

Оглавление

1	Комбинаторика ТРЕУГОЛЬНИК ПАСКАЛЯ	4
2	Анализ МЕТОД МАТЕМАТИЧЕСКОЙ ИНДУКЦИИ	22
3	Теория графов ПРОГУЛКИ ПО ГРАФАМ	28
4	Теория Игр ЦАРСТВО НИМ	34
5	Статика СКОЛЬЗЯЩИЕ ВЕКТОРА	44
6	Теория информации ДАНЕТКИ, ВРУНЫ, ЭНТРОПИЯ	52
7	Логика СЛЕДСТВИЕ ВЕДУТ МАТЕМАТИКИ	68
8	Теория множеств НЕПОСТИЖИМАЯ БЕСКОНЕЧНОСТЬ	74
	ОТВЕТЫ	82
	ЛИТЕРАТУРА	84

Математика — королева наук. Она учит мыслить.

Дополнительные семинары содержат уникальный материал по теории информации, теории игр, и основам всех естественных наук — логике и анализу, теории множеств, комбинаторики и теории графов. Они ориентированы на школьников интересующихся современными прикладными задачами информатики и математики.

Эти семинары является мостиком между школьной и вузовской программами по математике и информатике, они помогут читателю на элементарном уровне познакомиться с важнейшими задачами современной науки, освоится с её языком и основными приложениями.

Считается, что математика наука абстрактная и отвлечённая. Это мнение связано с тем, что математические теории зачастую опережают прикладную науку. В частности малая теорема Ферма четыре века “жила” просто как красивая теорема теории чисел, а сегодня банковские компьютерные системы “используют” эту теорему для защиты информации.

Конец двадцатого века ознаменовался появлением интернет, спутниковых телесистем, цифровой аудио и видео аппаратуры. Основы для шифрования медиа информации, её сжатия и помехоустойчивой передачи были разработаны теорией информации.

Семинары по логике и методу математической индукции дают начальное представление о математическом анализе и методах доказательства. Освоение этих областей математики — лучший способ развить ясность мысли и способности рассуждать логически.

Рассказ 1

Комбинаторика ТРЕУГОЛЬНИК ПАСКАЛЯ

ПЛАН ЗАНЯТИЯ

- Принцип умножения и принцип сложения
- Треугольник Паскаля
- Комбинаторика и АЛГЕБРА
- Комбинаторика и ГРАФЫ

Принципы умножения и сложения

Комбинаторика — это наука о исчислении объектов. Задачи комбинаторики — это задачи о нахождении числа каких-либо объектов. Например, числа диагоналей в выпуклом 20-угольнике, трёхзначных чисел, способов расположения 11 книг на книжной полке, неприводимых дробей со знаменателем 24, способов представления числа $N = 11$ в виде суммы натуральных слагаемых. Комбинаторика в значительной степени связана с теорией производящих функции, перечислением графов и теорией групп.

Задача 1.1 (6) *Мы можем нарисовать круг, квадрат или треугольник и закрасить его зелёным, красным, синим или чёрным цветом. Сколько различных объектов мы можем нарисовать?*

РЕШЕНИЕ. Есть три типа фигур, и четыре цвета. Нарисуем все фигуры: синие в одной строчке, красные в другой, зелёные в третьей и чёрные в четвёртой. Четыре строчки, в каждой строчке по три фигуры. Чтобы получить все возможные объекты, нужно умножить 4 на 3. **ОТВЕТ:** $3 \times 4 = 12$.

Задача 1.2 (6) *Карты. Девять достоинств $\{6, 7, 8, 9, 10, В, Д, К, Т\}$ и четыре масти $\{\heartsuit, \diamondsuit, \spadesuit, \clubsuit\}$. Сколько всего карт?*

ОТВЕТ: $4 \times 9 = 36$.

Задача 1.3 (7) *У Коли в прошлом учебном году было в школе 6 предметов, 4 четверти и у него одни пятёрки и четвёрки. Сколько возможно вариантов зачётной странички дневника Коли за прошлый год?*

РЕШЕНИЕ. Число вариантов = число предметов \times число четвертей \times два варианта оценки (4 или 5) = $6 \times 4 \times 2 = 48$.

Принцип, который мы использовали в данных задачах, называется **принцип умножения**. Есть ещё **принцип сложения**. Он чрезвычайно прост: если мы разделили объекты на непересекающихся множества, то полное число объектов есть сумма числа объектов в этих множествах. Например, если в классе 12 девочек и 14 мальчиков, то всего $12 + 14 = 26$ детей.

Задача 1.4 (6) *Есть 5 человек и надо построить из них очередь. Сколько есть различных способов упорядочивания 5 человек?*

РЕШЕНИЕ. Первым будет кто-то из пяти. Пусть мы кого-то выбрали и поставили первым. Вторым пойдет кто-то из оставшихся четырёх. Выберем кого-нибудь. Останется 3 человека. Выберем из трёх, потом из двух. Оставшийся пойдет последним. Мы выбирали последовательно сначала из 5 вариантов, потом из 4, 3, 2 и 1. Пользуясь принципом умножения, получаем $5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1$. Это число обозначается $5!$, что читается как “пять факториал”. \square

УТВЕРЖДЕНИЕ 1.1 *Число упорядочиваний или число перестановок n различных объектов равно $n!$ (эн факториал):*

$$n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n$$

Число перестановок с n растёт довольно быстро: 1, 2, 6, 24, 120, 720, 5040, ... Например, $15! = 1307674368000$

Задача 1.5 (7) *У нас есть яблоко, кекс, мороженое и шоколадка. Сколько различных способов их сведения существует?*

Теперь давайте считать байты. Байт — это восемь мест (восемь бит), в каждом из которых стоит либо 0, либо 1. Например: 01100110, 00111001, 11111111, ...

Задача 1.6 (7) *Сколько всего различных байт?*

РЕШЕНИЕ. Возможных состояний одного бита — 2 штуки : 0 и 1. Возможных состояний двух бит — 4 штуки: 00, 01, 10, 11. Трёхбитовых слов 8 штук: 000, 001, 010, 011 и 100, 101, 110, 1111. Первые четыре начинаются с 0, другие четыре — с 1. Каждый раз увеличивается в два раза. Четырёхбитовых будет 16, а восьмибитовых $2^8 = 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 = 256$.

ОТВЕТ: **256**.

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2^n	1	2	4	8	16	32	64	128	256	512	1024

Задача 1.7 (7) *Сколько всего было бы различных байт, если бы в каждом из восьми мест мы могли писать 0, 1 или 2?*

ОТВЕТ: $3^8 = 9 \cdot 9 \cdot 9 \cdot 9 = 81 \cdot 81 = 6400 + 2 \cdot 80 + 1 = \mathbf{6561}$.

Задача 1.8 (7) *Сколько всего байт, у которых ровно две единички?*

РЕШЕНИЕ. Надо выбрать два места, куда мы поставим единички. Для первого места 8 возможных вариантов: 10000000, 01000000, 00100000, 00010000, 00001000, 00000100, 00000010, 00000001. Теперь надо поставить ещё одну единичку. В каждом из восьми вариантов есть ещё 7 мест (7 нулей) куда мы можем поставить единичку. Байт 10000000 породит байты: 11000000, 10100000, 10010000, 10001000, 10000100, 10000010, 10000001. И так, каждый из восьми исходных байт с одной единичкой даст 7 байт с двумя единичками. Из **принципа умножения** всего получается $8 \cdot 7 = 56$ вариантов. Но среди них будут повторения. А именно, байт 10001000 будет порождён как байтом 10000000, так и байтом 00001000. Байт 11000000 будет порождён как 10000000, так и 01000000 и т.д. Таким образом, каждый байт будет порождён дважды. Всего различных вариантов будет $56/2 = 28$. \square

Давайте будем исчислять доминошки. Доминошки — это штучки, на которых записано 2 числа из множества $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$. Сколько всего доминошек? Сначала разделим их на две части — дубли и недубли. Дублей 7 штук: $\{(0,0), (1,1), (2,2), (3,3), (4,4), (5,5), (6,6)\}$.

Задача 1.9 (7) Сколько “недублей” в домино?

РЕШЕНИЕ. У “недублей” числа различаются. Первое число может быть любым из семи возможных. Второе отличается от первого, то есть для него уже шесть возможных вариантов. По **принципу умножения** получаем $7 \times 6 = 42$ варианта. Но это не совсем то, что нужно. Это число пар различных чисел из множества $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$. Их действительно 42 штуки (7 строчек по 6):

(0, 1), (0, 2), (0, 3), (0, 4), (0, 5), (0, 6)
 (1, 0), (1, 2), (1, 3), (1, 4), (1, 5), (1, 6)
 (2, 0), (2, 1), (2, 3), (2, 4), (2, 5), (2, 6)
 (3, 0), (3, 1), (3, 2), (3, 4), (3, 5), (3, 6)
 (4, 0), (4, 1), (4, 2), (4, 3), (4, 5), (4, 6)
 (5, 0), (5, 1), (5, 2), (5, 3), (5, 4), (5, 6)
 (6, 0), (6, 1), (6, 2), (6, 3), (6, 4), (6, 5)

Доминошка — это **неупорядоченная** пара двух чисел. Доминошка “недубль” — это **неупорядоченная** пара двух **различных** чисел. Пары (0, 2) и (2, 0) обозначают одну и ту же доминошку. Каждый “недубль” можно записать двумя упорядоченными парами. Поэтому “недублей” в два раза меньше, чем упорядоченных пар. ОТВЕТ: $\frac{7 \cdot 6}{2} = 21$. \square

Используем **принцип сложения** и получаем общее число доминошек: $7 + 21 = 28$.

Треугольник Паскаля

Задача 1.10 Дано множество пяти разных конфет. Нам разрешили взять только три. Сколько существует различных способов выбрать три конфеты из пяти?

РЕШЕНИЕ. Обозначим число способов выбрать 3 из 5 как C_5^3 , и соответственно k конфет из n как C_n^k . Давайте начнём с простых вариантов. Сколькими способами можно выбрать одну конфету из пяти? Очевидно, пятью, то есть $C_5^1 = 5$. Аналогично, $C_2^1 = 2$, $C_3^1 = 3$, $C_4^1 = 4$, $C_6^1 = 6$, ... Сколько способов выбора двух конфет из трёх? Это всё равно, что выбрать одну конфету, которую не будешь брать. То есть $C_3^2 = C_3^1 = 3$. Подсчитаем C_4^2 непосредственно. Обозначим конфеты числами. Тогда будут такие варианты:

Это **треугольник Паскаля**.

Этот треугольник обладает рядом интересных свойств. Например, каждое число в этом треугольнике есть сумма двух над ним стоящих. Чтобы узнать, чему равно $C_5^2 = C_{2,3}$, нам нужно взглянуть на 5-ую строчку. На первом месте стоит 1 — это C_5^0 , число способов выбора нуля конфет из пяти. Не дать ни одной конфеты можно только одним способом. Далее $5 = C_5^1$, число способов получить одну конфету. Далее $C_5^2 = 10$, число способов получить 2 конфеты из 5 возможных, и т.д.

Задача 1.11 (7) Чему равно $C_{2,4}$?

Задача 1.12 (8) Чему равно $C_{3,4}$?

Вернёмся к нашим байтам. Естественное обобщение задачки 1.8, это задача о числе байт, где 3 единички и 5 нулей, 4 единички и 4 нуля и т.д. А также случай, когда рассматривается слово произвольной длины. Байт — слово длины 8.

Задача 1.13 (7) Рассмотрим слова длины n из нулей и единичек. Сколько всего слов, в которых ровно k единичек?

ОТВЕТ: C_n^k .

ПОДСКАЗКА. Дело в том, что байты с тремя единичками можно поставить в соответствие с трёхэлементными подмножествами множества $\{1,2,3,4,5,6,7,8\}$. Например, $\{1,2,8\} \leftrightarrow 11000001$, $\{1,3,5,7\} \leftrightarrow 10101010$. Выбрать три конфеты из восьми возможных всё равно, что выбрать три бита в байте, куда поставить единицы.

Для того, чтобы решить целиком задачу про байты (сколько байт, в которых ровно k единичек?), нужно посмотреть на восьмую строчку треугольника Паскаля.

На первом месте стоит 1 — это $C_8^0 = C_{0,8}$ число способов размещения нуля единичек и восьми нуликов по восьми местам. Далее $8 = C_8^1 = C_{1,7}$, число способов разместить одну единичку и 7 нуликов по восьми местам. Далее $C_8^2 = C_{2,6} = 28$, число способов разместить 2 единички и 6 нуликов по 8 местам.

Задача 1.14 (7) Найдите восьмую строчку треугольника Паскаля.

УТВЕРЖДЕНИЕ 1.2 Всего различных байт 256 штук. Значит

$$C_8^0 + C_8^1 + C_8^2 + C_8^3 + \dots + C_8^8 = 256$$

Задача 1.15 (7) Найдите сумму чисел в различных строчках треугольника Паскаля.

Задача 1.16 (8) Мы определили C_n^k как число способов выбрать k разных предметов из n разных. Используя это определение, докажите, что:

а) $C_n^0 = C_n^n = 1$;

б) $C_n^k = C_n^{n-k}$ или $C_{k_1 k_2} = C_{k_2 k_1}$;

в) $C_{n+1}^{k+1} = C_n^{k+1} + C_n^k$ или $C_{k_1, k_2} = C_{k_1-1, k_2} + C_{k_1, k_2-1}$.

ПОДСКАЗКА. в) Будем выбирать $(k+1)$ элемент из $(n+1)$ возможных. Рассмотрим первый элемент. Мы его либо берём, либо не берём. Если не берём, то мы должны выбрать $(k+1)$ элемент из оставшихся n , если берём, то осталось выбрать k элементов из n .

Задача 1.17 (8) Докажите, что

$$C_n^k = \frac{n \cdot (n-1) \cdot \dots \cdot (n-k+1)}{k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1} = \frac{n!}{k!(n-k)!} \quad \text{Или} \quad C_{k_1, k_2} = \frac{(k_1 + k_2)!}{k_1! k_2!}$$

РЕШЕНИЕ. Число упорядоченных выборок k различных элементов из n есть $n(n-1)(n-2) \dots (n-k+1)$, поскольку мы выбирали сначала из n элементов, потом из оставшихся $(n-1)$ элементов, потом из $(n-2)$, и так k раз. Это столько упорядоченных наборов. Мы можем выбрать одно и то же множество элементов, вытаскивая их в разной последовательности. Одно и то же множество из k элементов мы можем выбрать $k!$ различными способами — именно столько есть упорядочиваний этих k элементов. Поэтому неупорядоченных наборов в $k!$ раз меньше, чем упорядоченных. \square

Задача 1.18 (8) Используя явную формулу $C_n^k = \frac{n!}{k!(n-k)!}$, докажите, что

$$C_{n+1}^{k+1} = C_n^k + C_n^{k+1}.$$

Задачи на число сочетаний

Итак, C_n^k — число сочетаний k элементов из n , то есть число *неупорядоченных* k -элементных подмножеств множества n различных элементов (см. определение 1.1 на странице 7).

Задача 1.19 (7) Сколькими способами можно выбрать команду из трех школьников в классе, в котором учатся 20 человек?

Задача 1.20 (6) Сколькими способами можно выбрать 4 краски из имеющихся 7 различных?

Задача 1.21 (8) В шахматном кружке занимаются 2 девочки и 7 мальчиков. Для участия в соревновании необходимо составить команду из четырех человек, в которую обязательно должна входить хотя бы одна девочка. Сколькими способами это можно сделать?

Задача 1.22 (7) Сколькими способами можно разбить 10 человек на две баскетбольные команды по 5 человек в каждой?

Задача 1.23 (8) На плоскости отмечено 10 точек так, что никакие три из них не лежат на одной прямой. Сколько существует треугольников с вершинами в этих точках?

Комбинаторика и АЛГЕБРА

Вспомним, что

$$(a+b)^2 = (a+b)(a+b) = a(a+b) + b(a+b) = a^2 + ab + ba + b^2 = a^2 + 2ab + b^2.$$

Давайте вычислим $(a+b)^3$:

$$\begin{aligned} (a+b)^3 &= (a+b)(a+b)^2 = (a+b)(a^2 + 2ab + b^2) = a(a^2 + 2ab + b^2) + b(a^2 + 2ab + b^2) \\ &= a^3 + 2a^2b + ab^2 + ba^2 + 2ab^2 + b^3 = a^3 + 3a^2b + 3ab^2 + b^3 \end{aligned}$$

$(a + b)^2$ после раскрытия скобок даёт четыре слагаемых $a^2 + ab + ba + b^2$, которые после приведения подобных, собираются в три. $(a + b)^3$ после раскрытия скобок даёт восемь слагаемых $a^3 + aab + aba + baa + abb + bab + bba + bbb$, которые собираются в четыре слагаемых. $(a + b)^4$ даст 16 слагаемых, которые после приведения подобных соберутся в пять слагаемых.

Задача 1.24 (7-8) Не полнитесь и вычислите $(a + b)^4$.

Запишем результаты в столбик:

$$\begin{aligned}(a + b)^1 &= a + b \\(a + b)^2 &= a^2 + 2ab + b^2 \\(a + b)^3 &= a^3 + 3a^2b + 3ab^2 + b^3 \\(a + b)^4 &= a^4 + 4a^3b + ? + 4ab^3 + b^4\end{aligned}$$

Постарайтесь увидеть здесь треугольник Паскаля. Что стоит вместо ? в строчке с $(a + b)^4$?

Задача 1.25 (7) Разложите на множители $(a + b)^5$.

