

# Сложение векторов на прямой с помощью клеточного автомата с локаторами

Д. Э. Ибрагимова<sup>1</sup>

В данной статье рассматривается применение модели клеточного автомата с локаторами к задаче сложения векторов на прямой. Модель клеточного автомата с локаторами подразумевает возможность каждой ячейки автомата передавать сигнал на сколь угодно большие расстояния. В статье показано, что эта возможность позволяет уменьшить сложность рассматриваемой задачи с линейной до логарифмической по сравнению с классической моделью клеточного автомата.

**Ключевые слова:** клеточные автоматы, однородные структуры, сложение векторов.

## 1. Введение

Клеточные автоматы являются дискретными математическими моделями широкого класса реальных систем вместе с протекающими в них процессами.

Понятие клеточного автомата возникло в результате усовершенствования модели Дж. фон Неймана [1, 2, 3], предложенной им для описания процессов самовоспроизведения в биологии и технике. Эта модель развивалась и использовалась в работах А. Беркса [4], Э. Мура [5], В. Б. Кудрявцева, А. С. Подколзина, А. А. Болотова [6] и других исследователей.

Клеточный автомат — это математический объект с дискретными пространством и временем. Пространство поделено на клетки, в каждой из которых находится элементарный автомат. Такты времени задаются натуральными числами. Состояние каждой пространственной клетки определяется очень простыми правилами взаимодействия. Эти правила предписывают изменения состояния каждой клетки в следующем такте времени в ответ на текущее состояние автоматов соседних клеток.

В работе Гасанова Э.Э. [7] было введено понятие клеточного автомата с локаторами, которое отличается от понятия обычного клеточного автомата тем, что допускает передачу информации не только между

---

<sup>1</sup>Ибрагимова Дильноза Эльдаровна — старший преподаватель каф. прикладной математики и информатики филиала МГУ имени М. В. Ломоносова в г. Ташкенте, e-mail: ibragimova70@mail.ru.

Ibragimova Dilnoza Eldarovna — senior lecturer, Tashkent Branch of Lomonosov Moscow State University, Chair of Applied Mathematics and Computer Science.

соседними ячейками, но и на любое расстояние, посредством передачи сигнала в эфир. В работе рассматривается применение этой модели к одномерной задаче сложения векторов: на <sup>1</sup> произвольно отмечены особая точка, называемая "началом координат" и две других, которые будем называть "концами векторов". Нужно найти точку расстояние до которой от "начала координат" будет равно сумме расстояний от "начала координат" до "концов векторов".

Классическая модель клеточного автомата решает эту задачу за не менее чем линейное (по минимальному расстоянию между началом координат и концами векторов) время. В данной работе будет показано, что модель автомата с локаторами может решать эту задачу за логарифмическое время.

Автор выражает благодарность профессору Э.Э.Гасанову за постановку задачи.

## 2. Постановка задачи и формулировка результата

Приведем понятие клеточного автомата с локаторами, которое ранее было введено в работе Э. Э. Гасанова [7]. Приводимое здесь определение клеточного автомата с локаторами учитывает замечания Г. В. Калачева [8] и ранее в таком виде в литературе не встречалось.

Под *телесным углом* в  $\mathbb{R}^k$  будем понимать часть пространства  $\mathbb{R}^k$ , которая является объединением всех лучей, выходящих из данной точки (*вершины угла*) и пересекающих некоторую гиперповерхность в  $\mathbb{R}^k$ . По определению будем считать, что вершина телесного угла не входит в телесный угол.

*Рациональным телесным углом* будем называть телесный угол, границы которого являются частями гиперплоскостей, задаваемых линейными уравнениями с целыми коэффициентами.

*Клеточным автоматом с локаторами* называется восьмерка  $\sigma = (\mathbb{Z}^k, Q, V, G, +, L, \varphi, \psi)$ , где  $\mathbb{Z}^k$  — множество  $k$ -мерных векторов с целыми координатами,  $Q$  — некоторое конечное множество, называемое *множеством состояний*; в множестве  $Q$  выделено одно состояние  $q_0$ , называемое *состоянием покоя*;  $V = (\alpha_1, \dots, \alpha_{h-1})$  — упорядоченный набор попарно различных векторов из  $\mathbb{Z}^k$ ;  $G$  — коммутативная полугруппа с нейтральным элементом  $e$ ;  $+$  — коммутативная полугрупповая операция заданная на  $G$ ;  $L = (\nu_1, \dots, \nu_m)$  — упорядоченный набор попарно различных рациональных телесных углов в  $\mathbb{R}^k$  с вершиной в начале координат;  $\varphi$  — функция, зависящая от переменных  $x_0, x_1, \dots, x_{h-1}, z_1, \dots, z_m$ ;  $\varphi : Q^h \times G^m \rightarrow Q$ ,  $\varphi(\mathbf{q}_0, \mathbf{e}) = q_0$ ;  $\mathbf{q}_0 = (q_0, \dots, q_0) \in Q^h$ ,  $\mathbf{e} = (e, \dots, e) \in G^m$ ;  $\psi$  — функция зависящая от переменных  $x_0, x_1, \dots, x_{h-1}, z_1, \dots, z_m$ ;  $\psi : Q^h \times G^m \rightarrow G$ ;  $\psi(\mathbf{q}_0, \mu) = e$ ,  $\mu \in G^m$ . Элементы множества  $\mathbb{Z}^k$  называ-

ются *ячейками* клеточного автомата  $\sigma$ ; элементы множества  $Q$  называются *состояниями ячейки* клеточного автомата  $\sigma$ ; набор  $V$  называется *шаблоном соседства* клеточного автомата  $\sigma$ ; элементы множества  $G$  называются *сигналами вещания*; набор  $L$  называется *шаблоном локаторов* клеточного автомата  $\sigma$ ; функция  $\varphi$  называется *локальной функцией переходов* автомата  $\sigma$ ; функция  $\psi$  называется *функцией вещания* автомата  $\sigma$ ; переменные  $x_0, x_1, \dots, x_{h-1}$  принимают значения из  $Q$ , переменные  $z_1, \dots, z_m$  принимают значения из  $G$ . Состояние  $q_0$  интерпретируется как *состояние покоя*, а условие  $\varphi(\mathbf{q}_0, \mathbf{e}) = q_0$  — как *условие сохранения состояния покоя*. Ячейки, находящиеся в состоянии отличном от  $q_0$ , будем называть *активными*. Условие  $\psi(\mathbf{q}_0, \mu) = e$  означает, что ячейка в состоянии покоя и не имеющая активных соседей посылает в эфир нейтральный элемент, что можно интерпретировать как то, что она не посылает сигналы в эфир.

Здесь нам нужно было вводить упорядочение шаблона соседства  $V$  и шаблона локаторов  $L$  для того, чтобы установить взаимно однозначное соответствие между векторами из  $V$  и телесными углами из  $L$  и переменными локальной функции переходов  $\varphi$  и функции вещания  $\psi$  соответственно  $x_0, x_1, \dots, x_{h-1}$  и  $z_1, \dots, z_m$ . Это соответствие можно сделать более явным, если индексировать переменные функций  $\varphi$  и  $\psi$  самими векторами и телесными углами, т.е. считать, что локальная функция переходов  $\varphi$  и функции вещания  $\psi$  зависят от переменных  $x_0, x_{\alpha_1}, \dots, x_{\alpha_{h-1}}, z_{\nu_1}, \dots, z_{\nu_m}$ ; здесь индекс первой переменной есть нулевой вектор  $\mathbf{0} = (0, \dots, 0) \in \mathbb{Z}^k$ . Если договориться так индексировать переменные локальной функции переходов и функции вещания, то их можно записывать в любом порядке, и тогда можно воспринимать шаблон соседства и шаблон локаторов как просто множества, а не упорядоченный набор. В дальнейшем мы будем индексировать переменные локальной функции переходов и функции вещания векторами из шаблона соседства и телесными углами из шаблона локаторов.

