

Рост графов и групп.

Р. И. Григорчук.

1. Рост функций.

$\log x$ - логарифмическая

x^d , $d > 0$ - степенная

$\begin{cases} a^x, a > 1 \\ e^x, 2^x \end{cases}$ - экспоненциальная.

e^{x^α} , $0 < \alpha < 1$ - пример функции субэкспоненциального типа.

$f(x)$, $x \in \mathbb{R}$ - вещественный аргумент

$f(n)$, $n \in \mathbb{N}$ - натуральный аргумент.

2. Дилатационное сравнение функций.

Пишем $f(n) \prec g(n)$ если существует $C \in \mathbb{N}$ т.ч.

$$f(n) \leq Cg(Cn) + C \quad (1).$$

Если $f(n) \prec g(n)$ и $g(n) \prec f(n)$

То $f(n) \sim g(n)$ - эквивалентность.

$[f(n)]$ - класс эквивалентности.

Примеры.

(a) $P_d(n) \sim n^d$

↑
полюсом степени $d \geq 1$.

(B) $a^n \sim b^n$ для любых $a, b > 1$.
 $\sim e^n \sim 2^n$

(B) $e^{n^\alpha} \not\sim e^{n^\beta}$ если $\alpha \neq \beta$, $\alpha, \beta > 0$.

Для группового случая (1) можно ослабить до

$$\boxed{f(n) \leq c g(cn)} \quad (2)$$

и даже до

$$\boxed{f(n) \leq g(cn)} \quad (3)$$

Упражнение. Докажите, что если $f(n) \sim f^d(n)$ для некоторого $d \geq 2$ и $f(n) > 1$ начиная с некоторого n_0 , то существует $\alpha > 0$ такое, что $f(n) > e^{n^\alpha}$.

③ Рост графов.

$\Gamma = (V, E)$ — граф
↑ ↑
вершины ребра.

Условия:

- (i) бесконечный, связный, неориентированный
- (ii) петли и кратные ребра разрешаются.
- (iii) валентности всех вершин ограничены некоторой константой.

валентность (степень)

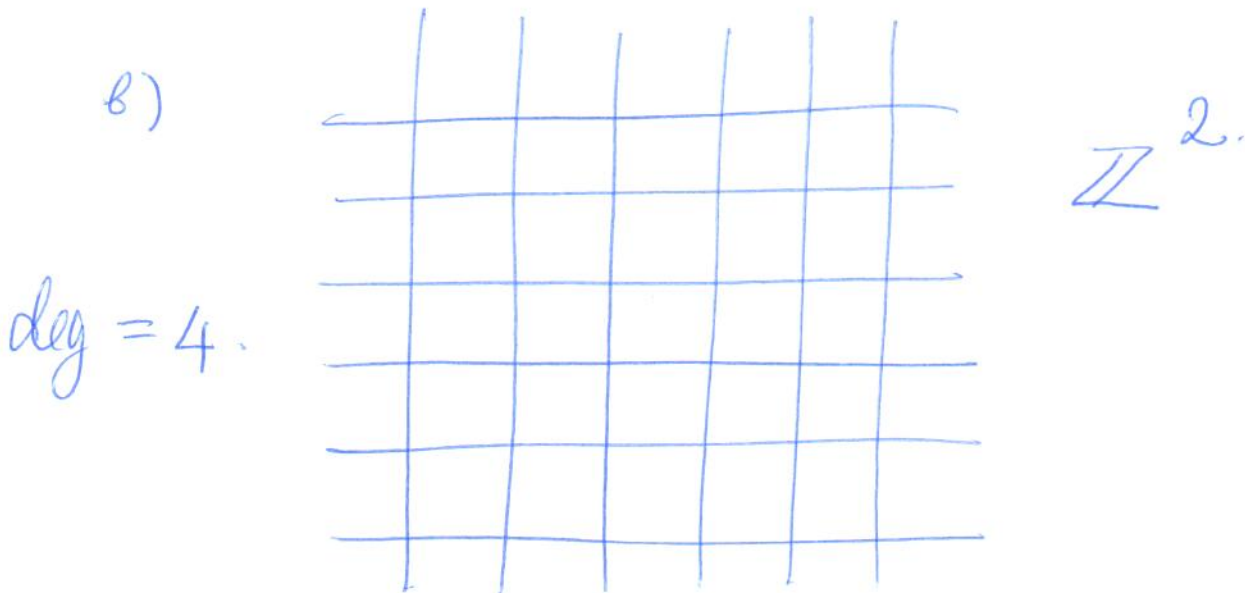
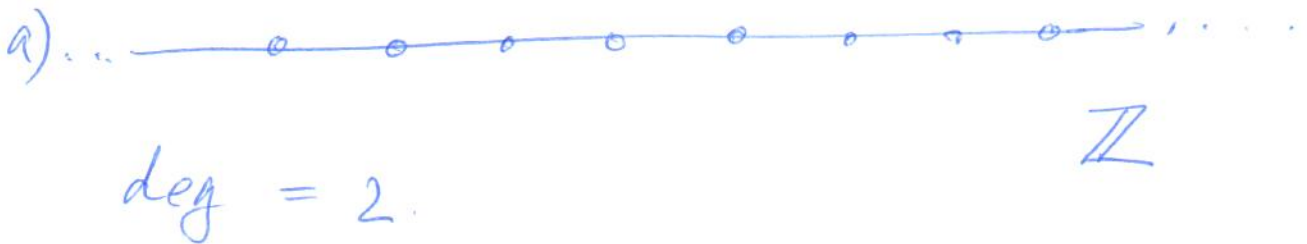
$\deg(v)$ = число ребер инцидентных
вершине $v \in V$

$$\deg(v) \leq C, \forall v \in V.$$

Граф Γ называется регулярным
если

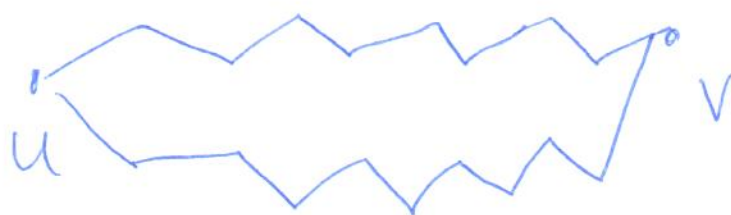
$$\deg(v) = C, \forall v \in V.$$

Примеры



$$d(u, v), \quad u, v \in V$$

↑ комбинаторное расстояние между
вершинами (длина кратчайшего
пути).