РЕШЕНИЕ. Пятая строчка треугольника Паскаля есть

$$1 \quad 5 \quad 10 \quad 10 \quad 5 \quad 1.$$

Значит

$$(a + b)^5 = a^5 + 5a^4b + 10a^2b^3 + 10a^3b^2 + 5ab^4 + b^5.$$

□

Это правило вычисления $(a + b)^n$ называется БИНОМ НЬЮТОНА. Поясним его. Взгляните на равенства

$$\begin{aligned}a^3 &= a \cdot a \cdot a, \\a^2b &= b \cdot a \cdot a = a \cdot b \cdot a = a \cdot a \cdot b, \\ab^2 &= b \cdot b \cdot a = b \cdot a \cdot b = a \cdot b \cdot b, \\b^3 &= b \cdot b \cdot b.\end{aligned}$$

Они показывают, что если составлять произведения трёх множителей, каждый из которых равен a или b , то a^3 и b^3 можно получить единственным способом, а ab^2 и a^2b — тремя способами. Отсюда получается, что

$$\begin{aligned}(a + b)^n &= C_n^0 a^n + C_n^1 a^{n-1} b^1 + C_n^2 a^{n-2} b^2 + \dots + C_n^n b^n. \\(1 + x)^n &= C_n^0 + C_n^1 x^1 + C_n^2 x^2 + \dots + C_n^n x^n.\end{aligned}$$

Если $x = 1$, то сразу получаем $2^n = C_n^0 + C_n^1 + \dots + C_n^n$.

Представления числа в виде суммы

Задача 1.26 (7) Чему равно число способов представления суммы $n = 7$ тубриков в виде упорядоченного набора монет достоинством 1 и 2 тубрика? Например:

$$\begin{aligned}n = 5 &= 2 + 2 + 1 = 2 + 1 + 2 = 1 + 2 + 2 = 2 + 1 + 1 + 1 = 1 + 2 + 1 + 1 \\ &= 1 + 1 + 2 + 1 = 1 + 1 + 1 + 2 = 1 + 1 + 1 + 1 + 1\end{aligned}$$

— восемь способов представления числа 5.

РЕШЕНИЕ. Пусть $(K - 1)$ тубриков можно представить F_{K-1} способами, а F_{K-2} — число способов представить $(K - 2)$. Рассмотрим представления суммы K . Их можно разделить на две части: одни заканчиваются на 2, другие — на 1. Первых будет столько же, сколько способов представить сумму $(K - 2)$, то есть F_{K-2} , других F_{K-1} . Окончательно получаем

$$F_K = F_{K-1} + F_{K-2}$$

Кроме того, мы знаем, что $F_1 = 1$ и $F_2 = 2$. Используя последнюю формулу, получаем $F_3 = 2 + 1 = 3$, $F_4 = 3 + 2 = 5$, $F_5 = 5 + 3 = 8$, $F_6 = 8 + 5 = 13$, $F_7 = 13 + 8 = 21$. Это ЧИСЛА ФИБОНАЧЧИ = $\{1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, \dots\}$.

ОТВЕТ: 21. □

Задача 1.27 (9) Чему равно число способов D_n^k представления суммы $n = 7$ тубриков в виде упорядоченного набора монет из $k = 5$ штук достоинством 1 и 2 тубрика? Например, при $n = 5$ есть только одно пятимонетное разложение $5 = 1 + 1 + 1 + 1 + 1$. При $n = 6$ получается 5 разложений:

$$6 = 2 + 1 + 1 + 1 + 1 = 1 + 2 + 1 + 1 = 1 + 1 + 1 + 2 + 1 = 1 + 1 + 1 + 1 + 2.$$

РЕШЕНИЕ. Нам нужно найти D_{10}^5 . Рассмотрим, какие суммы и сколькими способами можно представить двумя монетами: 1 нельзя представить в виде суммы двух слагаемых, $2 = 1 + 1$, $3 = 1 + 2 = 2 + 1$, $4 = 2 + 2$. То есть $D_1^2 = 0$, $D_2^2 = 1$, $D_3^2 = 2$, $D_4^2 = 1$. А теперь посмотрите на равенство:

$$(x + x^2)(x + x^2) = x^2 + 2x^3 + x^4.$$

Из каждой из двух скобок мы должны взять либо первую, либо вторую степень x . После раскрытия скобок при x^3 будет стоять натуральное число, равное числу способов набрать степень 3 из степеней 1 и 2. То есть число способов представить 3 в виде упорядоченной суммы двух слагаемых. После раскрытия

$$(x + x^2)^5$$

при x^k получим число способов представить k в виде упорядоченной суммы **пяти** слагаемых (слагаемые равны либо 1, либо 2). Раскроем это выражение:

$$\begin{aligned} (x + x^2)^5 &= x^5(1 + x)^5 = x^5(C_5^0 + C_5^1x + C_5^2x^2 + C_5^3x^3 + C_5^4x^4 + C_5^5x^5) = \\ &= x^5(1 + 5x + 10x^2 + 10x^3 + 5x^4 + x^5) = x^5 + 5x^6 + 10x^7 + 10x^8 + 5x^9 + x^{10} \end{aligned}$$

При x^7 стоит коэффициент 10. Поэтому ОТВЕТ: 10. Общий ОТВЕТ: $D_n^k = C_n^{2k-n}$ □

Задача 1.28 (8, Геометрическая прогрессия) Умножая обе части равенства на $(1 - z)$, убедитесь в его справедливости:

$$\frac{1}{1 - z} = 1 + z^2 + z^3 + z^4 + \dots \tag{1.1}$$

ПРИМЕЧАНИЕ. Подсчитайте бесконечную сумму $\frac{1}{2} + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2^3} \dots$

Обратимся снова к задаче 1.26. Её можно сформулировать так:

Задача 1.29 (10) Чему равно число способов F_n представления n в виде суммы **произвольного** числа упорядоченных слагаемых, равных 1 или 2? Например $F_4 = 5$, так как $4 = 2 + 2 = 2 + 1 + 1 = 1 + 2 + 1 = 1 + 1 + 2 = 1 + 1 + 1 + 1$.

ОТВЕТ: F_n — числа Фибоначчи, определённые в задаче 1.26.

Давайте попробуем развить идею многочленов, применённую в предыдущей задаче. А именно, давайте построим многочлен

$$F(x) = F_0 + F_1x + F_2x^2 + F_3x^3 + F_4x^4 + \dots$$

Это бесконечная сумма называется **производящей функцией последовательности** чисел Фибоначчи $\{F_n\}$. При x^n стоит число F_n , равное количеству способов представления числа n в виде суммы **произвольного числа упорядоченных слагаемых равных 1 или 2**.

Мы знаем, чему равно число представлений числа n в виде k слагаемых, равных 1 или 2, — это коэффициент при x^n в $(x+x^2)^k$. Чтобы получить при x^n число представлений n в виде произвольного числа слагаемых нужно сложить $(x+x^2)^k$ с разными k :

$$F(x) = 1 + (x+x^2) + (x+x^2)^2 + (x+x^2)^3 + (x+x^2)^4 + \dots$$

Первая единичка соответствует $k=0$: сумму в 0 тубриков мы можем представить в виде нуля монет и, при этом, единственным образом. Используя результат задачи 1.28, куда подставляем $z = x+x^2$, получаем

$$F(x) = \frac{1}{1-(x+x^2)}$$

$$F(x) = \frac{1}{1-x-x^2} = 1 + x + 2x^2 + 3x^3 + 5x^4 + 8x^5 + 13x^6 + \dots = \sum_{n=0}^{\infty} F_n x^n \quad (1.2)$$

Тождества 1.2 и 1.1 называются разложениями в ряд Тейлора функций $\frac{1}{1-z}$ и $\frac{1}{1-x-x^2}$.

Задача 1.30 (7) Докажите тождество

$$(1+x)(1+x^2)(1+x^4)(1+x^8)(1+x^{16}) = 1 + x + x^2 + x^3 + x^4 + \dots + x^{31} + x^{32}$$

ПОДСКАЗКА. Умножьте обе части на $(1-x)$.

Задача 1.31 (8) Используя результат предыдущей задачи, докажите, что любое число можно представить в виде суммы степеней двойки так, что каждая степень входит не более одного раза. Докажите единственность представления.

Задача 1.32 (9) Докажите тождество

$$(x^{-1}+1+x)(x^{-3}+1+x^3)(x^{-9}+1+x^9)(x^{-27}+1+x^{27}) = x^{-40} + x^{-39} + \dots + x^{-1} + 1 + x + \dots + x^{39} + x^{40}$$

ПОДСКАЗКА. Докажите сначала, что $(x^{-1}+1+x)(x^{-3}+1+x^3) = x^{-4} + x^{-3} + x^{-2} + x^{-1} + 1 + x + x^2 + x^3 + x^4$. Используйте Метод Математической Индукции.

Задача 1.33 (9) У нас есть гири с весами 1, 3, 9, 27. Используя результат предыдущей задачи, выясните, какие веса можно представить на двухчашечных весах и сколькими способами.

ОТВЕТ: Все веса от -40 до 40 единственным образом. Например, $1 = 1$, $2 = 3 - 1$, $3 = 3$, $4 = 3 + 1$, $5 = 9 - 3 - 1$, ...

Задача 1.34 (11) Пусть \tilde{p}_n — число представлений числа n в виде суммы произвольного числа упорядоченных произвольных натуральных слагаемых. Например $\tilde{p}_3 = 4$ ($3 = 1 + 1 + 1 = 2 + 1 = 1 + 2 = 3$). Докажите, что $\tilde{p}_n = 2^{n-1}$.

РЕШЕНИЕ. Определим функцию

$$\tilde{p}(x) = \tilde{p}_0 + \tilde{p}_1x + \tilde{p}_2x^2 + \tilde{p}_3x^3 + \tilde{p}_4x^4 + \dots$$

— производящая функция последовательности $\{\tilde{p}_n\}$.

$$\begin{aligned} \tilde{p}(x) &= \sum_{k=0}^{\infty} (x + x^2 + x^3 + x^4 + \dots)^k = \sum_{k=0}^{\infty} \left(\frac{x}{1-x} \right)^k = \\ &= \frac{1}{1 - \frac{x}{1-x}} = \frac{1-x}{1-2x} = \frac{1-2x+x}{1-2x} = 1 + \frac{x}{1-2x} = \end{aligned}$$

$$= 1 + x(1 + 2x + (2x)^2 + (2x)^3 + (2x)^4) = 1 + x + 2x^2 + 4x^3 + 8x^4 + \dots + 2^k x^{k+1} + \dots$$

Это доказывает утверждение задачи. □

Есть другой способ показать, что $\tilde{p}_n = 2^{n-1}$. А именно, представим, что у нас есть n клеточек подряд. И в каждую клетку мы можем поставить либо \cdot , либо $\cdot+$. Число точек всегда будет равно n . Каждой такой конфигурации мы можем поставить в соответствие разбиение числа n на упорядоченные слагаемые. Для $n = 5$ имеем $[\cdot \cdot \cdot \cdot \cdot + \cdot \cdot \cdot] \rightarrow 5 = 3 + 2$, $[\cdot \cdot \cdot + \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot] \rightarrow 5 = 2 + 1 + 2$, ... Мы просто заменяем m подряд идущих точек на m . Так как в каждую клетку мы можем ставить один из двух возможных вариантов, то всего будет 2^n вариантов. Точнее 2^{n-1} , так как в последней клетке всегда должна стоять просто точка — разбиения, заканчивающиеся на $+$, не имеют смысла. □

Задача 1.35 (11) Пусть p_n — число представлений числа n в виде суммы произвольного числа неупорядоченных произвольных натуральных слагаемых. Например, $p(3) = 3$, так как $3 = 1 + 1 + 1 = 2 + 1 = 3$. Определим функцию $p(x) = p_0 + p_1x + p_2x^2 + p_3x^3 + \dots$. Докажите тождество:

$$p(x) = \frac{1}{(1-x)(1-x^2)(1-x^3)(1-x^4)\dots}$$

ПОДСКАЗКА. $\frac{1}{1-x^k} = (1+x^k+x^{2k}+x^{3k}+\dots)$ — в этой скобке x^{km} соответствует m слагаемых равных k .

Тождество Эйлера

Леонард Эйлер в 1748 году ввел функции $\phi_n(x)$:

$$\phi_n(x) = (1-x)(1-x^2)(1-x^3)\dots(1-x^n)$$

Задача 1.36 (8) Раскройте скобки в $\phi_n(x)$ для $n = 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7$.

$$\begin{aligned}
\phi_1(x) &= 1 - x \\
\phi_2(x) &= 1 - x - x^2 + x^3 \\
\phi_3(x) &= 1 - x - x^2 + x^4 + x^5 - x^6 \\
\phi_4(x) &= 1 - x - x^2 + 2x^5 - x^8 - x^9 + x^{10} \\
\phi_5(x) &= 1 - x - x^2 + x^5 + x^6 + x^7 - x^8 - x^9 - x^{10} \dots \\
\phi_6(x) &= 1 - x - x^2 + x^5 + 2x^7 - x^9 - x^{10} \dots \\
\phi_7(x) &= 1 - x - x^2 + x^5 + x^7 + x^8 - x^{10} \dots \\
&\dots
\end{aligned}$$

Оказалось, что коэффициенты этого многочлена стабилизируются, то есть каждый из них, начиная с какого-то момента, уже не меняется (существует предел $\phi_n(x)$ при $n \rightarrow \infty$). Это легко понять, если посмотреть на равенство $\phi_n(x) = (1 - x^n)\phi_{n-1}(x)$. Умножение на $(1 - x^n)$ не меняет коэффициентов при x^k для $k = 1, 2, \dots, n-1$. Например, при $n > 10$ функции $\phi_n(x)$ имеют одинаковые коэффициенты при x^k , $k \leq 10$. При больших n все больше коэффициентов стабилизируются и мы получаем предельную функцию

$$\phi(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + a_3x^3 + \dots$$

Из приведённых выше примеров можно вывести, что $a_0 = a_5 = a_7 = 1$, $a_1 = a_2 = -1$, $a_3 = a_4 = a_6$. Если мы подсчитаем ϕ_n до ϕ_{11} , то обнаружим, что $a_8 = a_9 = a_{10} = 0$. Главное, что после раскрытия скобок практически все слагаемые сокращаются, и только некоторые остаются равными либо 1, либо -1 .

Эйлер нашел, что

$$\phi(x) = 1 - x - x^2 + x^5 + x^7 - x^{12} - x^{15} + x^{22} + x^{26} - x^{35} - x^{40} + x^{51} + \dots$$

Степени, которые встречаются в этом выражении равны $\frac{3k^2 \pm n}{2}$, а знаки чередуются: два плюса, потом два минуса и т.д.

Из тождества Эйлера и свойства $p(x)\phi(x) = 1$ следует рекуррентная формула для p_n — количества разложений на неупорядоченные слагаемые числа n .

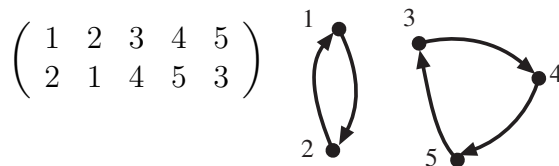
$$p_n = p_{n-1} + p_{n-2} - p_{n-5} - p_{n-7} + p_{n-12} + p_{n-15} - p_{n-22} - \dots$$

Задача 1.37 (8) Найдите p_7 непосредственно, перечислив все разложения, а потом, используя рекуррентную формулу. Сравните результаты.

ОТВЕТ:

n	1	2	3	4	5	6	7	8	9	...
p_n	1	2	3	5	7	11	15	22	30	...

СВЯЗЬ С ПЕРЕСТАНОВКАМИ Как вы помните, число перестановок n элементов равно $n!$. Перестановки можно понимать как биективные отображения на себя. Это значит, что каждый элемент переходит в какой-то другой элемент, и никакие два не переходят в один и тот же элемент. Если было 12345 а стало 21453, то значит что 1 перешло в 2, 2 перешло в 1, 3 перешло в 4 ... : $1 \rightarrow 2 \rightarrow 1$, $3 \rightarrow 4 \rightarrow 5 \rightarrow 3$. Можно нарисовать картинку:

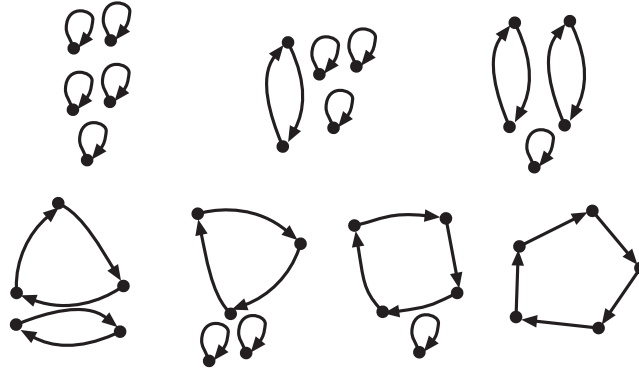


Эта картинка называется **разложением перестановки на циклы**.

Задача 1.38 Сколько всего перестановок пяти элементов, которые раскладываются на два цикла длины 2 и 3?

Когда нам неважно какие именно элементы переставляются, мы можем стереть обозначения вершин и **рассматривать перестановки с точностью до изоморфизма**. Две перестановки изоморфны, если одну можно получить из другой переобозначением переставляемых элементов.

Рассмотрим перестановки **пяти** элементов с точностью до изоморфизма. Всего **семь** типов перестановок.



Первая перестановка соответствует перестановке, которая ничего не переставляет: $\begin{pmatrix} 12345 \\ 12345 \end{pmatrix}$. Последняя — это циклическая перестановка $\begin{pmatrix} 12345 \\ 23451 \end{pmatrix}$.

УТВЕРЖДЕНИЕ 1.3 *Количество различных с точностью до изоморфизма перестановок n элементов равно p_n .*

Комбинаторика и ГРАФЫ

Задача 1.39 (7) Найдите число способов, как можно по стрелочкам добраться из A в B (см. рисунок 1.2)).

ПОДСКАЗКА. Запишите рядом с каждой вершиной число способов добраться до неё из вершины A . Начните с вершин, ближайших к A .

ПРИМЕЧАНИЕ. Числа, которые будут получаться слева на рисунке в), называются **числами Каталана**. Они появляются во многих комбинаторных задачах.