Если  $\alpha \in \mathbb{Z}^k$  и  $\nu$  — телесный угол с вершиной в начале координат, то через  $\nu(\alpha)$  обозначим телесный угол, полученный параллельным переносом телесного угла  $\nu$  на вектор  $\alpha$ , т.е. вершиной телесного угла  $\nu(\alpha)$  является точка  $\alpha$ .

Если  $\alpha \in \mathbb{Z}^k$  — ячейка клеточного автомата  $\sigma$ , то множество  $V(\alpha) = \{\alpha, \alpha + \alpha_1, \dots, \alpha + \alpha_{h-1}\}$  называется *окрестностью ячейки*  $\alpha$ , а множество  $L(\alpha) = \{\nu_1(\alpha), \dots, \nu_m(\alpha_m)\}$  называется *локаторами ячейки*  $\alpha$ .

*Состоянием клеточного автомата с локаторами*  $\sigma$  назовем пару  $(g, f)$ , где  $g$  — произвольная функция, определенная на множестве  $\mathbb{Z}^k$ , принимающая значения из  $G$ , называемая *состоянием эфира*,  $f$  — произвольная функция, определенная на множестве  $\mathbb{Z}^k$ , принимающая значения из  $Q$  и называемая *распределением состояний клеточного автомата*.

та с локаторами  $\sigma$ . Такую пару функций можно интерпретировать как некую мозаику, получающуюся в  $k$ -мерном пространстве приписыванием каждой точке с целочисленными координатами некоторого сигнала из  $G$  и некоторого состояния из  $Q$ . Множество всевозможных состояний клеточного автомата с локаторами обозначим  $\Sigma$ .

Если  $\alpha \in \mathbb{Z}^k$ ,  $(g, f)$  — состояние клеточного автомата с локаторами  $\sigma$ , то значение  $g(\alpha)$  назовем *сигналом ячейки*  $\alpha$ , определяемым состоянием  $(g, f)$ , а значение  $f(\alpha)$  — *состоянием ячейки*  $\alpha$ , определяемым состоянием  $(g, f)$ .

Для каждого  $i \in \{1, \dots, m\}$

$$s_i(\alpha) = \sum_{\beta \in \nu_i(\alpha) \cap \mathbb{Z}^k} g(\beta) \quad (1)$$

назовем *значением локатора*  $\nu_i$ , определяемым состоянием  $(g, f)$ . Здесь суммирование сигналов осуществляется с помощью определяющей операции  $+$  подгруппы  $G$ .

На множестве  $\Sigma$  определим *глобальную функцию переходов*  $\Phi$  клеточного автомата с локаторами  $\sigma$ , полагая  $\Phi(g, f) = (g', f')$ , где  $(g, f), (g', f') \in \Sigma$  и для любой ячейки  $\alpha \in \mathbb{Z}^k$  выполняются тождества

$$f'(\alpha) = \varphi(f(\alpha), f(\alpha + \alpha_1), \dots, f(\alpha + \alpha_{h-1}), s_1(\alpha), \dots, s_m(\alpha)), \quad (2)$$

$$g'(\alpha) = \psi(f(\alpha), f(\alpha + \alpha_1), \dots, f(\alpha + \alpha_{h-1}), s_1(\alpha), \dots, s_m(\alpha)). \quad (3)$$

Содержательная интерпретация отображения  $\Phi$  такова, что сигнал каждой ячейки и состояние каждой ячейки "после перехода" определяется по состоянию упорядоченной окрестности ячейки и по значениям локаторов "до перехода" с помощью законов  $\varphi$  и  $\psi$  одинаково для всех ячеек.

*Поведениями клеточного автомата с локаторами  $\sigma$*  назовем такие последовательности  $(g_0, f_0), (g_1, f_1), (g_2, f_2), \dots$  его состояний, для которых выполняется  $(g_{i+1}, f_{i+1}) = \Phi(g_i, f_i)$  для всех  $i = 0, 1, 2, \dots$ , причем  $(g_i, f_i)$  называется *состоянием клеточного автомата с локаторами  $\sigma$  в момент  $i$* , а  $(g_0, f_0)$  называется *начальным состоянием клеточного автомата с локаторами  $\sigma$* .

Сформулируем задачу сложения векторов на прямой.

Пусть в пространстве  $\mathbb{Z}^1$  задано начальное состояние  $I$  клеточного автомата, удовлетворяющее следующим условиям:

- 1) Любой ячейке присвоено одно из трех состояний  $\{B, E, *\}$ , где  $*$  соответствует состоянию покоя,  $B$  интерпретируется как начало координат, а  $E$  — как концы векторов.

- 2) Есть лишь одна ячейка, которой присвоено состояние  $B$ , и не больше двух ячеек, которым присвоено состояние  $E$ .

Решением задачи сложения векторов на прямой, соответствующей начальному состоянию  $I$ , назовем состояние автомата, называемое финальным и удовлетворяющее следующим условиям:

- 1) Ячейке, которой в начальном состоянии было присвоено состояние  $B$ , присвоено одно из двух состояний  $B_F$  или  $*$ , в зависимости от расположения ячеек в состоянии  $E$ . Если в  $I$  ячейки  $E$  располагаются на равном расстоянии слева и справа от ячейки  $B$ , то в этом случае сумма векторов будет равна 0 и ячейка  $B$  перейдет в состояние  $*$ . Иначе ячейка  $B$  перейдет в состояние  $B_F$ .
- 2) Ячейке, которая находится от ячейки  $B$  на расстоянии равном сумме векторов, присвоено состояние  $E_F$ .
- 3) Ячейкам, которые находятся между ячейками в состояниях  $B_F$  и  $E_F$ , присвоено состояние  $C$ .
- 4) Остальным ячейкам присвоено состояние  $*$ .
- 5) Описанное выше финальное состояние в дальнейшем не изменяется.

Справедлива следующая теорема.

**Теорема 1.** *Существует клеточный автомат с локаторами  $\sigma$  с 38 состояниями и с мощностью алфавита вещания 40, который решает задачу сложения векторов на прямой за время не превышающее  $2 \log_2 n + 6$ , где  $n$  — расстояние от ячейки с начальным состоянием  $B$  до ближайшей ячейки с начальным состоянием  $E$ .*

### 3. Доказательство теоремы

Рассмотрим клеточный автомат  $\sigma = (\mathbb{Z}^1, Q, V = \{\emptyset\}, G, +, L, \varphi, \psi)$ , где  $G = \{0, 1\}^3 \times \{0, 1, 2, 3, 4\}$ , а  $L = \{\nu_{-1}, \nu_1\}$ , где  $\nu_{-1}, \nu_1$  — телесные углы, соответствующие векторам  $(-1)$  и  $(1)$ , т.е. шаблон локаторов состоит из двух лучей направленных влево и вправо.

Полугрупповую операцию на  $G$  определим следующим образом:

$$(a_1, b_1, c_1, d_1) + (a_2, b_2, c_2, d_2) = (a_1 \oplus a_2, b_1 \oplus b_2, \max(c_1, c_2), \max(d_1, d_2)).$$

По первой и второй компоненте сигнала из  $G$  суммирование берется по модулю 2. По первой компоненте передается побитово двоичная запись

длины более короткого вектора. По второй компоненте эта длина откладывается от конца более длинного вектора. По третьей и четвертой компоненте ячейки передают сигналы о своем состоянии.

Нейтральным элементом данной полугруппы  $G$  является элемент  $(0, 0, 0, 0)$ .

Определим также множество состояний

$$Q = \{*, B, B_B, B_1, B_*, B_C, B_>, B_<, B_-, B_R, B_2, E, E_1, E_{1-}, E_E, \\ L_+, L_-, L_C, L_1, L_{1-}, L_0, L_L, L_*, L_2, R_+, R_-, R_C, R_1, R_{1-}, \\ R_{1C}, R_{0C}, R_R, R_*, R_2, B_F, E_F, C, S\}.$$

Состояние  $*$  соответствует состоянию покоя.