(Γ, v_0) — метенный граф.

$$v_0 \in V$$

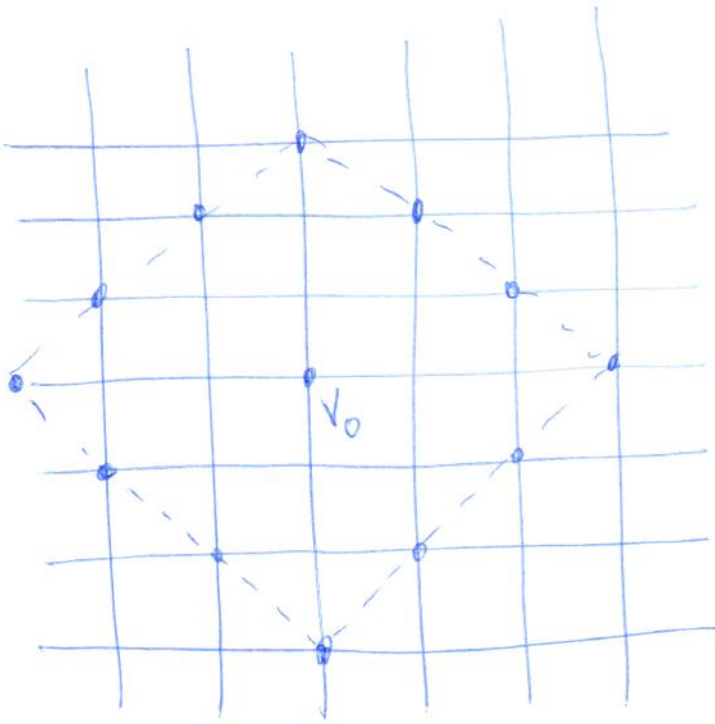
↑ фиксированная } выделенная
 } вершина (начало).

$$S_{\Gamma, v_0}(n) = \{v \in V \mid d(v_0, v) = n\}$$

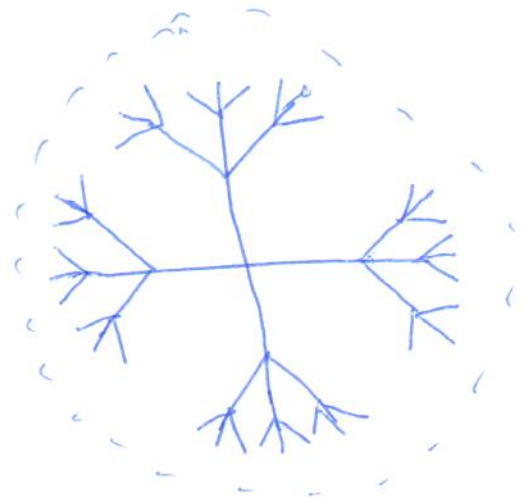
"сфера" радиуса n

$$B_{\Gamma, v_0}(n) = \{v \in V \mid d(v_0, v) \leq n\}$$

"шар" радиуса n .



сфера радиуса 3
в \mathbb{Z}^2



шар радиуса
3 в F_2 .

$$\delta(n) = \delta_{\Gamma, v_0}(n) = \# \left(S_{\Gamma, v_0}(n) \right).$$

↑ сферическая функция роста.

↑ мощность (число элементов).

$$\chi(n) = \chi_{\Gamma, v_0}(n) = \# \left(B_{\Gamma, v_0}(n) \right)$$

(объемная)
функция роста.

Пример а) $\Gamma = \mathbb{Z}^2$

$$\delta(n) = 4n \text{ если } n \geq 1.$$

$$\gamma(n) = 1 + 4 \sum_{i=1}^n i = ? \quad - \text{ сосчитать!}$$

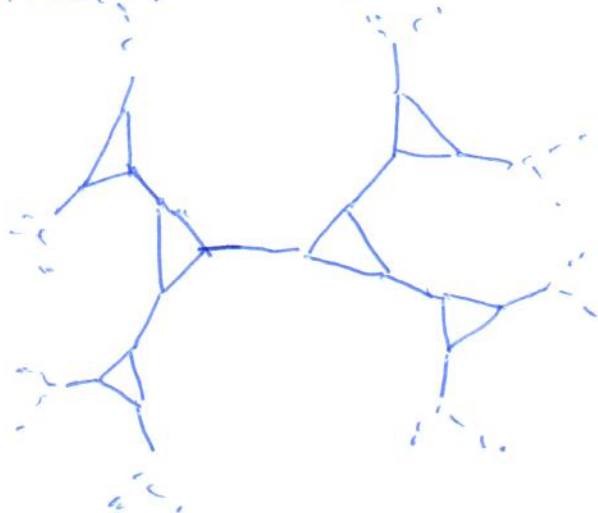
б) $\Gamma = F_2$.

$$\delta(n) = 4 \cdot 3^{n-1}$$

$$\gamma(n) = 1 + 4 \sum_{i=1}^n 3^{i-1} = ? \quad \text{сосчитать!}$$

$$\boxed{\gamma(n) = \sum_{i=0}^n \delta(i)}$$

Упражнение. Сосчитать $\delta(n)$ для графа



Упражнение. а) Пусть

$$\Delta(z) = \sum_{n=0}^{\infty} \delta(n) z^n$$

$$z \in \mathbb{C}$$

$$\Gamma(z) = \sum_{n=0}^{\infty} \gamma(n) z^n$$

(производящие ряды)

