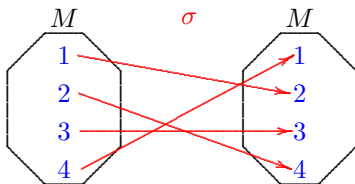
## Приклад 5.



$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

є записами однієї і тієї ж підстановки  $\sigma$  4-го степеня, для якої образом  $1 \in 2$ , образом  $2 \in 4$ , образом  $3 \in 3$  і нарешті, образом  $4 \in 1$ . При цьому інколи говорять, що 1 переходить у 2, 2 — в 4,

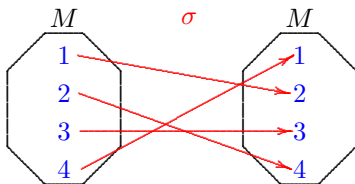
## Приклад 5.



$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

є записами однієї і тієї ж підстановки  $\sigma$  4-го степеня, для якої образом  $1 \in 2$ , образом  $2 \in 4$ , образом  $3 \in 3$  і нарешті, образом  $4 \in 1$ . При цьому інколи говорять, що 1 переходить у 2, 2 — в 4, 3 — в 3

## Приклад 5.



$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 3 & 4 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 1 & 4 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

є записами однієї і тієї ж підстановки  $\sigma$  4-го степеня, для якої образом  $1 \in 2$ , образом  $2 \in 4$ , образом  $3 \in 3$  і нарешті, образом  $4 \in 1$ . При цьому інколи говорять, що 1 переходить у 2, 2 — в 4, 3 — в 3 і 4 — в 1.

## Теорема 4

*Число всіх підстановок степеня  $n$  дорівнює  $n!$ .*

## Теорема 4

*Число всіх підстановок степеня  $n$  дорівнює  $n!$ .*

## Доведення.

Із означення рівності двох відображень слідує, що дві підстановки  $\delta$  і  $\sigma$  степеня  $n$  вигляду

## Теорема 4

Число всіх підстановок степеня  $n$  дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Із означення рівності двох відображень слідує, що дві підстановки  $\delta$  і  $\sigma$  степеня  $n$  вигляду

$$\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix}, \quad \sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ j_1 & j_2 & \dots & j_n \end{pmatrix}$$



## Теорема 4

Число всіх підстановок степеня  $n$  дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Із означення рівності двох відображень слідує, що дві підстановки  $\delta$  і  $\sigma$  степеня  $n$  вигляду

$$\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix}, \quad \sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ j_1 & j_2 & \dots & j_n \end{pmatrix}$$

рівні тоді і тільки тоді, коли  $i_1 = j_1, i_2 = j_2, \dots, i_n = j_n$ .

## Теорема 4

Число всіх підстановок степеня  $n$  дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Із означення рівності двох відображень слідує, що дві підстановки  $\delta$  і  $\sigma$  степеня  $n$  вигляду

$$\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix}, \quad \sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ j_1 & j_2 & \dots & j_n \end{pmatrix}$$

рівні тоді і тільки тоді, коли  $i_1 = j_1, i_2 = j_2, \dots, i_n = j_n$ . А тому довільна підстановка  $\sigma$  степеня  $n$  записана у вигляді (6) однозначно визначається нижньою перестановкою  $j_1, j_2, \dots, j_n$ .

## Теорема 4

Число всіх підстановок степеня  $n$  дорівнює  $n!$ .

### Доведення.

Із означення рівності двох відображень слідує, що дві підстановки  $\delta$  і  $\sigma$  степеня  $n$  вигляду

$$\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix}, \quad \sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ j_1 & j_2 & \dots & j_n \end{pmatrix}$$

рівні тоді і тільки тоді, коли  $i_1 = j_1, i_2 = j_2, \dots, i_n = j_n$ . А тому довільна підстановка  $\sigma$  степеня  $n$  записана у вигляді (6) однозначно визначається нижньою перестановкою  $j_1, j_2, \dots, j_n$ . Оскільки всіх перестановок з  $n$  елементів є  $n!$ , то й число всіх підстановок  $n$ -го степеня дорівнює  $n!$ . □

## Теорема 5

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . У всіх записах підстановки  $\sigma$  у вигляді

$$\begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix} \quad (7)$$

або парності перестановок у першому та другому рядках співпадають, або вони різні.

