

# Восстановление движения тела по частичной информации

М. П. Волченков

Пусть  $\mathbb{Z}$  — множество целых чисел,  $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$  — целочисленная решетка на плоскости. Пусть  $\mathcal{A}$  — группа ее аффинных преобразований,  $\Gamma$  — группа изометрических преобразований целочисленной плоскости  $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ .

Преобразования из  $\Gamma$  записываются в следующем виде:

$$\begin{pmatrix} x' \\ y' \end{pmatrix} = A \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix}, \quad \text{где } x, y \in \mathbb{Z}. \quad (1)$$

Пусть  $G$  — некоторая подгруппа преобразований в  $\Gamma$ , имеющих фиксированную неподвижную точку, а  $S \subset \Gamma$  — подгруппа сдвигов (то есть случай  $A = E$ ). Заметим, что  $S$  — коммутативная группа.

**Утверждение 1.**  $\Gamma = G \circ S$ .

**Доказательство.** Рассмотрим сдвиги  $\begin{pmatrix} x' \\ y' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix}$  и преобразование, имеющее неподвижную точку  $(0, 0)$   $\begin{pmatrix} x'' \\ y'' \end{pmatrix} = A \begin{pmatrix} x' \\ y' \end{pmatrix}$ . Композиция этих преобразований запишется следующим образом:

$$\begin{pmatrix} x'' \\ y'' \end{pmatrix} = A \begin{pmatrix} x' \\ y' \end{pmatrix} = A \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + A \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix} = A \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} x_1 \\ y_1 \end{pmatrix}, \quad \text{где } \begin{pmatrix} x_1 \\ y_1 \end{pmatrix} = A \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix}.$$

Ясно, что полученное преобразование вида (1).

**Утверждение 2.**  $S \circ G = G \circ S$ .

**Доказательство.** Заметим, что у изометрического преобразования  $|A| \neq 0$ . Имеем  $A \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix} = A \left( \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + A^{-1} \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix} \right)$ .

То есть на первом этапе — сдвиг на  $A^{-1} \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix}$ , а затем преобразование, имеющее неподвижную точку. Преобразование же в исходном виде представляет собой композицию преобразования, имеющего неподвижную точку, а затем — сдвига.

К тому же,

$$A \left( A^{-1} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix} \right) = \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + A \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix}.$$

Таким образом,  $\forall g \in G \quad g^{-1} \circ S \circ g \in S$ , то есть  $S \triangleleft G$  (является нормальным делителем в  $G$ ). Получаем, что  $G = \Gamma/S$ . Получили

**Утверждение 3.**  $S \triangleleft G, G = \Gamma/S$ .

**Утверждение 4.**  $|G| = 8$ ;  $G$  состоит из следующих преобразований  $g_i, i = \overline{1, 8}$ :

- 1)  $g_1$  — тождественное преобразование;
- 2)  $g_2$  — поворот на  $90^\circ$ ;
- 3)  $g_3$  — поворот на  $180^\circ$ ;
- 4)  $g_4$  — поворот на  $270^\circ$ ;
- 5)  $g_5$  — симметрия относительно оси  $X$ ;
- 6)  $g_6$  — симметрия относительно оси  $Y$ ;
- 7)  $g_7$  — симметрия относительно  $45^\circ$ ;
- 8)  $g_8$  — симметрия относительно  $135^\circ$ .

**Доказательство.** Каждую точку  $\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$  дискретной плоскости можно представить в следующем виде:  $\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = x \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} + y \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$ . К тому же,  $A \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = x \cdot A \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} + y \cdot A \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$ . Таким образом, достаточно потребовать,

чтобы расстояния между образами точек  $\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$  и  $\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$  сохранялись. То есть  $\left| A \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} - A \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right| = \sqrt{2}$ . Выберем в качестве неподвижной точки точку  $\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ . Поскольку расстояния в результате преобразования должны сохраняться,  $\left| A \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} - A \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \right| = 1$  и  $\left| A \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} - A \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \right| = 1$ . Таким образом,  $A \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, A \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \end{pmatrix} \right\}$ .