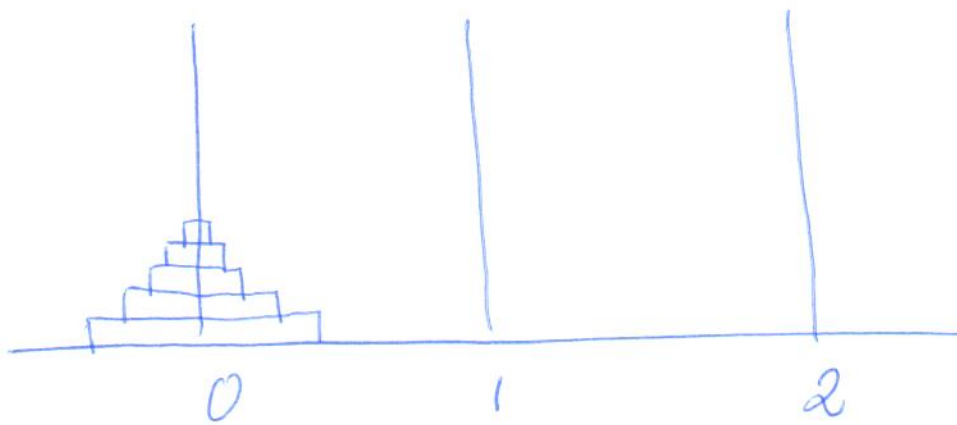
Доказать, что

$$\Gamma(z) = \frac{\Delta(z)}{1-z}$$

б) Подставить $\Gamma(z)$ для приведенных выше примеров.

в) Доказать, что рост ~~н~~ бесконечного графа не может быть медленнее линейного.

④ Графы связанные с игрой
"Ханойские Башни".



3 стержня (пронумерованные 0, 1, 2).
n дисков различных размеров наизамных
на один из стержней.

Задача — переложить диски на
другой стержень соблюдая правило:
Больший диск нельзя класть на меньший.

Упражнение.

(i) Уему равно минимальное число опера-
ций?

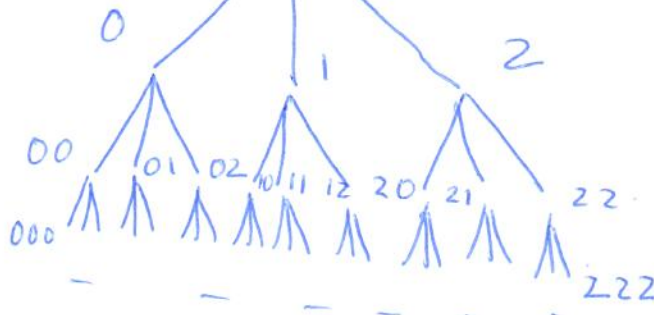
(ii) Найти алгоритмическое решение задачи.

$\{0, 1, 2\}$ - алфавит

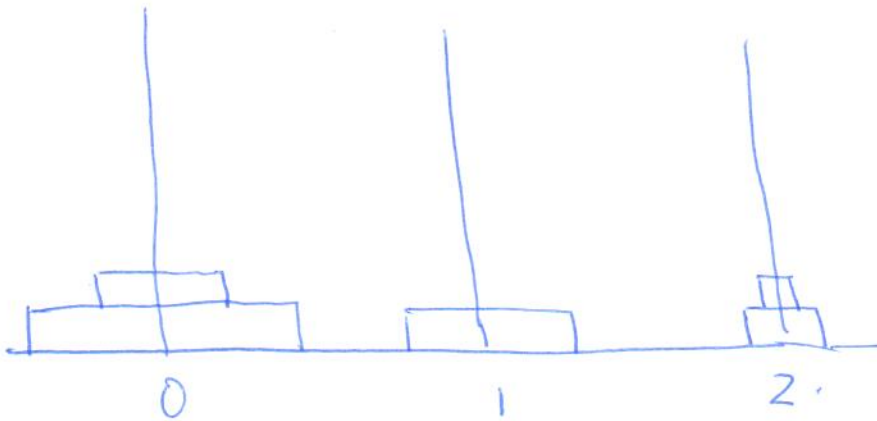
$V_n = \{0, 1, 2\}^n$ - слова длины n .

пример: 021 002210 - слово длины 8.

корень T_3 - T_3 - корневое T_3 - тернарное дерево



корневое бинарное дерево.



← конфигурация дисков.

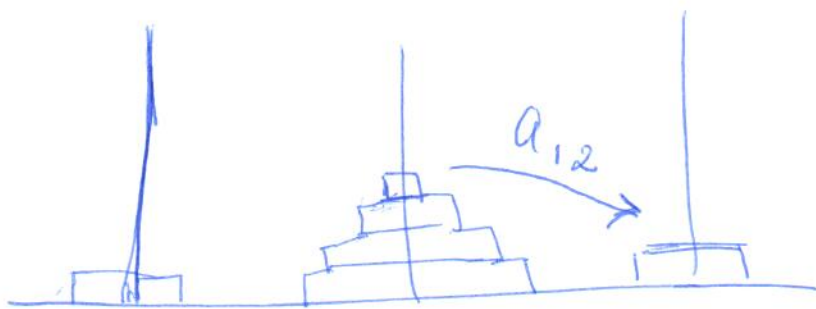
конфигурация \rightarrow слово $w \in V_n$

$$w = w_1 w_2 \dots w_n$$

$w_k = i \in \{0, 1, 2\} \Leftrightarrow k$ -ый диск принадлежит i -му стержню.

Упражнение. Имеется взаимно-однозначное соответствие (биекция) между конфигурациями дисков и словами длины n в алфавите $\{0, 1, 2\}$.

a_{01}, a_{02}, a_{12} Три операции над конфигурациями (словами)



a_{ij} = ставит меньший диск с i -го стержня на j -ый (или наоборот) в зависимости от ситуации.

