

# Случайные метрики на сфере

Виктор Клепцын

CNRS, Institute of Mathematical Research of Rennes, University of Rennes 1

Летняя школа «Современная математика», Ратмино, Дубна

# Типы предельного поведения

# Типы предельного поведения

- ▶ Закон больших чисел:

# Типы предельного поведения

- ▶ Закон больших чисел:
- ▶ Центральная предельная теорема:

# Типы предельного поведения

- ▶ **Закон больших чисел:** стремление к конкретному пределу
- ▶ **Центральная предельная теорема:**

# Типы предельного поведения

- ▶ **Закон больших чисел:** стремление к конкретному пределу
- ▶ **Центральная предельная теорема:** в пределе — случайное распределение

# Закон больших чисел

# Закон больших чисел

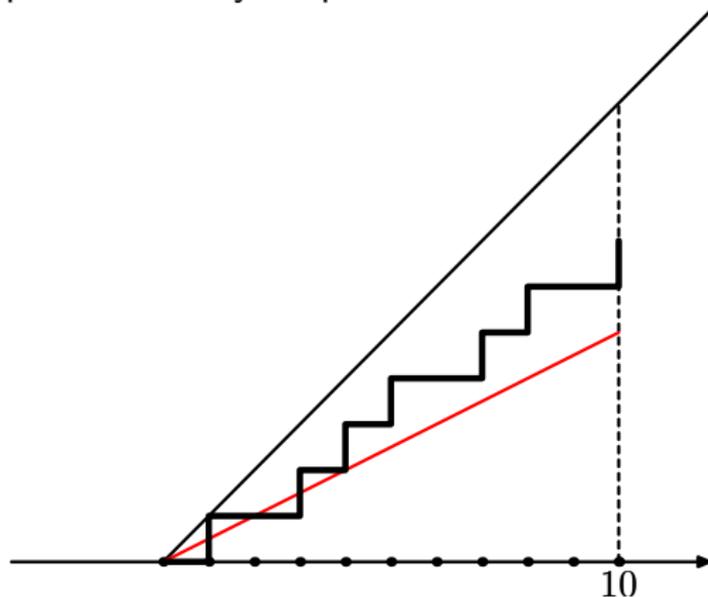
Подбросим монету 10 раз:

# Закон больших чисел

Подбросим монету 10 раз: 1011101101

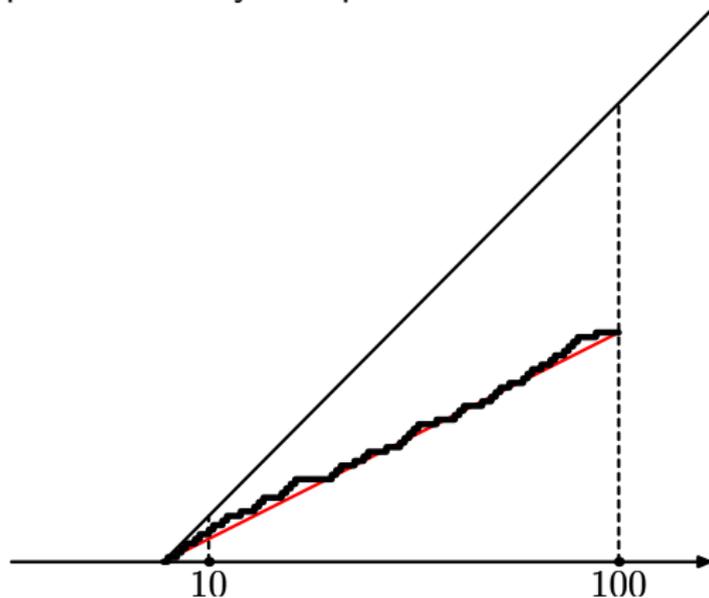
# Закон больших чисел

Подбросим монету 10 раз: 1011101101



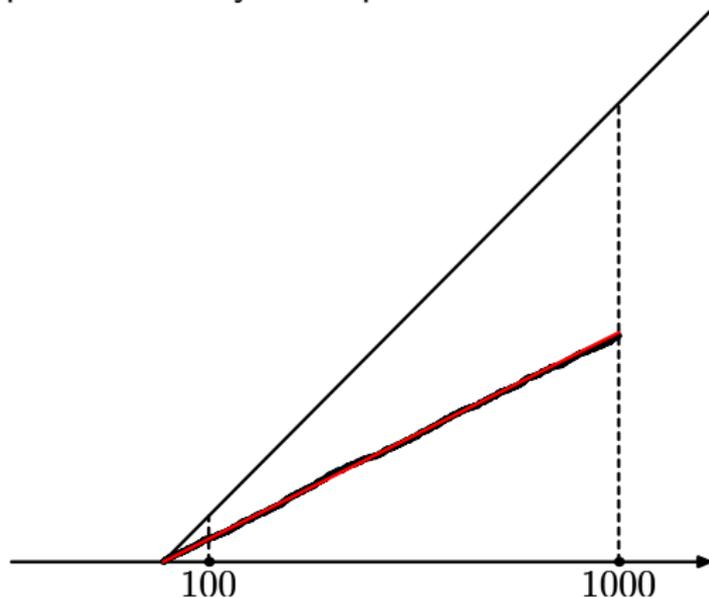
# Закон больших чисел

Подбросим монету 100 раз: 101110110110110010011...



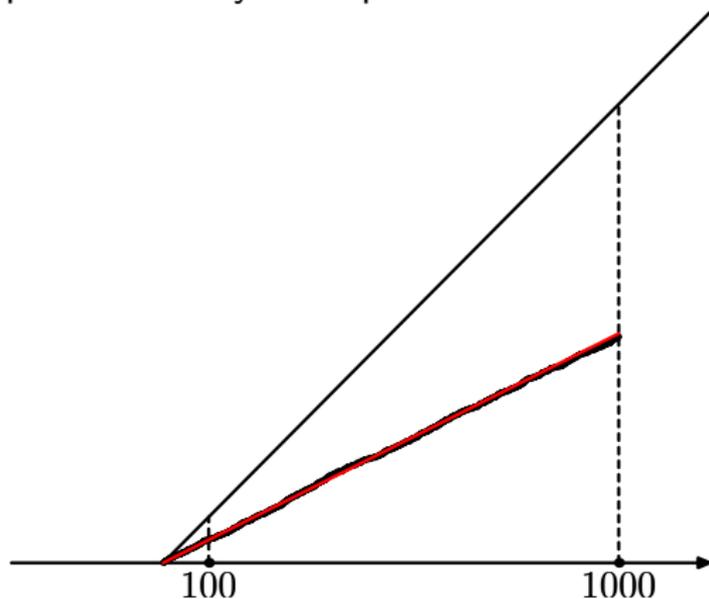
# Закон больших чисел

Подбросим монету 1000 раз: 101110110110110010011...



# Закон больших чисел

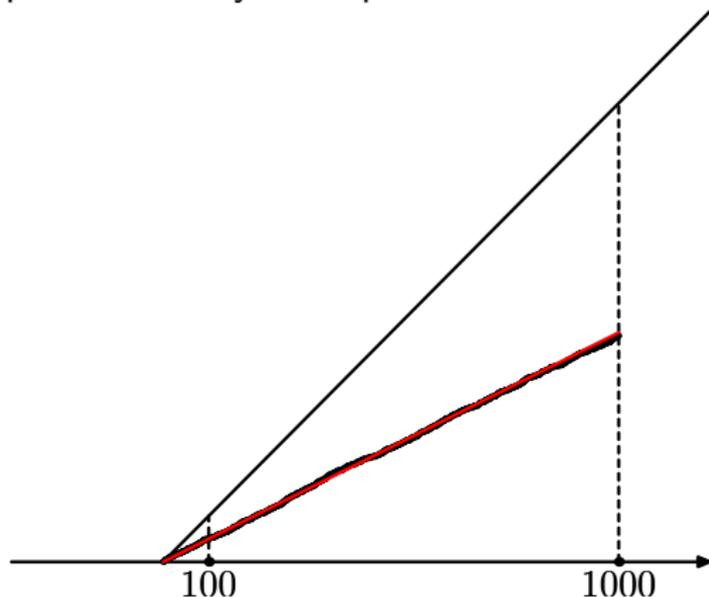
Подбросим монету 1000 раз: 101110110110110010011...



$$\frac{S_N}{N} \rightarrow \frac{1}{2}$$

# Закон больших чисел

Подбросим монету 1000 раз: 101110110110110010011...



$$\frac{S_N}{N} \rightarrow \frac{1}{2}$$

$$\frac{S_{[Nx]}}{N} \rightarrow \frac{x}{2}$$

# Отклонение от среднего

Как устроено отклонение числа орлов  $S_N$  от среднего значения  $\frac{N}{2}$ ?

# Отклонение от среднего

Как устроено отклонение числа орлов  $S_N$  от среднего значения  $\frac{N}{2}$ ?

$$\frac{S_N}{N} - \frac{1}{2} = \frac{S_N - \frac{N}{2}}{N} \rightarrow 0.$$

## Отклонение от среднего

Как устроено отклонение числа орлов  $S_N$  от среднего значения  $\frac{N}{2}$ ?

$$\frac{S_N}{N} - \frac{1}{2} = \frac{S_N - \frac{N}{2}}{N} \rightarrow 0.$$

А что, если делить на меньшую степень  $N$ ?

# Среднеквадратичное отклонение

# Среднеквадратичное отклонение

Посмотрим на среднее значение **квадрата** величины

# Среднеквадратичное отклонение

Посмотрим на среднее значение **квадрата** величины

$$2S_N - N = \sum_{j=1}^N X_j,$$

# Среднеквадратичное отклонение

Посмотрим на среднее значение **квадрата** величины

$$2S_N - N = \sum_{j=1}^N X_j,$$

где  $X_j = \begin{cases} 1 & \text{с вероятностью } 1/2 \\ -1 & \text{с вероятностью } 1/2. \end{cases}$

# Среднеквадратичное отклонение

Посмотрим на среднее значение **квадрата** величины

$$2S_N - N = \sum_{j=1}^N X_j,$$

где  $X_j = \begin{cases} 1 & \text{с вероятностью } 1/2 \\ -1 & \text{с вероятностью } 1/2. \end{cases}$

$$\mathbb{E}(2S_N - N)^2 =$$

# Среднеквадратичное отклонение

Посмотрим на среднее значение **квадрата** величины

$$2S_N - N = \sum_{j=1}^N X_j,$$

где  $X_j = \begin{cases} 1 & \text{с вероятностью } 1/2 \\ -1 & \text{с вероятностью } 1/2. \end{cases}$

$$\mathbb{E}(2S_N - N)^2 = \sum_i \mathbb{E} X_i^2 +$$

# Среднеквадратичное отклонение

Посмотрим на среднее значение **квадрата** величины

$$2S_N - N = \sum_{j=1}^N X_j,$$

где  $X_j = \begin{cases} 1 & \text{с вероятностью } 1/2 \\ -1 & \text{с вероятностью } 1/2. \end{cases}$

$$\mathbb{E}(2S_N - N)^2 = \sum_i \mathbb{E} X_i^2 + 2 \sum_{i < j} \mathbb{E}(X_i X_j) =$$

# Среднеквадратичное отклонение

Посмотрим на среднее значение **квадрата** величины

$$2S_N - N = \sum_{j=1}^N X_j,$$

где  $X_j = \begin{cases} 1 & \text{с вероятностью } 1/2 \\ -1 & \text{с вероятностью } 1/2. \end{cases}$

$$\mathbb{E}(2S_N - N)^2 = \sum_i \mathbb{E} X_i^2 + 2 \sum_{i < j} \mathbb{E}(X_i X_j) = N +$$

# Среднеквадратичное отклонение

Посмотрим на среднее значение **квадрата** величины

$$2S_N - N = \sum_{j=1}^N X_j,$$

где  $X_j = \begin{cases} 1 & \text{с вероятностью } 1/2 \\ -1 & \text{с вероятностью } 1/2. \end{cases}$

$$\mathbb{E}(2S_N - N)^2 = \sum_i \mathbb{E} X_i^2 + 2 \sum_{i < j} \mathbb{E}(X_i X_j) = N + 0 =$$