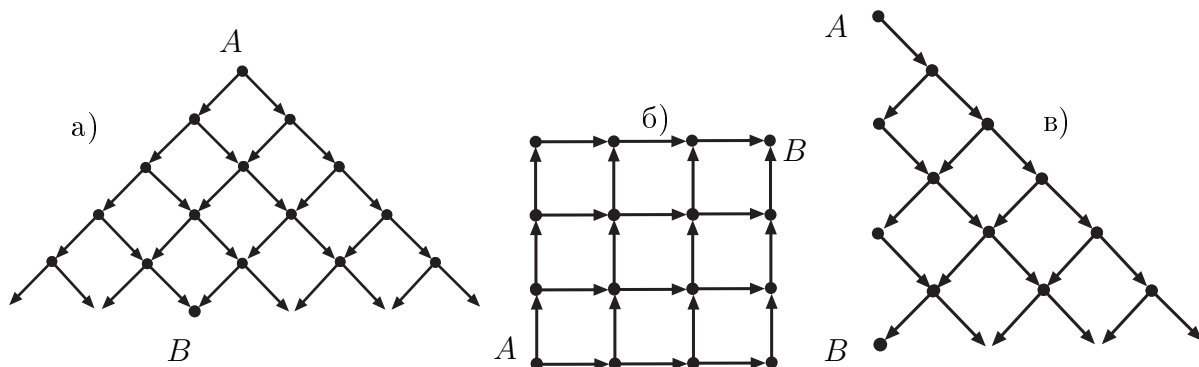


Рис. 1.2: Количество путей из A в B ?

Задача 1.40 (Хромая ладья, 8) В каждой клетке квадрата 8×8 напишите количество путей “хромой ладьи” из левой нижней клетки квадрата в эту клетку. (Хромая

ладья ходит только на одну клетку вправо либо на одну клетку вверх). Какое число будет записано в правой верхней клетке, если ладья стоит в левой нижней?

ПОДСКАЗКА. Посмотрите случай б) предыдущей задач

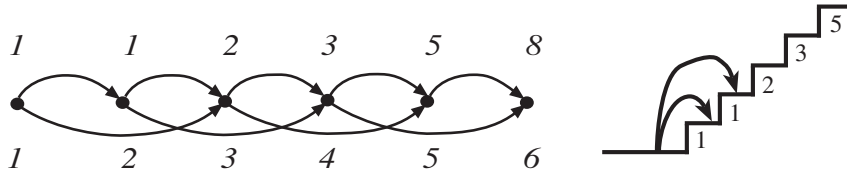


Рис. 1.3: Количество путей из вершины 1 в вершину 6 равно 8.

Задача 1.41 Петя может прыгать на одну или две ступеньки вверх. Сколькими способами он может допрыгать до 10 ступеньки.

ПОДСКАЗКА. Решите задачу 1.39 для случая на картинке 1.3 Числа внизу — это нумерация вершин, числа вверху — число путей из вершины 1 в данную. Число над вершиной 6 есть количество способов добраться до 6-ой ступеньки.

Задача 1.42 Решите задачу 1.39 для случая на картинке 1.4.

ПОДСКАЗКА. Применяйте **принципы умножения и сложения**.
ОТВЕТ: а) $2 \cdot 5$. б) $2 \cdot 4 + 2$.

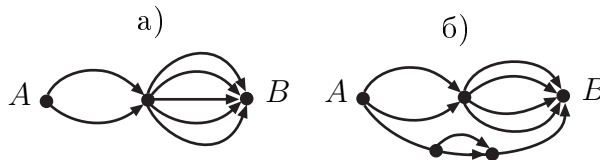


Рис. 1.4: Количество путей из A в B ?

Контрольные задачи

Задача 1.43 (7,8) Сколько было бы доминошек, если на их половинках можно было записывать числа а) от 0 до 5? б) от 0 до 100?

ПОДСКАЗКА. Обычных доминошек 28 штук. На их половинках записаны числа от 0 до 6. Всего 7 дублей и $\frac{7 \cdot 6}{2} = 21$ “недублей”.

Задача 1.44 (7) Игральную кость кидают два раза. Сколько существует способов набрать в сумме 10 очков (варианты (3,6) и (6,3) считаем различными)?

Задача 1.45 (7) У племени Маба-Буба не слишком хорошо развит язык. В их алфавите всего 4 буквы — {М,А,Б,У}. Подсчитайте число возможных четырёх-буквенных слов, а) считая, что допускаются все возможные комбинации этих четырёх букв; б) считая, что после согласной всегда идет гласная и наоборот; в) считая что, что все буквы в слове должны быть разные; г) считая, что не могут идти две одинаковых буквы подряд.

Задача 1.46 (8) Решите предыдущую задачу для восьми-буквенных слов.

Задача 1.47 (7) У нас есть семь бусинок семи разных цветов. Сколько всего ожерелий мы сможем из них сделать (при составлении ожерелья нужно использовать все бусинки)?

Задача 1.48 (7) Сколькими способами можно разбить 9 школьников на две команды, в одной из которых — 5 человек, а в другой — 4 человека?

Задача 1.49 (7) Сколько всего слагаемых получится после раскрытия скобок в выражении $(1 + x)^n$; а) без приведения подобных слагаемых; б) после приведения подобных слагаемых?

Задача 1.50 (7) Найдите сумму всех чисел 5-ой строчки треугольника Паскаля.

Задача 1.51 (8) Чему равно C_{20}^2 ?

Задача 1.52 (8) Раскройте скобки в $(1 + 2x)^6$.

Задача 1.53 (8) Найдите коэффициент при x^4 в разложении $(1 + x)^{10}$.

Задача 1.54 (7,11,11,11) Найдите число решений уравнения в натуральных числах а) $x_1 + x_2 + x_3 = 7$, б) $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 20$, в) $x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 15$, г) $x_1 + 2x_2 = x_3 + x_4$, $x \leq 10$,

ПОДСКАЗКА. В случае а) ответом будет коэффициент при x^7 в бесконечном многочлене $\frac{1}{(1-x)^3}$ откуда следует рекуррентная формула $a_n = 3a_{n-1} - 3a_{n-2} + a_{n-3}$, $a_1 = a_2 = 0$, $a_3 = 1$ но проще непосредственно перечислить. В случае б) ответ равен коэффициенту при x^{20} в $\frac{1}{(1-x)^4}$, рекуррентная формула $a_n = 4a_{n-1} - 6a_{n-2} + 4a_{n-3} - a_{n-4}$. $a_1 = a_2 = a_3 = 0$, $a_4 = 1$. В случае д) нужно показать, что $(1-x)(1-x^2)(1-x^4) = 1 - x - x^2 + x^3 - x^4 + x^5 + x^6 - x^7$, и использовать рекуррентное соотношение $a_n = a_{n-1} + a_{n-2} - a_{n-3} + a_{n-4} - a_{n-5} - a_{n-6} + a_{n-7}$

Задача 1.55 (13) Докажите, что число p_n разбиений на упорядоченные слагаемые числа n равно числу решений в неотрицательных целых числах уравнения $x_1 + 2x_2 + 3x_3 + 4x_4 + 5x_5 + \dots = n$

Задача 1.56 (8) Докажите, что $C_n^0 - C_n^1 + C_n^2 - \dots \pm C_n^n = 0$.

Задача 1.57 (10) В куче лежит n пронумерованных синих и n пронумерованных красных шариков. Чему равно число способов взять из кучи n шариков? Считайте, что последовательность их взятия не важна. Докажите, что

$$C_{2n}^m = C_n^0 C_n^m + C_n^1 C_n^{m-1} + \dots + C_n^m C_n^0 \tag{1.3}$$

ПОДСКАЗКА. У нас $2n$ разных шариков, нужно выбрать n , и мы можем сделать это C_{2n}^n способами. Это число способом можно подсчитать по-другому: сначала выберем некоторое количество красных (k штук), а потом доберём синих ($n - k$ штук). Рассмотрим все возможные k .

Задача 1.58 (10) Докажите тождество 1.3, используя

$$(1 + x)^{2n} = (C_n^0 + C_n^1 x^1 + C_n^2 x^2 + \dots + C_n^n x^n)^2$$

Задача 1.59 (9) Посмотрите на пятую строчку треугольника Паскаля. Там стоят числа, которые делятся на 5 (кроме крайних единиц). Посмотрите на 7-ую строчку. Там все числа кроме крайних единичек делятся на 7. Докажите, что для любого простого числа p число C_p^k делится на p при всех k , кроме $k = 0$ и $k = p$.

Задача 1.60 (8) Разбейте на циклы перестановку $\begin{pmatrix} 1234567 \\ 5674321 \end{pmatrix}$.

Задача 1.61 (7) Сколькими способами можно выбрать произвольное непустое подмножество из множества, содержащего n элементов?

ПОДСКАЗКА. Сначала разберитесь с задачей без слова “непустое”. Попробуйте решить её для множеств $\{1, 2\}$, $\{1, 2, 3\}$, $\{1, 2, 3, 4\}$.

Задача 1.62 (7) Решите задачу 1.39 для случая на картинке 1.5.

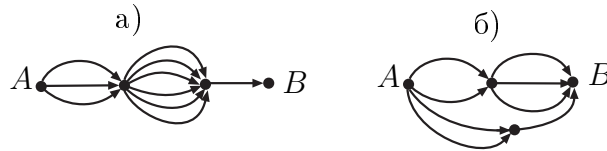
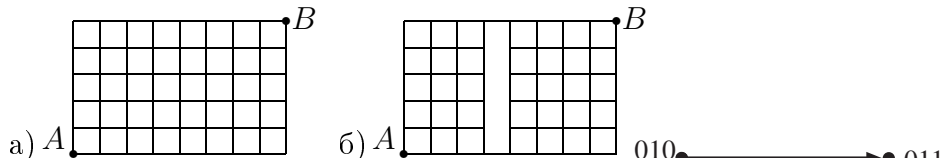


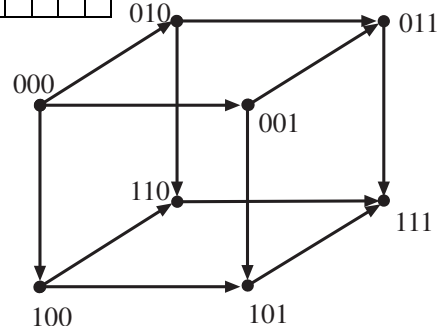
Рис. 1.5: Количество путей из A в B ?

Задача 1.63 (8) План города имеет схему, изображенную на рисунке. На всех улицах введено одностороннее движение: можно ехать только на север или на восток. Сколько есть разных маршрутов, ведущих из точки A в точку B ?



ОТВЕТ: а) C_{13}^5 . б) $C_8^5 + C_9^5$.

Задача 1.64 (8) Найдите число способов, каким можно добраться из вершины куба 000 в вершину 111. Из вершины A ведет стрелочка в B , тогда и только тогда, когда соответствующее слово B получается из слова A изменением одного нуля на единицу.



Задача 1.65 (11, 15) Сколько всего перестановок $n = 7$ элементов, которые не оставляют ни один элемент на месте (не содержат циклов длины один)? Найдите ответ для произвольного n . Найдите аналитический вид соответствующей производящей функции.

Задача 1.66 (Скобки–Числа Каталана, 8) Правильными скобочными структурами называются выражения вида $()$, $((()))$, $((()()))$... Скобок всегда чётное число, n открывающих и n закрывающих, причем на каждый момент открытых должно быть не меньше

чем закрытых.) (— неправильная скобочная структура. Число правильных скобочных структур длины $2n$ называется числом Каталана c_n :

0		$c_0 = 1$
1	()	$c_1 = 1$
2	() (), (())	$c_2 = 2$
3	() () (), (()) (), () () (), (()) (), (()) ()	$c_3 = 5$
4	() () () (), (()) () (), () (()) (), () () () (), (()) () () (), ...	$c_4 = ?$

Найдите c_4 и c_5 (число правильных скобочных структур длины 8 и 10).

Задача 1.67 (10) Докажите свойство чисел Каталана:

$$c_{n+1} = c_n c_0 + c_{n-1} c_1 + \dots + c_1 c_{n-1} + c_0 c_n$$

Задача 1.68 (14) Найдите аналитическое выражение производящей функции чисел Каталана.

Задача 1.69 (12) Найдите явную формулу чисел Каталана.

Задача 1.70 (14) Рассмотрим множество гладких функций с пятью минимумами, которые уходят в бесконечность при сильно больших и сильно отрицательных значениях аргумента. Назовём две такие функции f_1 и f_2 эквивалентными, если существуют две гладкие строго возрастающие функции h_{in} и h_{out} , такие что $f_1(x) = h_{out}(f_2(h_{in}(x)))$. Найдите число классов эквивалентности.

Задача 1.71 (12) Рассмотрим множество отображений конечного множества A на конечное множество B (каждый элемент из A переходит в какой-то элемент из B , причём, в каждый элемент из B кто-то переходит). Назовём два таких отображения f_1 и f_2 эквивалентными, если существуют перестановки h_A и h_B на множествах A и B соответственно, такие что $f_1(x) = h_B \circ f_2 \circ h_A(x)$, то есть если сначала переставить элементы A потом применить отображение f_2 на B , а потом переставить элементы B перестановкой h_B , то получим f_1 . Найдите число классов эквивалентности, если размеры множеств равны $|A| = 10$, $|B| = 5$.

Задача 1.72 (8) Сколько различных байт, в которых ровно 4 единицы и никакие две единицы не идут подряд?

ПОДСКАЗКА. Если рассматривать слова длины $2n$ в которых n единиц, и нет спаренных единиц, то 1) $n = 1$: 01, 10. 2) $n = 2$: 1001, 1010, 1010. 3) 101001, 101010, 101010, 010101. Чтоб получить следующий случай, мы должны выписать все слова из предыдущего и дописать к ним в начало 10 и, кроме того, дописать одно слово вида 01010101...

Задача 1.73 (10) Сколько байт, в которых никакие две единицы не стоят рядом?

Задача 1.74 (10) Сколько различных восьмизначных чисел можно составить из цифр 1, 2, 3, ..., 8 (каждая цифра используется ровно один раз) таких, чтобы никакие две нечётные цифры не стояли рядом?

ПОДСКАЗКА. Посмотрите задачу 1.72.

Задача 1.75 (10) Сколько различных шестизначных чисел можно составить из цифр 1, 2, ..., 6 (каждая цифра используется ровно один раз) таких, чтобы никакие две нечётные цифры не стояли рядом?

ПОДСКАЗКА. Посмотрите задачу 1.72.

Задача 1.76 (10) Сколькими способами можно разбить 24 школьников на четыре команды по 6 человек?

Задача 1.77 (7,8,9,10) Решите системы уравнений:

$$\text{а) } \begin{cases} x = 1 \\ x + y = 0 \\ x + 2y + z = 0 \\ x + 3y + 3z + t = 0 \end{cases} \quad \text{б) } \begin{cases} x = 1 \\ x + 2y = 0 \\ x + 3y + 3z = 0 \\ x + 4y + 6z + 4t = 0 \end{cases}$$

$$\text{в) } \begin{cases} x + y + z = 1 \\ x + 2y + 3z = 0 \\ x + 4y + 9z = 0 \end{cases} \quad \text{г) } \begin{cases} x + y + z + t = 1 \\ x + 2y + 3z + 4t = 0 \\ x + 4y + 9z + 16t = 0 \\ x + 8y + 27z + 64t = 0 \end{cases}$$

ПРИМЕЧАНИЕ. В пункте б) полезно рассмотреть последовательность систем,

$$\left\{ \begin{array}{l} x = 1 \\ x + y = 1 \\ x + 2y = 0 \end{array} \right. \quad \left\{ \begin{array}{l} x + y + z = 1 \\ x + 2y + 3z = 0 \\ x + 4y + 9z = 0 \end{array} \right. \quad \dots$$

и записать ответы друг под другом.

Рассказ 2

Анализ МЕТОД МАТЕМАТИЧЕСКОЙ ИНДУКЦИИ

ПЛАН ЗАНЯТИЯ

- Метод Математической Индукции на классических примерах
- ММИ в геометрии
- Задачи на делимость
- Доказательство тождеств ММИ

Основные понятия

Метод Математической Индукции — это метод решения задач в четыре этапа:

[БАЗА] Покажем, что доказываемое утверждение верно для некоторых простейших частных случаев $n = 1, n = 2, \dots$

[ПРЕДПОЛОЖЕНИЕ] Предполагаем, что утверждение доказано для первых K случаев.

[ШАГ] В этом предположении доказываем утверждения для случая $n = K + 1$.

[ВЫВОД] Утверждение верно для всех случаев, то есть для всех n .

Вы видите, что Методом Математической Индукции (ММИ) можно решать не все задачи, а только задачи запараметризованные некоторой переменной. Эта переменная (обозначим её n) называется *переменной индукции*. Мы будем рассматривать только простой случай, когда $n \in \mathbb{N}$.

Ключевые задачи

Классическая задача, которая решается ММИ, это

Задача 2.1 (7, Ханойская башня) Три штырька и n колец разного размера. Класть можно только маленькое кольцо на большее. Можно ли переместить пирамидку с одного штырька на другой? Каково количество шагов?

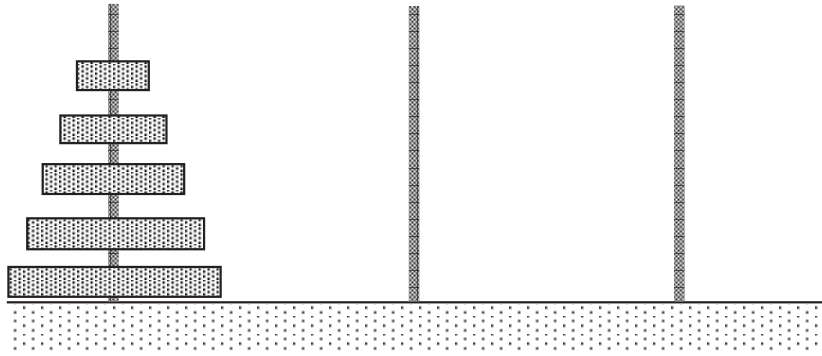


Рис. 2.1: Головоломка “Ханойская башня”.

РЕШЕНИЕ. Здесь роль переменной индукции играет количество колец в пирамидке. Понятно, что пирамидки с $n = 1$ и $n = 2$ можно переместить. Это будет БАЗОЙ ИНДУКЦИИ.

[БАЗА] Пирамидки с $n = 1$ и $n = 2$ можно переместить (очевидно).