= не меняет конфигурацию если на i -ом и j -ом стержнях нет дисков.

a_{ij} - инволюция, $a_{ij}^2 = id$

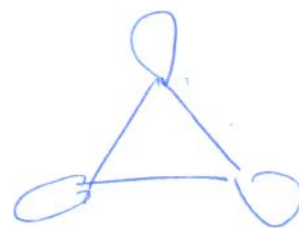
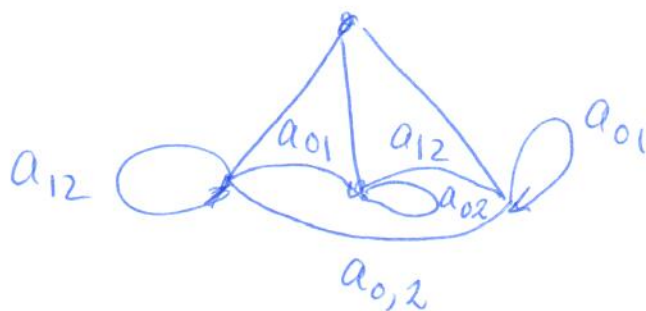
$V_n \ni u \xrightarrow{a_{ij}} a_{ij}(u)$ - действие $\frac{1}{\text{гомоморфизма}}$ преобразования на конфигурацию

Граф $\Gamma_n = (V_n, E_n)$

$$E_n = \{ (u, v) \mid u, v \in V_n, a_{ij}(u) = v \}$$

для некоторой пары $(i, j) \in \{(0, 1), (0, 2), (1, 2)\}$

$n=1$.



$n=2$

Упражнение: Нарисовать графы

Γ_2, Γ_3 и понять как строится

граф Γ_{n+1} по Γ_n .

$n=3$.

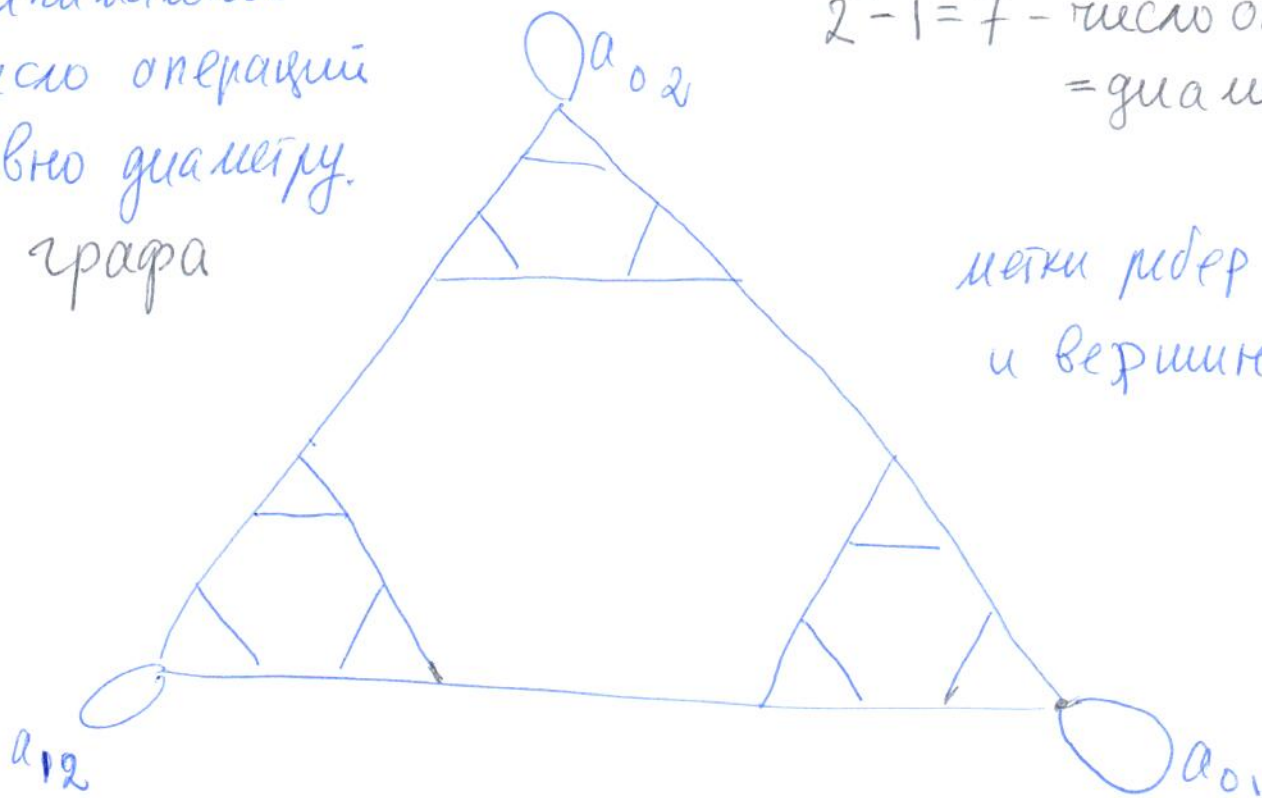
-14-

$$n = 3$$

$$2^3 - 1 = 7 - \text{число операций} \\ = \text{диаметр}$$

минимальное
число операций
равно диаметру
графа

метки ребер ξ
и вершин?