Сначала приведем неформальное описание алгоритма решения задачи. В случае когда оба вектора направлены в одну сторону, все активные ячейки находящиеся между началом и концом меньшего вектора посылают сигнал  $(1,0,1,0)$ . Полугрупповая операция определена таким образом, что по первой компоненте вычисляется сумма по модулю два. Ячейки, которые находятся между началом и концом меньшего вектора, услышав по первой компоненте сигнала вещания  $0$ , становятся молчащими. Таким образом, каждая вторая активная ячейка переходит в молчащее состояние. Ячейка, являющаяся концом меньшего вектора, посылает по четвертой компоненте сигнал, который услышала по первой компоненте слева (справа). То есть, конец вектора передает двоичную запись длины меньшего вектора. Все активные ячейки, находящиеся правее(левее) конца большего вектора, посылают сигнал  $(0,1,2,0)$ . Этих ячеек бесконечное количество, так как мы не можем заранее знать длину результирующего вектора. По второй компоненте также вычисляется сумма по модулю два. Для ячеек, находящихся правее (левее) конца большего вектора, переход в молчащее состояние осуществляется по следующему принципу, если ячейка слышит разные сигналы по второй и четвертой компонентам сигнала вещания, то переходит в молчащее состояние. Таким образом, каждая вторая активная ячейка правее (левее) конца большего вектора переходит в молчащее состояние. По третьей и четвертой компоненте ячейки слышат самый сильный сигнал. Если ячейка, являющаяся концом меньшего вектора, слышит слева (справа) сигнал  $(0,0,0,0)$ , то она посылает соответствующий сигнал о том, что не осталось ни одной активной ячейки между началом и концом меньшего вектора. Длина непрерывного отрезка из молчащих ячеек, начинающегося сразу после конца большего вектора, равна длине меньшего вектора. Значит самая левая(правая) активная ячейка, находящаяся правее(левее) конца большего вектора является концом результирующего вектора. Остальные активные ячейки, за исключением начала векторов, необходимо перевести в неактивное состояние или состояние покоя.

Для случая когда вектора направлены в противоположные стороны необходимо вначале определить направление результирующего вектора. Для этого все активные ячейки, находящиеся между концами и началом векторов посылают сигнал  $(1,0,1,0)$ . Центральная ячейка сравнивает сигналы слева и справа поступающие по первой компоненте. И меняет свое состояние в зависимости от того с какой стороны слышит более сильный сигнал. Каждая вторая активная ячейка, находящаяся между началом и концом вектора, на каждом такте переходит в молчащее состояние. Когда с какой-либо из сторон не останется активных ячеек, это определяется по сигналу посылаемому ячейками по третьей компоненте, центральная ячейка, в зависимости от своего состояния, посылает соответствующий сигнал. По этому сигналу ячейки, находящиеся между концами и началом векторов, определяют в какое состояние перейти. Состояние активных ячеек определяет по сигналу с какой стороны ячейки будут переходить в молчащее состояние. Например, если положительный вектор больше отрицательного, то надо будет откладывать длину отрицательного вектора от конца положительного вектора в левую сторону. Значит ячейки будут переходить в молчащее состояние по сигналу, который слышат справа. Длина непрерывного отрезка из молчащих ячеек, которые расположены сразу за концом положительного вектора слева, в этом случае будет равна длине отрицательного вектора. Значит самая правая активная ячейка, из тех активных ячеек, что находятся между началом и концом положительного вектора, является концом результирующего вектора. В случае когда длина отрицательного вектора больше рассуждения аналогичны, и самая левая активная ячейка, из тех активных ячеек, что находятся между началом и концом отрицательного вектора, является концом результирующего вектора.

Опишем функции  $\varphi$  и  $\psi$  для каждого состояния автомата. Для простоты изложения будем называть ячейку, которая в начальный момент  $I$  имела состояние  $B$ , *началом векторов* или *центральной ячейкой*. А ячейки, которые в  $I$  имели состояние  $E$ , будем называть *концами векторов*. Если активная ячейка посылает в эфир сигнал  $(0,0,0,0)$ , будем говорить что она молчит. Пусть  $z_{\nu-1} = \{z_{\nu-1}^1, z_{\nu-1}^2, z_{\nu-1}^3, z_{\nu-1}^4\}$  и  $z_{\nu_1} = \{z_{\nu_1}^1, z_{\nu_1}^2, z_{\nu_1}^3, z_{\nu_1}^4\}$ .

Будем проводить доказательство теоремы, одновременно демонстрируя поведение автомата на примерах с начальным состоянием, приведенном ниже:

**Пример 1. Случай, когда оба вектора направлены вправо.**  
 $t = 0$

$q$	*	$B$	*	*	*	*	*	$E$	*	$E$	*	*	*	*	*	*	*	*
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_4$	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

**Пример 2. Случай, когда вектора направлены в противоположные стороны.**

$t = 0$

$q$	*	$E$	*	*	*	*	*	$B$	*	*	*	*	*	*	*	*	*	$E$	*
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Здесь  $q$  — строка состояний клеточного автомата;  $\nu_{-1}^1, \nu_{-1}^2, \nu_{-1}^3, \nu_{-1}^4$  — строки, соответствующие компонентам значения локатора  $\nu_{-1}$ ;  $\nu_1^1, \nu_1^2, \nu_1^3, \nu_1^4$  — строки, соответствующие компонентам значения локатора  $\nu_1$ ;  $\psi_1, \psi_2, \psi_3, \psi_4$  — строки, соответствующие компонентам сигнала вещания, посылаемого в эфир.

$B$  — это начальное состояние ячейки, определяющей начало векторов. Ячейка в этом состоянии посылает сигнал  $(0, 0, 0, 1)$  и ждет сигнала от ячеек в состоянии  $E$ , для того чтобы определить находится ли она справа или слева от "концов векторов" или между ними.  $E$  — это начальное состояние ячейки, определяющее конец вектора. В этом состоянии ячейка посылает сигнал  $(0, 0, 1, 0)$ .  $*$  — это начальное состояние остальных ячеек (не начала и не конца вектора). Ячейки в этом состоянии ждут сигнала от других ячеек, чтобы перейти в левую или правую версию.

### Этап 1: Определение ориентации.

На первом такте сигналы подают только ячейки в состоянии  $B$  и  $E$  для того, чтобы остальные ячейки смогли определить свою ориентацию.

В примере 1 на втором такте ячейка  $B$  получив сигнал  $(0, 0, 1, 0)$  только справа, понимает что оба конца вектора находятся справа и переходит в состояние  $B_B$ . В состоянии  $B_B$  центральная ячейка переходит в случае когда оба конца векторов расположены слева или справа от начала





Опишем функции  $\varphi$  и  $\psi$  для состояний  $B$  и  $*$ .

$$\varphi(B, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} B_B, \text{ если } (z_{\nu-1}^3 = 0, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 0) \\ \text{или } (z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 0, z_{\nu_1}^4 = 0); \\ B_C, \text{ если } z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 0; \end{cases}$$

$$\psi(B, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 1).$$

$$\varphi(*, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} R_-, \text{ если } z_{\nu-1}^3 = z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = z_{\nu_1}^4 = 1; \\ R_+, \text{ если } z_{\nu-1}^3 = z_{\nu-1}^4 = 1, z_{\nu_1}^3 = z_{\nu_1}^4 = 0; \\ L_C, \text{ если } z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = z_{\nu_1}^4 = 1; \\ R_C, \text{ если } z_{\nu-1}^3 = z_{\nu-1}^4 = 1, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 0; \\ L_-, \text{ если } z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 0, z_{\nu_1}^4 = 1; \\ L_+, \text{ если } z_{\nu-1}^3 = 0, z_{\nu-1}^4 = 1, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 0. \end{cases}$$

$$\psi(*, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

В случае когда оба вектора отрицательные, ячейки, находящиеся правее самой правой ячейки в состоянии  $E$ , переходят в состояние  $R_-$ . Ячейки, находящиеся между концом вектора меньшей длины и началом векторов, переходят в состояние  $L_-$ . Ячейки, находящиеся между концами векторов, переходят в состояние  $L_C$ .