Составим таблицу, которая учитывает все варианты перехода точек  $\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$  и  $\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$  согласно указанным выше условиям, и проверим, какие преобразования принадлежат  $F$ .

$A \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \setminus A \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} -1 \\ 0 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 0 \\ -1 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$		симметрия относительно $45^\circ$		поворот на $270^\circ$
$\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$	тождественное преобразование		симметрия относительно оси $Y$	
$\begin{pmatrix} -1 \\ 0 \end{pmatrix}$		поворот на $90^\circ$		симметрия относительно $135^\circ$
$\begin{pmatrix} 0 \\ -1 \end{pmatrix}$	симметрия относительно оси $X$		поворот на $180^\circ$	

Как мы видим, допустимо ровно 8 преобразований, причём это как раз  $g_i, i = \overline{1,8}$  из утверждения. Утверждение доказано.

**Утверждение 5.** Для любых двух точек целочисленной плоскости  $(a_1, b_1), (a_2, b_2), \forall g_i \in G$  существует и единственный сдвиг  $z_i \in Z$  такой, что  $g_i z_i \begin{pmatrix} a_1 \\ b_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_2 \\ b_2 \end{pmatrix}$ .

**Доказательство.** Преобразование  $g_i^{-1}, i = \overline{1,8}$  переводит точку

$(a_2, b_2)$  в какую-то конкретную точку, которая зависит от преобразования, причём такая точка единственна исходя из определения  $g_i$ . Положим, что это точка  $(a_3, b_3)$ . Ясно, что существует единственный сдвиг, который бы переводил  $(a_1, b_1)$  в  $(a_3, b_3)$ . Обозначим его  $z_i$ .

Тогда  $g_i z_i \begin{pmatrix} a_1 \\ b_1 \end{pmatrix} = g_i \begin{pmatrix} a_3 \\ b_3 \end{pmatrix} = g_i \left( g_i^{-1} \begin{pmatrix} a_2 \\ b_2 \end{pmatrix} \right) = \begin{pmatrix} a_2 \\ b_2 \end{pmatrix}$ , что и требовалось доказать.

Рассмотрим  $K_1$  и  $K_2$ , конечные подмножества целочисленной плоскости.  $K_1$  назовем первым кадром,  $K_2$  — вторым. Для  $d \in \Gamma$   $|d(K_1) \cap K_2| = r(d)$  назовем рангом отображения  $d$ . Ясно, что  $|r(\Gamma)| \leq \min(|K_1|, |K_2|)$ .

Поставим задачу нахождения оптимального преобразования.

**Задача 1.** По заданным кадрам  $K_1$  и  $K_2$  найти единственное  $d$  максимального ранга  $r(d)$ .

Прямое решение задачи невозможно ввиду того, что  $|\Gamma| = \infty$ , предлагается алгоритм перебора элементов  $K_1 \times K_2$ .

**Алгоритм 1.**

- 1) Для  $i = \overline{1, 8}$ ,  $(a_1, b_1) \in K_1$ ,  $(a_2, b_2) \in K_2$  записать  $z_i(a_1, b_1, a_2, b_2)$  в список  $R_i$ .
- 2) В списке  $R_i$  найти наиболее часто встречающийся элемент  $r_i$ .
- 3) Взять  $r = \max_{i=\overline{1,8}} r_i$ .
- 4) Выдать все  $(i, z_i)$ , встречающиеся  $r$  раз.

**Утверждение 6.** Сложность алгоритма 1 есть  $C \cdot |K_1| \cdot |K_2|$ .

Пусть  $d \in \Gamma$  — отображение максимального ранга для кадров  $K_1$  и  $K_2$ . Обозначим через  $k_1 = |K_1| - r(d)$  — число пропавших точек при переходе от кадра  $K_1$ , через  $k^2 = |K_2| - r(d)$  — число возникших точек кадра  $K_2$ .