[ПРЕДПОЛОЖЕНИЕ] Предположим, что мы умеем перемещать пирамидки с числом колец $n \leq K$

[ШАГ] Попробуем научиться перемещать пирамидку с $n = K + 1$. Пирамидку из K колец, лежащих на самом большом $(K+1)$ -ом кольце, мы можем согласно предположению переместить на любой другой штырёк. Сделаем это. Неподвижное $(K+1)$ -ое кольцо не будет нам мешать провести алгоритм перемещения, так как оно самое большое. После перемещения K колец, переместим это самое большое $K+1$ кольцо на оставшийся стержень. И затем опять применим, известный нам по предположению, алгоритм перемещения K колец и переместим их на штырек с лежащим внизу $(K+1)$ -ым кольцом. Таким образом, если мы умеем перемещать пирамидки с K кольцами, то умеем перемещать пирамидки и с $(K+1)$ кольцом.

[ВЫВОД] Следовательно утверждение верно для всех случаев, то есть для всех n .

Итак, мы доказали возможность переместить пирамидку. Число шагов при этом равно $2^n - 1$. Доказательство этого сводится к решению следующей задачи. \square

Задача 2.2 (8) Числа $a_1 = 1, a_2 = 3, a_3 = 7, \dots$ удовлетворяют соотношению $a_{n+1} = 2 \cdot a_n + 1$. Докажите, что $a_n = 2^n - 1$.

РЕШЕНИЕ.

[БАЗА] Первые числа действительно подходят под эту формулу:

$$a_1 = 2^1 - 1 = 1, \quad a_2 = 2^2 - 1 = 4 - 1 = 3.$$

[ПРЕДПОЛОЖЕНИЕ] Предположим, что формула верна для $n \leq K$.

[ШАГ] Докажем что она верна и для $n = K + 1$:

$$a_{K+1} = 2a_K + 1 = 2(2^K - 1) + 1 = 2 \cdot 2^K - 2 + 1 = 2^{K+1} - 1.$$

То есть для $n = K + 1$ предполагаемая формула тоже подходит.

[ВЫВОД] Следовательно формула верна для любых n . \square

Задача 2.8 (9) Докажите ММИ, что проигрышные конфеты — это конфеты $\{2^n - 1\}$.

Задача 2.9 (10) Докажите, что $a_n = (1 + \sqrt{3})^n + (1 - \sqrt{3})^n$ натуральное число: $a_n \in \mathbb{N}$ при $n \in \mathbb{N}$.

ПОДСКАЗКА. Для БАЗЫ индукции найдите a_0 и a_1 . Для доказательства ШАГА индукции покажите, что $a_n = 2(a_{n-1} + a_{n-2})$.

Задача 2.10 (9, На делимость) Докажите, что

- а) сумма квадратов трёх последовательных натуральных чисел делится на 9,
- б) $3^{2n+2} + 8n - 9$ делится на 16, в) $4^n + 15n - 1$ делится на 9.

ММИ в геометрии

Задача 2.11 (7, Триангуляция) Докажите что любой n -угольник можно разделить на треугольники непересекающимися диагоналями.

Задача 2.12 (8) Докажите что сумма углов выпуклого n -угольника равна $(n - 2)180^\circ$, (или $(n - 2)\pi$ радиан). В частности для треугольника получаем $(3 - 2)180^\circ = 180^\circ$, а четырёхугольника $(4 - 2)180^\circ = 360^\circ$

Задача 2.13 (8) Докажите, что любые n прямых, никакие две из которых не параллельны, и никакие три не пересекаются в одной точке, пересекаются ровно в $\frac{n(n-1)}{2}$ точках.

Задача 2.14 (8) Чему равно количество кусочков, на которые эти прямые делят плоскость? Одна прямая — на две части, две — на четыре. А пятнадцать прямых?

Задача 2.15 (7, Раскраска плоскости) Плоскость разделена на части n прямыми. Докажите, что эти части можно раскрасить в два цвета так, что соседние куски раскрашены в разные цвета.

Задача 2.16 (7) Докажите, что при каждом натуральном n , начиная с 3, существует выпуклый n -угольник, имеющий ровно три острых угла.

ПОДСКАЗКА. ШАГ: Пусть есть такой K -угольник. Возьмём один из его тупых углов и ототрежем его. Число вершин станет $K + 1$. Новые два угла, появившиеся вместо старого, будут ещё тупее, так как они — внешние углы отрезанного треугольника.

Применение ММИ для доказательства тождеств

Задача 2.17 (7-10) Докажите следующие равенства

- а) $1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$
- б) $1 + 3 + 5 + \dots + 2n - 1 = n^2$
- в) $1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1/2)(n+1)}{3}$
- г) $1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$
- д) $1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + \dots + n \cdot (n + 1) = \frac{n(n+1)(n+2)}{3}$

Задача 2.18 (9) Докажите ММИ тождество $1 + x + x^2 + \dots + x^n = \frac{x^{n+1}-1}{x-1}$

Задача 2.19 (8) Найдите сумму $\frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \frac{1}{3 \cdot 4} + \dots$


ПОДСКАЗКА. Угадайте явное выражение для $\frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \frac{1}{3 \cdot 4} + \dots + \frac{1}{(n-1)n}$.

Задача 2.20 (9) Докажите, что $1 \cdot 2 + 2 \cdot 2^2 + 3 \cdot 2^3 + \dots + n \cdot 2^n = (n - 1) \cdot 2^{n+1} + 2$

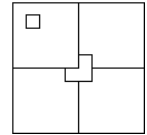
Задача 2.21 (11) Найдите сумму $1 \frac{1}{2} + 2 \frac{1}{2^2} + 3 \frac{1}{2^3} + \dots$

Контрольные задачи

Задача 2.22 (7) Обратите внимание на то, что $1 = 1$, $1+3 = 4$, $1+3+5 = 9$, $1+3+5+7 = 16$. Сделайте предположение и докажите его по индукции.

Задача 2.23 (7) Из квадрата клетчатой бумаги размером 16×16 вырезали одну клетку. Докажите, что полученную фигуру можно разрезать на “уголки” из трёх клеток . Докажите это для квадрата $2^n \times 2^n$.

ПОДСКАЗКА. ШАГ: Разбиваем квадрат на четыре квадрата и вырезаем из каждой недырявой части угловую клетку так, чтобы вырезанные клетки образовали уголок:



Задача 2.24 (8) На доске записана рациональное число $q = \frac{m}{n}$. Его можно стереть и записать вместо него либо $q + 1 = \frac{m+n}{n}$, либо $\frac{1}{q} = \frac{n}{m}$. Докажите, что с помощью указанных двух операций можно из единицы получить любое рациональное число. Например $\frac{2}{5}$ можно получить так

$$1 \rightarrow 2 \rightarrow \frac{1}{2} \rightarrow \frac{3}{2} \rightarrow \frac{5}{2} \rightarrow \frac{2}{5}.$$

Задача 2.25 (7) Докажите, что любую сумму, начиная с 8 тугриков, можно выплатить купюрами по 3 тугрика и 5 тугриков.

Задача 2.26 (9) В Вишкиландии имеются в обращении банкноты в 7 и 11 рублей. Докажите, что ими можно уплатить без сдачи любую сумму, начиная с 60 рублей. Докажите, что со сдачей можно уплатить любую сумму.

Задача 2.27 (8) У бородатого многоугольника во внешнюю сторону растёт щетина. Его пересекает несколько прямых общего положения, на каждой из которых с одной из сторон растут волосы. В результате многоугольник оказался разбитым на некоторое число частей. Докажите, что хотя бы одна из частей окажется волосатой снаружи.

Задача 2.28 (8) В прямоугольнике $3 \times n$ (3 строки, n столбцов) расставлены фишки трёх цветов по n штук каждого цвета. Докажите, что переставляя фишки в строчках, можно сделать так, чтобы в каждом столбце были фишки всех трёх цветов.

Задача 2.29 (8) Плоскость поделена на области несколькими прямыми и окружностями. Докажите, что эти области можно раскрасить в два цвета так, чтобы любые две соседние области были раскрашены в различные цвета. (Соседними считаются области, имеющие общий участок границы.)

Задача 2.30 (10) Строители строят одноэтажный дом из бетонных плит, окрашенных с одной стороны в синий цвет, а с другой — в жёлтый. Сначала возводятся наружные стены, а затем по одной ставятся перегородки так, что каждая новая перегородка закрепляется концами к уже существующим стенам или перегородкам. Докажите, что если снаружи дом синий, то в нем есть хотя бы одна полностью жёлтая комната.

ПОДСКАЗКА. Эта задача похожа на задачу 2.27, только про волосатый снаружи куб, рассеченный волосатыми плоскостями.

Задача 2.31 (10) В компании из n человек ($n > 3$) каждый узнал по новому анекдоту. За один телефонный разговор двое сообщают друг другу все известные им анекдоты. Докажите, что за $2n - 4$ разговоров все смогут узнать все новые анекдоты.

Задача 2.32 (7) Докажите, что в любом n -угольнике, $n > 3$, можно провести диагональ, лежащую целиком внутри него.

Задача 2.33 (8) Докажите, что выпуклых n -гранников бесконечное количество.

Задача 2.34 (11) Докажите, что для четных n

$$I_n = \int_0^\pi \sin^n \alpha d\alpha = \pi \frac{(n-1) \cdot (n-3) \cdot \dots}{n \cdot (n-2) \cdot \dots}.$$

В частности, $I_0 = \pi$, $I_2 = \pi \frac{1}{2}$, $I_4 = \pi \frac{3 \cdot 1}{4 \cdot 2}$, $I_6 = \pi \frac{5 \cdot 3 \cdot 1}{6 \cdot 4 \cdot 2}$. А для нечётных n

$$I_n = 2 \frac{(n-1) \cdot (n-3) \cdot \dots}{n \cdot (n-2) \cdot \dots}$$

В частности, $I_1 = 2$, $I_3 = 2 \frac{2}{3}$, $I_5 = 2 \frac{4 \cdot 2}{5 \cdot 3}$.

ПОДСКАЗКА. Запишите как $\int \sin \alpha d(-\cos \alpha)$ и проинтегрируйте по частям. Получите соотношение между I_n и I_{n-2} .

ПРИМЕЧАНИЕ. Общее решение, как при четных, так и при нечётных n , можно записать так

$$I_n = \sqrt{\pi} \frac{\Gamma(\frac{n}{2} + \frac{1}{2})}{\Gamma(\frac{n}{2} + 1)},$$

где $\Gamma(x) = (x-1)!$ при натуральных x и гладко пролонгирована на остальные вещественные x .

Задача 2.35 (12, Неравенство Коши) Докажите ММИ, что

$$\frac{x_1 + x_2 + \dots + x_n}{n} \geq \sqrt[n]{x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n}$$

ПОДСКАЗКА. Можно доказывать так: Сначала ММИ докажем это равенство для всех n равных степени двойки. Это делается так: группируем числа в пары, подставляем средние арифметические этих пар в предыдущее, доказанное по предположению индукции, равенство. Затем, применяем неравенство $(a+b)/2 > \sqrt{ab}$ для всех средних в правой части. После того, как докажем это неравенство для случаев, когда n есть степень двойки, индукцией вниз распространяем на остальные n .

Задача 2.36 (14) В равностороннем треугольнике со стороной 1 высота равна $h_2 = \frac{\sqrt{3}}{2}$, в равностороннем тетраэдре со стороной 1 высота равна $h_3 = \frac{\sqrt{3}}{\sqrt{2}}$. Чему равна высота в n -мерном симплексе?

ПОДСКАЗКА. $h_n^2 = 1 - (\frac{n-1}{n} h_{n-1})^2$.

Рассказ 3

Теория графов ПРОГУЛКИ ПО ГРАФАМ

ПЛАН ЗАНЯТИЯ

- Что такое Метод Математической Индукции?
- Что такое ГРАФ?
- Деревья, циклы и Формула Эйлера
- Прогулки по графу

ОСНОВНЫЕ ПОНЯТИЯ И КЛЮЧЕВЫЕ ЗАДАЧИ

Мы будем считать, что вы уже имеете некоторое понятие о Методе Математической Индукции (см. предыдущий семинар). Этот метод доказательства очень активно используется в **теории графов**.

Напомним, что *Метод Математической Индукции* — это метод решения задач в четыре этапа: [БАЗА] Покажем, что доказываемое утверждение верно для некоторых простейших частных случаев $n = 1, n = 2, \dots$ [ПРЕДПОЛОЖЕНИЕ] Предполагаем, что утверждение доказано для первых K случаев. [ШАГ] В этом предположении доказываем утверждения для случая $n = K + 1$. [ВЫВОД] Утверждение верно для всех случаев, то есть для всех n .

Определения. Множество точек, некоторые из которых соединены линиями, называются графами. Точки называются **вершинами** графа, а линии — **рёбрами**.

Степенью вершины графа называется число исходящих из неё рёбер. Если степень вершины равна 0, то вершина называется **изолированной**. **Чётностью вершины** называется остаток при делении её степени на два. Вершина называется **висячей** или **листом графа**, если её степень равна 1.

Задача 3.1 (4) *Определите степени вершин графов на рисунке 3.1.*

Задача 3.2 (7) *Докажите по индукции, что в любом графе чётное число вершин с нечётной степенью.*

РЕШЕНИЕ. Докажем, что сумма степеней вершин — чётное число. Сумма нескольких натуральных чисел чётное число тогда и только тогда, когда среди них чётное число нечётных слагаемых — то, что и нужно доказать.

Переменной индукции будет число вершин. БАЗА: Для простейшего графа с одной вершиной это действительно так. ПРЕДПОЛОЖЕНИЕ: Пусть мы доказали это утверждение для всех графов с числом вершин $\leq K$. ШАГ: Докажем, что оно верно и для любого графа с $(K + 1)$ вершиной. Возьмем любой граф с $(K + 1)$ вершиной. Выберем у него произвольную вершину и сотрём её. Если её степень m , то сумма степеней вершин уменьшилась на $m + m = 2m$. А именно, у m вершин степень уменьшилась на 1, и исчезла одна вершина с степенью m . $2m$ — чётное число, значит чётность суммы степеней не изменилась.

Другой вариант доказательства. В качестве переменной индукции возьмём число рёбер. ПРЕДПОЛОЖИМ, что для графов с K рёбрами всё доказано. ШАГ индукции проще, чем в предыдущем доказательстве: в графе с $(K + 1)$ ребром сотрем одно ребро. При этом изменяется чётность двух вершин — концов этого ребра. Сумма степеней вершин уменьшилась на 2, поэтому чётность этой суммы одинакова для исходного графа с $(K + 1)$ ребром и получившегося графа с K ребрами. Но по предположению, у любого графа с K рёбрами сумма степеней вершин чётное число. ВЫВОД: Сумма степеней вершин есть чётное число для всех графов. БАЗА индукции в данном случае — графы у которых 0 рёбер. Их бесконечное число. Это множества изолированных вершин, которых может быть сколько угодно. За каждый ШАГ индукции мы доказываем утверждение тоже сразу для бесконечного числа графов.

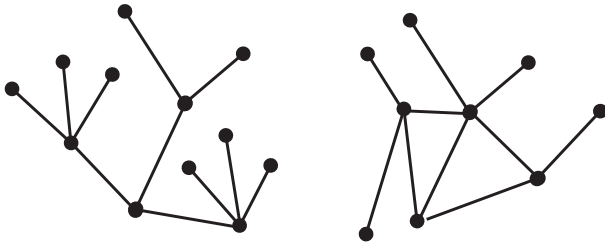


Рис. 3.1: Примеры графов

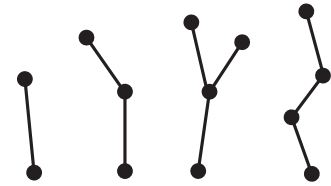


Рис. 3.2: Примеры простейших деревьев

Задача 3.3 (10) В графе с $2n$ вершинами $n^2 + 1$ ребро. Докажите, что в нем есть три вершины, попарно соединённые ребрами.

РЕШЕНИЕ. Пусть утверждение верно для произвольного графа с $2K$ вершинами. Докажем, что оно верно и для графа с $2(K + 1)$ вершинами и $(K + 1)^2 + 1$ рёбрами. Рассмотрим произвольные две соединённые ребром вершины A и B . Если существует вершина C , из которой идут рёбра и в A и в B , то треугольник нашёлся. Если же такой вершины нет, то из вершин и ведёт не более $2K$ рёбер, так как кроме A и B есть ещё $2K$ вершин, всего $2K + 2$ и ни в одну из этих вершин из A и B не должно вести более одного ребра. Поэтому, если убрать из графа вершины A и B , то останется $2K$ вершин и не менее чем $(K + 1)^2 + 1 - 1 - 2K = K^2 + 1$ рёбер. И тогда по ПРЕДПОЛОЖЕНИЮ индукции в оставшейся части графа найдётся треугольник.

Задача 3.4 (9) В некоторой компании ≥ 4 человек среди любых четверых есть человек знакомый с остальными троими. Доказать, что есть человек, который знает всех остальных.

3.1 Формула Эйлера

Граф называется **связанным**, если из любой вершины можно пойти по рёбрам до любой другой. Граф называется **деревом**, если он связанный и в нем нет циклов. **Циклом** называется замкнутый путь в графе по рёбрам (вершина, откуда начали идти, является также и конечной вершиной пути), такой что никакое ребро не проходило дважды. На рисунке 3.1 первый граф есть дерево, два других — графы с циклами.

Задача 3.5 Пусть V — число вершин, P — число рёбер. Докажите, что в любом дереве

$$V - P = 1$$

ПОДСКАЗКА. Для простейших деревьев это действительно так (см. рис. 3.2). Переменной индукции у нас будет число вершин. Предположение сделаем такое: пусть для всех деревьев, у которых меньше, чем K вершин, наше утверждение доказано. Возьмем любое дерево с K вершинами. Найдем висячую вершину. Сотрём её. Исчезнет одна вершина и одно ребро, и разность $V - P$ не изменится.

А теперь, рассмотрим различные выпуклые n -гранники. На рис. 3.3 показаны тетраэдр, куб, пирамида, октаэдр. У n -гранников есть рёбра (P), вершины (V) и грани (Γ).