# Среднеквадратичное отклонение

Посмотрим на среднее значение **квадрата** величины

$$2S_N - N = \sum_{j=1}^N X_j,$$

где  $X_j = \begin{cases} 1 & \text{с вероятностью } 1/2 \\ -1 & \text{с вероятностью } 1/2. \end{cases}$

$$\mathbb{E}(2S_N - N)^2 = \sum_i \mathbb{E} X_i^2 + 2 \sum_{i < j} \mathbb{E}(X_i X_j) = N + 0 = N.$$

# Центральная предельная теорема

Теорема (Центральная предельная теорема)

*С ростом  $N$*

# Центральная предельная теорема

## Теорема (Центральная предельная теорема)

С ростом  $N$  *распределение* случайной величины  $\frac{2S_N - N}{\sqrt{N}}$  стремится

# Центральная предельная теорема

## Теорема (Центральная предельная теорема)

С ростом  $N$  *распределение* случайной величины  $\frac{2S_N - N}{\sqrt{N}}$  стремится к *распределению Гаусса*, имеющему плотность

# Центральная предельная теорема

## Теорема (Центральная предельная теорема)

С ростом  $N$  *распределение* случайной величины  $\frac{2S_N - N}{\sqrt{N}}$  стремится к *распределению Гаусса*, имеющему плотность

$$\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}.$$

# Центральная предельная теорема

## Теорема (Центральная предельная теорема)

С ростом  $N$  *распределение* случайной величины  $\frac{2S_N - N}{\sqrt{N}}$  стремится к *распределению Гаусса*, имеющему плотность

$$\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}.$$

На 10 000 подбрасываний: вероятность попасть в отрезок



# Центральная предельная теорема

## Теорема (Центральная предельная теорема)

С ростом  $N$  *распределение* случайной величины  $\frac{2S_N - N}{\sqrt{N}}$  стремится к *распределению Гаусса*, имеющему плотность

$$\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}.$$

На 10 000 подбрасываний: вероятность попасть в отрезок

▶  $5\,000 \pm 5$  8%

▶

# Центральная предельная теорема

## Теорема (Центральная предельная теорема)

С ростом  $N$  *распределение* случайной величины  $\frac{2S_N - N}{\sqrt{N}}$  стремится к *распределению Гаусса*, имеющему плотность

$$\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}.$$

На 10 000 подбрасываний: вероятность попасть в отрезок

- ▶  $5\,000 \pm 5$  8%
- ▶  $5\,000 \pm 50$  68%
- ▶

# Центральная предельная теорема

## Теорема (Центральная предельная теорема)

С ростом  $N$  *распределение* случайной величины  $\frac{2S_N - N}{\sqrt{N}}$  стремится к *распределению Гаусса*, имеющему плотность

$$\rho(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}.$$

На 10 000 подбрасываний: вероятность попасть в отрезок

- ▶  $5\,000 \pm 5$  8%
- ▶  $5\,000 \pm 50$  68%
- ▶  $5\,000 \pm 150$  99.7%

## Броуновское движение

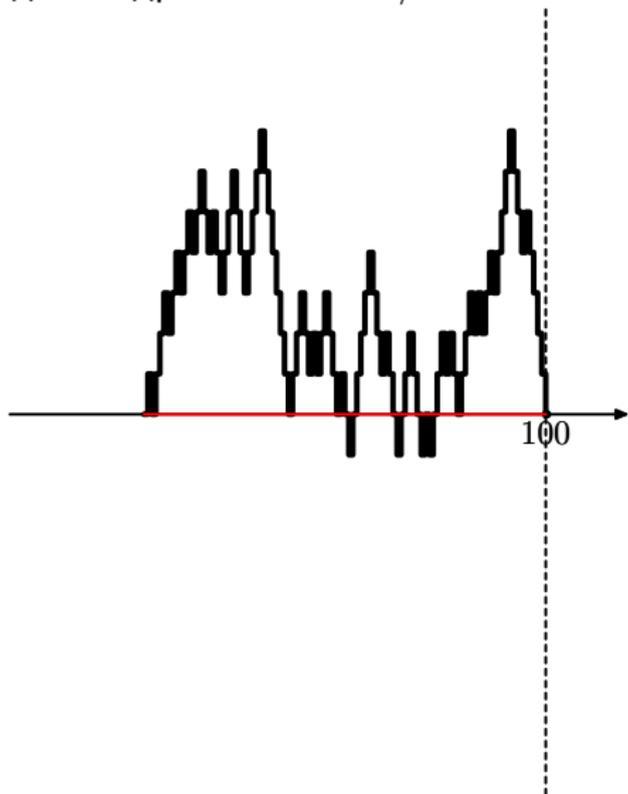
Посмотрим на отклонения от среднего  $S_{[Nx]} - \frac{Nx}{2}$ , нормированные на их среднеквадратичное  $\sqrt{N}/2$ :





## Броуновское движение

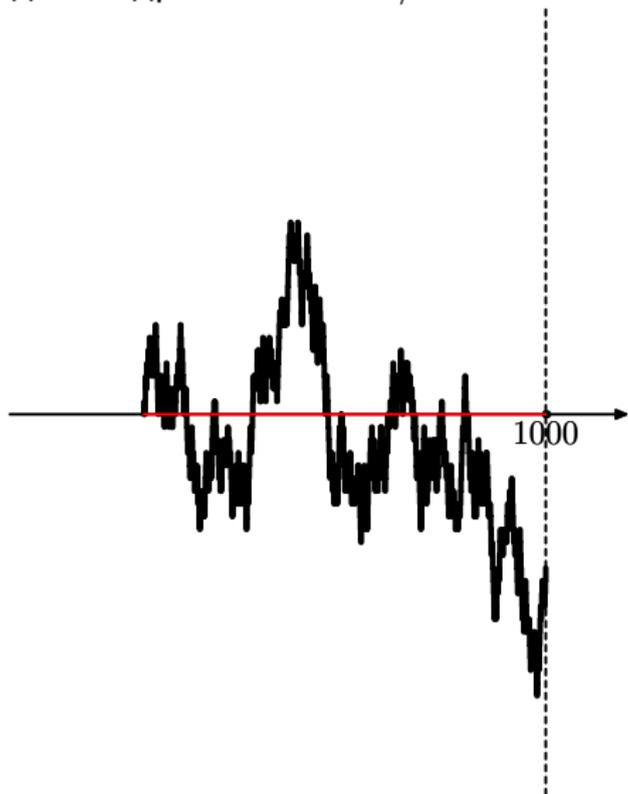
Посмотрим на отклонения от среднего  $S_{[Nx]} - \frac{Nx}{2}$ , нормированные на их среднеквадратичное  $\sqrt{N}/2$ :



$$\frac{S_{[Nx]} - \frac{x}{2}}{\sqrt{N}/2}$$

## Броуновское движение

Посмотрим на отклонения от среднего  $S_{[Nx]} - \frac{Nx}{2}$ , нормированные на их среднеквадратичное  $\sqrt{N}/2$ :



$$\frac{S_{[Nx]} - \frac{x}{2}}{\sqrt{N}/2}$$

# Постановка вопроса

Возьмём  $N$  единичных квадратов.

# Постановка вопроса

Возьмём  $N$  (очень много) единичных квадратов.

## Постановка вопроса

Возьмём  $N$  (очень много) единичных квадратиков. Склеим их так, чтобы получилась сфера.

## Постановка вопроса

Возьмём  $N$  (очень много) единичных квадратиков. Склеим их так, чтобы получилась сфера. Что можно сказать о получившейся сфере? Например, какой у неё будет диаметр

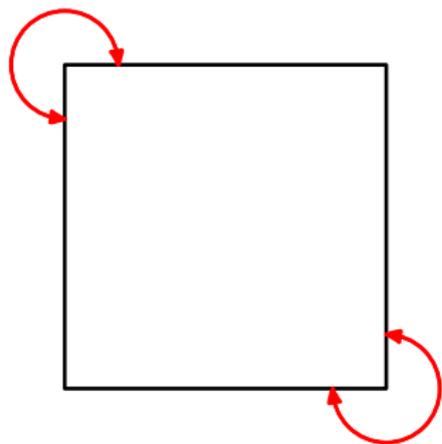
## Постановка вопроса

Возьмём  $N$  (очень много) единичных квадратиков. Склеим их так, чтобы получилась сфера. Что можно сказать о получившейся сфере? Например, какой у неё будет диаметр (длина пути по сфере есть сумма длин пройденных путей внутри квадратиков)?

## Постановка вопроса

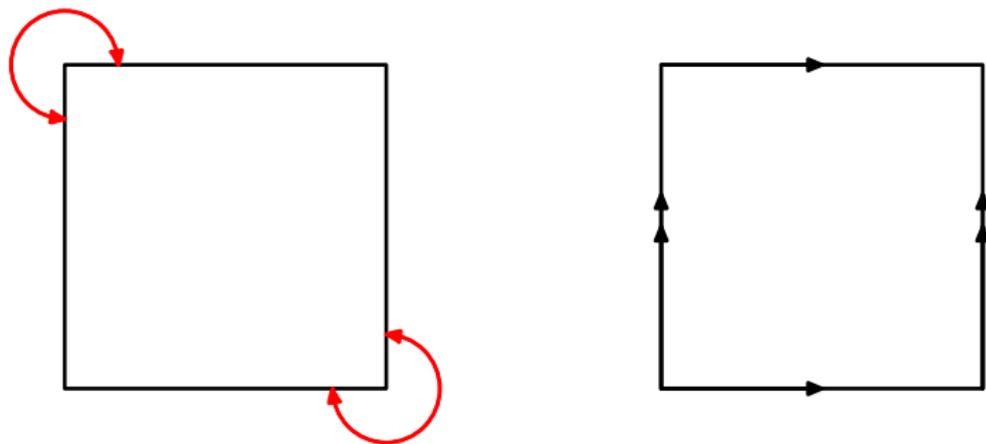
Возьмём  $N$  (очень много) единичных квадратиков. Склеим их так, чтобы получилась сфера. Что можно сказать о получившейся сфере? Например, какой у неё (скорее всего) будет диаметр (длина пути по сфере есть сумма длин пройденных путей внутри квадратиков)?

# Примеры-1



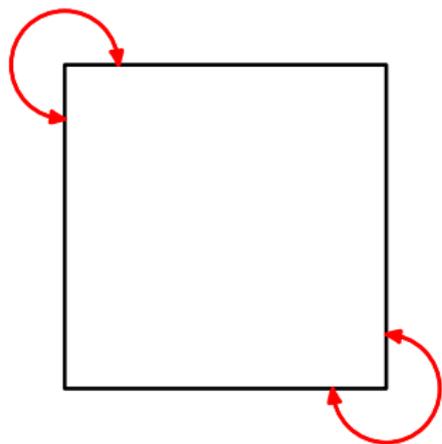
Первая склейка даёт сферу

## Примеры-1



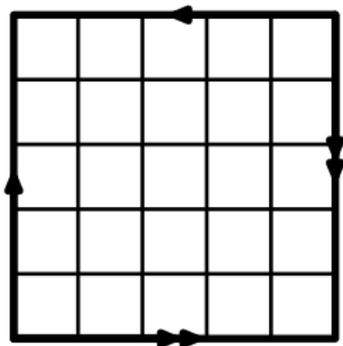
Первая склейка даёт сферу, а вторая — тор

## Примеры-1



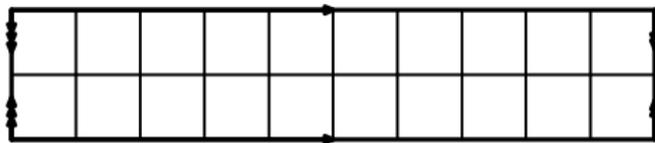
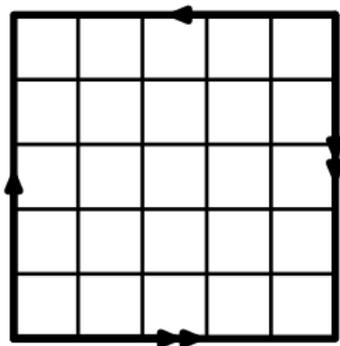
Первая склейка даёт сферу, а вторая — тор (и потому нас не интересует).