## Теорема 5

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . У всіх записах підстановки  $\sigma$  у вигляді

$$\begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix} \quad (7)$$

або парності перестановок у першому та другому рядках співпадають, або вони різні.

## Означення 5

Підстановка степеня  $n$  називається *парною*,

## Теорема 5

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . У всіх записах підстановки  $\sigma$  у вигляді

$$\begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix} \quad (7)$$

або парності перестановок у першому та другому рядках співпадають, або вони різні.

## Означення 5

Підстановка степеня  $n$  називається *парною*, якщо у записі у вигляді (7)

## Теорема 5

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . У всіх записах підстановки  $\sigma$  у вигляді

$$\begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix} \quad (7)$$

або парності перестановок у першому та другому рядках співпадають, або вони різні.

## Означення 5

Підстановка степеня  $n$  називається *парною*, якщо у записі у вигляді (7) парності перестановок у першому та другому рядках співпадають,

## Теорема 5

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . У всіх записах підстановки  $\sigma$  у вигляді

$$\begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix} \quad (7)$$

або парності перестановок у першому та другому рядках співпадають, або вони різні.

## Означення 5

Підстановка степеня  $n$  називається **парною**, якщо у записі у вигляді (7) парності перестановок у першому та другому рядках співпадають, і **непарною** у протилежному випадку.



## Теорема 5

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . У всіх записах підстановки  $\sigma$  у вигляді

$$\begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ \sigma(i_1) & \sigma(i_2) & \dots & \sigma(i_n) \end{pmatrix} \quad (7)$$

або парності перестановок у першому та другому рядках співпадають, або вони різні.

## Означення 5

Підстановка степеня  $n$  називається **парною**, якщо у записі у вигляді (7) парності перестановок у першому та другому рядках співпадають, і **непарною** у протилежному випадку.

## Теорема 6

Для довільного  $n \in \mathbb{N} \setminus \{1\}$  число парних підстановок степеня  $n$  дорівнює числу непарних, тобто дорівнює  $\frac{n!}{2}$ .

Нехай  $\sigma, \delta$

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ .

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе,

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати (самостійна робота),

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати (самостійна робота), що добуток відображень  $\sigma$  і  $\delta$

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати (самостійна робота), що добуток відображень  $\sigma$  і  $\delta$  є також бієктивним відображенням множини  $M$  в себе.



Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати (самостійна робота), що добуток відображень  $\sigma$  і  $\delta$  є також бієктивним відображенням множини  $M$  в себе. А, отже,  $\sigma\delta$  є підстановкою,

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати (самостійна робота), що добуток відображень  $\sigma$  і  $\delta$  є також бієктивним відображенням множини  $M$  в себе. А, отже,  $\sigma\delta$  є підстановкою, яка називається **добутком підстановок**  $\sigma$  і  $\delta$ .

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати (самостійна робота), що добуток відображень  $\sigma$  і  $\delta$  є також бієктивним відображенням множини  $M$  в себе. А, отже,  $\sigma\delta$  є підстановкою, яка називається **добутком підстановок**  $\sigma$  і  $\delta$ . Якщо

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix},$$

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати (самостійна робота), що добуток відображень  $\sigma$  і  $\delta$  є також бієктивним відображенням множини  $M$  в себе. А, отже,  $\sigma\delta$  є підстановкою, яка називається **добутком підстановок**  $\sigma$  і  $\delta$ . Якщо

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix}, \quad \delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ j_1 & j_2 & \dots & j_n \end{pmatrix},$$

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати (самостійна робота), що добуток відображень  $\sigma$  і  $\delta$  є також бієктивним відображенням множини  $M$  в себе. А, отже,  $\sigma\delta$  є підстановкою, яка називається **добутком підстановок**  $\sigma$  і  $\delta$ . Якщо

