

АКАДЕМИЯ НАУК СССР
АКАДЕМИЯ НАУК ГрССР

ПЯТЫЙ МЕЖДУНАРОДНЫЙ СИМПОЗИУМ
ПО ТЕОРИИ ИНФОРМАЦИИ

ТЕЗИСЫ ДОКЛАДОВ

THE FIFTH INTERNATIONAL SYMPOSIUM
ON INFORMATION THEORY

ABSTRACTS OF PAPERS

Часть II

К - Я

МОСКВА - ТБИЛИСИ

1979

РЕШЕТЧАТЫЕ СИСТЕМЫ С ЛОКАЛЬНЫМИ ЗАПРЕТАМИ

А.Л.Тоом

(СССР)

Вводится и исследуется понятие вероятностной устойчивости для конфигураций на целочисленных решетках.

Каждая точка d -мерной целочисленной решетки Z^d принимает состояния из непустого конечного множества X_0

одинакового для всех точек. Получается пространство $X = X_0^{Z^d}$

конфигураций на всей решетке. Каждой точке $V \in Z^d$ соответствует сдвиг решетки на вектор V и индуцированный сдвиг T_V

пространства X .

Пусть задан непустой конечный набор $\{C_1, \dots, C_m\}$ собственных цилиндрических подмножеств X . Назовем запретами все трансляты множеств C_1, \dots, C_m , а множество всех запретов назовем ансамблем E :

$$E = \{T_V(C_i), 1 \leq i \leq m, V \in Z^d\}.$$

Итак, задана система (E, X) . Назовем конфигурацию согласованной, если она принадлежит всем запретам.

Пусть M - совокупность вероятностных мер на X . Для каждого числа $\varepsilon \in [0; 1]$ определим подмножество $M_\varepsilon \subset M$.

Мера μ входит в M_ε , если для всякого натурального k и всяких k различных запретов A_1, \dots, A_k выполняется следующее:

$$\mu(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_k) \geq 1 - \varepsilon^k.$$

Для любой конфигурации X и точки V обозначим через

$N_V(X)$ совокупность конфигураций, отличающихся от X на конечном множестве точек, включающем V . Назовем согласованную конфигурацию X устойчивой, если

$$\lim_{\epsilon \rightarrow 0} \sup_{\substack{M \in M_\epsilon \\ V \in Z^d}} \mu(N_V(X)) = 0$$

Без потери общности можно считать, что ансамбль E порожден набором $\{C_i\}$, состоящим из одного множества.

Результаты:

1. В каждой одномерной системе не более одной устойчивой конфигурации. Точнее, согласованная конфигурация в одномерной системе устойчива, если и только если она — единственная согласованная конфигурация в этой системе. Поскольку легко указать алгоритм, полностью описывающий согласованные конфигурации во всех одномерных системах, то и устойчивые конфигурации в одномерных системах полностью описываются.

2. Напротив, в неодномерных системах устойчивые конфигурации могут быть неединственными. Для любого конечного набора периодических конфигураций в пространстве X на неодномерной решетке строится система (E, X) , в которой все конфигурации из данного набора и их трансляты устойчивы, а все прочие конфигурации несогласованы.

Доказаны некоторые достаточные условия устойчивости. Введем обозначения, нужные, чтобы их сформулировать. Пусть имеется d -мерная система (E, X) и в ней конфигурация Y . Множество $V \subset Z^d$ назовем гарантом для Y , если для всякой точки V найдется такое конечное семейство запретов

$$\{A_1, A_2, \dots, A_k\} \subset E, \text{ что}$$

$$\{X: X_v \neq Y_v; X_{v+v'} = Y_{v+v'}\} \cap A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_k = \emptyset.$$

Кроме того, погрузим Z^d в евклидово пространство R^d с тем же началом координат O . Точки R^d отождествляем с векторами. Вектора единичной длины называем направлениями. Множество точек Z^d , образующих отрицательные скалярные произведения с направлением ω , обозначаем $\Pi(\omega)$. Назовем направление ω когарантным, если $\Pi(\omega)$ есть гарант.

3. Пусть дана система (E, X) и в ней периодическая согласованная конфигурация Y . Пусть имеется такой набор направлений

$$\omega_0, \omega_1, \dots, \omega_n, \text{ что:}$$

а) Существуют такие положительные P_0, P_1, \dots, P_n , что

$$P_0 \omega_0 + P_1 \omega_1 + \dots + P_n \omega_n = 0$$

б) $\Pi(\omega_0) \cap \Pi(\omega_k)$ есть гарант для Y при всяком k от 1 до n .

Тогда Y устойчива.

4. Если в двумерной системе множество когарантных направлений для периодической согласованной конфигурации Y содержит дугу, составляющую более половины окружности, то конфигурация Y устойчива.

Очевидно, ценность утверждений об устойчивости конфигураций обусловлена богатством множеств M_ε . Поэтому строятся примеры мер $\mu \in M_\varepsilon$. Наиболее естественные примеры относятся к тому случаю, когда система описывает функционирование $(d-1)$ -мерной однородной сети конечных автоматов в дискретном времени, где каждый автомат вычисляет свое состояние в каждый момент времени как функцию от состояний соседей в его конечной окрестности в несколько предыдущих моментов времени и при этом случайно ошибается с вероятностью ε , причем все ошибки независимы друг от друга. Конфигурация — это реализация работы всех автоматов за все время от $-\infty$ до $+\infty$. Она согласована, если не произошло ни одной ошибки. Она устойчива, если отклонения от нее, обусловленные ошибками, накапливаются лишь до величины, стремящейся к нулю вместе с ε . К сожалению, в применении к автоматным системам наши основные результаты 3 и 4 превращаются в уже известные результаты работ [1] и [2]. Но существуют и более сложные примеры мер $\mu \in M_\varepsilon$, для которых наши результаты являются новыми.

Утверждение 1 очевидно и приведено для ясности. Утверждение 2 доказывается известным контурным методом Пайерлса в его стандартной форме. Утверждения 3 и 4 доказываются довольно громоздкими вариантами этого метода, похожими на те, что опубликованы в [1, 2].

Литература

1. А.Л.Тоом. Нагрузочные многомерные системы автоматов. Проблемы передачи информации, 10, 3, 70-79, 1974 .
2. А.Л.Тоом. Устойчивые и притягивающие траектории в многокомпонентных системах. Сборник "Многокомпонентные случайные системы" , 288-308 . "Наука", М., 1978.