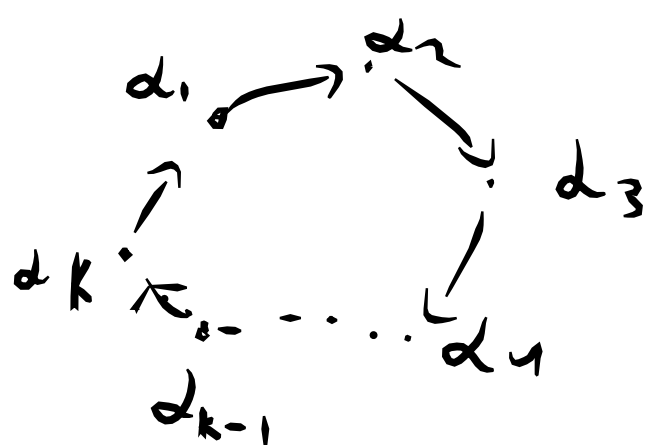


# 4.4.1

1)  $1 \dots a \dots b \dots n$  — можно  
 представить  
 $(a, b)$  как  $\dots \rightarrow \dots \rightarrow \dots \rightarrow \dots$

2) Любая циклическая перестановка:  $(\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_k) = (\alpha_1 \alpha_2) \dots \circ (\alpha_{k-1} \alpha_k) \circ (\alpha_k \alpha_{k-1})$



3) Любая  $S = \underbrace{(\alpha_k \alpha_{k-1}) \dots (\alpha_2 \alpha_1)}_{\text{циклы}} \Rightarrow S$  — РАСКЛ. НА СМЕЖНЫЕ  
 ТРАНСПОЗИЦИИ

## Оценка:

Число инверсий  $s := I(s)$ ,

$I(id) = 0$ ;

$I(\sigma \circ s) = I(s) \pm 1$ ;

↑  
 СМЕЖНАЯ  
 ТРАНСПОЗИЦИЯ

$\sigma = (k, k+1)$ , ТОГДА ПОСЛЕ  $S$ :

$I: \alpha_1 \dots \alpha_k, \alpha_{k+1}, \dots, \alpha_n$

## ПРИМЕР:

АЛГОРИТМ: ПОДАЁТСЯ  $S$

НАХОДИМ НАРУШЕНИЕ  
 ПОРЯДКА МЕЖДУ СОСЕДНИМИ  
 ЭЛЕМЕНТАМИ (если его нет  $S = id$ )

$S_i = S \circ \sigma_i$ ;  
 ↑  
 СМЕЖНАЯ  
 ТРАНСПОЗИЦИЯ

$I(S_i) = I(S) - 1$ ; ИСПРАВЛЯЮЩАЯ

РЕКУРСИВНО ЗАПУСКАЕМСЯ ОТ  $S_i$ ;

В конце имеем

$\sigma_1 \circ \sigma_2 \circ \dots \circ \sigma_k = id \Rightarrow$

$\Rightarrow S = \sigma_1 \circ \dots \circ \sigma_k$  — РАЗЛОЖИМ

ИЗ ПОСТРОЕНИЯ  $I(S) = k$ ;