Задача 3.6 Докажите формулу Эйлера:

$$V - P + \Gamma = 2$$

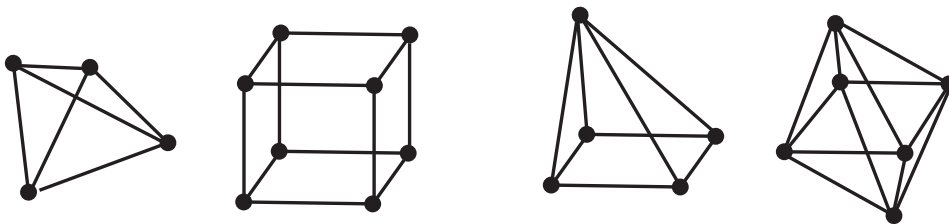


Рис. 3.3: Примеры выпуклых многогранников

ПОДСКАЗКА Для простейших n -гранников это действительно так. Переменной индукции у нас будет число граней. **ПРЕДПОЛОЖЕНИЕ** сделаем такое: пусть для всех многогранников, у которых меньше, чем K граней, наше утверждение доказано. **ШАГ:** Возьмем любой многогранник с K гранями. Возьмем любую его грань. Пусть эта грань l -угольник. Её можно стянуть в точку-вершину. При этом у нас исчезнет одна грань, l вершин, и l рёбер, зато появится одна новая вершина вместо неё. У получившегося многогранника число граней меньше на единицу. А значит, по предположению индукции для него формула Эйлера верна. Но тогда формула Эйлера верна и для нашего K -гранника, так как у него на 1 грань больше, на l рёбер меньше, и на $l - 1$ вершин меньше. А значит, величина $V - P + \Gamma$ у него такая же.

Здесь есть несколько тонкостей. Например, при упрощении многогранника могут получиться две вершины соединённые несколькими рёбрами. Тогда лишние рёбра можно убирать. При этом число рёбер и граней уменьшается на одно и то же число, и по прежнему величина $V - P + \Gamma$ не меняется.

Следующая тонкость — **БАЗА** индукции. Нужно определиться с набором элементарных многогранников, к которым все остальные многогранники сводятся с помощью указанных двух операций (убирание грани и убирание лишних рёбер).

Попробуйте осуществить индукцию по количеству рёбер. При этом удобно иметь дело с *планарными развёртками* многогранников. На рисунке 3.4 показаны планарные развёртки первых трёх фигур с рисунка 3.3.

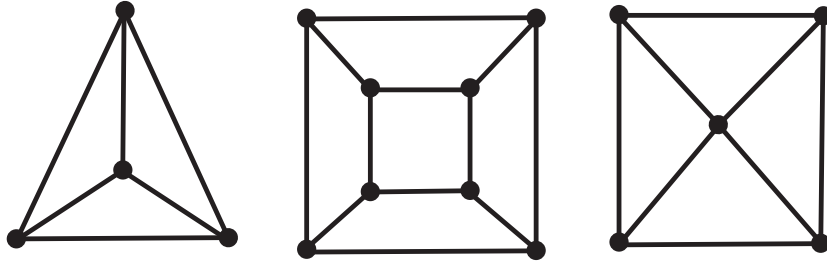


Рис. 3.4: Планарные развёртки тетраэдра, куба, и четырёхугольной пирамиды

3.2 Прогулки по графам

Мы с вами рассматривали неориентированные графы. Если ребра у графа стрелочки, то граф называется **ориентированным**. Две вершины (A, B) в графе называются связными, если из одной можно добраться до другой по стрелочкам.

Задачи об ориентированных графах очень часто возникают в жизни. Например, вершины – это города, а стрелочки – авиалинии их соединяющие.

Обычный, неориентированный граф называется **полным**, если любые две вершины соединены ребром. Ориентированный граф называется полным, если из он полный в обычном смысле, когда мы забываем про направление рёбер.

Задача о связности двух вершин в полном ориентированном графе.

Задача 3.7 (7) *В стране Графландии любые два города соединены дорогой с односторонним движением. Доказать, что есть город, из которого можно добраться до любого другого.*

РЕШЕНИЕ. ПРЕДПОЛОЖЕНИЕ: Пусть для стран, в которых K городов, это верно. (Число городов – переменная индукции) ШАГ: Рассмотрим страну с $K + 1$ городом. Уберём произвольный город X . По предположению индукции среди оставшихся K городов найдётся город A , из которого можно добраться до любого другого города (из этих K городов). Если дорога между A и X ведёт в X , то A нам подходит. Если из X в A , то нам подходит город X – из него мы доберёмся до города A , а затем в любой другой город страны Графландии. \square

Следующая задача – **задача о существовании Гамильтонова пути в полном ориентированном графе**. Гамильтонов путь – это путь по стрелкам, обходящий все вершины ровно один раз.

Задача 3.8 (9) *Доказать, что в стране Графландии можно проехать по всем городам, побывав в каждом по одному разу.*

РЕШЕНИЕ. ШАГ ИНДУКЦИИ. Уберём произвольный город A . По индукционному предположению оставшуюся часть можно обойти, пусть этот путь начинается с города X . Если дорога между A и X ведёт в X , то можно из A переехать в X , и проехать оттуда по оставшимся городам. Если же эта дорога ведёт в A , то рассмотрим последний город на

пути из X . Пусть это город C . Если дорога между A и C ведёт в A , то искомым маршрутом $= X - \dots - C - A$. Иначе рассмотрим первый город на пути $A - \dots - C$, в который ведёт дорога из X . (назовём его Y , а предыдущий — Y_1) и воспользуемся маршрутом $X - \dots - Y_1 - A - Y - \dots - C$. \square

Задача 3.9 (9) *Усадьбы любых двух джентльменов в графстве Вишикль соединены либо водным (лодочка), либо сухопутным (каjeta) сообщением. Докажите, что можно закрыть один из видов транспорта так, чтобы любой джентльмен мог по-прежнему добраться до любого другого.*

РЕШЕНИЕ. Индукция по числу усадеб. **ШАГ.** Уберём произвольную усадьбу A . По **ПРЕДПОЛОЖЕНИЮ** одного вида транспорта достаточно, чтобы связать любые две из оставшихся. Пусть, для определённости, это водный путь. Если из A можно добраться водным путём хотя бы в одну усадьбу водным путём, то можно добраться и до любой другой. Если же из A во все остальные города ездит карета, то из любого города до любого другого можно добраться каретой через город A . \square

Задача Гамильтонова пути — побывать во всех вершинах по одному разу. Задача **Эйлерова пути** — пройти по каждому ребру ровно один раз. Найти Эйлеров путь значит нарисовать на бумаге граф, не отрывая ручку и не проводя одну и ту же линию дважды.

Задача 3.10 (8) Когда Эйлеров путь является в то же время Гамильтоновым?

Задача 3.11 (7, О существовании Эйлерова пути I) Пусть в обычном, неориентированном связном графе из всех вершин исходит чётное число рёбер. Докажите, что существует Эйлеров путь.

Задача 3.12 (9, О существовании Эйлерова пути II) Докажите, что в связном графе есть Эйлеров путь тогда и только тогда, когда у него либо нет, либо ровно две нечётные вершины. Если нечётных вершин нет, то Эйлеров путь является циклом.

3.3 Контрольные задачи

Задача 3.13 (7) Нарисуйте планарную развертку октаэдра (четвертая фигура на рисунке 3.3). Подсчитайте число рёбер, вершин и граней.

Задача 3.14 (7) Чему равно число рёбер в полном графе с 10 вершинами?

Задача 3.15 (10) В некоторой стране каждый город соединён с каждым дорогой с односторонним движением. Докажите, что найдется город, из которого можно добраться в любой другой не более чем с одной пересадкой.

Задача 3.16 (14) Найдите нижнюю границу для числа рёбер в графе, в котором n вершин и среди любых четырёх есть одна соединённая с остальными тремя.

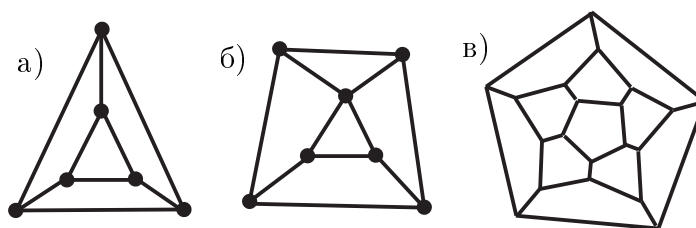
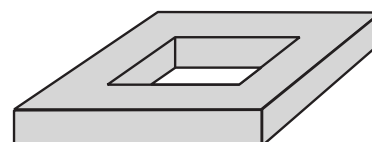


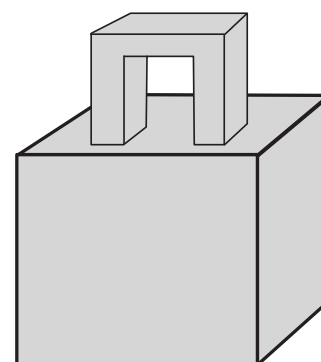
Рис. 3.5: Планарные развертки некоторых фигур

Задача 3.17 (8) Посмотрите на фигуру справа. Это каркас тора. Вычислите для него $B - P + G$. Является ли он выпуклой фигурой?



Величина $B - P + G$ называется **эйлеровой характеристикой n -гранника**.

Задача 3.18 (9) Как изменится эйлерова характеристика каркаса тора, если мы из середины одного из четырёх брусков вырежем слой?



Задача 3.19 (9) а) Как изменится эйлерова характеристика каркаса тора, если мы поставим на него объемную букву **П** (добавим петельку)? б) Как изменится эйлерова характеристика куба после добавления к нему такой петельки?

Задача 3.20 (7) На рисунках 3.5(а,б,в) приведены планарные развертки некоторых выпуклых n -гранников. Найдите число их граней, рёбер и вершин.

Задача 3.21 (8) На рисунке 3.5(в) приведена планарная развертка додекаэдра. Найдите число граней, рёбер и вершин додекаэдра.

Задача 3.22 (9) Доказать, что после окончания однокругового турнира по теннису его участников можно выстроить в ряд так, что каждый выиграл у следующего за ним в этом ряду.

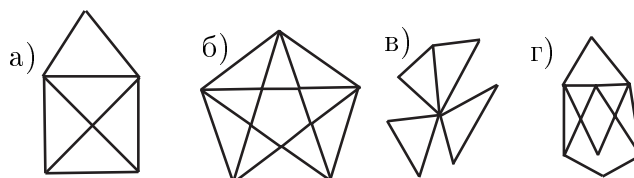


Рис. 3.6: Найдите эйлеров и гамильтонов пути, если такие существуют

Задача 3.23 (7) В каких из показанных на рисунке 3.6 графах существует элеров путь. Другими словами, какие из этих рисунков можно нарисовать не отрывая ручку от бумаги. Если он есть, пронумеруйте вершины и запишите его.

Рассказ 4

Теория Игр ЦАРСТВО НИМ

ПЛАН ЗАНЯТИЯ

- Что такое Игра?
- Давайте поиграем
- Конечные и бесконечные, цветные и нейтральные, простые и сложные игры
- Понятие выигрышной позиции и выигрышной стратегии
- Граф игры
- Давайте поиграем

Что такое ИГРА?

Бывает, что во время урока математики, когда даже воздух стынет от скуки, в класс со двора влетает бабочка ... А.П. Чехов

Нет, мы будем говорить не о компьютерных играх, и не о подкидном дураке, и, конечно, не о футболе. Речь пойдет об играх математических, а точнее о **комбинаторных**.

Крестики-нолики, шахматы, Го, шашки, реверси — это общеизвестные примеры таких игр. Можно сказать, что комбинаторные игры — это игры, где нет элементов случайности, все правила чётко описаны, и игроки имеют полную информацию о текущей ситуации. Более строгое определение звучит так:

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 4.1 *Комбинаторная Игра* — это набор игровых позиций, про каждую из которых игрокам известно, как (в какие другие позиции) может ходить каждый из них.

Можно так же сказать, что комбинаторная игра — это ориентированный граф с раскрашенными ребрами. Но не будем забегать вперёд.

Если возможные ходы игроков из одной и той же позиции отличаются (например в шахматах, так, как может ходить белый, не может ходить черный, и наоборот), то игру назовем **цветной**. Иначе — игра **нейтральная**.

Шахматы, шашки, крестики-нолики, фараоны, Го — цветные игры.

А вот пример нейтральной игры. Это древняя китайская игра “Ним”. В неё любили играть китайские императоры. Тем, кто у них выигрывал, отрубали голову.

Игра 4.1 (“Ним”) *Есть три кучки камней с числом камней — $\{3, 2, 1\}$. Играющие по очереди забирают любое количество камней из любой кучки. Проигрывает тот, кому нечего забирать.*

Итак, “Ним” — нейтральная игра.

Задача 4.1 *Вспомните какую-нибудь игру и определите нейтральная она или цветная.*

Как нужно играть, чтоб выиграть в “Ним”?

Задача 4.2 *Поиграйте в “Ним” друг с другом. Есть ли выигрышная стратегия у первого? А у второго?*

Для того, чтобы разобраться с этим, давайте рассмотрим различные игровые позиции. Во-первых, сколько игровых позиций? Перечислим все: $\{0\}$, $\{1\}$, $\{2\}$, $\{3\}$, $\{1,1\}$, $\{2,1\}$, $\{3,1\}$, $\{2,2\}$, $\{3,2\}$, $\{1,1,1\}$, $\{2,1,1\}$, $\{3,1,1\}$, $\{2,2,1\}$, $\{3,2,1\}$. Это позиции, в которые мы можем попасть через некоторое, произвольное число ходов. Очевидно, что в позиции $\{1,1\}$ выигрывает второй, а в позициях $\{1\}$, $\{1,1,1\}$ выигрывает первый.

Задача 4.3 *Докажите, что позиции $\{2,1\}$, $\{3,1\}$, $\{2,1,1\}$ — выигрышные.*

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Они выигрышные, потому что из них можно сходить в $\{1,1\}$. \square

Задача 4.4 *Докажите, что позиция $\{2,2\}$ — проигрышная.*

Теперь, когда вы, наверное, уже придумали выигрышную стратегию для второго, давайте разберемся, что такое *выигрышная стратегия*.

Что такое выигрышная стратегия?

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 4.2 *Позиции, в которых выигрывает тот, кто ходит первым, назовём **выигрышными**, а в которых выигрывает второй — **проигрышными**.*

“Выигрывает” — это значит имеет возможность ходить так, и так отвечать на ходы противника, чтобы выиграть у него, независимо от того, как противник будет ходить. Эта возможность + описание того, как нужно отвечать на ходы соперника называется **выигрышной стратегией**. Другими словами, если игрок умный и хочет выиграть и ходит первым из выигрышной позиции, то он выиграет. Но как бы ни был умён игрок, он может проиграть даже дураку, если будет ходить первым из проигрышной позиции.

Задача 4.5 *Докажите, что позиция $\{10, 10\}$ проигрышная, то есть проигрывает тот, кто ходит первым.*

Задача 4.6 *Докажите, существование выигрышной стратегии для игрока, который ходит вторым в игре “Ним” $\{3, 2, 1\}$.*

Важно понять, что в данном случае кроме проигрышных и выигрышных позиций никаких других позиций нет. Это довольно сложно, и, кроме того, для некоторых игр это неверно. А сейчас, рассмотрим **граф игры “Ним”** (рис 4.1).

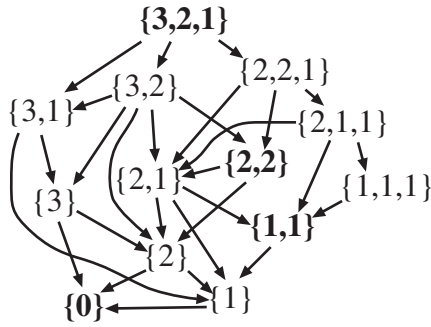


Рис. 4.1: Граф игры “Ним” $\{3,2,1\}$.

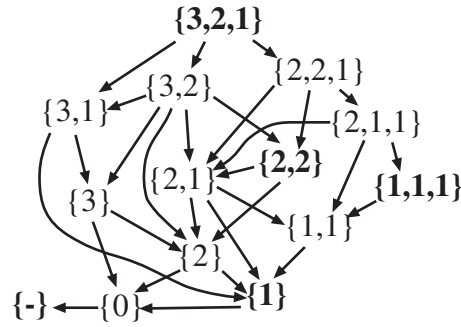


Рис. 4.2: Граф игры “Ним” $\{3,2,1\}$ в поддавки.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 4.3 Граф игры — это множество точек, каждая из которых обозначает одну из возможных игровых ситуаций, соединённых стрелочками (направленными рёбрами) синего или красного цвета. То, что из точки A ведёт синяя стрелочка в точку B , означает, что “синий” игрок может из позиции A сходить в позицию B . Если игра нейтральная, то все синие и красные стрелочки повторяют друг друга, и удобно рисовать чёрные стрелочки. Чёрные стрелочки — это стрелочки по которым могут ходить как “синий”, так и “красный” игрок.

Мы забыли сказать, что древние китайские императоры любили отрубать голову тем, кто у них выигрывал в “Ним”. Давайте в связи с этим решим задачу об игре “Ним” в поддавки: тот кто взял последний камень, тот и проиграл.

Задача 4.7 (9) Кто выигрывает при правильной игре в “Ним” в поддавки? Нарисуйте граф игры.

РЕШЕНИЕ. $\{1\}$ — проигрышная позиция. Значит, все позиции, из которых в неё можно сходить, будут выигрышными. Это позиции: $\{2\}$, $\{3\}$, $\{1,1\}$, $\{2,1\}$, $\{3,1\}$. Дальше мы должны найти позицию, из которой можно сходить только в эти выигрышные позиции. Это будет $\{2,2\}$ — проигрышная позиция, так как из неё нельзя сходить в проигрышную позицию (поставить своего соперника в проигрышную позицию). Позиции из которых можно сходить в $\{2,2\}$ есть выигрышные. Это $\{3,2\}$ и $\{2,2,1\}$. Теперь из оставшихся позиций, $\{1,1,1\}$, $\{2,2,1\}$, $\{3,1,1\}$ нужно найти такую, из которой можно сходить только в хорошие позиции (выигрышные позиции). Это $\{1,1,1\}$ — плохая, проигрышная позиция. Значит $\{2,1,1\}$ и $\{3,1,1\}$ — хорошие. Смотрим на $\{3,2,1\}$. Из неё нельзя сходить ни в одну из выигрышных позиций ($\{1\}$, $\{1,1,1\}$, $\{2,2\}$), а значит она сама проигрышная. Как видите, и в поддавки и в обычный “Ним” позиция $\{3,2,1\}$ является проигрышной. В этом нет никакого противоречия. Граф игры показан на рисунке 4.2. □

“−”	“+”
$\{1\}$	$\{2\}, \{3\}, \{1,1\}, \{2,1\}, \{3,1\}$
$\{2,2\}$	$\{3,2\} \{2,2,1\}$
$\{2,1,1\}$	$\{2,1,1\} \{3,1,1\}$
$\{3,2,1\}$	

Игра 4.2 (“Конфета”) Есть натуральное число N — “конфета”. Игроки по очереди “откусывают” не больше половины от имеющегося кусочка. Проигрывает тот, кто не сможет откусить от оставшегося единственного “кванта конфеты”.