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix}, \quad \delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ j_1 & j_2 & \dots & j_n \end{pmatrix},$$

то

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_{j_1} & i_{j_2} & \dots & i_{j_n} \end{pmatrix}. \quad (8)$$

Нехай  $\sigma, \delta$  — довільні підстановки степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma, \delta$  — бієктивні відображення множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  в себе, то нескладно показати (самостійна робота), що добуток відображень  $\sigma$  і  $\delta$  є також бієктивним відображенням множини  $M$  в себе. А, отже,  $\sigma\delta$  є підстановкою, яка називається **добутком підстановок**  $\sigma$  і  $\delta$ . Якщо

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix}, \quad \delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ j_1 & j_2 & \dots & j_n \end{pmatrix},$$

то

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_{j_1} & i_{j_2} & \dots & i_{j_n} \end{pmatrix}. \quad (8)$$

**Приклад 6.** Обчислити добуток підстановок

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix}, \quad \delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix}.$$

*Розв'язування.*

## *Розв'язування.*

$$\sigma\delta =$$



**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} & & & & & \\ & & & & & \end{pmatrix}.$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & & & & \\ 4 & & & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & & & & \\ 4 & & & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & & & & \\ 4 & & & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & & & & \\ 4 & 1 & & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & & & & \\ 4 & 1 & & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5$$



**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & & & & \\ 4 & 1 & & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & & & \\ 4 & 1 & 3 & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & & & \\ 4 & 1 & 3 & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

$$4 \xrightarrow{\delta} 1$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & & & \\ 4 & 1 & 3 & & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

$$4 \xrightarrow{\delta} 1 \xrightarrow{\sigma} 5,$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & & \\ 4 & 1 & 3 & 5 & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

$$4 \xrightarrow{\delta} 1 \xrightarrow{\sigma} 5,$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & & \\ 4 & 1 & 3 & 5 & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

$$4 \xrightarrow{\delta} 1 \xrightarrow{\sigma} 5,$$

$$5 \xrightarrow{\delta} 3$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & & \\ 4 & 1 & 3 & 5 & & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

$$4 \xrightarrow{\delta} 1 \xrightarrow{\sigma} 5,$$

$$5 \xrightarrow{\delta} 3 \xrightarrow{\sigma} 6,$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & \\ 4 & 1 & 3 & 5 & 6 & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

$$4 \xrightarrow{\delta} 1 \xrightarrow{\sigma} 5,$$

$$5 \xrightarrow{\delta} 3 \xrightarrow{\sigma} 6,$$



**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & \\ 4 & 1 & 3 & 5 & 6 & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

$$4 \xrightarrow{\delta} 1 \xrightarrow{\sigma} 5,$$

$$5 \xrightarrow{\delta} 3 \xrightarrow{\sigma} 6,$$

$$6 \xrightarrow{\delta} 6$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & \\ 4 & 1 & 3 & 5 & 6 & \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

$$4 \xrightarrow{\delta} 1 \xrightarrow{\sigma} 5,$$

$$5 \xrightarrow{\delta} 3 \xrightarrow{\sigma} 6,$$

$$6 \xrightarrow{\delta} 6 \xrightarrow{\sigma} 2.$$

**Розв'язування.**

$$\sigma\delta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 6 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 5 & 1 & 3 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 4 & 1 & 3 & 5 & 6 & 2 \end{pmatrix}.$$

$$1 \xrightarrow{\delta} 2 \xrightarrow{\sigma} 4,$$

$$2 \xrightarrow{\delta} 4 \xrightarrow{\sigma} 1,$$

$$3 \xrightarrow{\delta} 5 \xrightarrow{\sigma} 3,$$

$$4 \xrightarrow{\delta} 1 \xrightarrow{\sigma} 5,$$

$$5 \xrightarrow{\delta} 3 \xrightarrow{\sigma} 6,$$

$$6 \xrightarrow{\delta} 6 \xrightarrow{\sigma} 2.$$

Оскільки добуток довільних відображень

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості,

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості,

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок



Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma$ ,

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma, \delta$ ,

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma, \delta, \mu$

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma, \delta, \mu$  справджується рівність

$$(\sigma\delta)\mu = \sigma(\delta\mu).$$

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma, \delta, \mu$  справджується рівність

$$(\sigma\delta)\mu = \sigma(\delta\mu).$$

Підстановку

$$e = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ 1 & 2 & \dots & n \end{pmatrix},$$