Состояния  $L_+$ ,  $L_-$ ,  $R_+$ ,  $R_-$ ,  $L_C$  и  $R_C$  — это, по сути, состояния сна. Эти состояния нужны для того, чтобы центральная ячейка успела определить свое положение относительно концов векторов и послала соответствующий сигнал. По этому сигналу остальные ячейки могут определиться со своей правой или левой версией.

В примере 1 ячейка  $B_B$  посылает сигнал  $(0,0,0,2)$  для того, чтобы концы векторов определили свое положение относительно начала векторов.

$$\varphi(B_B, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = B_1.$$

$$\psi(B_B, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} (0, 0, 0, 2), \text{ если } z_{\nu-1}^3 = 0, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 0; \\ (0, 0, 0, 4), \text{ если } z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 0, z_{\nu_1}^4 = 0. \end{cases}$$

Сигнал  $(0,0,0,4)$  ячейка  $B_B$  посылает в случае, когда оба вектора отрицательные.

В примере 2 ячейка  $B_C$  посылает сигнал  $(0,0,0,3)$ .

$$\varphi(B_C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = B_-.$$

$$\psi(B_C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 3).$$

Ячейка  $E$ , во всех случаях, ждет сигнала от начала векторов, чтобы определить свое положение относительно начала векторов, находится ли она слева или справа от начала векторов. То есть "вектора" определяют свою ориентацию, отрицательную или положительную.

$$\varphi(E, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} E_{1-}, & \text{если } (z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 0, z_{\nu_1}^4 = 4) \\ & \text{или } (z_{\nu-1}^3 = z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 0, z_{\nu_1}^4 = 4); \\ E_1, & \text{если } (z_{\nu-1}^3 = 0, z_{\nu-1}^4 = 2, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 0) \\ & \text{или } (z_{\nu-1}^3 = 0, z_{\nu-1}^4 = 2, z_{\nu_1}^3 = z_{\nu_1}^4 = 0); \\ E_E, & \text{если } (z_{\nu-1}^3 = z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 3) \\ & \text{или } (z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 3, z_{\nu_1}^3 = 0, z_{\nu_1}^4 = 0); \\ C, & \text{если } (z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 2, z_{\nu_1}^3 = z_{\nu_1}^4 = 0) \\ & \text{или } (z_{\nu-1}^3 = z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 0, z_{\nu_1}^4 = 4). \end{cases}$$

$$\psi(E, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 1, 0).$$

Состояние  $E_{1-}$  возникает когда оба вектора отрицательные. Состояние  $E_1$  возникает когда оба вектора положительные. Состояние  $E_E$  возникает когда вектора направлены в противоположные стороны.

На этом этап определения ориентации заканчивается.

**Этап 2. Сравнение длин векторов, если вектора направлены в разные стороны.**

В случае когда концы векторов расположены по разные стороны от центральной ячейки (пример 2), прежде чем находить сумму векторов, надо определить направление результирующего вектора. Для этого надо определить какой из векторов длиннее. Алгоритм сравнения длин отрезков описан в статье Васильева Д. И.[9]. В случае, когда вектора расположены по одну сторону от центральной точки (пример 1) этап сравнения длин пропускается.

Для примера 2 на третьем такте ячейки  $L_C$  переходят в состояние  $L_1$ .

$$\varphi(L_C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} C, & \text{если } z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 4; \\ L_1, & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

$$\psi(L_C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

Ячейки  $R_C$  переходят в состояние  $R_{1C}$ .

$$\varphi(R_C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} C, & \text{если } z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 2, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 0; \\ R_{1C}, & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

$$\psi(R_C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

Ячейки  $R_+$  и  $R_-$  переходят в состояние  $S$ . Состояние  $S$  — это состояние псевдопокоя. Все ячейки левее конца отрицательного вектора и все ячейки правее конца положительного вектора должны стать молчащими. В дальнейшем процессе они участвовать не будут.

$$\varphi(R_+, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} R_1, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = 0; \\ R_+, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = 2; \\ S, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = 3 \text{ или } z_{\nu-1}^4 = 4. \end{cases}$$

$$\psi(R_+, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

$$\varphi(R_-, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} R_{1-}, & \text{если } z_{\nu_1}^4 = 0; \\ R_-, & \text{если } z_{\nu_1}^4 = 4; \\ S, & \text{если } z_{\nu_1}^4 = 2 \text{ или } z_{\nu_1}^4 = 3. \end{cases}$$

$$\psi(R_-, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

Концы векторов переходят в состояние  $E_E$ . Ячейка  $B_C$  переходит в состояние  $B_-$ .

$$t = 2$$

$q$	$S$	$E_E$	$L_1$	$L_1$	$L_1$	$L_1$	$L_1$	$B_-$	$R_{1d}$	$R_{1d}$	$R_{1d}$	$R_{1d}$	$R_{1d}$	$R_{1d}$	$R_{1d}$	$R_{1d}$	$R_{1d}$	$R_{1d}$	$E_E$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3
$\nu_1^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0
$\nu_1^4$	3	3	3	3	3	3	3	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	1	1	1	1	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	1	1	1	1	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0
$\psi_4$	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0

Состояние  $L_1$  — это состояния в какой-то момент всех ячеек, находящихся между началом и концом вектора меньшей длины, в случае когда оба вектора положительны. Или между центральной ячейкой и концом отрицательного вектора, в случае когда вектора направлены в противоположные стороны. На каждом следующем такте каждая вторая ячейка находящаяся в этом состоянии переходит в состояние  $S$  или состояние  $L_0$ . В данном случае переходят в состояние  $L_0$ .

$$\varphi(L_1, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} L_0, & \text{если } z_{\nu-1}^1 = 0, z_{\nu-1}^4 = z_{\nu_1}^4 = 1; \\ L_*, & \text{если } z_{\nu_1}^4 = 3; \\ S, & \text{если } z_{\nu-1}^1 = 0, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^4 = 0. \end{cases}$$

$$\psi(L_1, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (1, 0, 1, 0).$$

В примере 2 ячейки в состоянии  $E_E$  посылают сигнал по четвертой компоненте для того, чтобы, после окончания этапа сравнения длин, определить которые из молчащих ячеек перевести в "кричащее" состояние.

$$\varphi(E_E, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} E_E, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = 0; \\ S, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = 2 \text{ или } z_{\nu_1}^4 = 2. \end{cases}$$

$$\psi(E_E, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 1).$$

Центральная ячейка побитово сравнивает длины векторов. Побитовые записи длин векторов подаются на центральную ячейку от младшего разряда к старшему. Сравнивая соответствующие биты центральная ячейка переходит в одно из трех состояний:

- $B_<$  — если левый бит текущего разряда меньше правого. Если сигналы слева и справа равны, то состояние центральной ячейки не меняется;
- $B_>$  — если левый бит больше правого. Если сигналы слева и справа равны, то состояние центральной ячейки не меняется;
- $B_ =$  — может возникнуть только если самые младшие разряды равны или если совпадают все биты, полученные центральной ячейкой.

$$\varphi(B_ =, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} B_>, & \text{если } z_{\nu-1}^1 = 1, z_{\nu_1}^1 = 0; \\ B_<, & \text{если } z_{\nu-1}^1 = 0, z_{\nu_1}^1 = 1; \\ S, & \text{если слышит сигнал (0,0,0,0) слева и справа.} \end{cases}$$

$$\psi(B_ =, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} (0, 0, 0, 4), & \text{если } z_{\nu-1}^3 = z_{\nu_1}^3 = 0; \\ (0, 0, 0, 0), & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

Дальше на каждом такте каждая вторая ячейка в состоянии  $R_{1C}$  будет переходить в состояние  $R_{0C}$ , а каждая вторая ячейка в состоянии  $L_1$  будет переходить в состояние  $L_0$ .

$$\varphi(R_{1C}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} R_{0C}, & \text{если } z_{\nu_1}^1 = 0, z_{\nu-1}^4 = z_{\nu_1}^4 = 1; \\ R_*, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = 2. \end{cases}$$

$$\psi(R_{1C}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (1, 0, 1, 0).$$

Состояние  $R_*$  мы опишем позже.