Давайте разберем подробно эту игру. Конфета величиной в один квант — $\{1\}$ — проигрышная позиция. Конфета $\{2\}$ — выигрышная. Далее: $\{3\}$ — проигрышная, потому что из неё можно сходить только в конфету $\{2\}$. Из $\{4\}$ можно сходить в $\{3\}$, а значит поставить соперника в плохую ситуацию. Значит $\{4\}$ — выигрышная позиция.

Ответ будет таким: (“+” — выигрышная, “-” — проигрышная)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21
-	+	-	+	+	+	-	+	+	+	+	+	+	+	-	+	+	+	+	+	+

Задача 4.8 (10) Докажите Методом Математической Индукции, что проигрышные конфеты — это конфеты $\{2^n - 1\}$.

Игра 4.3 (Вариации “Конфеты”) Игроки по очереди “откусывают”

- а) 3, 5 или 8 квантов.
- б) 2^n квантов, где $n = 0, 1, 2 \dots$
- в) n^2 квантов, где $n = 1, 2 \dots$

Проигрывает тот, кто не может ничего откусить от “конфеты”.

Задача 4.9 (8) Нарисуйте табличку проигрышных–выигрышных позиций и попытайтесь угадать закономерность для этих трёх случаев.

Задача 4.10 (8) Нарисуйте граф игры “Конфета” $\{5\}$.

Давайте возвратимся к “Ниму”. Рассмотрим его естественное обобщение.

Игра 4.4 (“Ним”) Есть кучки камней $\{n_1, n_2, \dots, n_l\}$, n_i — число камней в i -ой кучке. Играющие по очереди забирают любое количество камней из любой кучки. Проигрывает тот, кому нечего забирать.

Надо ответить на вопрос: кто выиграет при правильной игре? Начнем по порядку. Первая идея, которая у нас есть — это **идея симметрии**.

Задача 4.11 (7) Докажите, что в игре $\{3, 3, 1, 1\}$ выигрывает второй.

РЕШЕНИЕ. Действительно, разобьем кучки на две одинаковые группы: $\{3, 1\}$ и $\{3, 1\}$. Тогда, как бы ни сходил первый, мы (второй игрок) будем делать аналогичный ход, только в другой группе. И так далее. Симметричный ход всегда будет существовать и нам всегда будет куда ходить. Поэтому мы не проиграем, а значит выиграем. □

УТВЕРЖДЕНИЕ 4.1 Во всех симметричных играх выигрывает второй.

“Ним” $\{3, 2, 1\}$ — несимметричная игра. Но в ней все равно выигрывает второй.

Задача 4.12 (7) Позиция $\{3, 3, 1\}$ выигрышная или проигрышная?

Задача 4.13 (7) Позиция $\{4, 3, 1\}$ выигрышная или проигрышная?

Задача 4.14 (7) Позиция $\{100, 100, 1\}$ выигрышная или проигрышная?

Задача 4.15 (7) Докажите, что $\{n, n, 1\}$ при любом $n \in \mathbb{N}$ является выигрышной.

Следующая идея: если из набора куч, который есть выбросить симметричную составляющую, то характеристика позиции не изменится (если была проигрышная позиция, то и останется проигрышной, если была выигрышная, то останется выигрышной). Например, в предыдущей задаче можно было выкинуть $\{100, 100\}$. Позиция $\{1\}$ выигрышная, значит и $\{100, 100, 1\}$ тоже выигрышная.

Проигрышные позиции будем называть **нулевыми**. $\{3, 2, 1\}$, $\{7, 7\}$, $\{2, 1, 2, 1\}$ — нулевые. Откуда взялось такое название станет ясно из следующего утверждения.

УТВЕРЖДЕНИЕ 4.2 Если к позиции добавить или отнять нулевую позицию, то характеристика позиции не изменится.

РЕШЕНИЕ. Действительно, если мы складываем выигрышную позицию A с позицией B , то $A+B$ — тоже выигрышная. Мы, играя первыми, будем играть на части с позицией A и выиграем там, а всякий раз когда соперник будет делать ход в часть B , будем парировать, благо по условию в части B есть выигрышная стратегия для второго.

Если обе игры нулевые, то и в результате тоже будет нулевая игра. Второму будет иметь выигрышную стратегию на обеих частях доски. На каждой из частей он сможет успешно отвечать на ходы первого. Не важно, сыграют они сначала на одной части, а потом на другой, или будут переносить игру с одной части на другую. Второму будет ходить в ту часть, в какую ходил первый. \square

Задача 4.16 Докажите, что $\{3, 2, 1, 100, 100\}$ является нулевой позицией.

Итак, сложение любой позиции с нулевой позицией не меняет её характеристику. Правильнее говорить не о сумме позиций, а о сумме игр.

Рассмотрим игры, которые формулируются как “... проигрывает тот, кому некуда ходить”. Тогда сумма двух игр соответствует параллельной игре “на двух досках”. Проигрывает в такой игре тот, кому некуда ходить ни на первой, ни на второй доске.

Задача 4.17 (10) Найдите сумму игр, графы которых изображены на рисунках 4.3.

ПОДСКАЗКА. Получится игра, в которой $4 \times 5 = 20$ позиций. Каждая позиция — это пара = (позиция в игре A , позиция в игре B). Из одной пары можно сходить в другую, если либо первая часть обеих пар одинаковая, а во второй части сделали ход, либо наоборот. Попробуйте сначала сложить что-нибудь попроще.

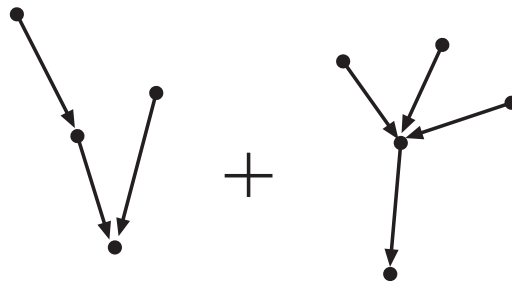


Рис. 4.3: Найти сумму игр

Теперь мы откроем вам великую тайну. Царство НИМ — это множество конечных нейтральных игр с введенной на них операцией сложения. Все элементы этого царства

зашифрованы натуральными числами. Все проигрышные игры (позиции) зашифрованы нулём. Остальным присвоены натуральные числа по такому правилу: игре A соответствует число $M = \text{Nimber}(A)$, если это минимальное из натуральных чисел, отсутствующих в множестве чисел игр (позиций), в которые можно сходить из A .

ТЕОРЕМА 4.1 (ГЛАВНАЯ) При сложении двух конечных нейтральных игр соответствующие им *Nimber*'ы XORяются (читается как “ксорятся”).

$$\text{Nimber}(A + B) = \text{Nimber}(A) \oplus \text{Nimber}(B)$$

XOR (\oplus) двух натуральных чисел осуществляется так: оба числа представляются в двоичной системе счисления, записываются друг под другом и осуществляется побитовое сложение по модулю 2 без переноса на старшие разряды. Если игра имеет ненулевой *Nimber*, то она выигрышная.

Примеры операции XOR:

$$\begin{array}{r} \oplus \quad 1010 \\ \quad 1001 \\ \hline \quad 0011 \end{array} \quad \oplus \quad \begin{array}{r} 101110 \\ \quad 1011 \\ \hline 100101 \end{array} \quad \oplus \quad \begin{array}{r} 101011 \\ \quad 111011 \\ \hline 10000 \end{array} \quad \oplus \quad \begin{array}{r} 101011 \\ \quad 1111 \\ \quad 100101 \\ \quad 10001 \\ \hline 10000 \end{array}$$

Простому говоря, считается количество единиц в каждом столбике: четное — внизу пишем 0, нечетное — 1.

СЛЕДСТВИЕ 4.1.1 В игре “Ним” $\{m_1, m_2, \dots, m_k\}$ есть выигрышная стратегия для первого тогда и только тогда, когда $\text{Nimber} = \text{XOR}(m_1, m_2, \dots, m_k) = 0$. Иначе есть выигрышная стратегия для второго.

ПРИМЕРЫ. *Nimber* игры “Ним” из одной кучки с n камнями есть n :

$$\text{Nimber}(\text{“Нимб”}\{n\}) = n$$

В случае одной кучки всегда выигрывает первый. Это очевидно. Когда мы берем несколько кучек, то это все равно, что сложить несколько однокучковых игр “Ним”.

$\text{Nimber}(\text{“Нимб”}\{10, 9\}) = 3$ (первый пример операции XOR), значит в игре “Нимб” $\{10, 9\}$ выигрывает второй. Зато $\text{Nimber}(\{10, 9, 3\}) = 0$, и в ситуации $\{10, 9, 3\}$ есть выигрышная стратегия у второго. Какова она?

Задача 4.18 Найдите $\text{Nimber}(\{5, 1\})$, $\text{Nimber}(\{9, 8, 1\})$.

Общая стратегия такова. Если в текущий момент набор кучек таков, что их *Nimber* не равен 0, то вы должны сходить так, чтоб он стал равен 0. Второй из позиции с нулевым *Nimber*-ом сможет сходить только в позицию с ненулевым *Nimber*-ом. Вы после его хода снова сходите в позицию с нулевым *Nimber*'ом, и так далее. Конечная позиция — полное отсутствие камней — имеет нулевой *Nimber*, а значит, когда-нибудь именно вы в неё сходите и выиграете. Это правило доказывается проще, чем приведённая выше общая теорема.

Задача 4.19 Докажите, что если в позиции $\{m_1, \dots, m_k\}$ игры “Ним” $\text{XOR}(m_1, \dots, m_k) \neq 0$, то вы сможете сходить в новую позицию (уменьшив одно из чисел $\{m_1, \dots, m_k\}$), для которой $\text{XOR} = 0$.

Задача 4.20 Докажите, что если в позиции $\{m_1, \dots, m_k\}$ игры “Ним” $XOR(m_1, \dots, m_k) = 0$, то вы сможете сходить только в позиции, в которых $XOR \neq 0$.

Решив эти две задачи, вы докажете последнее следствие, не доказывая самой теоремы.

А сама теорема доказывается Методом Математической Индукции, и довольно сложно.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть для некоторого класса игр-позиций это верно. Рассмотрим позицию X , из которой можно сходить только в позиции из этого класса. Присвоим ей по описанному правилу число, обозначим его M . Если $M = 0$, то это значит, что из неё можно сходить только в ненулевые позиции, где выигрывает первый. А значит в нашей игре выигрывает второй и она нулевая заслуженно. Если $M \neq 0$, то в ней, очевидно, выигрывает первый.

Сложность состоит в доказательстве того, что она подчиняется правилам сложения.

Давайте рассмотрим её сумму с любой игрой с таким же числом, про которую уже все доказано (например с игрой “Ним” $\{M\}$). Докажем, что эта игра, $X + \text{“Ним”}\{M\}$, нулевая. Если первый ходит на доску, где “Ним” $\{M\}$ и получает там позицию “Ним” $\{M'\}$, то мы, вторые, ходим в нашу игру X , так чтобы там стала позиция с Нимбером равным M' . Это мы можем сделать — по определению M мы из X можем сходить в позиции со всеми возможными нимберами меньше M . Если первый ходит на доску с игрой X получая X' с Нимбером M' , который заведомо меньше M , то мы ходим на доску с “Ним” $\{M\}$ делая там “Ним” $\{M'\}$.

Давайте поиграем

В большинстве игр работает идея симметрии. То есть когда на каждый ход соперника есть ваш “симметричный” ход. Суть этой симметрии не всегда бывает проста. Но обычно симметричная стратегия означает, что вы должны ходить симметрично относительно центра игрового поля, и тогда вам гарантирован выигрыш или, по крайней мере, ничья.

Игра 4.5 На доске два числа — $\{7, 8\}$. Игроки по очереди стирают наибольшее и пишут вместо него любое меньшее натуральное число. Выигрывает тот, кто сходит в позицию $\{1, 1\}$.

Игра 4.6 Дан выпуклый n -угольник. Игроки по очереди соединяют любые две из его вершин диагональю. Не допускается, чтобы диагонали пересекались, и чтобы из одной вершины выходило 3 или больше диагоналей. Проигрывает тот, кто не может провести диагональ.

Игра 4.7 На окружности расставлено n точек. За ход разрешается соединить любые две из них отрезком, который не пересекает отрезков, проведенных ранее. Проигрывает тот, кто не может сделать ход.

Игра 4.8 Двое по очереди кладут пятаки на круглый стол, причём так, чтобы они не накладывались друг на друга. Проигрывает тот, кто не может сделать ход.

Игра 4.9 Двое по очереди ставят слонов в клетки шахматной доски так, чтобы слоны не били друг друга. (Цвет слонов значения не имеет). Проигрывает тот, кто не может сделать ход.

Игра 4.10 Двое по очереди ставят королей в клетки доски так, чтобы короли не били друг друга. Проигрывает тот, кто не может сделать ход.

Игра 4.11 Дана клетчатая доска а) 9×10 , б) 9×11 , в) 12×10 . За ход разрешается покрыть любые 2 соседние клетки доминошкой (прямоугольником 2×1) так, чтобы доминошки не перекрывались. Проигрывает тот, кто не может сделать ход.

Игра 4.12 В каждой клетке доски стоит шашка. За ход разрешается снять с доски любое количество подряд идущих шашек либо из одного вертикального, либо из одного горизонтального ряда. Выигрывает снявший последнюю шашку.

Игра 4.13 У ромашки а) 12 лепестков; б) 11 лепестков. За ход разрешается оторвать либо один лепесток, либо два рядом растущих лепестка. Проигрывает тот, кто не может сделать хода.

Игра 4.14 Дан прямоугольный параллелепипед размерами $4 \times 4 \times 4$, составленный из единичных кубиков. За ход разрешается проткнуть спицей любой ряд, если в нем есть хотя бы один непроткнутый кубик. Проигрывает тот, кто не может сделать ход.

Игра 4.15 Двое по очереди разламывают шоколадку 5×10 . За ход разрешается сделать прямолинейный разлом любого из имеющихся кусков вдоль углубления. Выигрывает тот, кто первым отломит дольку 1×1 .

Игра 4.16 Рассмотрим прямоугольник $n \times m$ разделённый на единичные квадратики. Игроки по очереди выбирают одну из вершин, являющуюся общей для двух или более квадратиков, и убирают все квадратики, которые выше и правее этой вершины. Можно еще ходить в самую нижнюю левую, но тот, кто туда сходит, проигрывает.

Игра 4.17 Двое по очереди ставят крестики и нолики в клетки доски $n \times n$. Начинаящий ставит крестики, его соперник — нолики. В конце игры подсчитывается, сколько имеется строчек и столбцов, в которых крестиков больше, чем ноликов — это очки, набранные первым игроком. Количество строчек и столбцов, где ноликов больше — очки второго. Тот из игроков, кто наберёт больше очков, побеждает.

Игра 4.18 (“Шоколадка”) Шоколадка $m \times n$ кусочков. В начале игры целая. Игроки по очереди берут один из имеющихся кусочков шоколадки и разламывают его по одной из линий. Проигрывает тот, кому нечего разламывать, все кусочки 1×1 . Например при шоколадке 1×3 выигрывает второй. Он вынужден сходить в ситуацию $\{1 \times 1, 1 \times 2\}$, а второй ходит в конечную ситуацию $\{1 \times 1, 1 \times 1, 1 \times 1\}$. В “Шоколадке” 2×2 выигрывает первый.

Игра 4.19 (“Обобщенный Ним”) Есть лес деревьев. Играющие по очереди рубят одно любое из звеньев (стирают ребро графа). Куски деревьев не прикрепленные к земле тут же исчезают. Проигрывает тот, кому нечего рубить.

Это конечная нейтральная игра.

Игра 4.20 (“Huckenbush”) Есть лес деревьев, ветки которого (ребра графа) раскрашены в два цвета. Игроки тоже имеют цвет и могут рубить ребра только своего цвета.

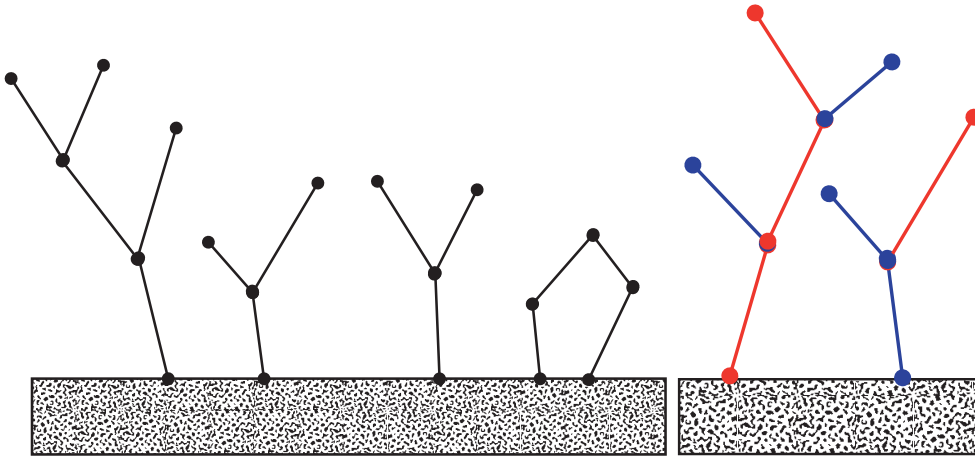


Рис. 4.4: Примеры игровых ситуаций для игр “Ним” и “Хаккенбуш”.