## Примеры-2



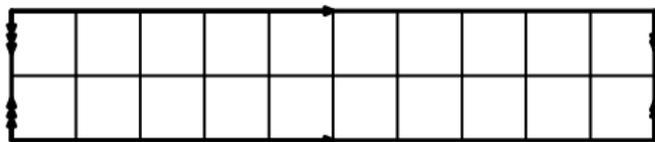
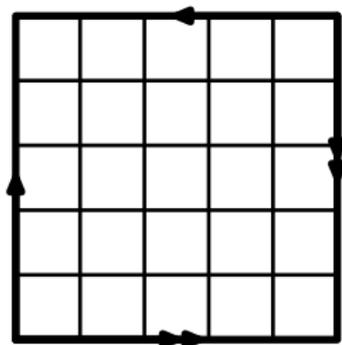
Можно сделать сферу из квадрата  $\sqrt{N} \times \sqrt{N}$ ;

## Примеры-2



Можно сделать сферу из квадрата  $\sqrt{N} \times \sqrt{N}$ ; а можно — из «трубочки» длины  $N/2$ .

## Примеры-2



Можно сделать сферу из квадрата  $\sqrt{N} \times \sqrt{N}$ ; а можно — из «трубочки» длины  $N/2$ . Наконец, можно сшить из двух четырёхвалентных «деревьев» глубины  $\sim \log N$ .

# Уточнение формулировки вопроса

## Определение

**Плоской картой** называется вложенный в сферу граф,

## Уточнение формулировки вопроса

### Определение

**Плоской картой** называется вложенный в сферу граф, рассматриваемый с точностью до непрерывной деформации.

# Уточнение формулировки вопроса

## Определение

**Плоской картой** называется вложенный в сферу граф, рассматриваемый с точностью до непрерывной деформации.

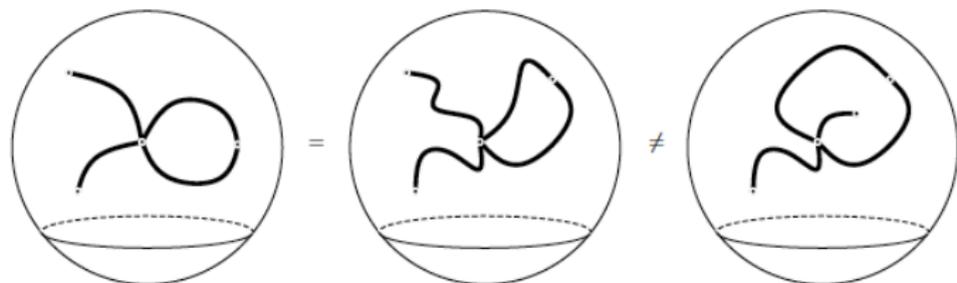


Рис.: Плоская карта. (Picture credit: N. Curien)

# Основной принцип

Исчислить — значит понять!

# Основной принцип

Исчислить — значит понять!

Давайте посчитаем, а сколько вообще есть плоских карт с четырёхугольными гранями?

# Плоская 4-карта: простейшие свойства

- ▶ Если у карты  $M$  четырёхугольных граней,

## Плоская 4-карта: простейшие свойства

- ▶ Если у карты  $N$  четырёхугольных граней,
- ▶ то  $4N/2 = 2N$  рёбер

## Плоская 4-карта: простейшие свойства

- ▶ Если у карты  $N$  четырёхугольных граней,
- ▶ то  $4N/2 = 2N$  рёбер
- ▶ и, значит,  $2 + 2N - N = N + 2$  вершин ( $V - P + \Gamma = 2$ ).

# Вершины

- ▶ Давайте отметим на 4-карте одну вершину.

# Вершины

- ▶ Давайте отметим на 4-карте одну вершину.
- ▶ Осталось  $N + 1$ , и  $N$  граней.

# Вершины

- ▶ Давайте отметим на 4-карте одну вершину.
- ▶ Осталось  $N + 1$ , и  $N$  граней.
- ▶ А нельзя ли провести в каждой грани по ребру так, чтобы новые рёбра образовывали дерево?

# Биекция Кори–Ваклина–Шеффера.

*Его вершины подписаны  
натуральными числами, отличающимися на  $\leq 1$  на каждом ребре.  
Наименьшее из встречающихся чисел равно 1.*

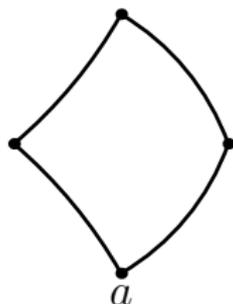
# Биекция Кори–Ваклина–Шеффера.

Подпишем все не-отмеченные вершины расстоянием в графе до отмеченной.

*Его вершины подписаны  
натуральными числами, отличающимися на  $\leq 1$  на каждом ребре.  
Наименьшее из встречающихся чисел равно 1.*

## Биекция Кори–Ваклина–Шеффера.

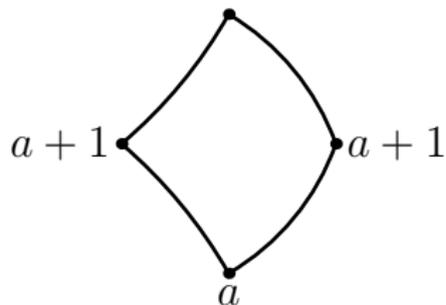
Подпишем все не-отмеченные вершины расстоянием в графе до отмеченной. На каждой грани посмотрим на наименьшую из подписей: пусть это  $a$ .



*Его вершины подписаны  
натуральными числами, отличающимися на  $\leq 1$  на каждом ребре.  
Наименьшее из встречающихся чисел равно 1.*

## Биекция Кори–Ваклина–Шеффера.

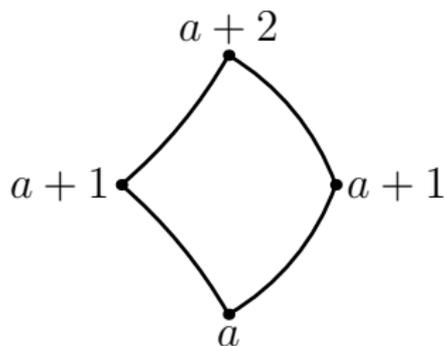
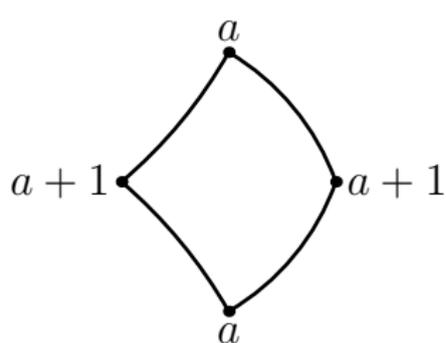
Подпишем все не-отмеченные вершины расстоянием в графе до отмеченной. На каждой грани посмотрим на наименьшую из подписей: пусть это  $a$ . Ее соседи —  $a + 1$ :



*Его вершины подписаны  
натуральными числами, отличающимися на  $\leq 1$  на каждом ребре.  
Наименьшее из встречающихся чисел равно 1.*

## Биекция Кори–Ваклина–Шеффера.

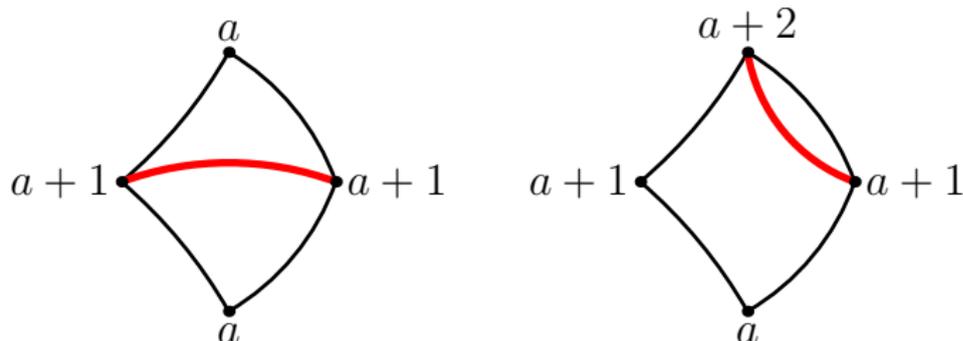
Подпишем все не-отмеченные вершины расстоянием в графе до отмеченной. На каждой грани посмотрим на наименьшую из подписей: пусть это  $a$ . Ёе соседи —  $a + 1$ :



*Его вершины подписаны  
натуральными числами, отличающимися на  $\leq 1$  на каждом ребре.  
Наименьшее из встречающихся чисел равно 1.*

## Биекция Кори–Ваклина–Шеффера.

Подпишем все не-отмеченные вершины расстоянием в графе до отмеченной. На каждой грани посмотрим на наименьшую из подписей: пусть это  $a$ . Ёе соседи —  $a + 1$ :

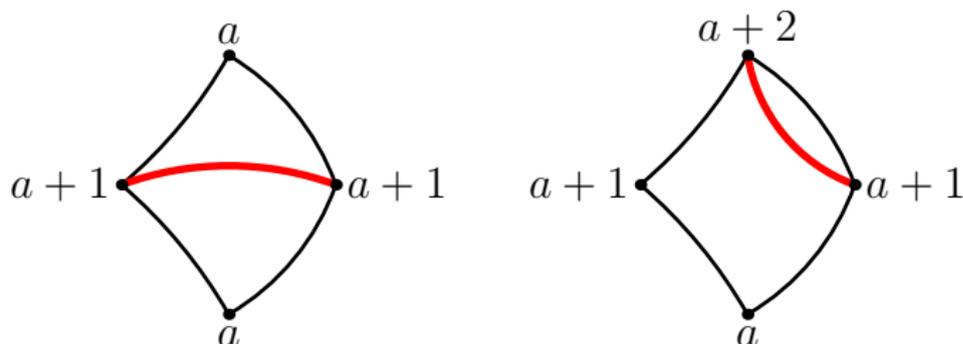


Проведём в них рёбра, как показано выше.

*Его вершины подписаны  
натуральными числами, отличающимися на  $\leq 1$  на каждом ребре.  
Наименьшее из встречающихся чисел равно 1.*

## Биекция Кори–Ваклина–Шеффера.

Подпишем все не-отмеченные вершины расстоянием в графе до отмеченной. На каждой грани посмотрим на наименьшую из подписей: пусть это  $a$ . Ёе соседи —  $a + 1$ :



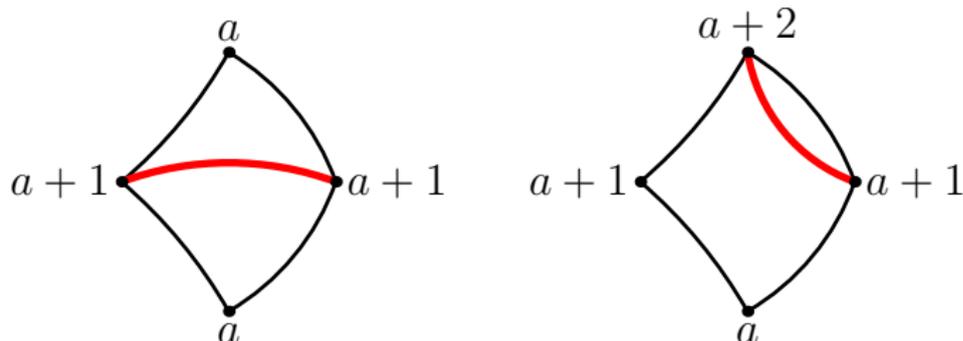
Проведём в них рёбра, как показано выше.

Теорема (Cori-Vauquelin (1981), Schaeffer (1998))

*Красные рёбра образуют дерево.*

## Биекция Кори–Ваклина–Шеффера.

Подпишем все не-отмеченные вершины расстоянием в графе до отмеченной. На каждой грани посмотрим на наименьшую из подписей: пусть это  $a$ . Ёе соседи —  $a + 1$ :



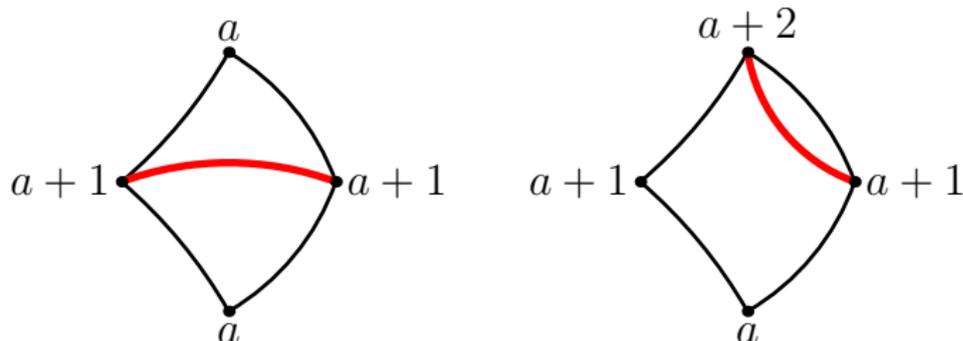
Проведём в них рёбра, как показано выше.