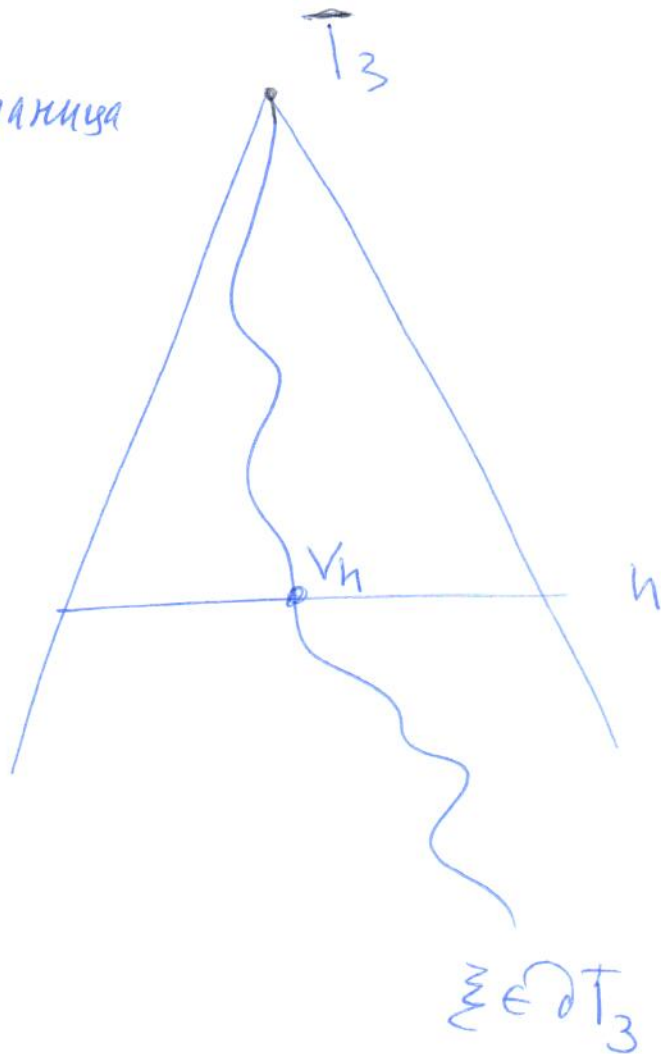


$$\xi \in \{0, 1, 2\}^{\mathbb{N}} = \partial T_3 - \text{граница}$$

$$\xi = \{v_n\}_{n=1}^{\infty}$$

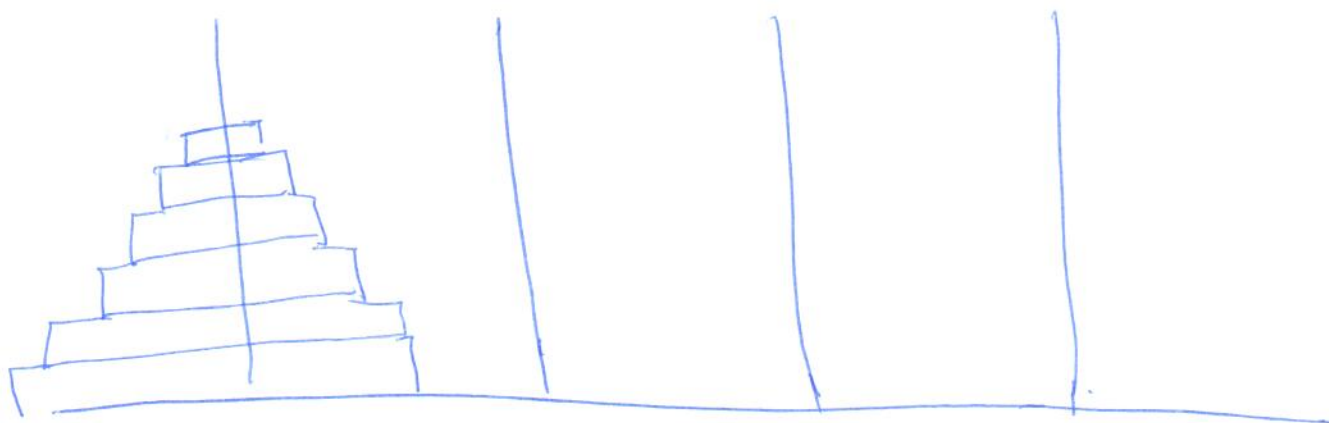
$$\Gamma_{\xi} = \lim_{n \rightarrow \infty} (\Gamma_n, v_n)$$

↑
семейство бесконечных
графов.



⑤ Условная игра.

$k \geq 3$ стержней.



n дисков.

Задача та же.

- (i) Минимальное число операций?
- (ii) Алгоритм?
- (iii) Верен ли алгоритм Фрейма - Стюарта?

Кажется недавно решена для случая $k=4$.
(Сообщено мне Дональдом Кнутом, автором

Теха, "Искусство Программирования", ...

Упражнение. Нарисовать графы $\Gamma_1, \Gamma_2, \Gamma_3$ для $k=4$.

Аналогично случаю $k=3$ определяется биекция между конфигурациями n дисков и словами $(\text{длины } n)$ из

$$\{0, 1, \dots, k-1\}^n$$

Аналогично определяются бесконечные графы $\Gamma_\xi, \xi \in \{0, 1, \dots, k-1\}^{\mathbb{N}} = \partial T_k$

[Z. Simec, V. Grigorchuk]

Теорема. Для случая k стержней рост

любого из графов Γ_ξ ~~растет~~ удовлетворяет оценке n

$\frac{1}{2}$

$$a (\log n)^{k-2} < \delta(n) < b (\log n)^{k-2}$$

для некоторых констант a, b , $1 < a < b$.

Исследовательская Проблема: Найти асимптотическую функцию $\delta(n)$ для игры с k стержнями.

⑥ Ханойские группы.

Аналогично случаю $k=3$ определяются

операции a_{ij} , $i, j \in \{0, 1, \dots, k-1\}$, $i \neq j$.

Операции a_{ij} порождают группу $\mathcal{H}^{(k)}$

$$\mathcal{H}^{(k)} = \langle a_{ij} \mid i, j \in \{0, 1, \dots, k-1\} \rangle$$

- группа Ханойских башен для случая $k \geq 3$ стержней.

Факт: Группа $\mathcal{H}^{(2)}$ является ветвящейся и
аменабельной.

Открытый вопрос. Являются ли группы
 $\mathcal{H}^{(k)}$, $k \geq 4$ аменабельными?

$\mathcal{H}^{(k)}$ является (некоммутативной) рекуррентной группой для Ханойской игры с параметром k .