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma, \delta, \mu$  справджується рівність

$$(\sigma\delta)\mu = \sigma(\delta\mu).$$

Підстановку

$$e = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ 1 & 2 & \dots & n \end{pmatrix},$$

ми називатимемо **ТОТОЖНОЮ**

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma, \delta, \mu$  справджується рівність

$$(\sigma\delta)\mu = \sigma(\delta\mu).$$

Підстановку

$$e = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ 1 & 2 & \dots & n \end{pmatrix},$$

ми називатимемо **тотожною** або **одиничною підстановкою степеня  $n$** .

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma$ ,  $\delta$ ,  $\mu$  справджується рівність

$$(\sigma\delta)\mu = \sigma(\delta\mu).$$

Підстановку

$$e = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ 1 & 2 & \dots & n \end{pmatrix},$$

ми називатимемо **тотожною** або **одиничною підстановкою степеня  $n$** . Очевидно, для довільної підстановки  $n$ -го степеня  $\sigma$



Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma, \delta, \mu$  справджується рівність

$$(\sigma\delta)\mu = \sigma(\delta\mu).$$

Підстановку

$$e = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ 1 & 2 & \dots & n \end{pmatrix},$$

ми називатимемо **тотожною** або **одиничною підстановкою степеня  $n$** . Очевидно, для довільної підстановки  $n$ -го степеня  $\sigma$  справджуються наступні рівності

$$e\sigma = \sigma,$$

Оскільки добуток довільних відображень задовольняє асоціативній властивості, то очевидно, і операція множення підстановок задовольняє цій властивості, тобто для довільних підстановок  $n$ -го степеня  $\sigma, \delta, \mu$  справджується рівність

$$(\sigma\delta)\mu = \sigma(\delta\mu).$$

Підстановку

$$e = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ 1 & 2 & \dots & n \end{pmatrix},$$

ми називатимемо **тотожною** або **одиничною підстановкою степеня  $n$** . Очевидно, для довільної підстановки  $n$ -го степеня  $\sigma$  справджуються наступні рівності

$$e\sigma = \sigma, \quad \sigma e = \sigma.$$

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ .

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma$  є бієктивним відображенням множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  саму в себе,

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma$  є бієктивним відображенням множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  саму в себе, то за доведеним раніше для нього існує обернене відображення  $\sigma^{-1}$  таке,

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma$  є бієктивним відображенням множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  саму в себе, то за доведеним раніше для нього існує обернене відображення  $\sigma^{-1}$  таке, що

$$\sigma\sigma^{-1} = \sigma^{-1}\sigma = e.$$

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma$  є бієктивним відображенням множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  саму в себе, то за доведеним раніше для нього існує обернене відображення  $\sigma^{-1}$  таке, що

$$\sigma\sigma^{-1} = \sigma^{-1}\sigma = e.$$

Відображення  $\sigma^{-1}$  є бієктивним відображенням із множини  $M$  в множини  $M$ ,

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma$  є бієктивним відображенням множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  саму в себе, то за доведеним раніше для нього існує обернене відображення  $\sigma^{-1}$  таке, що

$$\sigma\sigma^{-1} = \sigma^{-1}\sigma = e.$$

Відображення  $\sigma^{-1}$  є бієктивним відображенням із множини  $M$  в множини  $M$ , а отже, є підстановкою степеня  $n$ .



Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma$  є бієктивним відображенням множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  саму в себе, то за доведеним раніше для нього існує обернене відображення  $\sigma^{-1}$  таке, що

$$\sigma\sigma^{-1} = \sigma^{-1}\sigma = e.$$

Відображення  $\sigma^{-1}$  є бієктивним відображенням із множини  $M$  в множини  $M$ , а отже, є підстановкою степеня  $n$ . Причому, якщо

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix},$$

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma$  є бієктивним відображенням множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  саму в себе, то за доведеним раніше для нього існує обернене відображення  $\sigma^{-1}$  таке, що

$$\sigma\sigma^{-1} = \sigma^{-1}\sigma = e.$$

Відображення  $\sigma^{-1}$  є бієктивним відображенням із множини  $M$  в множини  $M$ , а отже, є підстановкою степеня  $n$ . Причому, якщо

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix},$$

то очевидно,

$$\sigma^{-1} = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ 1 & 2 & \dots & n \end{pmatrix}.$$

Нехай  $\sigma$  — довільна підстановка степеня  $n$ . Оскільки  $\sigma$  є бієктивним відображенням множини  $M = \{1, 2, \dots, n\}$  саму в себе, то за доведеним раніше для нього існує обернене відображення  $\sigma^{-1}$  таке, що

$$\sigma\sigma^{-1} = \sigma^{-1}\sigma = e.$$

Відображення  $\sigma^{-1}$  є бієктивним відображенням із множини  $M$  в множини  $M$ , а отже, є підстановкою степеня  $n$ . Причому, якщо

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & \dots & i_n \end{pmatrix},$$

то очевидно,

$$\sigma^{-1} = \begin{pmatrix} i_1 & i_2 & \dots & i_n \\ 1 & 2 & \dots & n \end{pmatrix}.$$

Підстановку  $\sigma^{-1}$  надалі називатимемо **оберненою** до підстановки  $\sigma$ .

## Означення 6

Множина  $S_n$  всіх підстановок степеня  $n$ ,

## Означення 6

Множина  $S_n$  всіх підстановок степеня  $n$ , на якій визначена операція множення підстановок за формулою (8) називається **симетричною групою степеня  $n$** .

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку,

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**.

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$



Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи,

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе.

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довимосся позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ ,

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\left( \begin{array}{ccccc} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{array} \right), \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довимосся позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки.

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довимосся позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки. Застосування транспозиції  $k$ -го та  $l$ -го символів у нижньому рядку в запису (6) підстановки  $\sigma$

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\left( \begin{array}{ccccc} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{array} \right), \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довимося позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки. Застосування транспозиції  $k$ -го та  $l$ -го символів у нижньому рядку в запису (6) підстановки  $\sigma$  рівносильне множенню підстановки  $\sigma$  зліва на транспозицію  $(k\ l)$ .

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довимосся позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки. Застосування транспозиції  $k$ -го та  $l$ -го символів у нижньому рядку в запису (6) підстановки  $\sigma$  рівносильне множенню підстановки  $\sigma$  зліва на транспозицію  $(k\ l)$ . Довільну перестановку степеня  $n$  можна одержати із перестановки  $1, 2, \dots, n$  за допомогою скінченного числа деяких транспозицій.

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довімося позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки. Застосування транспозиції  $k$ -го та  $l$ -го символів у нижньому рядку в запису (6) підстановки  $\sigma$  рівносильне множенню підстановки  $\sigma$  зліва на транспозицію  $(k\ l)$ .

Довільну перестановку степеня  $n$  можна одержати із перестановки  $1, 2, \dots, n$  за допомогою скінченного числа деяких транспозицій. Це в свою чергу означає, що довільну підстановку  $n$ -го степеня можна також одержати із тотожної шляхом скінченного числа деяких транспозицій у нижній перестановці,



Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довимосся позначати цю транспозицію символом  $(kl)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки. Застосування транспозиції  $k$ -го та  $l$ -го символів у нижньому рядку в запису (6) підстановки  $\sigma$  рівносильне множенню підстановки  $\sigma$  зліва на транспозицію  $(kl)$ .

Довільну перестановку степеня  $n$  можна одержати із перестановки  $1, 2, \dots, n$  за допомогою скінченного числа деяких транспозицій. Це в свою чергу означає, що довільну підстановку  $n$ -го степеня можна також одержати із тотожної шляхом скінченного числа деяких транспозицій у нижній перестановці, тобто шляхом послідовно множення на підстановки вигляду (9),

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довімося позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки. Застосування транспозиції  $k$ -го та  $l$ -го символів у нижньому рядку в запису (6) підстановки  $\sigma$  рівносильне множенню підстановки  $\sigma$  зліва на транспозицію  $(k\ l)$ .