**Теорема (Cori-Vauquelin (1981), Schaeffer (1998))**

*Красные рёбра образуют дерево. Его вершины подписаны натуральными числами, отличающимися на  $\leq 1$  на каждом ребре.*

## Биекция Кори–Ваклина–Шеффера.

Подпишем все не-отмеченные вершины расстоянием в графе до отмеченной. На каждой грани посмотрим на наименьшую из подписей: пусть это  $a$ . Ёе соседи —  $a + 1$ :

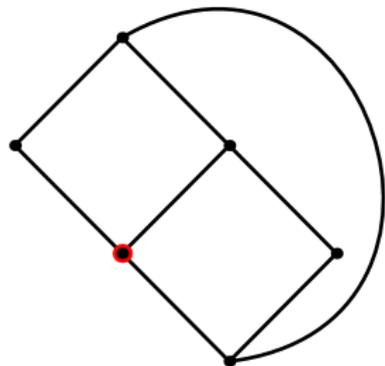


Проведём в них рёбра, как показано выше.

### Теорема (Cori-Vauquelin (1981), Schaeffer (1998))

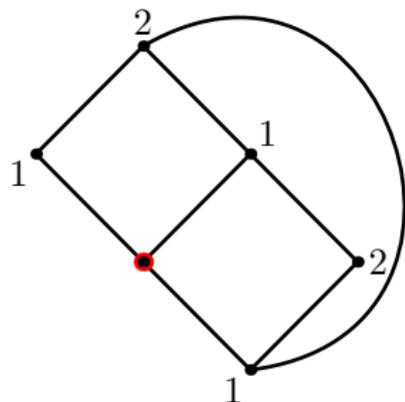
*Красные рёбра образуют дерево. Его вершины подписаны натуральными числами, отличающимися на  $\leq 1$  на каждом ребре. Наименьшее из встречающихся чисел равно 1.*

## Пример



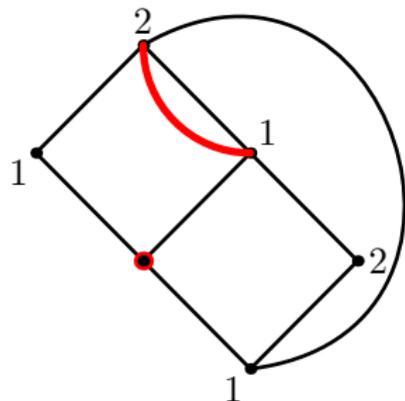
Возьмём плоскую 4-карту,

## Пример



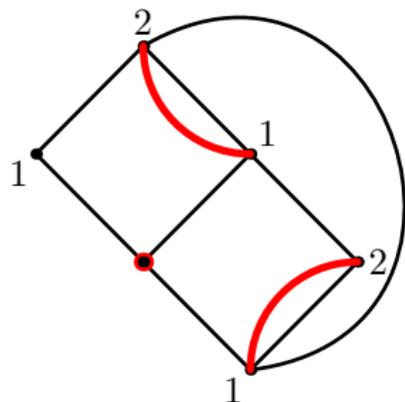
Возьмём плоскую 4-карту, подпишем расстояния до отмеченной вершины.

## Пример



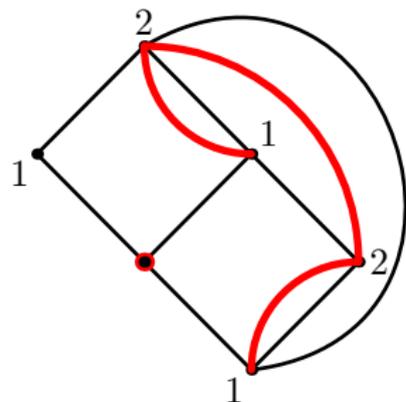
Возьмём плоскую 4-карту, подпишем расстояния до отмеченной вершины. Применим алгоритм

## Пример



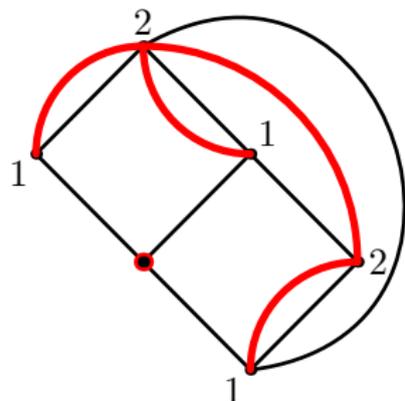
Возьмём плоскую 4-карту, подпишем расстояния до отмеченной вершины. Применим алгоритм

## Пример



Возьмём плоскую 4-карту, подпишем расстояния до отмеченной вершины. Применим алгоритм. А какое ребро достанет до самой левой вершины?

## Пример



Возьмём плоскую 4-карту, подпишем расстояния до отмеченной вершины. Применим алгоритм. А какое ребро достанет до самой левой вершины?

# Обратный ход: декларация

Пусть

- ▶ на плоскости задано дерево со множеством вершин  $V$ ,

# Обратный ход: декларация

Пусть

- ▶ на плоскости задано дерево со множеством вершин  $V$ ,
- ▶ его вершины подписаны натуральными числами

# Обратный ход: декларация

Пусть

- ▶ на плоскости задано дерево со множеством вершин  $V$ ,
- ▶ его вершины подписаны натуральными числами: задано отображение  $d : V \rightarrow \mathbb{N}$

## Обратный ход: декларация

Пусть

- ▶ на плоскости задано дерево со множеством вершин  $V$ ,
- ▶ его вершины подписаны натуральными числами: задано отображение  $d : V \rightarrow \mathbb{N}$ , причём  $\min_v d(v) = 1$ .

## Обратный ход: декларация

Пусть

- ▶ на плоскости задано дерево со множеством вершин  $V$ ,
- ▶ его вершины подписаны натуральными числами: задано отображение  $d : V \rightarrow \mathbb{N}$ , причём  $\min_v d(v) = 1$ .
- ▶ для любых соседних вершин  $u \sim v$  выполнено  $|d(u) - d(v)| \leq 1$ .

## Обратный ход: декларация

Пусть

- ▶ на плоскости задано дерево со множеством вершин  $V$ ,
- ▶ его вершины подписаны натуральными числами: задано отображение  $d : V \rightarrow \mathbb{N}$ , причём  $\min_v d(v) = 1$ .
- ▶ для любых соседних вершин  $u \sim v$  выполнено  $|d(u) - d(v)| \leq 1$ .

Биекция Кори–Ваклина–Шеффера позволяет построить по этим данным плоскую карту с четырёхугольными гранями.

## Обратный ход: процедура

- ▶ Добавим снаружи дополнительную «отмеченную» вершину  $X$ .

## Обратный ход: процедура

- ▶ Добавим снаружи дополнительную «отмеченную» вершину  $X$ .
- ▶ Будем обходить дерево «снаружи» в положительном направлении.

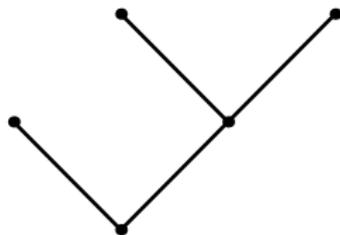
## Обратный ход: процедура

- ▶ Добавим снаружи дополнительную «отмеченную» вершину  $X$ .
- ▶ Будем обходить дерево «снаружи» в положительном направлении.
- ▶ От каждой встреченной вершины  $v$ , подписанной числом  $d(v) > 1$  проведём ребро к ближайшей по ходу обхода вершине  $u$  с пометкой  $d(u) = d(v) - 1$ .

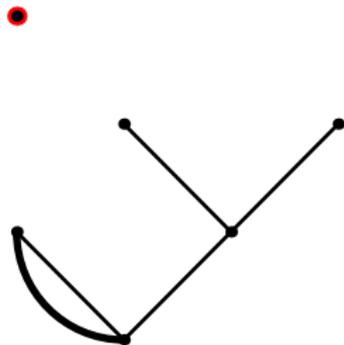
## Обратный ход: процедура

- ▶ Добавим снаружи дополнительную «отмеченную» вершину  $X$ .
- ▶ Будем обходить дерево «снаружи» в положительном направлении.
- ▶ От каждой встреченной вершины  $v$ , подписанной числом  $d(v) > 1$  проведём ребро к ближайшей по ходу обхода вершине  $u$  с пометкой  $d(u) = d(v) - 1$ .
- ▶ От каждой встреченной вершины  $v$  с  $d(v) = 1$  проведём ребро к вершине  $X$ .

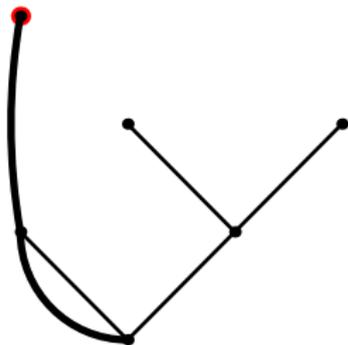
# Обратный ход: иллюстрация



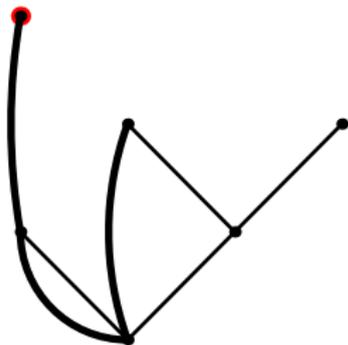
## Обратный ход: иллюстрация



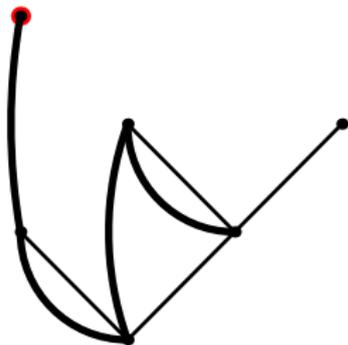
## Обратный ход: иллюстрация



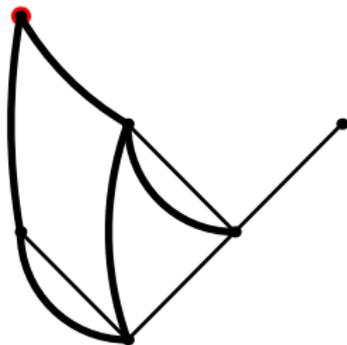
## Обратный ход: иллюстрация



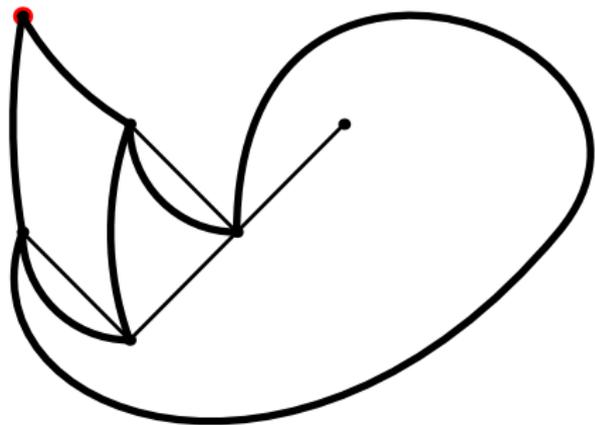
## Обратный ход: иллюстрация



## Обратный ход: иллюстрация

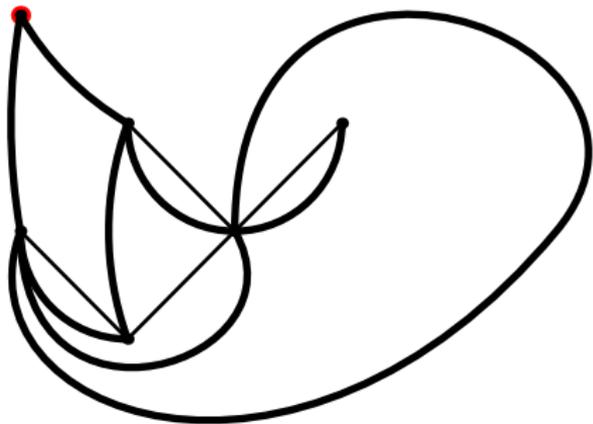


## Обратный ход: иллюстрация

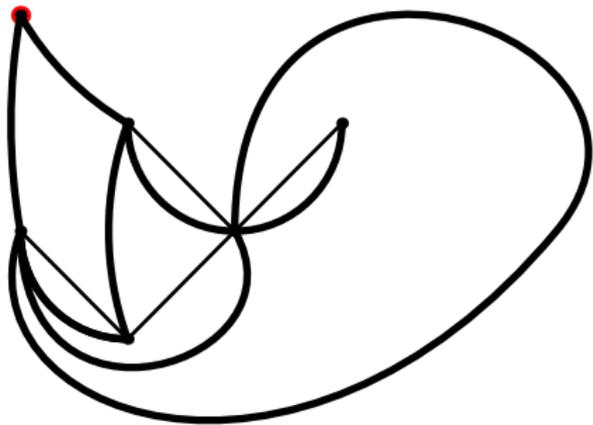




## Обратный ход: иллюстрация



## Обратный ход: иллюстрация



## Подсчёт четырёхугольных карт

Чтобы было удобнее жить, поменяем правила игры: выберём дополнительно ориентированное ребро в дереве.