Рассмотрим последовательность кадров  $K_1, K_2, \dots, K_l$ ,  $l > 2$  («фильм»). Будем считать, что  $|K_1| = |K_2| = \dots = |K_l| = n$ . Аналогично понятиям  $k_1$  и  $k^2$  обозначим число пропавших точек  $s$ -го кадра и возникших точек  $t$ -го кадра соответственно через  $k_s, k^t$ , где

$s = \overline{2, l-1}$ ,  $t = \overline{3, l}$ . Будем считать, что  $k_1 = k^2 = k_2 = k^3 = \dots = k^l = k$ . Число  $k$  назовем шумом фильма.

Рассмотрим случай  $K_2 = K_1$  и  $d$ , не являющееся тождественным отображением. Максимальный ранг  $m_1$  при таких условиях назовем максимальным автодвижением кадра  $K_1$ . Будем считать, что  $m_1 = m_2 = \dots = m_l = m$ , где  $m_j$ , где  $j = \overline{2, l}$  определяются аналогично  $m_1$ . Назовем число  $m$  коэффициентом автосимметрии фильма. Скажем, что точки кадра  $K_i$  находятся в общем положении, если  $m_i = 1$ .

**Теорема 1.** Пусть  $k < \frac{n-1}{2}$ ,  $m < n - 2k$ . Если для кадров  $K_1$  и  $K_2$  существует отображение  $d \in \Gamma$ ,  $r(d) \geq n - k$ , то  $d$  — единственное отображение максимального ранга из  $\Gamma$ .

**Доказательство.** Проведем доказательство от противного. Предположим, что существует  $h \in \Gamma$  из  $K_1$  в  $K_2$ , что  $r(h) \geq r(d)$ .

Тогда  $|\text{Dom}(d)| \geq n - k$ , а значит и  $|\text{Dom}(h)| \geq |\text{Dom}(d)| \geq n - k$ . Следовательно,  $|\text{Dom}(d) \cap \text{Dom}(h)| \geq n - 2k$ . К тому же,  $|\text{Im}(d)| \geq n - k$ ,  $|\text{Im}(h)| \geq n - k$ , а также  $|\text{Im}(d) \cap \text{Im}(h)| \geq n - 2k$ .  $d$  и  $h$  действуют на  $\text{Dom}(d) \cap \text{Dom}(h)$ :

$$\begin{aligned} d : \text{Dom}(d) \cap \text{Dom}(h) &\rightarrow \text{Im}(d) \cap \text{Im}(h), \\ h : \text{Dom}(d) \cap \text{Dom}(h) &\rightarrow \text{Im}(d) \cap \text{Im}(h). \end{aligned}$$

Определено отображение  $dh^{-1} : \text{Dom}(d) \cap \text{Dom}(h) \rightarrow \text{Dom}(d) \cap \text{Dom}(h)$ .  $r(dh^{-1}) \geq n - 2k$ . По условию теоремы  $r(dh^{-1}) < m \leq n - 2k$ . Мы пришли к противоречию. Теорема доказана.

**Следствие 1.** Если  $m = 1$ , то теорема выполняется для  $k = \frac{n-1}{2} - m$ . Алгоритм работает для коэффициента шума, сравнимого, но не превосходящего половины числа точек в кадрах.

**Следствие 2.** Если движения от кадра к кадру непрерывны, то есть  $d_{i,i+1} \sim d_{i+1,i+2} \sim \dots$ , то для нахождения  $d_{i+1,i+2}$  нет необходимости применять алгоритм 1. Достаточно проверить близкие к  $d_{i,i+1}$  отображения. Сложность такой проверки будет  $Cn \cdot \ln n$ .

Действительно, задача сводится к нахождению  $|d_{i,i+1}(K_i) \cap K_{i+1}|$ , которую можно решить после сортировки точек множеств  $d_{i,i+1}(K_i)$  и  $K_{i+1}$  по первым координатам.

Задача может быть обобщена на трехмерный случай, а также случай, когда  $k_1 \sim k^2 \sim k_2 \sim k^3 \sim \dots \sim k^l \sim k$ ,  $m_1 \sim m_2 \sim \dots \sim m_l \sim m$ .

Автор выражает благодарность профессору Бабину Д. Н. и научному сотруднику Мазуренко И. Л. за постановку задачи и ценные указания.