Довільну перестановку степеня  $n$  можна одержати із перестановки  $1, 2, \dots, n$  за допомогою скінченного числа деяких транспозицій. Це в свою чергу означає, що довільну підстановку  $n$ -го степеня можна також одержати із тотожної шляхом скінченного числа деяких транспозицій у нижній перестановці, тобто шляхом послідовно множення на підстановки вигляду (9), інакше кажучи транспозиції.

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довімося позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки. Застосування транспозиції  $k$ -го та  $l$ -го символів у нижньому рядку в запису (6) підстановки  $\sigma$  рівносильне множенню підстановки  $\sigma$  зліва на транспозицію  $(k\ l)$ .

Довільну перестановку степеня  $n$  можна одержати із перестановки  $1, 2, \dots, n$  за допомогою скінченного числа деяких транспозицій. Це в свою чергу означає, що довільну підстановку  $n$ -го степеня можна також одержати із тотожної шляхом скінченного числа деяких транспозицій у нижній перестановці, тобто шляхом послідовно множення на підстановки вигляду (9), інакше кажучи транспозиції. Якщо у цьому добутку упустити множник,

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довімося позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки. Застосування транспозиції  $k$ -го та  $l$ -го символів у нижньому рядку в запису (6) підстановки  $\sigma$  рівносильне множенню підстановки  $\sigma$  зліва на транспозицію  $(k\ l)$ .

Довільну перестановку степеня  $n$  можна одержати із перестановки  $1, 2, \dots, n$  за допомогою скінченного числа деяких транспозицій. Це в свою чергу означає, що довільну підстановку  $n$ -го степеня можна також одержати із тотожної шляхом скінченного числа деяких транспозицій у нижній перестановці, тобто шляхом послідовно множення на підстановки вигляду (9), інакше кажучи транспозиції. Якщо у цьому добутку упустити множник, що є тотожною підстановкою, то можна стверджувати, що будь-яка підстановка  $n$ -го степеня представляється у вигляді добутку скінченного числа деяких транспозицій.

Підстановка, яка одержується із тотожної підстановки шляхом однієї транспозиції в нижньому рядку, називається **транспозицією**. Транспозиція має вигляд

$$\begin{pmatrix} \dots & k & \dots & l & \dots \\ \dots & l & \dots & k & \dots \end{pmatrix}, \quad (9)$$

де трикрапками замінені символи, що відображаються самі в себе. Довімося позначати цю транспозицію символом  $(k\ l)$ , вказуючи при цьому, якщо потрібно, степінь підстановки. Застосування транспозиції  $k$ -го та  $l$ -го символів у нижньому рядку в запису (6) підстановки  $\sigma$  рівносильне множенню підстановки  $\sigma$  зліва на транспозицію  $(k\ l)$ .

Довільну перестановку степеня  $n$  можна одержати із перестановки  $1, 2, \dots, n$  за допомогою скінченного числа деяких транспозицій. Це в свою чергу означає, що довільну підстановку  $n$ -го степеня можна також одержати із тотожної шляхом скінченного числа деяких транспозицій у нижній перестановці, тобто шляхом послідовно множення на підстановки вигляду (9), інакше кажучи транспозиції. Якщо у цьому добутку упустити множник, що є тотожною підстановкою, то можна стверджувати, що будь-яка підстановка  $n$ -го степеня представляється у вигляді добутку скінченного числа деяких транспозицій.