Эта игра цветная. Она, как и предыдущая, конечная и имеет единственную проигрышную позицию — “пустыню” без деревьев. Шахматы же, как известно, имеют огромное количество матовых ситуаций. Кроме того, игре типа Хаккенбуш тоже можно присвоить число. Для игры A это число обозначим как $HN(A)$. Это действительное число, оно может быть положительным, отрицательным или равным нулю. Царство “Хаккенбуша” состоит из игр, графы которых не содержат “полосатых циклов”. То есть во время игры игроки не могут вернуться в одну из предыдущих позиций. Есть и другие ограничения.

Главная теорема для царства “Хаккенбуш” выглядит так:

ТЕОРЕМА 4.2 (ГЛАВНАЯ В ЦАРСТВЕ “ХАККЕНБУШ”) При сложении двух игр A и B из царства “Хаккенбуш” получается игра из этого же царства и число игры равно сумме чисел игр

$$HN(A + B) = HN(A) + HN(B)$$

Если число положительно, то выигрывают красные, независимо от того, какими по счету они ходят. Когда число игры отрицательно — всегда выигрывают синие. А когда ноль — выигрывает тот, кто ходит вторым.

Правило определения числа такое: рассмотрим позиции, в которые может сходить красный игрок, и найдем максимум чисел этих позиций, обозначим его R ; рассмотрим множество игр, куда может сходить синий игрок, и найдем среди их чисел минимальное — B . Тогда наша исходная позиция имеет число равное $r = m/2^k$, $m \in \mathbb{Z}$, где $k \in \mathbb{N}$ такое что $r \in (R, B)$, а k самое минимальное из возможных.

Теорему и корректность определения мы доказывать не будем.

Игра 4.21 (“Рассада”) Имеется граф, у которого чётность каждой вершины ≤ 3 . Игроки могут по очереди соединять существующие вершины ребром, не нарушая это правило. При этом на нарисованном ребре ставится еще одна вершина. Проигрывает тот, кто не может нарисовать ребро.

Эта игра нейтральная и бесконечная. В ней бесконечное число возможных позиций. И до сих пор не известно, кто в ней выигрывает — первый или второй, или у того и у другого есть непроигрышная стратегия.

Игра 4.22 (“Фараоны”) Играют на клеточном поле двое игроков. Игроки ставят точки своего цвета в узлах клеточного поля. По одной точке за ход. Каждый старается окружить цепью своих точек как можно больше точек противника. Точки считаются соседними, если они являются вершинами одной и той же маленькой клеточки. Когда все узлы клеточного поля заняты, подсчитывается количество узлов окружённых красными, включая граничные и количество узлов окружённых синими. Чьих больше, тот и выиграл.

Эта игра цветная и конечная.

Контрольные задачи

Задача 4.21 (7) Поиграйте в “Ним” $\{5, 4, 1\}$. Кто выигрывает при правильной игре?

Задача 4.22 (7) Поиграйте в “Ним” $\{5, 5, 2, 2\}$. Кто выигрывает при правильной игре?

Задача 4.23 (7) Поиграйте в “Шоколадку” 3×3 . Кто выигрывает при правильной игре?

Задача 4.24 (7) Докажите, что в “Шоколадке” 14×14 выигрывает второй.

Задача 4.25 (9) Поиграйте в “Шоколадку” 10×3 . Кто выигрывает при правильной игре? Чему равен *Nimber* шоколадки $3 \times n$?

Задача 4.26 (7,8) Поиграйте в игру “Конфета” 4.3 случай (в). Кто выигрывает при правильной игре, если размер конфеты равен а) 20, б) n ?

Задача 4.27 (9) Поиграйте в игру “Конфета” 4.3 случай (в). Чему равен *Nimber* игры?

Задача 4.28 (10) Чему равен *Nimber* игры “Конфета” $\{256\}$ (игра 4.2)?

Задача 4.29 (10) Чему равен *Nimber* игры “Конфета” $\{25\}$ (игра 4.2)?

Задача 4.30 (10) Кто выигрывает в игре, являющейся суммой двух “Конфет” (игра 4.2) с а) $N_1 = 16$ и $N_2 = 32$, б) $N_1 = 10$ и $N_2 = 21$?

Задача 4.31 (14) Кто выигрывает в игре “Ним” в поддавки в ситуации $\{17, 13, 5, 1\}$?

Задача 4.32 (13) Докажите, что в игре 4.16 независимо от значений $m > 1$ и $n > 1$ выигрывает первый.

Рассказ 5

Статика СКОЛЬЗЯЩИЕ ВЕКТОРА

ПЛАН ЗАНЯТИЯ

- Главная задача динамики
- Понятие твердого тела
- Понятие силы и принцип линейности
- Эквивалентные и равновесные системы сил
- Признаки эквивалентности и равновесности

Теория “Скользящих векторов” непосредственно связана с физикой. Скользящие вектора — это *силы*, действующие на *твёрдое тело*. Чтобы понять приложение скользящих векторов в физике, необходимо представлять себе главную задачу динамики и основную идею движения тел под действием сил. Этой теме посвящен следующий раздел. Там наглядно объяснено понятие силы и вектора.

“Скользящие вектора” — это математическая игра с направленными палочками. У игры есть правила, которых надо придерживаться. Тот, кто хочет сразу начать играть, не отвлекаясь на связь этой игры с физикой, может перейти к части “Игра «Скользящие вектора»”.

Динамика и её главная задача

Главная задача ДИНАМИКИ. Дана некоторая физическая система и известно её начальное состояние. Предсказать её состояние во все последующие моменты времени.

Вы, наверное, уже имели дело с частными случаями этой задачи. Например:

Задача 5.1 (9) Пусть тело состоит из одной точечной массы и в начальный момент имеет скорость V_0 . Пусть на него действует постоянная сила F . Найти положение тела во все последующие моменты времени и его скорость.

ОТВЕТ: : Равноускоренное движение:

$$X(t) = X_0 + V_0 t + (F/2m)t^2 = X_0 + V_0 t + \frac{at^2}{2},$$

$$V(t) = V_0 + (F/m)t = V_0 + at$$

В школе обычно рассматривается *прямолинейное* движение. Но эти формулы верны и в случае пространственного движения, только над всеми величинами нужно поставить знак вектора.

$$\begin{aligned} \vec{X}(t) &= \vec{X}_0 + \vec{V}_0 t + \frac{\vec{F} t^2}{2m} = \vec{X}_0 + \vec{V}_0 t + \frac{\vec{a} t^2}{2} \\ \vec{V}(t) &= \vec{V}_0 + \frac{\vec{F}}{m} t = \vec{V}_0 + \vec{a} t \end{aligned} \tag{5.1}$$

Векторы в этих формулах могут быть направлены в разные стороны (см. рис. 5.1).

Галилей первый доказал, что траектория тела движущегося в пространстве при постоянной действующей на него силе есть парабола — брошенный камень летит по параболе (конечно, если забыть про силу трения о воздух, про непостоянство $\vec{a} = \vec{g}(r)$).

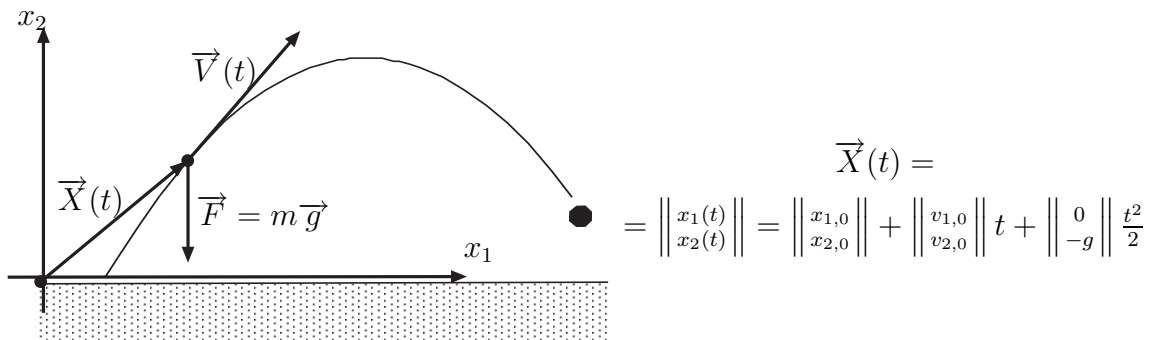


Рис. 5.1: Траектория движения камня под воздействием силы тяжести

Но дело в том, что камень — это не точечная масса! Он может вращаться, и, конечно, всё становится сложнее. Собственно говоря, тел, чья масса заключена в одной точке, вообще не бывает. Камню и любому другому твёрдому телу можно задать не только начальную скорость, но и раскрутить его.

Что такое твёрдое тело? Как дать строгое определение этому понятию?

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5.1 В общем случае *твёрдое тело* можно представлять как набор точечных масс с фиксированными взаимными расстояниями между любыми двумя точками. Под такое описание подходят тела, представляющие собой систему маленьких тяжёлых шариков, соединённых крепкими невесомыми стержнями. Если взять очень много шариков, то можно с достаточной точностью описать любое твёрдое тело, например — деревянный стул. Но понятно, что для сложных тел, лучше использовать непрерывное описание, а именно, каждой точке тела поставить в соответствие значение плотности материи в данной точке. На языке математики это равносильно заданию скалярной положительной функции в трехмерном пространстве, связанном с телом.

Первые вопросы, которые следует себе задать, приступая к изучению динамики твёрдого тела: **1.** Что такое сила и системы сил? **2.** Как описать положение твёрдого тела в пространстве? **3.** Что нужно знать о распределении массы в твёрдом теле, чтобы решить главную задачу динамики? **4.** И наконец, как решить главную задачу динамики для любого твёрдого тела? Полный ответ на эти вопросы дал замечательный математик, положивший начало Петербургской академии наук, Леонард Эйлер. Сегодня, в теории

движения твердого тела есть углы Эйлера, теорема Эйлера о представлении движения твердого тела, и сами, главные уравнения движения тоже названы в его честь — уравнения Эйлера движения твердого тела. Эйлер показал, что для вычисления движения твердого тела, достаточно знать массу тела, центр масс и тензор инерции (по сути, три числа, характеризующие меру инерционности вращения относительно трёх главных осей тела).

Решить главную задачу динамики для твердого тела означает следующее:

Задача 5.2 (о вычислении движения) Дано начальное положение тела и начальное состояние движения (то есть начальная скорость каждой его точки). Известны все действующие на него силы в любой момент времени, начиная с начального. Найти положение тела в любой момент времени, начиная с начального.

Положение тела — это его место в пространстве + ориентация.

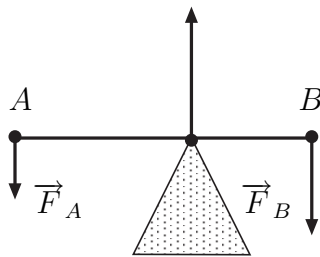


Рис. 5.2: Весы в равновесии — это равновесная система трёх сил.

Для случая, когда нет никаких сил.

Что значит фраза “нет никаких сил”? К одному месту стула мы можем одинаковой силой. Стул не сдвинется с места. Потому что эти две силы компенсируют друг друга. Другими словами, система из этих сил — равновесна, то есть не оказывает на тело никакое воздействие.

Есть другие равновесные системы. Рассмотрим, например весы (рис. 5.2). Если силы, действующие на концы, обратно пропорциональны длине соответствующего плеча ($\frac{|\vec{F}_B|}{|\vec{F}_A|} = \frac{a}{b}$), то весы находятся в равновесии. Таким образом, на палочку весов AB действуют три силы, но она неподвижна. Это ещё один пример равновесной системы сил.

Игра «Скользящие вектора»

Давайте изучим системы сил, которые не оказывают на тело никакого воздействия. СТАТИКА — это наука, занимающаяся изучением таких систем сил.

Простейшим примером равновесной системы сил является пара противоположенных сил приложенных к одной точке. Если с одинаковой силой потянуть в противоположенные стороны две верёвочки, привязанные к одному месту покоящегося твердого тела, то тело останется в покое.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5.2 Система сил называется **равновесной**, если под её действием свободное покоящееся тело не приходит в движение.

Итак, сила — это веревочка, привязанная к какой-то точке твердого тела (эта точка называется *точкой приложения силы*), за которую тянут в каком-то направлении.

Таким образом у силы есть направление и её величина (модуль силы), который характеризует “силу” силы. “Верёвочка” — это лишь мысленный образ. Силы могут действовать на расстоянии без непосредственного контакта тел. Например, всех нас “невидимыми верёвочками” притягивает к земле.

Сила тяжести действует на каждый кусочек твердого тела. Тяжесть камня складывается из множества маленьких сил, действующих на его молекулы. Есть теорема о том, что всё это множество сил можно заменить одной единственной большой силой, с точкой приложения в центре масс тела. Эта одна сила $\vec{F}_{\text{тяж}} = m\vec{g}$ приложенная к центру масс эквивалентна системе маленьких сил действующей на молекулы.

Что значит эквивалентна?

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5.3 *Две системы сил называются эквивалентными, если объединение одной из них с минус второй системой силой даёт равновесную систему сил.*

“Минус” перед системой силой означает систему, получающуюся из исходной заменой всех сил на противоположенные им, с той же точкой приложения.

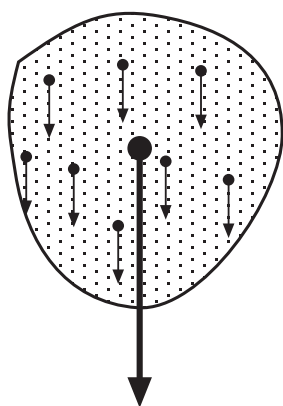


Рис. 5.3: Большая сила эквивалентна множеству маленьких

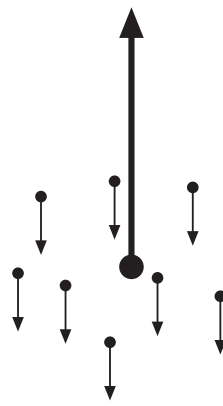


Рис. 5.4: Равновесная система сил

Будем считать, что всякое твёрдое тело после добавления равновесной системы сил к силам, уже действующим на него, будет двигаться так, как если бы мы ничего не добавляли. В частности, при добавлении к равновесной системе сил другой равновесной получим ещё одну равновесную систему. Это частный случай фундаментального принципа — принципа линейности законов физики¹.

Пусть на твёрдое тело действует некоторая система сил. Добавляя к ней разные равновесные системы, мы можем её изменять. Рассмотрим элементарные преобразования, которые позволят нам получать равносильные системы сил:

¹**Принцип линейности гласит:** Пусть есть две решённые задачи о вычислении движения. Тогда решение задачи, начальные условия которой есть сумма начальных условий этих двух, есть сумма их решений.

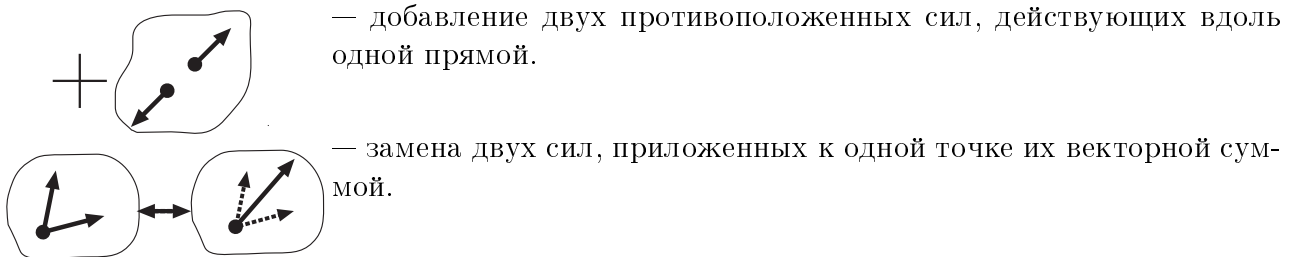
Проиллюстрируем смысл понятий “суммы начальных условий” и “суммы решений” на простом примере. Пусть есть точечное тело, способное двигаться вдоль прямой. И пусть в момент $t = 0$ оно находится в точке X_0 и движется со скоростью V_0 , а в каждый момент времени на него действует постоянная сила F . Тогда решением задачи о его движении будет формула

$$X(t) = X_0 + V_0t + (F/2m)t^2.$$

Если у нас есть решения двух разных задач о движении этого тела:

$$X_1(t) = X_{10} + V_{10}t + (F_1/2m)t^2 \quad \text{и} \quad X_2(t) = X_{20} + V_{20}t + (F_2/2m)t^2,$$

ЭЛЕМЕНТАРНЫЕ ДОПУСТИМЫЕ ПРЕОБРАЗОВАНИЯ



Эти две операции не портят состояния равновесия. Давайте сначала рассмотрим плоский (двумерный) случай. Теперь определение равновесности, данное в определении 5.3, мы можем заменить на новое:

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5.4 Система сил называется **равновесной**, если она эквивалентна пустой системе сил, то есть указанными элементарными преобразованиями можно избавиться от всех сил.

Задача 5.3 (8) Используя введённые операции, докажите, что смещение точки приложения силы вдоль прямой, по которой она направлена, не испортит состояния равновесия.

Задача 5.4 (9) Пусть у нас есть твёрдая пластинка и все силы, которые на неё действуют лежат в её плоскости. Доказать, что любая система сил равносильна некоторым двум силам.

ПОДСКАЗКА: достаточно показать, что любые три силы сводятся к двум. Смотрите следующие задачи.

Задача 5.5 (8) Докажите, что любые две непараллельные силы на плоскости можно допустимыми преобразованиями превратить в одну.

Задача 5.6 (8) Докажите, что любые две параллельные силы с разными точками приложения, сводятся к одной силе, если только они не противоположенные (рис. 5.5).

ПОДСКАЗКА: Две параллельные силы можно превратить в непараллельные пользуясь допустимыми преобразованиями (см. рис 5.6). А две непараллельные силы на плоскости мы умеем превращать в одну.

Задача 5.7 (8) Докажите, что если две системы сил равносильны, то сумма всех сил первой системы равна сумме всех сил второй.

ПОДСКАЗКА. Посмотрите, меняют ли сумму сил элементарные преобразования.

то сумма этих решений есть

$$X_1(t) + X_2(t) = (X_{10} + X_{20}) + (V_{10} + V_{20})t + \frac{F_1 + F_2}{2m}t^2,$$

— это ещё одно решение задачи о движении этого тела.