## Подсчёт четырёхугольных карт

Чтобы было удобнее жить, поменяем правила игры: выберём дополнительно ориентированное ребро в дереве. Тогда дерево становится корневым

## Подсчёт четырёхугольных карт

Чтобы было удобнее жить, поменяем правила игры: выберём дополнительно ориентированное ребро в дереве. Тогда дерево становится корневым, и выбрано «первое» ребро среди выходящих из корня.

## Подсчёт четырёхугольных карт

Чтобы было удобнее жить, поменяем правила игры: выберём дополнительно ориентированное ребро в дереве. Тогда дерево становится корневым, и выбрано «первое» ребро среди выходящих из корня.

Тогда:

## Подсчёт четырёхугольных карт

Чтобы было удобнее жить, поменяем правила игры: выберём дополнительно ориентированное ребро в дереве. Тогда дерево становится корневым, и выбрано «первое» ребро среди выходящих из корня.

Тогда:

- ▶ Общее число так оснащённых карт = число деревьев \* число способов оснастить дерево

## Подсчёт четырёхугольных карт

Чтобы было удобнее жить, поменяем правила игры: выберём дополнительно ориентированное ребро в дереве. Тогда дерево становится корневым, и выбрано «первое» ребро среди выходящих из корня.

Тогда:

- ▶ Общее число так оснащённых карт = число деревьев \* число способов оснастить дерево
- ▶ Число способов оснастить дерево с  $|d(u) - d(v)| \leq 1$  и  $\min_v d(v) = 1$

## Подсчёт четырёхугольных карт

Чтобы было удобнее жить, поменяем правила игры: выберём дополнительно ориентированное ребро в дереве. Тогда дерево становится корневым, и выбрано «первое» ребро среди выходящих из корня.

Тогда:

- ▶ Общее число так оснащённых карт = число деревьев \* число способов оснастить дерево
- ▶ Число способов оснастить дерево с  $|d(u) - d(v)| \leq 1$  и  $\min_v d(v) = 1$ 
  - ★ равно числу способов оснастить корневое дерево с  $|d'(u) - d'(v)| \leq 1$  и  $d'(\text{корня}) = 0$ ,

## Подсчёт четырёхугольных карт

Чтобы было удобнее жить, поменяем правила игры: выберём дополнительно ориентированное ребро в дереве. Тогда дерево становится корневым, и выбрано «первое» ребро среди выходящих из корня.

Тогда:

- ▶ Общее число так оснащённых карт = число деревьев \* число способов оснастить дерево
- ▶ Число способов оснастить дерево с  $|d(u) - d(v)| \leq 1$  и  $\min_v d(v) = 1$ 
  - ★ равно числу способов оснастить корневое дерево с  $|d'(u) - d'(v)| \leq 1$  и  $d'(\text{корня}) = 0$ ,
  - ★ и потому равно  $3^N$ .

## Подсчёт четырёхугольных карт

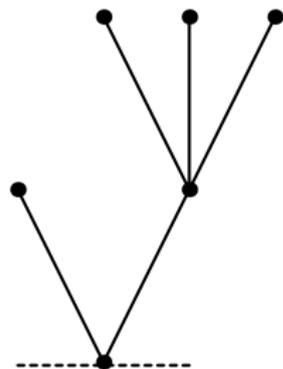
Чтобы было удобнее жить, поменяем правила игры: выберём дополнительно ориентированное ребро в дереве. Тогда дерево становится корневым, и выбрано «первое» ребро среди выходящих из корня.

Тогда:

- ▶ Общее число так оснащённых карт = число деревьев \* число способов оснастить дерево
- ▶ Число способов оснастить дерево с  $|d(u) - d(v)| \leq 1$  и  $\min_v d(v) = 1$ 
  - ★ равно числу способов оснастить корневое дерево с  $|d'(u) - d'(v)| \leq 1$  и  $d'(\text{корня}) = 0$ ,
  - ★ и потому равно  $3^N$ .
- ▶ Число деревьев =  $N$ -е число Каталана =  $\frac{1}{N+1} \binom{2N}{N}$

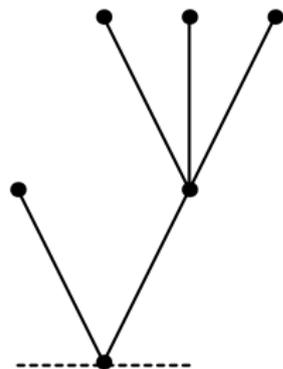
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром =



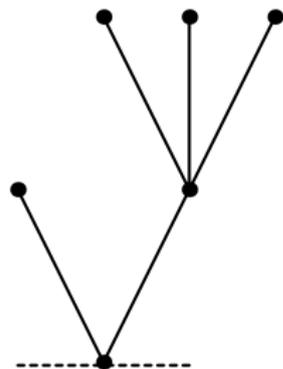
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром =  
функция высоты при обходе «снаружи» =



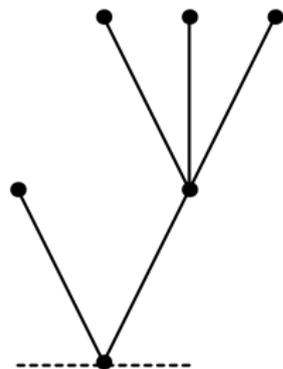
## Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром =  
функция высоты при обходе «снаружи» =  
путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающихся ниже нуля  
посередине, и заканчивающийся в нуле).



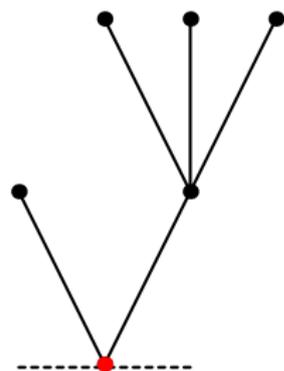
## Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром =  
функция высоты при обходе «снаружи» =  
путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающихся ниже нуля  
посередине, и заканчивающийся в нуле).



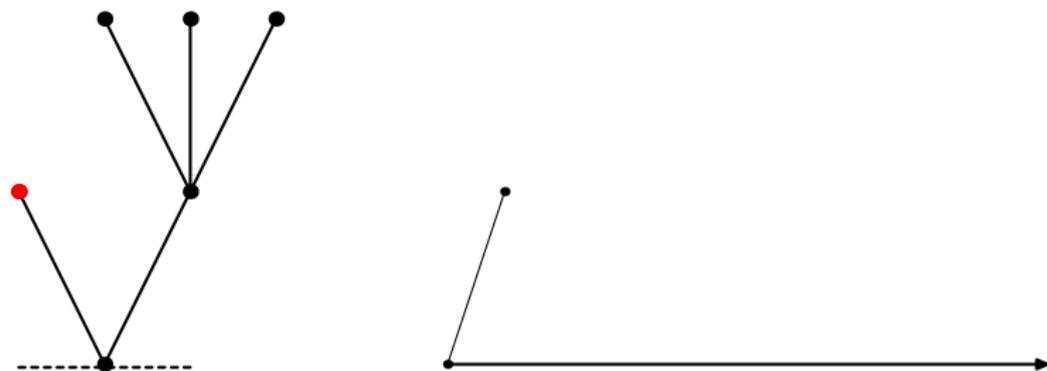
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром =  
функция высоты при обходе «снаружи» =  
путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля  
посередине, и заканчивающийся в нуле).



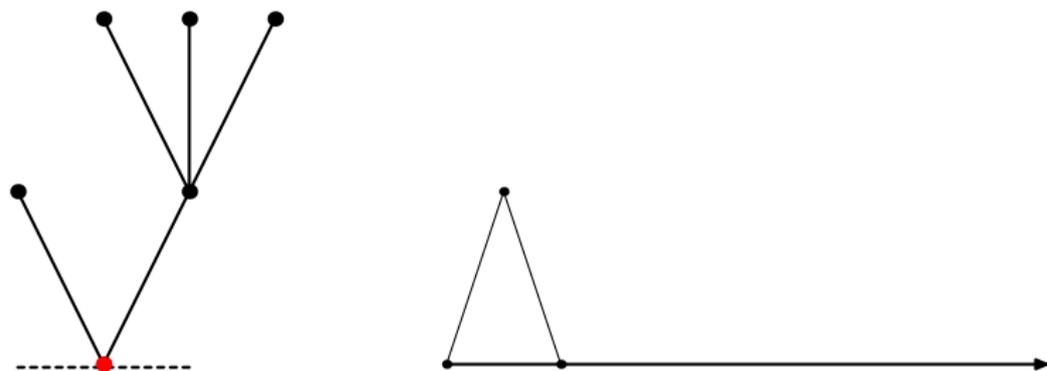
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром = функция высоты при обходе «снаружи» = путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля посередине, и заканчивающийся в нуле).



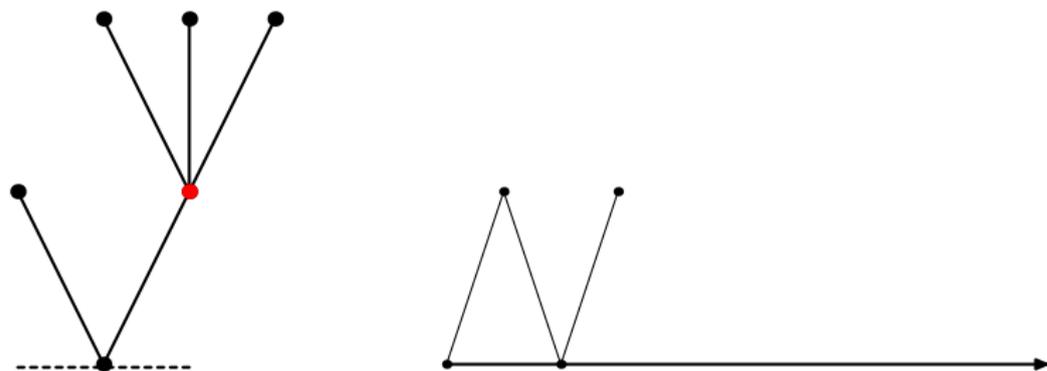
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром =  
функция высоты при обходе «снаружи» =  
путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля  
посередине, и заканчивающийся в нуле).



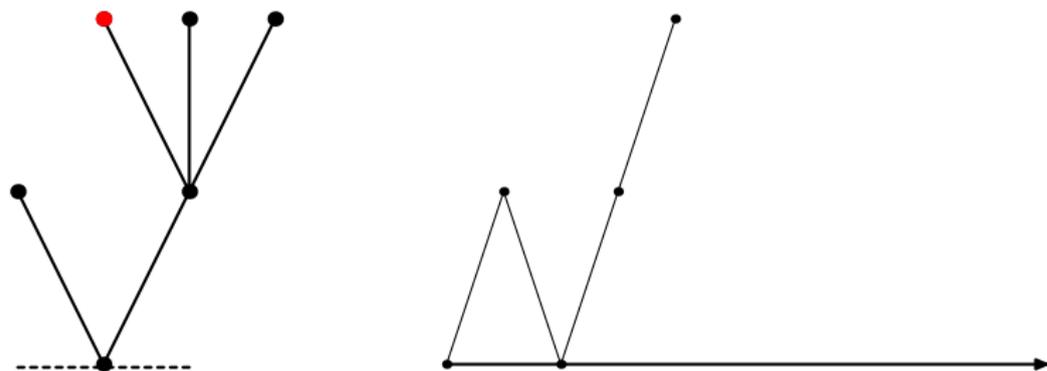
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром = функция высоты при обходе «снаружи» = путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля посередине, и заканчивающийся в нуле).