Довільну підстановку можна багатьма різними способами представити у вигляді добутку транспозицій. Завжди можна, наприклад, додати два однакові множники вигляду  $(k l)(k l)$ , добуток яких дорівнює тожній підстановці  $e$ . Наведемо менш тривіальний приклад:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 5 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix} =$$

Довільну підстановку можна багатьма різними способами представити у вигляді добутку транспозицій. Завжди можна, наприклад, додати два однакові множники вигляду  $(k l)(k l)$ , добуток яких дорівнює тожній підстановці  $e$ . Наведемо менш тривіальний приклад:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 5 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix} = (34)(15)(12)$$

Довільну підстановку можна багатьма різними способами представити у вигляді добутку транспозицій. Завжди можна, наприклад, додати два однакові множники вигляду  $(k l)(k l)$ , добуток яких дорівнює тожній підстановці  $e$ . Наведемо менш тривіальний приклад:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 5 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix} = (34)(15)(12) = (13)(34)(45)(24)(14).$$



Довільну підстановку можна багатьма різними способами представити у вигляді добутку транспозицій. Завжди можна, наприклад, додати два однакові множники вигляду  $(k l)(k l)$ , добуток яких дорівнює тожній підстановці  $e$ . Наведемо менш тривіальний приклад:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 5 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix} = (34)(15)(12) = (13)(34)(45)(24)(14).$$

Але оскільки при множенні будь-якої транспозиції  $(k l)$  на довільну підстановку  $\sigma$ ,

Довільну підстановку можна багатьма різними способами представити у вигляді добутку транспозицій. Завжди можна, наприклад, додати два однакові множники вигляду  $(k l)(k l)$ , добуток яких дорівнює тожній підстановці  $e$ . Наведемо менш тривіальний приклад:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 5 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix} = (34)(15)(12) = (13)(34)(45)(24)(14).$$

Але оскільки при множенні будь-якої транспозиції  $(k l)$  на довільну підстановку  $\sigma$ , записану у вигляді (6),

Довільну підстановку можна багатьма різними способами представити у вигляді добутку транспозицій. Завжди можна, наприклад, додати два однакові множники вигляду  $(k l)(k l)$ , добуток яких дорівнює тотожній підстановці  $e$ . Наведемо менш тривіальний приклад:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 5 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix} = (34)(15)(12) = (13)(34)(45)(24)(14).$$

Але оскільки при множенні будь-якої транспозиції  $(k l)$  на довільну підстановку  $\sigma$ , записану у вигляді (6), змінюється парність на протилежну лише у нижній перестановці, то це означає, що підстановки  $\sigma$  і  $\sigma \cdot (k l)$  мають протилежні парності.

Довільну підстановку можна багатьма різними способами представити у вигляді добутку транспозицій. Завжди можна, наприклад, додати два однакові множники вигляду  $(k l)(k l)$ , добуток яких дорівнює тотожній підстановці  $e$ . Наведемо менш тривіальний приклад:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 5 & 4 & 3 & 1 \end{pmatrix} = (34)(15)(12) = (13)(34)(45)(24)(14).$$

Але оскільки при множенні будь-якої транспозиції  $(k l)$  на довільну підстановку  $\sigma$ , записану у вигляді (6), змінюється парність на протилежну лише у нижній перестановці, то це означає, що підстановки  $\sigma$  і  $\sigma \cdot (k l)$  мають протилежні парності. У свою чергу звідси і того, що тотожна підстановка  $e$  є парною, слідує, що при всіх розкладах підстановки у добуток транспозицій парність числа цих транспозицій є однією і тією ж, причому вона співпадає з парністю самої підстановки. Нами доведена наступна теорема.



## Теорема 7

*Будь-яка підстановка  $\delta$  є добутком кількох транспозицій, причому парність числа цих транспозицій співпадає з парністю підстановки  $\delta$ .*

## Теорема 7

*Будь-яка підстановка  $\delta$  є добутком кількох транспозицій, причому парність числа цих транспозицій співпадає з парністю підстановки  $\delta$ .*

## Наслідок 3

*Добуток двох підстановок з однаковою парністю є парною підстановкою,*

## Теорема 7

*Будь-яка підстановка  $\delta$  є добутком кількох транспозицій, причому парність числа цих транспозицій співпадає з парністю підстановки  $\delta$ .*

## Наслідок 3

*Добуток двох підстановок з однаковою парністю є парною підстановкою, а добуток двох підстановок з різною парністю — непарною підстановкою.*