Сигнал по третьей компоненте ячейки  $L_1$  и  $R_{1C}$  посылают для того, чтобы центральная ячейка поняла есть ли еще ячейки в состоянии  $L_1$  или  $R_{1C}$  слева или справа. Этап сравнения длин закончится, когда не останется ни одной ячейки в состоянии  $L_1$  или  $R_{1C}$ .

$$t = 3$$

$q$	$S$	$E_E$	$L_0$	$L_1$	$L_0$	$L_1$	$L_0$	$B_=<$	$R_{0C}$	$R_{1C}$	$R_{0C}$	$R_{1C}$	$R_{0C}$	$R_{1C}$	$R_{0C}$	$R_{1C}$	$R_{0C}$	$E_E$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	1	0	1	0	1	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^4$	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_1^1$	1	0	1	0	1	0	1	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0
$\nu_1^4$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0
$\psi_1$	0	0	0	1	0	1	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	1	0	1	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0
$\psi_4$	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0

В примере 2 центральная ячейка продолжает сравнивать сигналы, полученные по первой компоненте слева и справа.

$$t = 4$$

$q$	$S$	$E_E$	$L_0$	$L_0$	$L_0$	$L_1$	$L_0$	$B_=<$	$R_{0C}$	$R_{1C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{1C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$E_E$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^4$	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_1^1$	0	0	0	1	1	0	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
$\nu_1^4$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	1	0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	0	0	1	0	0	0	0	0
$\psi_4$	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0

На шестом такте ячейка в состоянии  $B_=<$  слышит по первой компоненте слева 1, а справа 0, и переходит в состояние  $B_>$ .

$$\varphi(B_>, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} B_<, & \text{если } z_{\nu_{-1}}^1 = 0, z_{\nu_1}^1 = 1; \\ B_R, & \text{если } z_{\nu_{-1}}^3 = 1, z_{\nu_1}^3 = 0; \end{cases}$$

$$\psi(B_>, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} (0, 0, 0, 3), & \text{если } z_{\nu_{-1}}^3 = 1, z_{\nu_1}^3 = 0; \\ (0, 0, 0, 0), & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

Переход центральной ячейки в состояние  $B_R$  будет означать, что длина отрицательного вектора больше.

$$t = 5$$

$q$	$S$	$E_E$	$L_0$	$L_0$	$L_0$	$L_0$	$L_0$	$B_>$	$R_{0C}$	$R_{1C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$E_E$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^4$	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_1^1$	1	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_4$	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0

На седьмом такте ячейка в состоянии  $B_>$  слышит по первой компоненте слева 0, а справа 1, и переходит в состояние  $B_<$ .

$$\varphi(B_<, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} B_>, & \text{если } z_{\nu_{-1}}^1 = 1, z_{\nu_1}^1 = 0; \\ E_1, & \text{если } z_{\nu_{-1}}^3 = 0, z_{\nu_1}^3 = 1; \end{cases}$$

$$\psi(B_<, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} (0, 0, 0, 2), & \text{если } z_{\nu_{-1}}^3 = 0, z_{\nu_1}^3 = 1; \\ (0, 0, 0, 0), & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

Поскольку ячейка  $B_<$  слышит по третьей компоненте слева 0, а справа 1, она понимает, что не осталось ни одной ячейки в состоянии  $L_1$  и еще есть ячейки в состоянии  $R_{1C}$ . Значит отрицательный вектор короче. Ячейка  $B_<$  посылает сигнал  $(0,0,0,2)$  и на следующем такте перейдет в состояние  $E_1$ .

$t = 6$

$q$	$S$	$E_E$	$L_0$	$L_0$	$L_0$	$L_0$	$L_0$	$B_<$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$R_{0C}$	$E_E$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^4$	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_1^1$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_4$	0	1	0	0	0	0	0	2	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0

На восьмом такте ячейки  $L_0$ , услышав по четвертой компоненте справа 2, переходят в состояние  $L_1$ .

$$\varphi(L_0, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} L_1, & \text{если } z_{\nu_1}^4 = 2; \\ L_*, & \text{если } z_{\nu_1}^4 = 3. \end{cases}$$

$$\psi(L_0, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

Состояние  $L_*$  мы опишем позже.

Ячейки  $R_{1C}$  и  $R_{0C}$ , услышав по четвертой компоненте слева 2, переходят в состояние  $R_*$ . Состояние  $R_*$  — это однотоковый сон, ячейки в этом состоянии не посылают никаких сигналов и не реагируют на поступающие сигналы.

$$\varphi(R_{0C}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} R_{1C}, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = 3; \\ R_*, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = 2. \end{cases}$$

$$\psi(R_{0C}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

Ячейки в состоянии  $E_E$  переходят в состояние  $S$ .

$$t = 7$$

$q$	$S$	$S$	$L_1$	$L_1$	$L_1$	$L_1$	$L_1$	$E_1$	$R_*$	$R_*$	$R_*$	$R_*$	$R_*$	$R_*$	$R_*$	$R_*$	$R_*$	$S$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^4$	0	0	1	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_1^1$	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	2	2	2	2	2	2	2	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0
$\psi_1$	0	0	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

На этом этап сравнения длин векторов заканчивается.

### Этап 3. Вычисление суммы векторов.

Для примера 1 на третьем такте ячейка  $B_B$  переходит в состояние  $B_1$ . Состояние  $B_1$  — это состояние, в которое переходит центральная ячейка, в случае когда оба вектора направлены положительно или отрицательно. Ближайшая к началу вектора ячейка  $E$  переходит в  $E_1$ , другая ячейка  $E$  переходит в  $C$ . Состояние  $C$  — это состояние ячеек, находящихся между началом и концом вектора, после завершения работы автомата. В этом состоянии ячейки ничего не посылают в эфир и не переходят в новые состояния.

$$\varphi(C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = C.$$

$$\psi(C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

Ячейки  $L_+$  переходят в активное состояние  $L_1$ , общее количество ячеек в состоянии  $L_1$  вместе с ячейкой  $B_1$  будет равно длине меньшего вектора.

$$\begin{aligned} \varphi(L_+, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= L_1. \\ \psi(L_+, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= (0, 0, 0, 0). \end{aligned}$$





На четвертом такте в примере 1 ячейка  $B_1$  переходит в состояние сна  $B_*$ .

$$\begin{aligned}\varphi(B_1, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= B_*. \\ \psi(B_1, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= (1, 0, 1, 0).\end{aligned}$$

Состояние  $B_*$  — это состояние, в котором центральная ячейка молчит, до тех пор пока не услышит сигнал о том, что не осталось ни одной ячейки в состоянии  $L_1$ . Это будет означать, что сумма векторов найдена. В случае получения соответствующего сигнала центральная ячейка станет началом результирующего вектора и перейдет в состояние  $L_2$ . Функции  $\varphi$  и  $\psi$  для состояния  $B_*$  мы опишем в разделе «Этап 4. Завершение работы».

Ячейки  $L_1$  затираются, в данном случае переходят в состояние  $S$ , если по первой компоненте слева получили сигнал 0.

Ячейки  $R_+$  переходят в активное состояние  $R_1$ , услышав слева сигнал  $(0, 0, 1, 0)$ . Количество ячеек в состоянии  $R_1$  бесконечно, поскольку мы не можем заранее определить какая из ячеек в состоянии  $R_1$  будет концом результирующего вектора.