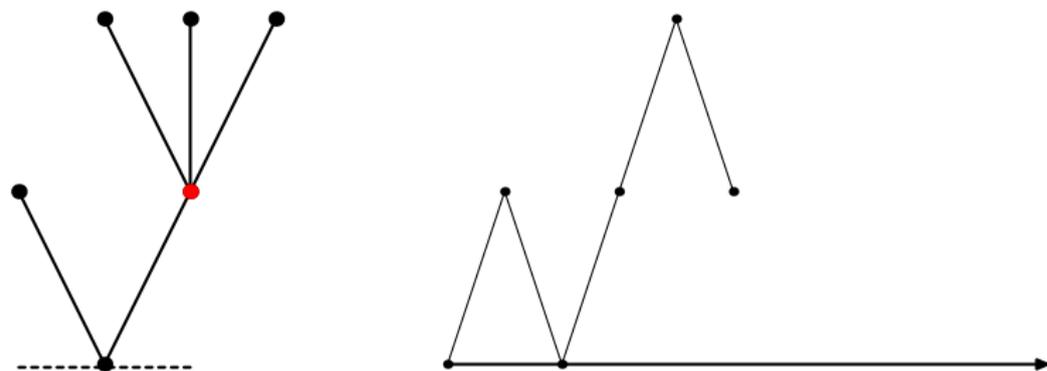
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром = функция высоты при обходе «снаружи» = путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля посередине, и заканчивающийся в нуле).



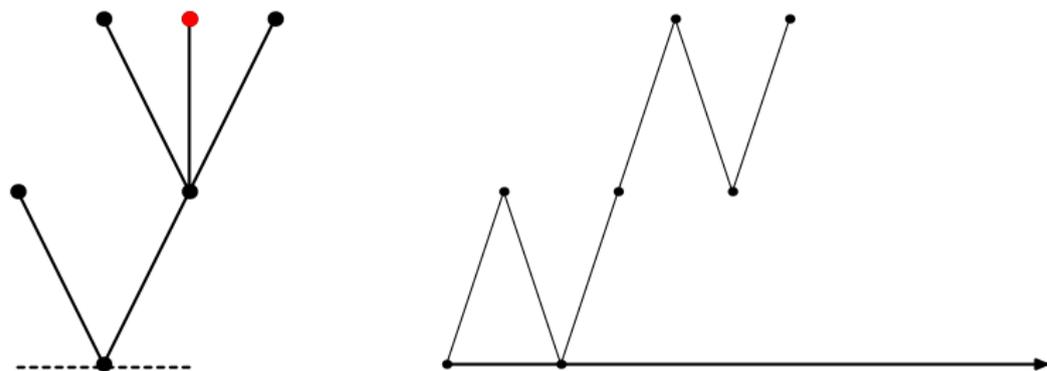
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром = функция высоты при обходе «снаружи» = путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля посередине, и заканчивающийся в нуле).



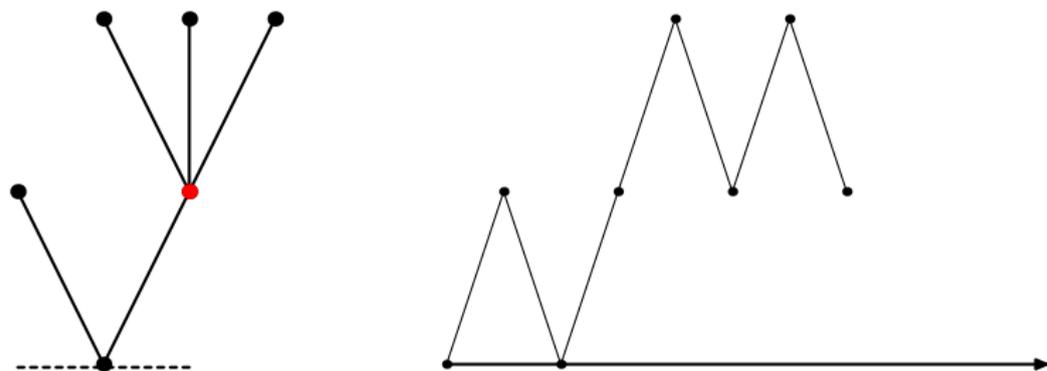
## Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром = функция высоты при обходе «снаружи» = путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля посередине, и заканчивающийся в нуле).



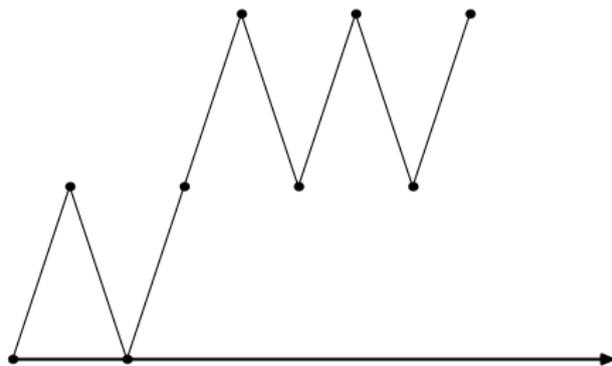
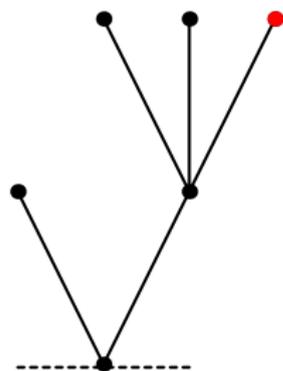
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром = функция высоты при обходе «снаружи» = путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля посередине, и заканчивающийся в нуле).



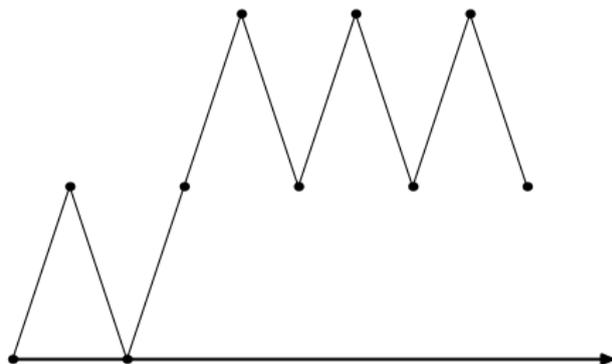
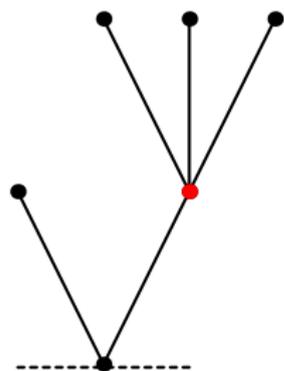
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром =  
функция высоты при обходе «снаружи» =  
путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля  
посередине, и заканчивающийся в нуле).



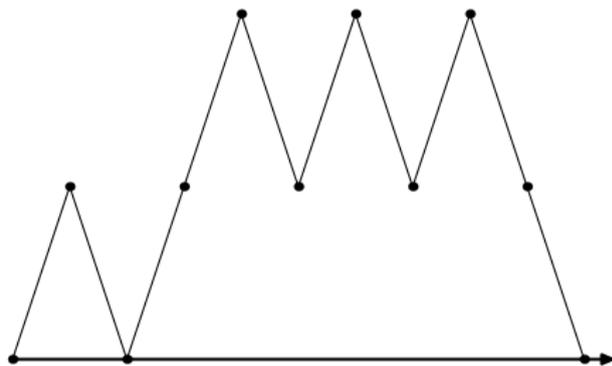
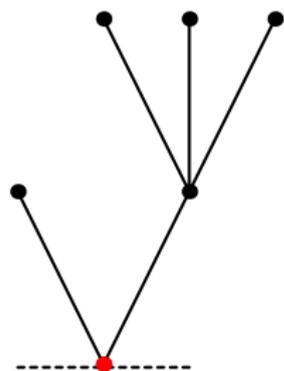
# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром =  
функция высоты при обходе «снаружи» =  
путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля  
посередине, и заканчивающийся в нуле).



# Число деревьев

Дерево на плоскости с выделенным «первым» ребром =  
функция высоты при обходе «снаружи» =  
путь Дика длины  $2N$  (путь « $+1/-1$ », не спускающийся ниже нуля  
посередине, и заканчивающийся в нуле).



## Отступление: как найти число Каталана?

	1					
0		1				
	1		1			
0		2		1		
	2		3		1	
0		5		4		1
	5		9		1	
					1	
						1

## Отступление: как найти число Каталана?

					-1		1							
				-1		0		1						
			-1		-1		1		1					
		-1		-2		0		2		1				
	-1		-3		-2		2		3		1			
	-1	-1		-4		-5		0		5		4		1
-1		-5		-9		-5		5		9		5		1





## Отступление: как найти число Каталана?

				-1	1					
			-1	0	1					
		-1	-1	1	1					
	-1	-2	0	2	1					
	-1	-3	-2	2	3	1				
-1	-4	-5	0	5	4	1				
-1	-5	-9	-5	5	9	5	1			

$$K_N = \binom{2N}{N} - \binom{2N}{N+1} = \binom{2N}{N} - \frac{N}{N+1} \binom{2N}{N} =$$

## Отступление: как найти число Каталана?

				-1	1				
			-1	0	1				
		-1	-1	1	1				
	-1	-2	0	2	1				
-1	-1	-3	-2	2	3	1			
	-1	-4	-5	0	5	4	1		
-1	-5	-9	-5	5	9	5	1		

$$\begin{aligned}K_N &= \binom{2N}{N} - \binom{2N}{N+1} = \binom{2N}{N} - \frac{N}{N+1} \binom{2N}{N} = \\ &= \frac{1}{N+1} \binom{2N}{N}\end{aligned}$$

# Асимптотика диаметра

- ▶ Диаметр карты отличается от  $D := \max_v d(v)$  не более, чем в два раза

# Асимптотика диаметра

- ▶ Диаметр карты отличается от  $D := \max_v d(v)$  не более, чем в два раза, и от  $D' := \max_v |d''(v)|$  не более, чем в четыре.

# Асимптотика диаметра

- ▶ Диаметр карты отличается от  $D := \max_v d(v)$  не более, чем в два раза, и от  $D' := \max_v |d'(v)|$  не более, чем в четыре.
- ▶ Случайно выбранное плоское дерево из  $N$  рёбер имеет высоту  $\sim \sqrt{N}$ .

# Асимптотика диаметра

- ▶ Диаметр карты отличается от  $D := \max_v d(v)$  не более, чем в два раза, и от  $D' := \max_v |d''(v)|$  не более, чем в четыре.
- ▶ Случайно выбранное плоское дерево из  $N$  рёбер имеет высоту  $\sim \sqrt{N}$ .
- ▶ На высоте  $\sqrt{N}$  случайное блуждание «+1/0/ - 1» в типичном случае уходит от нуля на  $\sim \sqrt{\sqrt{N}}$

# Асимптотика диаметра

- ▶ Диаметр карты отличается от  $D := \max_v d(v)$  не более, чем в два раза, и от  $D' := \max_v |d''(v)|$  не более, чем в четыре.
- ▶ Случайно выбранное плоское дерево из  $N$  рёбер имеет высоту  $\sim \sqrt{N}$ .
- ▶ На высоте  $\sqrt{N}$  случайное блуждание «+1/0/ - 1» в типичном случае уходит от нуля на  $\sim \sqrt{\sqrt{N}} = N^{1/4}$ .

# Асимптотика диаметра

- ▶ Диаметр карты отличается от  $D := \max_v d(v)$  не более, чем в два раза, и от  $D' := \max_v |d''(v)|$  не более, чем в четыре.
- ▶ Случайно выбранное плоское дерево из  $N$  рёбер имеет высоту  $\sim \sqrt{N}$ .
- ▶ На высоте  $\sqrt{N}$  случайное блуждание «+1/0/ - 1» в типичном случае уходит от нуля на  $\sim \sqrt{\sqrt{N}} = N^{1/4}$ .
- ▶ Это — теорема Chassaing–Schaeffer (2002).