Она действует на

$$V_n = \{0, 1, \dots, k-1\}^n$$

$n=1, 2, \dots$, на их объединении и на
множестве бесконечных слов

$$\{0, 1, \dots, k-1\}^{\mathbb{N}}$$

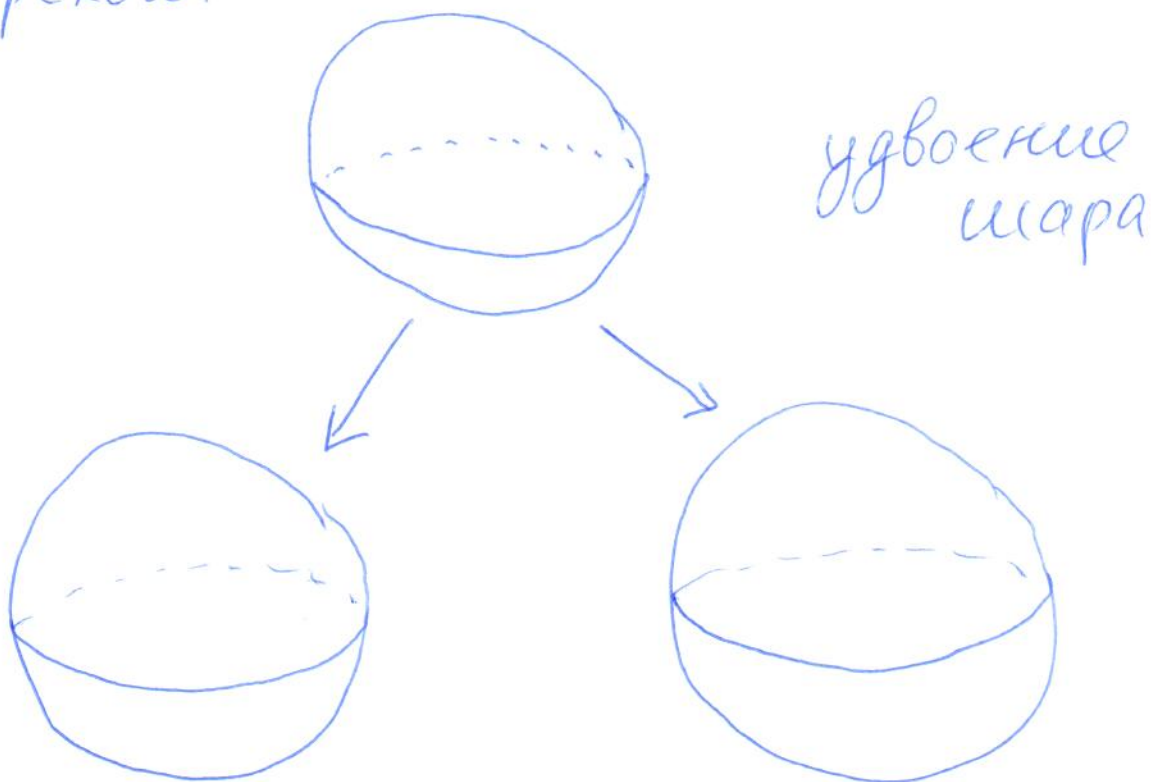
Т.е. на графическом ^(Корневого) дереве T_k .

Более того, $\mathcal{H}^{(k)} \cong \text{Aut}(T_k)$

↑ группа автоморфизмов
корневого дерева T_k

Определение. Группа G называется
если

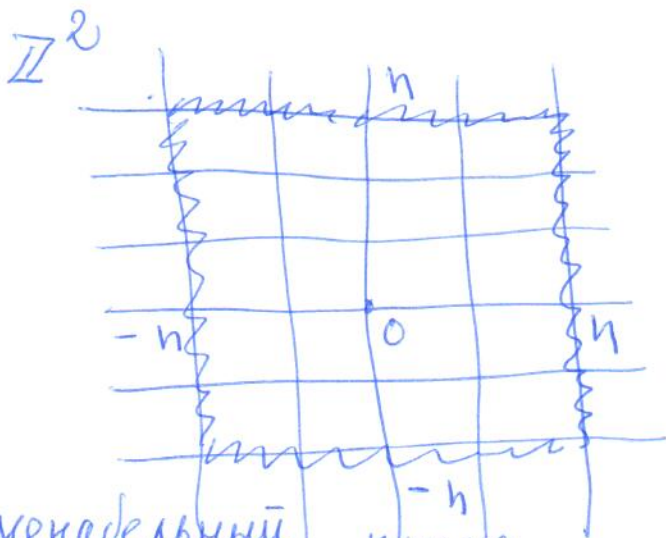
- а) для нее невозможны "мыльные пузыри",
основанные на применении схем Понзи;
- б) неверен аналог парадокса Банаха-Тарского:



с) аменабелен ее граф $K\Theta$ Γ т.е.
 константа Цицера

$$c(\Gamma) = \inf_{\substack{F \subset V \\ |F| < \infty}} \frac{|\partial F|}{|F|}$$

равна нулю.

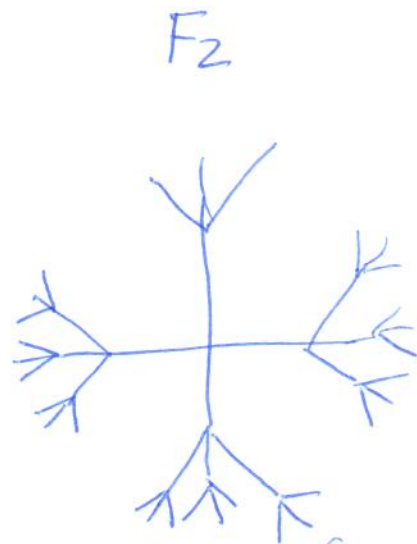


аменабелый пример
 F_n - квадрат размера $\sim n$

$$|\partial F_n| \sim Cn - \text{линейная ф.з.}$$

$$|F_n| \sim Dn^2 - \text{квадратичная ф.з.}$$

$$\frac{|\partial F_n|}{|F_n|} \sim \frac{C}{Dn} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$



неаменабелый пример.

Упражнение.
 посчитать константу Цицера для F_2 .

7 | Рост группы

Группа G это непустое множество с одной бинарной операцией \cdot и выделенным элементом $e \in G$, называемом единицей такие что

(i) операция ассоциативна

$$a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c = abc$$

(ii) $a \cdot e = e \cdot a = a \quad \forall a \in G.$

(iii) $\forall a \in G \exists a' \in G$ такой, что
 $a \cdot a' = a' \cdot a = e$

$a' = a^{-1}$ - обратный элемент
(или адюнга)

G коммутативна если $a \cdot b = b \cdot a \quad \forall a, b.$

Символы используемые для операции

$+$ если группа коммутативна, $(\mathbb{Z}, +), (\mathbb{Q}, +), (\mathbb{R}, +).$

\circ - композиция.

Единица часто обозначается 1 (или 0 если операция $+$).