Ячейка  $E_1$  передает по четвертой компоненте сигнал, который она получила по первой компоненте слева. Если ячейка в состоянии  $E_1$  получает по третьей компоненте слева 0, то она понимает, что не осталось ни одной ячейки в состоянии  $L_1$  и переходит в состояние  $B_2$ . Состояние  $B_2$  мы опишем позже.

$$\varphi(E_1, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = B_2, \text{ если } z_{\nu-1}^3 = 0.$$

$$\psi(E_1, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} (0, 0, 0, 0), & \text{если } z_{\nu-1}^1 = 0; \\ (0, 0, 0, 1), & \text{если } z_{\nu-1}^1 = 1. \end{cases}$$

$t = 3$

$q$	$S$	$B_*$	$L_1$	$S$	$L_1$	$S$	$L_1$	$E_1$	$C$	$C$	$R_1$	$R_1$	$R_1$	$R_1$	$R_1$	$R_1$	$R_1$	$R_1$
$\nu_{-1}^1$	0	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^1$	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	0	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
$\psi_3$	0	0	1	0	1	0	1	0	0	0	2	2	2	2	2	2	2	2
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

На следующих тактах, в примере 1, ячейка  $E_1$  продолжает посылать по четвертой компоненте сигнал, который был получен по первой компоненте слева. Ячейки  $R_1$  затираются (переходят в состояние  $S$ ), если по

второй и четвертой компоненте слева слышат разные сигналы  $\{0, 1\}$ . По окончании этапа определения длины результирующего вектора, самая левая ячейка  $R_1$  перейдет в состояние  $R_2$ , остальные ячейки из состояния  $R_1$  перейдут в состояние  $S$ .

$$\varphi(R_1, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} R_1, & \text{если } z_{\nu-1}^2 = z_{\nu-1}^4; \\ S, & \text{если } (z_{\nu-1}^2 = 0, z_{\nu-1}^4 = 1) \text{ или } (z_{\nu-1}^2 = 1, z_{\nu-1}^4 = 0); \\ S, & \text{если } z_{\nu-1}^3 = 2, z_{\nu-1}^4 = 2; \\ R_2, & \text{если } z_{\nu-1}^3 = 2, z_{\nu-1}^4 = 0. \end{cases}$$

$$\psi(R_1, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 1, 2, 0).$$

Этап нахождения суммы векторов для примера 1 продолжается до тех пор пока не останется ни одной ячейки в состоянии  $L_1$ .

Автомат устроен так, что начиная с пятого такта мы не можем однозначно определить сигнал, который ячейки получают по второй компоненте справа, поскольку имеется бесконечное число ячеек в состоянии  $R_1$ .

$$t = 4$$

$q$	$S$	$B_*$	$S$	$S$	$L_1$	$S$	$S$	$E_1$	$C$	$C$	$R_1$	$S$	$R_1$	$S$	$R_1$	$S$	$R_1$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	1	1	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^1$	1	1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
$\nu_{-1}^3$	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0
$\psi_3$	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	2	0	2	0	2	0	2	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

$$t = 5$$

$q$	$S$	$B_*$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$E_1$	$C$	$C$	$S$	$S$	$R_1$	$S$	$S$	$S$	$R_1$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^1$	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
$\nu_{-1}^3$	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_{-1}^4$	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	2	0	0	0	2	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

На последнем такте этапа вычисления суммы векторов ячейка  $E_1$  не слышит сигнала по третьей компоненте слева и переходит в состояние

$B_2$ . На этом этап вычисления суммы векторов для примера 1 завершается. В случае, когда оба вектора положительны, самая левая ячейка в состоянии  $R_1$  будет концом результирующего вектора.

$$t = 6$$

$q$	$S$	$B_*$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$B_2$	$C$	$C$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$R_1$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	2	2	2	2	2
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_1^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
$\nu_1^3$	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_1^4$	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	2
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	2	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Вернемся к примеру 2, т.е к случаю, когда вектора расположены по разные стороны от центральной точки. Ячейки, которые находятся в состоянии  $R_*$  перейдут в состояние  $R_R$ . Переход ячеек в состояние  $R_R$  говорит о том, что длина положительного вектора больше длины отрицательного вектора. Значит конец результирующего вектора будет справа от центральной ячейки. От длины положительного вектора мы будем отнимать длину отрицательного вектора. Ячейкам в состоянии  $R_R$  будет побитово передаваться двоичная запись длины отрицательного вектора. Состояние  $R_R$  должно появиться на один такт позже, чем  $L_1$ , так как ячейка  $E_1$  должна сначала получить младший разряд в двоичной записи длины отрицательного вектора и на следующем такте послать соответствующий сигнал.

$$\begin{aligned}\varphi(R_*, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) &= R_R. \\ \psi(R_*, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) &= (0, 0, 0, 0).\end{aligned}$$

Ячейка в состоянии  $E_1$  передает по четвертой компоненте сигнал, который она получила по первой компоненте слева. То есть, центральная ячейка побитово передает двоичную запись длины отрицательного вектора. И, таким образом, ячейки, находящиеся в состоянии  $R_R$ , понимают которые из них должны перейти в состояние  $S$ .

$$\varphi(R_R, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} R_R, & \text{если } z_{\nu_1}^1 = z_{\nu_{-1}}^4; \\ S, & \text{если } (z_{\nu_1}^1 = 0, z_{\nu_{-1}}^4 = 1) \text{ или } (z_{\nu_1}^1 = 1, z_{\nu_{-1}}^4 = 0); \\ S, & \text{если } z_{\nu_{-1}}^4 = 2, z_{\nu_1}^3 = 2; \\ R_2, & \text{если } z_{\nu_{-1}}^4 = 2, z_{\nu_1}^3 = 0. \end{cases}$$

$$\psi(R_R, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = (1, 0, 2, 0).$$

Сигнал по третьей компоненте ячейки  $R_R$  посылают для того, чтобы, по завершении процесса нахождения суммы векторов, затереть все активные (за исключением центральной) ячейки слева от конца результирующего вектора. По завершении этапа вычисления суммы векторов самая правая ячейка в состоянии  $R_R$  будет концом результирующего вектора и перейдет в состояние  $R_2$ . Остальные ячейки в состоянии  $R_R$  затираются.

$t = 8$

$q$	$S$	$S$	$S$	$L_1$	$S$	$L_1$	$S$	$E_1$	$R_R$	$R_R$	$R_R$	$R_R$	$R_R$	$R_R$	$R_R$	$R_R$	$R_R$	$S$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	1	0	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^1$	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	1	0	1	0	0	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

$t = 9$

$q$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$L_1$	$S$	$E_1$	$S$	$R_R$	$S$	$R_R$	$S$	$R_R$	$S$	$R_R$	$S$	$S$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	1	1	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	1
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_1^1$	1	1	1	0	0	1	1	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	0	0
$\nu_1^4$	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	1	0	0	0	2	0	2	0	2	0	2	0	0	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

$t = 10$

$q$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$E_1$	$S$	$S$	$S$	$R_R$	$S$	$S$	$S$	$R_R$	$S$	$S$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	1
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^1$	1	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	0	0	0
$\nu_1^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	2	0	0	0	2	0	0	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

На следующем такте ячейка  $E_1$  слышит по третьей компоненте слева 0, понимает, что не осталось ни одной ячейки в состоянии  $L_1$  и переходит

в состоянии  $B_2$ .

$$\varphi(B_2, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} C, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = z_{\nu_1}^4 = 3; \\ L_2, & \text{если } z_{\nu-1}^3 = 2 \text{ или } z_{\nu_1}^3 = 2. \end{cases}$$

$$\psi(B_2, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 2).$$

$t = 11$

$q$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$B_2$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$R_R$	$S$	$S$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
$\nu_1^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	0	0	0	0
$\nu_1^4$	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	2	0	0	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	0	2	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

На этом этапе нахождения суммы векторов для примера 2 завершается.