# Предельное распределение на метриках

Для каждого  $N$  можно рассмотреть случайную метрику на сфере;

*Относительно предельной случайной метрики  $\rho_*$  хаусдорфова размерность сферы с вероятностью 1 равна 4.*

# Предельное распределение на метриках

Для каждого  $N$  можно рассмотреть случайную метрику на сфере; её диаметр (скорее всего) порядка  $N^{1/4}$ .

*Относительно предельной случайной метрики  $\rho_*$  хаусдорфова размерность сферы с вероятностью 1 равна 4.*

# Предельное распределение на метриках

Для каждого  $N$  можно рассмотреть случайную метрику на сфере; её диаметр (скорее всего) порядка  $N^{1/4}$ .

Изменим масштаб: разделим её на  $N^{1/4}$ .

*Относительно предельной случайной метрики  $\rho_*$  хаусдорфова размерность сферы с вероятностью 1 равна 4.*

## Предельное распределение на метриках

Для каждого  $N$  можно рассмотреть случайную метрику на сфере; её диаметр (скорее всего) порядка  $N^{1/4}$ .

Изменим масштаб: разделим её на  $N^{1/4}$ . Получаем случайную метрику на сфере, для которой диаметр (скорее всего) порядка 1.

*Относительно предельной случайной метрики  $\rho_*$  хаусдорфова размерность сферы с вероятностью 1 равна 4.*

# Предельное распределение на метриках

Для каждого  $N$  можно рассмотреть случайную метрику на сфере; её диаметр (скорее всего) порядка  $N^{1/4}$ .

Изменим масштаб: разделим её на  $N^{1/4}$ . Получаем случайную метрику на сфере, для которой диаметр (скорее всего) порядка 1.

## Theorem (Le Gall, Miermont; 2011)

*Случайные метрики  $\rho_N = N^{-1/4}d_N$  на сфере сходятся по распределению.*

# Предельное распределение на метриках

Для каждого  $N$  можно рассмотреть случайную метрику на сфере; её диаметр (скорее всего) порядка  $N^{1/4}$ .

Изменим масштаб: разделим её на  $N^{1/4}$ . Получаем случайную метрику на сфере, для которой диаметр (скорее всего) порядка 1.

## Theorem (Le Gall, Miermont; 2011)

Случайные метрики  $\rho_N = N^{-1/4} d_N$  на сфере сходятся по распределению. Относительно предельной случайной метрики  $\rho_*$  хаусдорфова размерность сферы с вероятностью 1 равна

# Предельное распределение на метриках

Для каждого  $N$  можно рассмотреть случайную метрику на сфере; её диаметр (скорее всего) порядка  $N^{1/4}$ .

Изменим масштаб: разделим её на  $N^{1/4}$ . Получаем случайную метрику на сфере, для которой диаметр (скорее всего) порядка 1.

## Theorem (Le Gall, Miermont; 2011)

Случайные метрики  $\rho_N = N^{-1/4} d_N$  на сфере сходятся по распределению. Относительно предельной случайной метрики  $\rho_*$  хаусдорфова размерность сферы с вероятностью 1 равна 4.

# Физическое описание предельной метрики

# Физическое описание предельной метрики

## Гипотеза (Duplantier–Sheffield)

$\rho_*$  может быть задана как (регуляризация)  $\exp(\gamma \cdot h) \cdot ds$ , где  $\gamma$  — некоторая константа,  $h$  — гауссово свободное поле, а  $ds$  — обычная метрика на сфере.

# Физическое описание предельной метрики

## Гипотеза (Duplantier–Sheffield)

$\rho_*$  может быть задана как (регуляризация)  $\exp(\gamma \cdot h) \cdot ds$ , где  $\gamma$  — некоторая константа,  $h$  — гауссово свободное поле, а  $ds$  — обычная метрика на сфере.

Проблема: никто не умеет доказывать даже, что процедура регуляризации из гипотезы работает.

# Физическое описание предельной метрики

## Гипотеза (Duplantier–Sheffield)

$\rho_*$  может быть задана как (регуляризация)  $\exp(\gamma \cdot h) \cdot ds$ , где  $\gamma$  — некоторая константа,  $h$  — гауссово свободное поле, а  $ds$  — обычная метрика на сфере.

Проблема: никто не умеет доказывать даже, что процедура регуляризации из гипотезы работает.

А что значат все эти слова?

# Гауссово свободное поле

Формальное определение:

# Гауссово свободное поле

Формальное определение:

## Определение

Гауссовым свободным полем в области  $D$  называется случайная гауссовская обобщённая функция  $h(z)$  с нулевым средним и ковариацией  $\text{cov}(h(x), h(y)) = -G(x, y)$ , где  $G$  — функция Грина в области  $D$ .

# Гауссово свободное поле

Формальное определение:

## Определение

Гауссовым свободным полем в области  $D$  называется случайная гауссовская обобщённая функция  $h(z)$  с нулевым средним и ковариацией  $\text{cov}(h(x), h(y)) = -G(x, y)$ , где  $G$  — функция Грина в области  $D$ .

Правда, стало не сильно лучше?

## Отступление: обобщённые функции

Как на одном языке работать с точечными массами и с распределением массы с плотностью?

## Отступление: обобщённые функции

Как на одном языке работать с точечными массами и с распределением массы с плотностью? Как в уравнениях с частными производными описывать разрывные решения (скажем, ударные волны)?

## Отступление: обобщённые функции

Как на одном языке работать с точечными массами и с распределением массы с плотностью? Как в уравнениях с частными производными описывать разрывные решения (скажем, ударные волны)?

Обычной функции  $f(x)$  можно сопоставить «скалярное произведение с ней»: отображение

$$F_f : C_0^\infty(\mathbb{R}) \rightarrow \mathbb{R}, \quad \varphi \mapsto \int_{\mathbb{R}} f(x)\varphi(x)dx.$$

## Отступление: обобщённые функции

Как на одном языке работать с точечными массами и с распределением массы с плотностью? Как в уравнениях с частными производными описывать разрывные решения (скажем, ударные волны)?

Обычной функции  $f(x)$  можно сопоставить «скалярное произведение с ней»: отображение

$$F_f : C_0^\infty(\mathbb{R}) \rightarrow \mathbb{R}, \quad \varphi \mapsto \int_{\mathbb{R}} f(x)\varphi(x)dx.$$

### Определение

**Обобщённой функцией** называется (непрерывное) линейное отображение  $F : C_0^\infty(\mathbb{R}) \rightarrow \mathbb{R}$ .

## Отступление—2: Зачем обобщённые функции нужны?

Интегрирование по частям:

$$F_{f'}(\varphi) = \int f'(x)\varphi(x)dx =$$

## Отступление—2: Зачем обобщённые функции нужны?

Интегрирование по частям:

$$F_{f'}(\varphi) = \int f'(x)\varphi(x)dx = - \int f(x)\varphi'(x)dx$$

## Отступление—2: Зачем обобщённые функции нужны?

Интегрирование по частям:

$$F_{f'}(\varphi) = \int f'(x)\varphi(x)dx = - \int f(x)\varphi'(x)dx = -F_f(\varphi').$$

## Отступление—2: Зачем обобщённые функции нужны?

Интегрирование по частям:

$$F_{f'}(\varphi) = \int f'(x)\varphi(x)dx = - \int f(x)\varphi'(x)dx = -F_f(\varphi').$$

### Определение

**Производной** обобщённой функции  $F$  называется обобщённая функция  $F'(\varphi) := -F(\varphi')$ .

## Отступление—2: Зачем обобщённые функции нужны?

Интегрирование по частям:

$$F_{f'}(\varphi) = \int f'(x)\varphi(x)dx = - \int f(x)\varphi'(x)dx = -F_f(\varphi').$$

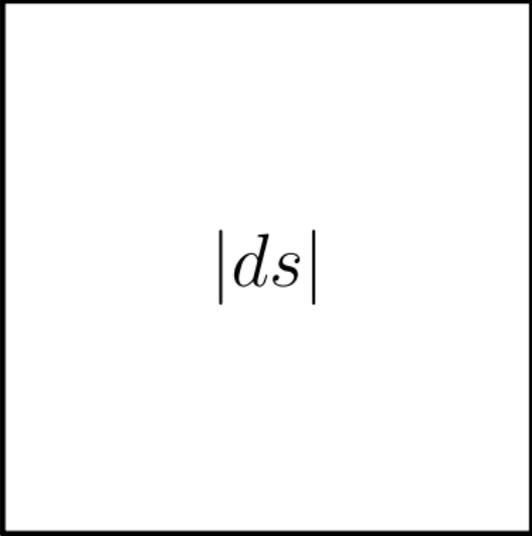
### Определение

**Производной** обобщённой функции  $F$  называется обобщённая функция  $F'(\varphi) := -F(\varphi')$ .

Обобщённые функции можно дифференцировать, не думая ни о чём!

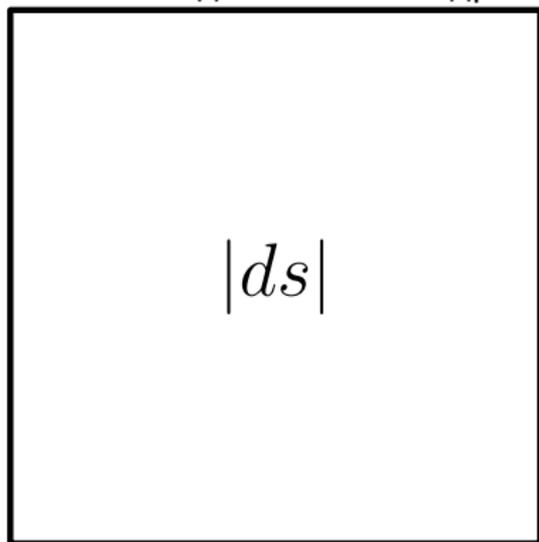
## Игрушечная модель: мультипликативные каскады

Возьмём единичный квадрат.


$$|ds|$$

## Игрушечная модель: мультипликативные каскады

Возьмём единичный квадрат.



На нём есть стандартная риманова метрика  $ds$ : путник (или луч света) путешествует с единичной скоростью и замеряет время прохождения кратчайшего пути.

## Игрушечная модель: мультипликативные каскады

Возьмём единичный квадрат.

$$X \cdot |ds|$$

Умножим метрику на случайный множитель  $X$  (скорость везде упала в  $X$  раз).

# Игрушечная модель: мультипликативные каскады

Возьмём единичный квадрат.

$X ds $	$X ds $
$X ds $	$X ds $

Теперь разделим квадрат на четыре четверти

## Игрушечная модель: мультипликативные каскады

Возьмём единичный квадрат.

$X_1 X  ds $	$X_2 X  ds $
$X_3 X  ds $	$X_4 X  ds $

Теперь разделим квадрат на четыре четверти и умножим метрику дополнительно на  $X_1, \dots, X_4$  в соответствующих четвертях.

## Игрушечная модель: мультипликативные каскады

Возьмём единичный квадрат.

$X_1X$	$X_1X$	$X_2X$	$X_2X$
$X_1X$	$X_1X$	$X_2X$	$X_2X$
$X_2X$	$X_2X$	$X_2X$	$X_2X$
$X_2X$	$X_2X$	$X_2X$	$X_2X$

А теперь разделим каждую из этих четвертей ещё на четыре четверти

# Игрушечная модель: мультипликативные каскады

Возьмём единичный квадрат.

$X_{11}X_1X$	$X_{12}X_1X$	$X_{21}X_2X$	$X_{22}X_2X$
$X_{13}X_1X$	$X_{14}X_1X$	$X_{23}X_2X$	$X_{24}X_2X$
$X_{31}X_2X$	$X_{32}X_2X$	$X_{41}X_2X$	$X_{42}X_2X$
$X_{33}X_2X$	$X_{34}X_2X$	$X_{43}X_2X$	$X_{44}X_2X$

А теперь разделим каждую из этих четвертей ещё на четыре четверти и доумножим метрику в них ещё на  $X_{11}, \dots, X_{44}$ .

# Игрушечная модель: мультипликативные каскады

Возьмём единичный квадрат.

$X_{11}X_1X$	$X_{12}X_1X$	$X_{21}X_2X$	$X_{22}X_2X$
$X_{13}X_1X$	$X_{14}X_1X$	$X_{23}X_2X$	$X_{24}X_2X$
$X_{31}X_2X$	$X_{32}X_2X$	$X_{41}X_2X$	$X_{42}X_2X$
$X_{33}X_2X$	$X_{34}X_2X$	$X_{43}X_2X$	$X_{44}X_2X$

Все множители  $X_{\bullet}$  — независимы и одинаково распределены.