Действие группы G на множестве X

$$G \curvearrowright X$$

$$\alpha: G \times X \rightarrow X$$

$$\alpha(gx) := gx \in X$$

$$(i) \quad 1x = x \quad \forall x \in X$$

$$(ii) \quad (f_1 f_2)(x) = f_1(f_2(x)).$$

$\text{Sym}(X)$ - группа биекций множества X
↑
Симметрическая группа. (зависит только от мощности X)

$$X = \{1, 2, \dots, n\} \Rightarrow \text{Sym}(X) = S_n$$

Подмножество SCG является системой образующих (или порождающих) если всякий элемент $g \in G$ может быть представлен в виде

$$g = s_{i_1}^{\pm 1} s_{i_2}^{\pm 1} \dots s_{i_n}^{\pm 1}$$

$|g|$ - длина

Ищем $G = \langle S \rangle$

Пара (G, S) называется метрической группой.

Определение графа Кэли. $\Gamma = \Gamma(G, S)$.

$V = G$ - множество вершин.

$E = \{ (g, sg) \mid g \in G, s \in S \}$ - ребра.

$d(g, h) = |g^{-1}h|$ - левинвариантная метрика на группе.

$\gamma(n) = \#\{g \in G \mid |g| \leq n\}$ = функция роста

(то же самое, что функция роста графа Кэли $\Gamma = \Gamma(G, S)$.)

Упражнение. Пусть A и B две системы образующих группы G . Тогда

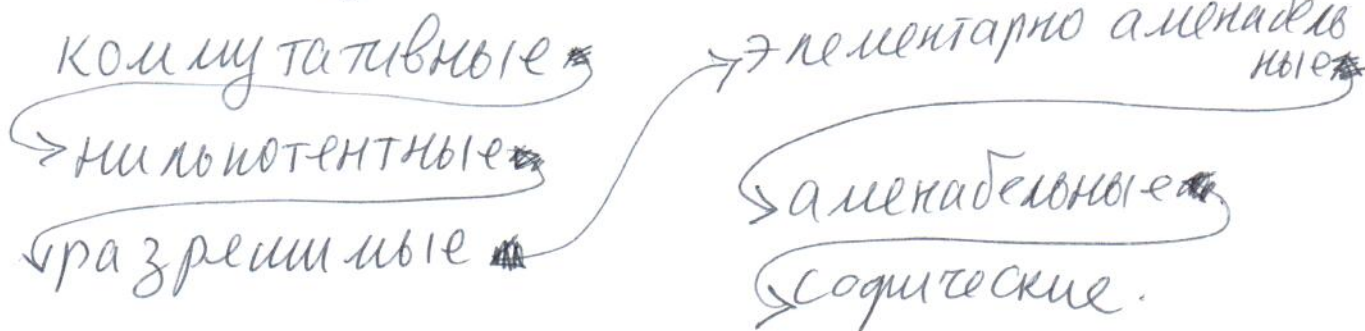
$$\gamma_G^A(n) \sim \gamma_G^B(n).$$

Упражнение.

$$\gamma_{\mathbb{Z}^d}(n) \sim n^d$$

$$\gamma_{F_2}(n) \sim e^n.$$

Классы групп:



Тотждества в группах.

$[x, y] = 1$ - тотждество коммутативности.

$$[x, y] = x^{-1}y^{-1}xy$$



$$xy = yx.$$

$[[x_1, x_2], x_3]$ - тотждество нильпотентности класса 2.

$[\dots [[x_1, x_2], x_3], \dots, x_n]$ - тотждество нильпотентности класса n .

Пример

$$\left\{ \begin{pmatrix} 1 & a & b \\ 0 & 1 & c \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \mid a, b, c \in \mathbb{Z} \right\} - \text{группа Гейзенберга.}$$

нильпотентная группа класса 2.

Упражнение. Проверить это.

$[[x_1, x_2], [x_3, x_4]] \stackrel{=1}{=} -$ тождество разрешимости степени 2.

$[[x_1, x_2], [x_3, x_4]], [[x_5, x_6], [x_7, x_8]] = 1$

Тождество разрешимости степени ~~на~~ 3.
и т.д.

Определение. Группа G почти абелева (нильпотентна, ...) если она содержит ~~ни~~ абелеву (нильпотентную, ...) подгруппу конечного индекса.

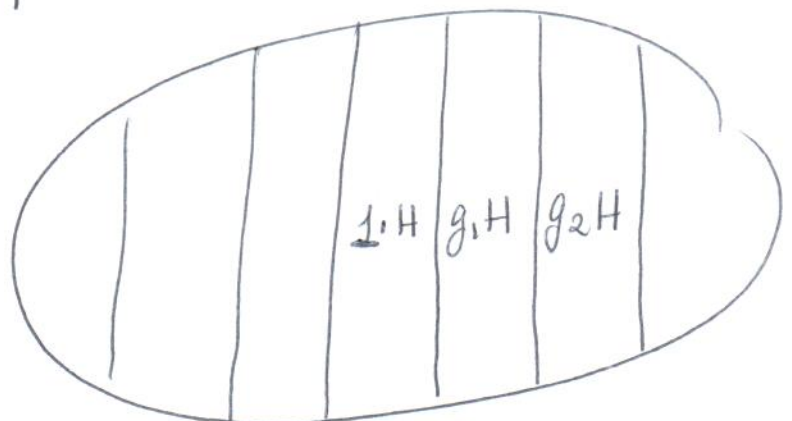
$$H < G$$

$$N = [G:H] - \text{индекс.}$$

$$G = \bigsqcup_{i=1}^N g_i H$$

G

gH - класс смежности



Упражнение. Если H подгруппа конечного индекса в G то

$$\gamma_G(n) \sim \gamma_H(n).$$

Теорема. [Милнор, Вольф, Басс, Гиварс, Хартли, ...].

а) Нильпотентные группы имеют полиномиальный рост. При этом

б) $\gamma(n) \sim n^d$ где $d = \sum_k k \operatorname{rank}_{\mathbb{Q}} \frac{\gamma_k(G)}{\gamma_{k+1}(G)}$

$d \in \mathbb{N}$ - натуральное число.