#### Этап 4: Завершение работы.

Для примера 1 на этом этапе все лишние ячейки в состоянии  $R_1$  затираются, крайняя левая ячейка  $R_1$  слышит слева сигнал  $(0,0,0,2)$  и переходит в состояние  $R_2$ . Ячейки  $R_1$ , которые надо затереть, определяем по третьей компоненте. Если ячейка  $R_1$  слышит слева сигнал  $(0,0,2,2)$  или  $(0,1,2,2)$ , то ячейка затирается, то есть переходит в состояние  $S$ . Ячейка в состоянии  $B_*$ , услышав сигнал от ячейки  $B_2$ , просыпается и переходит в состояние  $L_2$ .

$$\varphi(B_*, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} L_2, & \text{если } z_{\nu-1}^4 = 2 \text{ или } z_{\nu_1}^4 = 2; \\ B_*, & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

$$\psi(B_*, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

Ячейки в состоянии  $L_2$  и  $R_2$  посылают сигнал  $(0,0,0,3)$  для того, чтобы все ячейки между  $L_2$  и  $R_2$  перешли в состояние  $C$ .

$$\begin{aligned} \varphi(L_2, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= B_F. \\ \psi(L_2, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= (0, 0, 0, 3). \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \varphi(R_2, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= E_F. \\ \psi(R_2, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= (0, 0, 0, 3). \end{aligned}$$

$t = 7$

$q$	$S$	$L_2$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$B_2$	$C$	$C$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$R_2$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_1^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
$\nu_1^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	2	2	2	2	2	2	2	2	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_4$	0	3	0	0	0	0	0	0	2	0	0	0	0	0	0	0	0	3	0

Ячейки из состояния  $S$  могут перейти только в состояние покоя  $*$  или в состояние  $C$ .

$$\varphi(S, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} C, & \text{если } z_{\nu_{-1}}^A = z_{\nu_1}^A = 3; \\ *, & \text{если } (z_{\nu_{-1}}^A = 3, z_{\nu_1}^A = 0) \text{ или } (z_{\nu_{-1}}^A = 0, z_{\nu_1}^A = 3). \end{cases}$$

$$\psi(S, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

На последнем такте ячейки  $L_2$  и  $R_2$  переходят в состояния  $B_F$  и  $E_F$ . Ячейка  $B_2$  в примере 1 перейдет в состояние  $C$ .

$$t = 8$$

$q$	$*$	$B_F$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$E_F$	$*$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^4$	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3
$\nu_1^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
$\nu_1^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Состояния  $B_F$  и  $E_F$  — состояния ячеек начала и конца результирующего вектора, а  $C$  — это состояние ячеек, находящихся между началом и концом вектора, при завершении работы автомата. В этих состояниях ячейки ничего не посылают в эфир и не переходят в новые состояния. В примере 1 автомат завершает свою работу.

Для примера 2 самая правая ячейка в состоянии  $R_R$  слышит по четвертой компоненте слева 2, а по третьей справа 0 и переходит в состояние  $R_2$ . Остальные ячейки в состоянии  $R_R$ , если они есть, переходят в состояние  $S$ .

$$t = 12$$

$q$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$L_2$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$S$	$R_2$	$S$	$S$	$S$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	2	2	2
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
$\nu_1^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	0	0	0	0
$\nu_1^4$	2	2	2	2	2	2	2	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	3	0	0	0	0	0	0	0	3	0	0	0

На последнем такте ячейки в состоянии  $S$ , которые слышат слева и справа сигнал  $(0,0,0,3)$ , переходят в состояние  $C$ . Остальные ячейки в состоянии  $S$  переходят в состояние  $*$ . Ячейка  $L_2$  переходит в состояние  $B_F$ , ячейка  $R_2$  — в состояние  $E_F$ . На этом автомат завершает свою работу.

$t = 13$

$q$	$*$	$*$	$*$	$*$	$*$	$*$	$*$	$B_F$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$C$	$E_F$	$*$	$*$	$*$
$\nu_{-1}^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_{-1}^4$	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3
$\nu_1^1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\nu_1^4$	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	0	0	0	0
$\psi_1$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_2$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_3$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$\psi_4$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

**Описание функций  $\varphi$  и  $\psi$  для состояний в случае когда оба вектора отрицательные.**

Принцип работы автомата в случае, когда оба вектора отрицательные, аналогичен описанному в примере 1. Дадим описание состояний для этого случая.

Состояние  $R_-$  — это состояние, которое принимают ячейки, находящиеся правее конца вектора большей длины. Это молчащие ячейки, которые переходят в состояние  $R_{1-}$  или в  $S$  в зависимости от полученных сигналов справа. Смысл состояния  $R_-$  тот же, что и состояния  $R_+$ .

$$\varphi(R_-, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} R_{1-}, & \text{если } z_{\nu_1}^A = 0; \\ R_-, & \text{если } z_{\nu_1}^A = 4; \\ S, & \text{если } z_{\nu_1}^A = 2 \text{ или } z_{\nu_1}^A = 3. \end{cases}$$

$$\psi(R_-, z_{\nu_{-1}}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

Состояние  $L_-$  — это состояние на втором такте для всех ячеек, находящихся между концом вектора меньшей длины и началом векторов. Смысл состояния  $L_-$  тот же, что и состояния  $L_+$ .



$$\begin{aligned}\varphi(L_-, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= L_{1-}. \\ \psi(L_-, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= (0, 0, 0, 0).\end{aligned}$$

Напомним, что в состояние  $L_C$  переходят ячейки, находящиеся между концами векторов, в случае когда оба вектора отрицательны, либо ячейки, находящиеся между началом и концом отрицательного вектора в случае, когда вектора направлены в противоположные стороны. В зависимости от сигнала, который посылают начало и концы векторов, ячейки в этом состоянии могут перейти в состояние  $C$  или  $L_1$ . В случае, когда оба вектора отрицательны  $L_C$  переходит в в состояние  $C$ .

$$\varphi(L_C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} C, & \text{если } z_{\nu-1}^3 = 1, z_{\nu-1}^4 = 0, z_{\nu_1}^3 = 1, z_{\nu_1}^4 = 4; \\ L_1, & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

$$\psi(L_C, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 0, 0, 0).$$

В состояние  $E_{1-}$  переходит конец вектора меньшей длины. Ячейка в этом состоянии побитово передает двоичную запись длины меньшего вектора по четвертой компоненте. Если ячейка в состоянии  $E_{1-}$  получает по третьей компоненте справа 0, то она понимает, что не осталось ни одной ячейки в состоянии  $L_{1-}$ , посылает сигнал  $(0,0,0,2)$  и переходит в состояние  $C$ .

$$\varphi(E_{1-}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = C, \text{ если } z_{\nu_1}^3 = 0.$$

$$\psi(E_{1-}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} (0, 0, 0, 0), & \text{если } z_{\nu_1}^1 = 0; \\ (0, 0, 0, 1), & \text{если } z_{\nu_1}^1 = 1; \\ (0, 0, 0, 2), & \text{если } z_{\nu_1}^3 = 0. \end{cases}$$

Состояние  $R_{1-}$  — это состояние в какой-то момент всех ячеек, находящихся правее конца вектора большей длины. Ячейки, находящиеся в этом состоянии, переходят в состояние  $S$ , если слышат разные сигналы 0,1 по второй и четвертой компоненте справа. По окончании этапа вычисления суммы векторов самая правая из ячеек в состоянии  $R_{1-}$  будет концом результирующего вектора и перейдет в состояние  $R_2$ . Остальные ячейки  $R_{1-}$  при завершении процесса затираются, то есть переходят в состояние  $S$ . Смысл состояния  $R_{1-}$  тот же, что и состояния  $R_1$ .

$$\varphi(R_{1-}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} R_{1-}, & \text{если } z_{\nu_1}^2 = z_{\nu_1}^4; \\ S, & \text{если } (z_{\nu_1}^2 = 0, z_{\nu_1}^4 = 1) \text{ или } (z_{\nu_1}^2 = 1, z_{\nu_1}^4 = 0); \\ S, & \text{если } z_{\nu_1}^3 = 2, z_{\nu_1}^4 = 2; \\ R_2, & \text{если } z_{\nu_1}^3 = 0, z_{\nu_1}^4 = 2. \end{cases}$$

$$\psi(R_{1-}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (0, 1, 2, 0).$$

Сигнал по третьей компоненте ячейки  $R_{1-}$  посылают для того, чтобы после завершения второго этапа затереть все активные ячейки справа от конца результирующего вектора.

