

# 7

## Циклы

### Определение цикла

Подстановка  $\sigma$  называется **циклом**, если она действует ненулевым образом только на конечном подмножестве  $S \subseteq 1, 2, \dots, n$  и при этом существует такая последовательность элементов  $a_1, a_2, \dots, a_k \in S$ , что:

$$\sigma(a_i) = a_{i+1} \text{ для } i = 1, 2, \dots, k-1, \quad \sigma(a_k) = a_1, \quad \sigma(a) = a \text{ для всех } a \notin S.$$

Запись цикла представляется как:

$$\sigma = (a_1 \ a_2 \ \dots \ a_k),$$

где  $k$  называется длиной цикла.

Два цикла называются независимыми, если они не имеют общих перемещаемых символов, тогда:

$$\sigma_1 \cdot \sigma_2 = \sigma_2 \cdot \sigma_1$$

---

### Четность цикла

### Теорема

Цикл длины  $k$  можно разложить в произведение  $k - 1$  транспозиций:

$$(a_1 \ a_2 \ \dots \ a_k) = (a_1 \ a_2)(a_1 \ a_3) \dots (a_1 \ a_k)$$

### Доказательство

1. Рассмотрим действие цикла  $(a_1; a_2; \dots; a_k)$ :

- $a_1 \mapsto a_2, a_2 \mapsto a_3, \dots, a_k \mapsto a_1$ .

2. Сначала применяем транспозицию  $(a_1; a_2)$ :  $a_1 \mapsto a_2, a_2 \mapsto a_1$ .
3. Затем применяем  $(a_1; a_3)$ :  $a_1 \mapsto a_3, a_3 \mapsto a_1$ .
4. Повторяя это для всех элементов  $a_4, \dots, a_k$ , мы получаем исходный цикл.

Таким образом, цикл разлагается на  $k - 1$  транспозиций.

Следовательно:

- Если  $k$  чётно, цикл нечётный.
  - Если  $k$  нечётно, цикл чётный.
- 

## Разложение подстановки в произведение независимых циклов

### Определение

Подстановка  $\sigma$  может быть представлена в виде произведения независимых циклов, то есть циклов, действующих на непересекающихся подмножествах множества  $1, 2, \dots, n$ .

### Пример

Пусть  $\sigma = (1; 3; 5)(2; 4)$ . Это произведение двух независимых циклов:

- $(1; 3; 5)$  действует на  $1, 3, 5$ .
  - $(2; 4)$  действует на  $2, 4$ .
- 

## Декремент подстановки и четность

### Определение декремента

Декремент  $\text{dec}(\sigma)$  подстановки  $\sigma$  определяется как:

$\text{dec}(\sigma) = \text{Количество инверсий в } \sigma$

**Или**

$\text{dec}(\sigma) = \text{число всех перемещаемых символов минус кол-во циклов}$

**Или**

$\text{dec}(\sigma) = \text{Сумма длины всех циклов минус количество циклов}$

Инверсией называется пара  $(i, j)$ , где  $i < j$ , но  $\sigma(i) > \sigma(j)$ .

## Связь с четностью

Подстановка  $\sigma$  чётна, если  $\text{dec}(\sigma)$  чётно, и нечётна, если  $\text{dec}(\sigma)$  нечётно.

## Пример

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

Кол-во перемещаемых символов: 5

Количество циклов: 2

Количество инверсий: 3

$5 - 2 = 3 \implies$  подстановка не четная (об четности см ниже)

---

## Связь между циклическим разложением и четностью

### Теорема

Четность подстановки  $\sigma$  определяется чётностью суммы длины всех циклов минус их количество:

$$\text{Четность}(\sigma) = \sum_{i=1}^k (\ell_i - 1)$$

где  $\ell_i$  — длина  $i$ -го цикла.

## Доказательство

Разложим  $\sigma$  в  $k$  циклов длины  $\ell_1, \ell_2, \dots, \ell_k$ . Каждый цикл  $\ell_i$  разлагается в  $\ell_i - 1$  транспозиций. Тогда общее число транспозиций:

$$T = \sum_{i=1}^k (\ell_i - 1)$$

Если  $T$  чётно,  $\sigma$  чётна; если нечётно,  $\sigma$  нечётна.

---

## Пример

Разложим подстановку  $\sigma = (1; 4; 3)(2; 5)$ :

1. Циклы:  $(1; 4; 3)$  и  $(2; 5)$ .
2. Длины циклов:  $\ell_1 = 3$ ,  $\ell_2 = 2$ .
3. Сумма длины минус количество циклов:  
 $(3 - 1) + (2 - 1) = 2 + 1 = 3$  (нечётно).

Следовательно, подстановка  $\sigma$  нечётна.