в) Разрешимая группа имеет экспоненциальный рост если только она не является почти нильпотентной.

d) Элементарно абелева группа
имеет экспоненциальный рост если только она
не является почти nilпотентной.

Теорема. [М. Громов] Группа имеет
полиномиальный рост тогда и только
тогда когда она почти nilпотентна.

Проблема Дж. Милнора. ^{1967.} Верно ли, что
рост конечно порожденной группы либо поли-
номиален либо экспоненциален?

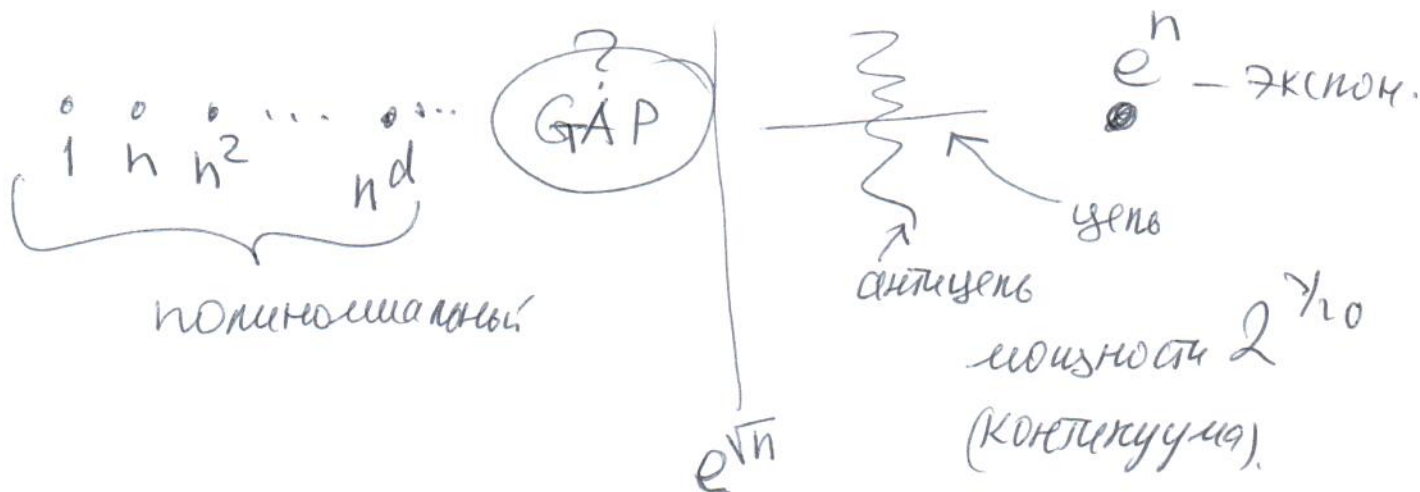
Ответ. [Р. Григорчук, 1984] Нет.

- a) Группы промежуточного роста ~~существуют~~ (между
полиномиальным и экспоненциальным) существуют.
b) Их много, более того, существует континуально

много групп с различными порядками роста.

Теорема [Р. Григорчук] Если группа аппроксимируется nilпотентными группами и её рост $\leq e^{\sqrt{n}}$ то рост полиномиальный (и следовательно группа почти nilпотентна).

Гипотеза. На самом деле теорема верна ~~без предположения~~ для всех конечно порожденных групп.

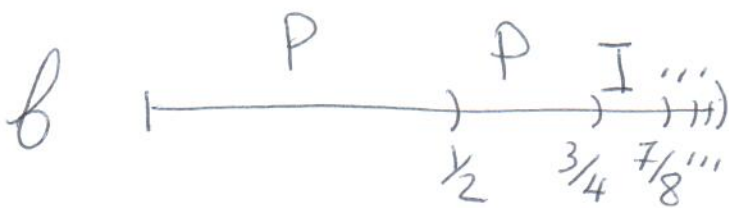


Первый (и простейший) пример группы промежуточного роста.

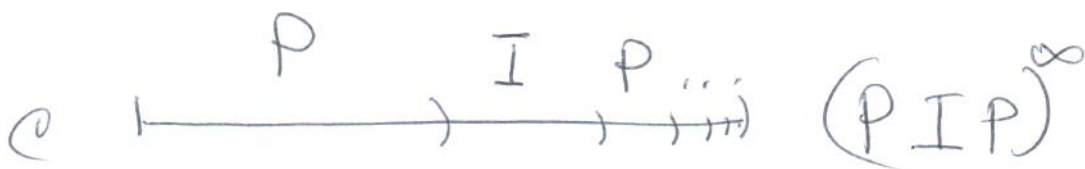
$$G \curvearrowright [0, 1)$$

$$G = \langle a, b, c, d \rangle$$

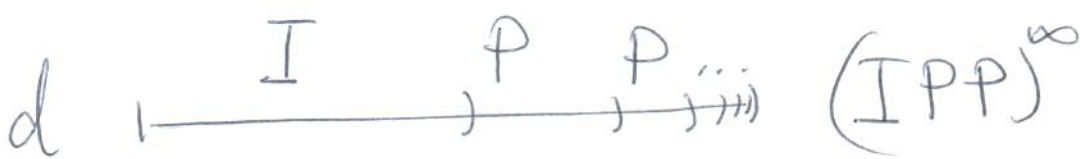
$$a^2 = b^2 = c^2 = d^2 = id$$



$(PPI)^\infty$ - периодическое слово.



$(PIP)^\infty$



$(IPP)^\infty$



- Тогда естественное преобразование.

Известно, что $\delta(n) \sim e^{n^\delta}$

где $\delta = 0.7675, \dots$

Проблема. Построить группу промежуточно роста с ростом меньше чем e^{n^δ} .

Проблема. Построить группу с конечным заданием образующими и соотношениями.

В нашем случае

$$G \cong \langle a, b, c, d \mid 1 = a^2 = b^2 = c^2 = d^2 = bcd = \sigma^k((ad)^4) = \sigma^k((adacac)^4), k=0,1,2,\dots \rangle$$

где

$$\sigma: \begin{cases} a \rightarrow aca \\ b \rightarrow d \\ c \rightarrow b \\ d \rightarrow c. \end{cases}$$