Состояние  $L_{1-}$  — это состояние в какой-то момент всех ячеек, находящихся между началом и концом вектора меньшей длины. На каждом следующем такте каждая вторая ячейка, находящаяся в этом состоянии, переходит в состояние  $S$ . Смысл состояния  $L_{1-}$  тот же, что и состояния  $L_1$ .

$$\varphi(L_{1-}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} L_{1-}, & \text{если } z_{\nu_1}^1 = 1; \\ S, & \text{если } z_{\nu_1}^1 = 0. \end{cases}$$

$$\psi(L_{1-}, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (1, 0, 1, 0).$$

Этап завершения работы, в случае когда оба вектора отрицательные, ничем не отличается от случая когда оба вектора положительные.

**Описание функций  $\varphi$  и  $\psi$  для состояний в случае когда вектора направлены в противоположные стороны и длина отрицательного вектора больше.**

В случае когда длина отрицательного вектора больше, чем длина положительного вектора принцип работы автомата аналогичен случаю описанному в примере 2.

Опишем состояния для этого случая.

В этом случае центральная ячейка переходит в состояние  $B_R$  из состояния  $B_>$ . Ячейка в состоянии  $B_R$  передает по четвертой компоненте сигнал, который она получила по первой компоненте справа.

$$\varphi(B_R, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = B_2, \text{ если } z_{\nu_1}^3 = 0.$$

$$\psi(B_R, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} (0, 0, 0, 0), & \text{если } z_{\nu_1}^1 = 0; \\ (0, 0, 0, 1), & \text{если } z_{\nu_1}^1 = 1; \end{cases}$$

Ячейки в состоянии  $L_1$  и  $L_0$  переходят в состояние  $L_*$ . Состояния  $L_*$  — это одноктактовый сон, ячейки в этом состоянии не посылают никаких сигналов и не реагируют на поступающие сигналы. На следующем такте ячейки в этом состоянии перейдут в состояние  $L_L$ . Переход ячеек в состояние  $L_L$  говорит о том, что длина отрицательного вектора больше длины положительного вектора. Значит конец результирующего вектора будет слева от центральной ячейки. От длины отрицательного вектора мы будем отнимать длину положительного вектора. Ячейкам в состоянии  $L_L$  будет побитово передаваться двоичная запись длины положительного вектора. Состояние  $L_L$  должно появиться на один такт позже, чем  $R_{1C}$ , так как ячейка  $B_R$  должна сначала получить младший разряд в двоичной записи длины положительного вектора и на следующем такте послать соответствующий сигнал.

$$\begin{aligned}\varphi(L_*, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= L_L. \\ \psi(L_*, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) &= (0, 0, 0, 0).\end{aligned}$$

Получив сигнал по четвертой компоненте, который передает ячейка  $B_R$ , ячейки в состоянии  $L_L$  понимают какие из них должны перейти в состояние  $S$ . По завершении этапа вычисления суммы векторов самая левая ячейка в состоянии  $L_L$  будет концом результирующего вектора и перейдет в состояние  $R_2$ . Остальные ячейки в состоянии  $L_L$  затираются (переходят в состояние  $S$ ).

$$\varphi(L_L, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = \begin{cases} L_L, & \text{если } z_{\nu-1}^1 = z_{\nu_1}^4; \\ S, & \text{если } (z_{\nu-1}^1 = 0, z_{\nu_1}^4 = 1) \text{ или } (z_{\nu-1}^1 = 1, z_{\nu_1}^4 = 0); \\ S, & \text{если } z_{\nu-1}^3 = 2, z_{\nu_1}^4 = 2; \\ R_2, & \text{если } z_{\nu-1}^3 = 0, z_{\nu_1}^4 = 2. \end{cases}$$

$$\psi(L_L, z_{\nu-1}, z_{\nu_1}) = (1, 0, 2, 0).$$

Сигнал по третьей компоненте ячейки  $L_L$  посылают для того, чтобы, после завершения этапа вычисления суммы векторов, затереть все активные (за исключением центральной) ячейки справа от конца результирующего вектора.

#### 4. Время работы автомата

Максимальное время работы автомата  $T = T_1 + T_2 + T_3 + T_4$  где  $T_i$  — количество тактов затраченное на выполнение соответствующего этапа.

$T_1$  равно константе 2.

$T_2$  это время выполнения этапа сравнения длин отрезков. В работе Васильева Д. И.[9] доказывается, что это время равно  $\log_2 n + 2$ , где  $n$  — длина меньшего отрезка.

$T_3$  равно  $\log_2 n$ , где  $n$  — длина меньшего вектора.

$T_4$  равно константе 2.

Таким образом  $T \leq 2 \log_2 n + 6$ .

#### Список литературы

- [1] Дж. фон Нейман, *Теория самовоспроизводящихся автоматов*, Мир, Москва, 1971.
- [2] Neumann J., von, *Collected works*, New York, 1961 – 1963.
- [3] Neumann J., von, *Theory of self-reproducing automata*, London, 1966.

- [4] Burks A., *Essays on Cellular Automata*, University of Illinois Press, 1971.
- [5] Мур Э. Ф., “Математические модели самовоспроизведения”, *В кн.: Математические проблемы в биологии*, 1966.
- [6] Кудрявцев В. Б., Подколзин А. С., Болотов А. А., *Основы теории однородных структур*, Наука, Москва, 1990.
- [7] Гасанов Э. Э., “Клеточные автоматы с локаторами”, *Интеллектуальные системы. Теория и приложения*, **24:2** (2020), 120–133.
- [8] Калачев Г. В., “Замечания к определению клеточного автомата с локаторами”, *Интеллектуальные системы. Теория и приложения*, **24:4** (2020), 121–133.
- [9] Васильев Д. И., “Поиск юлижайшего соседа на прямой с помощью клеточного автомата с локаторами”, *Интеллектуальные системы. Теория и приложения*, **24:3** (2020), 99–119.

**The addition of vectors problem solution using the cellular automata with locators**  
**Ibragimova D.E.**

The article considers applying a cellular automaton with locators to solving the problem of vector addition. The locator cellular automaton model assumes the possibility for each cell to translate a signal through any distance. It is proven in this article that such possibility allows to decrease the problem complexity from linear to logarithmic (against the classic cellular automaton model).

*Keywords:* cellular automata, homogeneous structures, the problem of vector addition.

## References

- [1] Neumann J., von, *Theory of self-reproducing automata*, Мир, Moscow, 1971.
- [2] Neumann J., von, *Collected works*, New York, 1961 – 1963.
- [3] Neumann J., von, *Theory of self-reproducing automata*, London, 1966.
- [4] Burks A., *Essays on Cellular Automata*, University of Illinois Press, 1971.

- [5] Mur E. F., “Mathematical models of self-reproduction”, *In b.: Mathematical problems in biology*, 1966.
- [6] Kudryavtsev V.B., Podkolzin A.S., Bolotov A.A., *Fundamentals of the theory of homogeneous structures*, «Science», Moscow, 1990.
- [7] Gasanov E.E., “Cellular automata with locators”, *Intelligent systems. Theory and applications*, **24**:2 (2020), 120–133.
- [8] Kalachev G.V., “Notes on the definition of a cellular automaton with locators”, *Intelligent systems. Theory and applications*, **24**:4 (2020), 121–133.
- [9] Vasilev D.I., “The closest neighbour problem solution using the cellular automata with locators model”, *Intelligent systems. Theory and applications*, **24**:3 (2020), 99–119.