

## Анализ алгоритма Флойда

$$① \quad x_1 \rightarrow x_2 \rightarrow \dots x_\mu \rightarrow y_1 \rightarrow y_2 \rightarrow \dots y_\lambda \rightarrow x_n \rightarrow x_{n+1} \dots$$

После входа в цикл перейдем к обоим концам цикла по модулю  $\lambda$ .

$$t = t+1 \mod \lambda$$

$$h = h+2 \mod \lambda$$

Тогда расстояние между ними:

$$\Delta = h - t \mod \lambda$$

А через 1 шаг:

$$\Delta' = h+2 - t-1 = h-t+1 = \Delta+1 \mod \lambda$$

$\Downarrow$

Каждый шаг значение увеличивается  $\Rightarrow$  в какой-то момент

$$\Delta' = 0 \mod \lambda$$

$\Downarrow$

Они встретятся.

3

К наименьшему в обратном:

Через  $t$  пром -  $t$

За  $2t$  -  $2t$

$m$  - заданная группа.

$2t = t \pmod{\lambda}$  ←  $\lambda$  делит  $t$

$2t - t = 0 \pmod{\lambda}$

$t = 0 \pmod{\lambda}$

$\Downarrow$   
 $t = \lambda \cdot k$

Значит, через  $t$  пром по кругу:

$\lambda k$  -  $m$  итераций

а все возможные группы на делители  $\lambda k - m \pmod{\lambda}$

$x = \lambda k - m \pmod{\lambda}$

$x = -m \pmod{\lambda}$

$x + m = 0 \pmod{\lambda}$

Т.е. если мы хотим в обратном пройти  $m$  итераций, то

попадем в начало цикла.

$\Downarrow$

Если мы хотим пройти  $m$  итераций в начале, то группа она пройдет  $m$  итераций. А за  $t$  пройдет не  $m$  итераций, а  $m$  итераций в начале цикла.

2

1) От начала до обратного:

$m$  итераций в обратном

$2m$  у записи

В группе:

не более  $\lambda$  итераций

$m + \lambda < n \Rightarrow O(n)$

2) Если хотим пройти  $m$  итераций:

$m < n \Rightarrow O(n)$

Итого:

$O(n) + O(n) = O(n)$