## Игрушечная модель: мультипликативные каскады

Возьмём единичный квадрат.

$X_{11}X_1X$	$X_{12}X_1X$	$X_{21}X_2X$	$X_{22}X_2X$
$X_{13}X_1X$	$X_{14}X_1X$	$X_{23}X_2X$	$X_{24}X_2X$
$X_{31}X_2X$	$X_{32}X_2X$	$X_{41}X_2X$	$X_{42}X_2X$
$X_{33}X_2X$	$X_{34}X_2X$	$X_{43}X_2X$	$X_{44}X_2X$

Все множители  $X_{\bullet}$  — независимы и одинаково распределены.

Получаем последовательность (случайных) метрик  $d_n$ . Может ли она сходиться?

## Аккуратная постановка вопроса

- ▶ Произведение **множителей** расходится в каждой точке. Поэтому предел может быть только у последовательности метрик как расстояний от точки до точки.

## Аккуратная постановка вопроса

- ▶ Произведение **множителей** расходится в каждой точке. Поэтому предел может быть только у последовательности метрик как расстояний от точки до точки.
- ▶ **Предела нет**

## Аккуратная постановка вопроса

- ▶ Произведение **множителей** расходится в каждой точке. Поэтому предел может быть только у последовательности метрик как расстояний от точки до точки.
- ▶ **Предела нет** для типичного распределения множителя  $X$ .

## Аккуратная постановка вопроса

- ▶ Произведение **множителей** расходится в каждой точке. Поэтому предел может быть только у последовательности метрик как расстояний от точки до точки.
- ▶ **Предела нет** для типичного распределения множителя  $X$ . Ведь если есть нетривиальный предел для какого-то распределения, то при взятии множителей, распределённых как  $1.01 \cdot X$ ,

## Аккуратная постановка вопроса

- ▶ Произведение **множителей** расходится в каждой точке. Поэтому предел может быть только у последовательности метрик как расстояний от точки до точки.
- ▶ **Предела нет** для типичного распределения множителя  $X$ . Ведь если есть нетривиальный предел для какого-то распределения, то при взятии множителей, распределённых как  $1.01 \cdot X$ , последовательность метрик  $d_n$  умножится на  $1.01^n$  и «взорвётся».

## Аккуратная постановка вопроса

- ▶ Произведение **множителей** расходится в каждой точке. Поэтому предел может быть только у последовательности метрик как расстояний от точки до точки.
- ▶ **Предела нет** для типичного распределения множителя  $X$ . Ведь если есть нетривиальный предел для какого-то распределения, то при взятии множителей, распределённых как  $1.01 \cdot X$ , последовательность метрик  $d_n$  умножится на  $1.01^n$  и «взорвётся».
- ▶ А если рассмотреть множители, распределённые как  $0.99 \cdot X$ ,

## Аккуратная постановка вопроса

- ▶ Произведение **множителей** расходится в каждой точке. Поэтому предел может быть только у последовательности метрик как расстояний от точки до точки.
- ▶ **Предела нет** для типичного распределения множителя  $X$ . Ведь если есть нетривиальный предел для какого-то распределения, то при взятии множителей, распределённых как  $1.01 \cdot X$ , последовательность метрик  $d_n$  умножится на  $1.01^n$  и «взорвётся».
- ▶ А если рассмотреть множители, распределённые как  $0.99 \cdot X$ , последовательность метрик  $d_n$  умножится на  $0.99^n$  и «схлопнется».

## Аккуратная постановка вопроса

- ▶ Произведение **множителей** расходится в каждой точке. Поэтому предел может быть только у последовательности метрик как расстояний от точки до точки.
- ▶ **Предела нет** для типичного распределения множителя  $X$ . Ведь если есть нетривиальный предел для какого-то распределения, то при взятии множителей, распределённых как  $1.01 \cdot X$ , последовательность метрик  $d_n$  умножится на  $1.01^n$  и «взорвётся».
- ▶ А если рассмотреть множители, распределённые как  $0.99 \cdot X$ , последовательность метрик  $d_n$  умножится на  $0.99^n$  и «схлопнется».
- ▶ Правильная постановка: давайте добавим **нормирующий множитель**. Попробуем, для заданного распределения  $X$ ,

## Аккуратная постановка вопроса

- ▶ Произведение **множителей** расходится в каждой точке. Поэтому предел может быть только у последовательности метрик как расстояний от точки до точки.
- ▶ **Предела нет** для типичного распределения множителя  $X$ . Ведь если есть нетривиальный предел для какого-то распределения, то при взятии множителей, распределённых как  $1.01 \cdot X$ , последовательность метрик  $d_n$  умножится на  $1.01^n$  и «взорвётся».
- ▶ А если рассмотреть множители, распределённые как  $0.99 \cdot X$ , последовательность метрик  $d_n$  умножится на  $0.99^n$  и «схлопнется».
- ▶ Правильная постановка: давайте добавим **нормирующий множитель**. Попробуем, для заданного распределения  $X$ , найти такое  $\lambda > 0$ , что сходится последовательность метрик  $\lambda^n d_n$ .

## Причём тут обобщённые функции?

- ▶ Пусть  $X_{\bullet} = \exp(Y_{\bullet})$ .

## Причём тут обобщённые функции?

- ▶ Пусть  $X_{\bullet} = \exp(Y_{\bullet})$ .
- ▶ Произведение  $XX_{i_1}X_{i_1i_2}\dots$  равно  $\exp(Y + Y_{i_1} + Y_{i_1i_2})$ .

## Причём тут обобщённые функции?

- ▶ Пусть  $X_{\bullet} = \exp(Y_{\bullet})$ .
- ▶ Произведение  $XX_{i_1}X_{i_1i_2}\dots$  равно  $\exp(Y + Y_{i_1} + Y_{i_1i_2})$ .
- ▶ Сумма кусочно-постоянных (случайных!) функций, стоящих под экспонентой, расходится в каждой точке.

## Причём тут обобщённые функции?

- ▶ Пусть  $X_{\bullet} = \exp(Y_{\bullet})$ .
- ▶ Произведение  $XX_{i_1}X_{i_1i_2}\dots$  равно  $\exp(Y + Y_{i_1} + Y_{i_1i_2})$ .
- ▶ Сумма кусочно-постоянных (случайных!) функций, стоящих под экспонентой, расходится в каждой точке.
- ▶ Но она (при «хорошем» распределении  $Y$ ) сходится в классе **обобщённых** функций!

## Причём тут обобщённые функции?

- ▶ Пусть  $X_{\bullet} = \exp(Y_{\bullet})$ .
- ▶ Произведение  $XX_{i_1}X_{i_1i_2}\dots$  равно  $\exp(Y + Y_{i_1} + Y_{i_1i_2})$ .
- ▶ Сумма кусочно-постоянных (случайных!) функций, стоящих под экспонентой, расходится в каждой точке.
- ▶ Но она (при «хорошем» распределении  $Y$ ) сходится в классе **обобщённых функций!**
- ▶ Если  $Y_{\bullet} \sim \mathcal{N}(0, 1)$ , то сумма — **диадическое гауссово свободное поле**,

## Причём тут обобщённые функции?

- ▶ Пусть  $X_{\bullet} = \exp(Y_{\bullet})$ .
- ▶ Произведение  $XX_{i_1}X_{i_1i_2}\dots$  равно  $\exp(Y + Y_{i_1} + Y_{i_1i_2})$ .
- ▶ Сумма кусочно-постоянных (случайных!) функций, стоящих под экспонентой, расходится в каждой точке.
- ▶ Но она (при «хорошем» распределении  $Y$ ) сходится в классе **обобщённых функций!**
- ▶ Если  $Y_{\bullet} \sim \mathcal{N}(0, 1)$ , то сумма — **диадическое гауссово свободное поле**, достаточно похожее на «настоящее».

# Формула KPZ

Пусть последовательность метрик  $\lambda^n d_n$  сходится.

## Формула KPZ

Пусть последовательность метрик  $\lambda^n d_n$  сходится. Для любого множества  $K$  посмотрим на его (хаусдорфову) размерность относительно (случайной) предельной метрики  $d_*$ .

## Формула KPZ

Пусть последовательность метрик  $\lambda^n d_n$  сходится. Для любого множества  $K$  посмотрим на его (хаусдорфову) размерность относительно (случайной) предельной метрики  $d_*$ .

- ▶ Из закона 0–1 Колмогорова следует,

## Формула KPZ

Пусть последовательность метрик  $\lambda^n d_n$  сходится. Для любого множества  $K$  посмотрим на его (хаусдорфову) размерность относительно (случайной) предельной метрики  $d_*$ .

- ▶ Из закона 0–1 Колмогорова следует, что эта размерность с вероятностью 1 — константа (т. е. не случайна)!

# Формула KPZ

Пусть последовательность метрик  $\lambda^n d_n$  сходится. Для любого множества  $K$  посмотрим на его (хаусдорфову) размерность относительно (случайной) предельной метрики  $d_*$ .

- ▶ Из закона 0–1 Колмогорова следует, что эта размерность с вероятностью 1 — константа (т. е. не случайна)!
- ▶ **Формула Книжника–Полякова–Замолотчикова** (1988) связывает scaling exponents  $\Delta_0$  и  $\Delta$  в евклидовой и в случайной геометрии:

# Формула KPZ

Пусть последовательность метрик  $\lambda^n d_n$  сходится. Для любого множества  $K$  посмотрим на его (хаусдорфову) размерность относительно (случайной) предельной метрики  $d_*$ .

- ▶ Из закона 0–1 Колмогорова следует, что эта размерность с вероятностью 1 — константа (т. е. не случайна)!
- ▶ **Формула Книжника–Полякова–Замолотчикова** (1988) связывает scaling exponents  $\Delta_0$  и  $\Delta$  в евклидовой и в случайной геометрии:

$$\Delta_0 = \frac{\gamma^2}{4} \Delta^2 + \left(1 - \frac{\gamma^2}{4}\right) \Delta$$

# Формула KPZ

Пусть последовательность метрик  $\lambda^n d_n$  сходится. Для любого множества  $K$  посмотрим на его (хаусдорфову) размерность относительно (случайной) предельной метрики  $d_*$ .

- ▶ Из закона 0–1 Колмогорова следует, что эта размерность с вероятностью 1 — константа (т. е. не случайна)!
- ▶ **Формула Книжника–Полякова–Замолотчикова** (1988) связывает scaling exponents  $\Delta_0$  и  $\Delta$  в евклидовой и в случайной геометрии:

$$\Delta_0 = \frac{\gamma^2}{4} \Delta^2 + \left(1 - \frac{\gamma^2}{4}\right) \Delta$$

$$= \Delta + c_\gamma \Delta(1 - \Delta).$$

- ▶ **Kahane–Peyrière (1976)**: сходимость мультипликативных каскадов для **меры**

- ▶ **Kahane–Peyrière (1976)**: сходимость мультипликативных каскадов для **меры** (  $\Rightarrow$  метрики на отрезке)

# Результаты

- ▶ **Kahane–Peyrière (1976)**: сходимость мультипликативных каскадов для меры (  $\Rightarrow$  метрики на отрезке)
- ▶ **Benjamini–Schramm (2008)**: формула Книжника–Полякова–Замолотчикова для мультипликативных каскадов на отрезке

- ▶ **Kahane–Peyrière (1976)**: сходимость мультипликативных каскадов для **меры** (  $\Rightarrow$  метрики на отрезке)
- ▶ **Benjamini–Schramm (2008)**: формула Книжника–Полякова–Замолотчикова для мультипликативных каскадов на отрезке
- ▶ **Duplantier–Sheffield (препринт '08; статья 2011)**: формула Книжника–Полякова–Замолотчикова относительно случайной меры

- ▶ **Kahane–Peyrière (1976)**: сходимость мультипликативных каскадов для **меры** (  $\Rightarrow$  метрики на отрезке)
- ▶ **Benjamini–Schramm (2008)**: формула Книжника–Полякова–Замолотчикова для мультипликативных каскадов на отрезке
- ▶ **Duplantier–Sheffield (препринт '08; статья 2011)**: формула Книжника–Полякова–Замолотчикова относительно случайной меры
- ▶ **Khristoforov–K–Triestino (2013)**: сходимость **метрик** для мультипликативных каскадов на иерархических графах.

Спасибо за внимание!