Под величинами X , V , F можно понимать вектора, а их суммы как векторные суммы. Задача становится трёхмерной, но запись её решения остаётся той же.

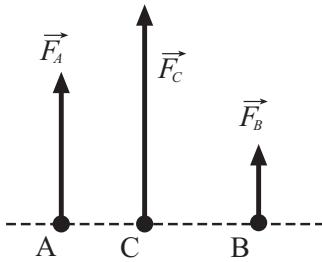


Рис. 5.5: Силы F_A и F_B могут быть заменены одной силой F_C

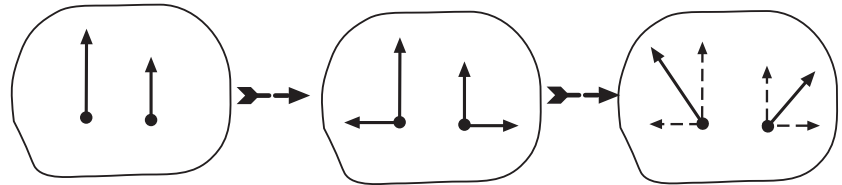


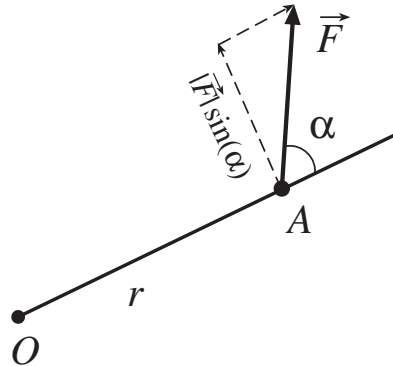
Рис. 5.6: Как из двух параллельных сделать две непараллельные

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5.5 Моментом силы F относительно некоторой точки O называется величина $M(\vec{F}, O) = |\vec{F}|r \sin \alpha$.

$|F| \sin \alpha$ есть составляющая силы F ортогональная прямой OA . Интуитивно ясно, что именно эта составляющая порождает вращательную силу вокруг точки O .

Задача 5.8 (8) Докажите, что равносильные системы имеют одинаковый суммарный момент сил относительно любой точки O .

ПОДСКАЗКА. Посмотрите, меняют ли суммарный момент сил элементарные преобразования. Используйте рисунок 5.7 и теорему синусов.



ПОДСКАЗКА. Для доказательства этого утверждения достаточно показать, что упомянутые выше две операции не изменяют суммарный момент сил. Следует использовать теорему синусов и то, что сумма проекций сил равна проекции суммы. См. рисунок 5.7.

Задача 5.9 (7) Любая система сил на плоскости сводится либо к одной силе либо к двум противоположным силам, не лежащим на одной прямой.

Рис. 5.7: (ТЕОРЕМА СИНУСОВ)

$$\angle A = \angle OAB = \alpha, \angle B = \angle OBA = 360 - \beta,$$

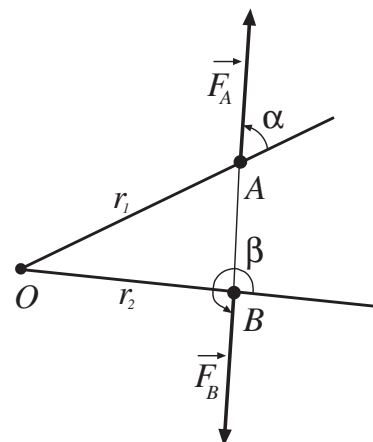
$$\frac{\sin(A)}{r_1} = \frac{\sin(B)}{r_2},$$

$$r_1 \sin(A) = r_2 \sin(B),$$

$$M(F_A) + M(F_B) = Fr_1 \sin(\alpha) + Fr_2 \sin(\beta) =$$

$$Fr_1 \sin(A) - Fr_2 \sin(B) = 0,$$

где $|\vec{F}_A| = |\vec{F}_B| = F$.



Задача 5.10 (9, Главная Задача про систему сил на плоскости) Докажите, что система сил равновесна тогда и только тогда, когда сумма всех сил и их суммарный момент равны нулю.

А теперь нужно сформулировать и решить аналогичную задачу про систему сил в пространстве. Попробуем свести трёхмерный случай хотя бы частично к задаче на плоскости.

- I Выберем произвольную плоскость и двигая точки приложения сил вдоль направлений сил можем сместить их в эту плоскость, кроме, конечно, сил параллельных этой плоскости.
- II Если сила параллельна выбранной плоскости, то добавляя пару противоположенных сил, направленных вдоль одной прямой, можем сделать её не параллельной. Одна из противоположенных сил приложена к той же точке, что и данная, а другая к некоторой точке в этой плоскости.
- III Из пунктов I и II следует, что любая система сил сводится к силам, чьи точки приложения лежат в одной плоскости. Рассмотрим проекции всех сил на эту плоскость и решим для них задачу 5.10.

В результате пункта III получим одну или две силы целиком лежащие в выбранной плоскости, и набор сил ортогональных ей. Эти силы параллельны друг другу и можно считать, что их точки приложения лежат на этой плоскости.

Задача 5.11 (9) *Проделайте оставшиеся шаги и докажите, что любая система сил в пространстве сводится к трём силам, две из которых противоположены, а третья — произвольная сила приложенная к середине отрезка, соединяющего точки приложения первых двух сил.*

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5.6 Моментом силы относительно некоторой оси назовём момент проекции этой силы на произвольную ортогональную оси плоскость относительно точки пересечения этой оси и выбранной плоскости.

Задача 5.12 (10) *Покажите, что результат не зависит от выбора этой плоскости.*

Интересно, что, если мы знаем значение момента силы относительно трёх ортогональных осей, пересекающихся в одной точке, то мы можем определить значение момента относительно любой оси, проходящей через эту точку.

ТЕОРЕМА 5.1 (ГЛАВНАЯ ТЕОРЕМА СТАТИКИ)

1. Система сил равновесна тогда и только тогда, когда сумма всех сил и суммарный момент сил относительно произвольной оси равны нулю.
2. Любая система сил с точностью до равновесной однозначно определяется суммой всех сил и суммарным моментом всех сил относительно трех ортогональных пересекающихся осей.

Контрольные задачи

Задача 5.13 (9) Чему равен момент сил относительно точки O и сумма сил, изображенных на рисунках 5.8 а) б) в) (одно деление — это один сантиметр или один Ньютон для векторов сил)?

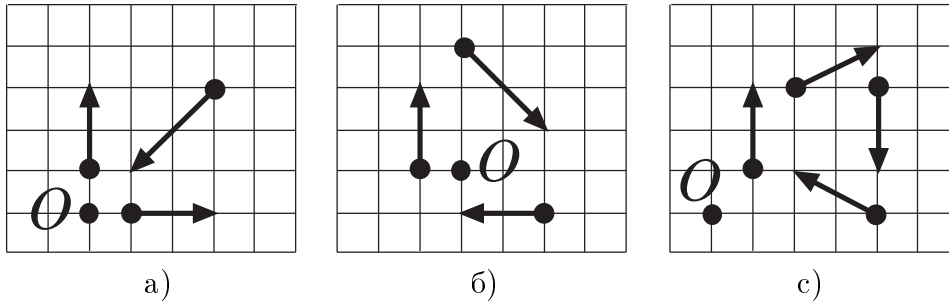
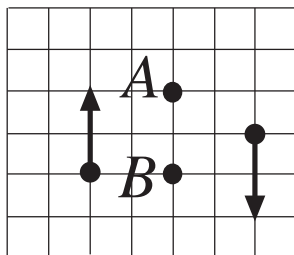


Рис. 5.8: Рисунок к задачам 5.13,5.14.

Задача 5.14 (8) Приведите к элементарному виду системы сил изображенных на рисунках 5.8а) б) в).



Задача 5.15 (9) Чему равен момент сил относительно точек A и B двух сил на рисунке слева?

Задача 5.16 (9) Докажите, что момент двух сил на рисунке слева не зависит от того, относительно какой точки его считать.

Одно деление — это один сантиметр или один Ньютон для векторов сил

Задача 5.17 (10) В каком случае суммарный момент системы сил не зависит от выбора точки?

Задача 5.18 (9) Найдите момент трех сил, приложенных к вершинам правильного треугольника, относительно его центра. Сторона треугольника равна 1, силы направлены вдоль сторон против часовой стрелки, модули сил равны 1.

Задача 5.19 (8) Дайте определение вращательного и поступательного движения тела.

Задача 5.20 (12) Объясните, пользуясь молекулярной моделью газа, причину возникновения силы трения о воздух. Какие качественные зависимости величины этой силы от скорости движения тела и его формы можно предположить?

РЕШЕНИЕ. Сила трения, тормозящая движение тела в воздухе, связана с ударами молекул воздуха о поверхность тела. Эти удары чаще и сильнее с той стороны, куда тело движется. Когда тело покоится, удары молекул о поверхность тела с разных сторон компенсируют друг друга. Но это нужно ещё доказать! □

Задача 5.21 (12) На поверхность твёрдого тела со всех сторон действуют силы, вызванные давлением газа, внутри которого оно находится. Других сил нет. Доказать, что тело не начнёт двигаться или вращаться.

Рассказ 6

Теория Информации ДАНЕТКИ, ЭНТРОПИЯ И ОБОБЩЁННЫЕ ВРУНЫ

ПЛАН ЗАНЯТИЯ

- Что такое информация?
- Игра “Угадай число”
- Энтропия — мера незнания
- Вруны и обобщённые вруны
- “Данетки”
- *Оценка числа операций для упорядочивания n объектов
- *Кодирование Хемминга

Что такое ИНФОРМАЦИЯ?

Гриша спрашивает у Артёма: “Какой у нас третий урок?” – “Математика” – отвечает Артём. Он передал Грише нужную информацию. А сколько именно информации заключалось в ответе Артёма? На этот вопрос может ответить **теория информации**. Другая важная задача, которую решает теория информации и которая имеет непосредственное отношение к современным проблемам теле- и радиосвязи, такая: “Два человека соединены проводом (радиосвязью). Сколько информации они смогут друг другу передавать в единицу времени, если известны характеристики помех, возникающих в этом проводе (в эфире)?”

Как измерять информацию станет ясно из такой игры:

Игра 6.1 Ведущий загадывает натуральное число от 1 до 100. Остальные играющие задают ему вопросы, на которые можно ответить либо “да”, либо “нет”. Нужно угадать число задав как можно меньше вопросов.

Можно, например, задавать такие вопросы: “Верно ли, что это число 27?”, “Загаданное число меньше 50?”, “Загаданное число чётное?”.

Задача 6.1 (5) Поиграйте друг с другом в эту игру. Сколько вопросов требуется для угадывания числа $x \in \{1, 2, \dots, 100\}$?

ПОДСКАЗКА. Решите эту задачу для случаев, когда загаданное число $x \in \{1, 2\}$, $x \in \{1, 2, 3, 4\}$, $x \in \{1, 2, \dots, 8\}$.

РЕШЕНИЕ. Решим эту задачу для случая $x \in \{1, 2, \dots, 16\}$. Первый вопрос: “Верно ли, что загаданное число лежит справа от вертикальной палочки?”:

$$1\ 2\ 3\ 4\ 5\ 6\ 7\ 8\ | 9\ 10\ 11\ 12\ 13\ 14\ 15\ 16$$

После ответа на этот вопрос, мы будем знать, в какой половине находится загаданное число. Пусть слева. Тогда второй вопрос: “Верно ли, что загаданное число лежит справа от вертикальной палочки между 4 и 5?”

$$1\ 2\ 3\ 4\ | 5\ 6\ 7\ 8\ | 9\ 10\ 11\ 12\ 13\ 14\ 15\ 16$$

Иначе (если справа от 8) второй вопрос будет таким: “Верно ли, что загаданное число лежит справа от вертикальной палочки между 12 и 13?”

$$1\ 2\ 3\ 4\ 5\ 6\ 7\ 8\ | 9\ 10\ 11\ 12\ | 13\ 14\ 15\ 16$$

В любом случае, после второго вопроса мы будем наверняка знать в какой из четырех частей лежит загаданное число:

$$1\ 2\ 3\ 4\ | 5\ 6\ 7\ 8\ | 9\ 10\ 11\ 12\ | 13\ 14\ 15\ 16$$

Эту часть мы тоже разделим на две половинки, и после третьего вопроса узнаем, в какой из них лежит загаданное число. Останется два варианта:

$$1\ 2\ | 3\ 4\ | 5\ 6\ | 7\ 8\ | 9\ 10\ | 11\ 12\ | 13\ 14\ | 15\ 16$$

Задаем последний, четвёртый вопрос и узнаем какое именно число загадал ведущий.

$$1\ | 2\ | 3\ | 4\ | 5\ | 6\ | 7\ | 8\ | 9\ | 10\ | 11\ | 12\ | 13\ | 14\ | 15\ | 16$$

Итак, мы показали, что четырех вопросов достаточно, чтоб угадать загаданное число из 16 возможных.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 6.1 Обозначим $\text{ilog}(N)$ минимальное число вопросов, которые нужно задать, чтобы наверняка узнать загаданное число из N возможных вариантов.

Значит, мы показали, что $\text{ilog}(16) = 4$. Чтобы угадать из двух вариантов, нужен один вопрос, то есть $\text{ilog}(2) = 1$. Далее $\text{ilog}(3) = 1$, $\text{ilog}(4) = 2$, $\text{ilog}(8) = 3$. Докажите это. Функция $\text{ilog}(n)$ есть **логарифм n по основанию 2 округленный до большего натурального**. Логарифм по основанию 2 обозначается $\log_2 n$ или $\log n$, — это функция обратная возведению 2 в какую-то степень.

$$\begin{aligned} 2^4 &= 16, \Rightarrow \text{ilog } 16 = \log 16 = 4 \\ 2^5 &= 32, \Rightarrow \text{ilog } 32 = \log 32 = 5 \\ \log 20 &= 4.32193, \text{ilog } 20 = 5 \end{aligned}$$

$\text{ilog } n$ есть число вопросов, и поэтому натуральное число. Функция $\log n$ — гладкая функция и может принимать любые значения. Она совпадающая с функцией $\text{ilog } n$ лишь при $n = 2, 4, 16, 32, \dots$. Взгляните на графики этих двух функций на рисунке ??.

Задача 6.2 (7) Нарисуйте таблицу $\frac{n}{\text{i} \log n}$

n	1	2	3	4	...	32
$\text{i} \log n$						

Задача 6.3 (8) Вычислите $\log 256$. Оцените $\log 100$.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 6.2 Вопрос называется **элементарным**, если он подразумевает два возможных ответа, например “Да” или “Нет”. **Количество информации I** определяется минимальным количеством элементарных вопросов, которые нужно задать, чтобы наверняка вывести эту информацию. Количество информации измеряется в **битах**.

Чтобы вывести один бит информации, нужно правильно задать элементарный вопрос и получить на него ответ.

УТВЕРЖДЕНИЕ 6.1 (ГЛАВНАЯ) Если информация представляет собой один из n возможных равноправных вариантов, то её величина равна $I = \log n$

ПРИМЕЧАНИЕ. Заметьте, что здесь стоит \log а не $\text{i} \log$, а значит могут получиться нецелые количества информации. Мы не можем задать полтора вопроса или π вопросов, но тем не менее мы везде в дальнейшем будем использовать \log , а не $\text{i} \log$. Шведский математик Клод Шеннон¹, создатель теории информации, определил в своей работе в 1945 году как следует интерпретировать дробное и любое вещественное количество информации $I \in [0, \infty)$.

ПРИМЕР: Васе сказали, что следующий урок математика. До этого он знал, что следующий урок либо математика, либо физика, либо рисование, либо география. Сколько бит информации сообщили Васе?

РЕШЕНИЕ. Информация состоит из четырёх возможностей. Поэтому

ОТВЕТ: $I = \log 4 = 2$.

Задача 6.4 У Васи есть одна доминошка. Сколько информации надо у него вывести, чтобы узнать какая у него доминошка?

РЕШЕНИЕ. Число доминошек равно 28. Поэтому число вопросов, равно $\text{i} \log 28 = 5$, а количество информации несколько меньше 5, так как $28 < 32$, но больше 4, так как $28 > 16$. На калькуляторе можно подсчитать **ОТВЕТ:** $\log 28 = 4.807 \dots$

Задача 6.5 У Васи есть одна доминошка. Он признался, что у него дубль. Сколько информации он нам сообщил?

РЕШЕНИЕ. После его признания осталось 7 вариантов. Количество информации, которую он по прежнему от нас скрывает равно $\log(7)$. А до его признания $\log 28$. Поэтому Вася сообщил нам $\log(28) - \log(7) = 2$ бит.

Ответ можно было получить другим путем. Разделим как-нибудь доминошки на 4 группы по 7 так, чтобы одна из групп состояла из всех дублей. Тогда можно считать, что от Васи мы узнали, в какой из четырех равноправных по размеру групп находится

¹**Клод Элвуд Шеннон (Claude Shannon), 1916-2001** — Дальний родственник Томаса Эдисона, был сотрудником Bell Laboratories с 1941 до 1972 г. В его работе “Математическая теория коммуникаций” (<http://cm.bell-labs.com/cm/ms/what/shannonday/>), опубликованной в 1948 г., впервые определялась мера информационного содержания любого сообщения и понятие кванта информации — **бита**. Эти идеи легли в основу теории современной цифровой связи. Другая работа Шеннона “Communication Theory of Secrecy Systems”, опубликованная в 1949 г., способствовала превращению криптографии в научную дисциплину.

доминошка Васи. Число групп = число вариантов = $\frac{28}{7} = 4$ означает, что Вася сообщил нам $\log(4) = 2$ бита. \square

Здесь мы встречаемся с важным тождеством:

$$\log(n) - \log(m) = \log\left(\frac{n}{m}\right)$$

В нашем случае $n = 28$, $m = 7$.

Задача 6.6 У Васи есть доминошка. Известно, что одно число на ней чётное, другое нечётное. Сколько информации нам осталось вывести? Сколько уже известно?

РЕШЕНИЕ. Нечётных чисел 3 штуки: 1,3,5; а чётных 4 штуки: 0,2,4,6. Всего таких доминошек $3 \times 4 = 12$. То есть осталась неопределённость в 12 вариантов, и, значит, осталось вывести $I = \log 12 \approx 3.58$ бит. Сообщили нам $\log 28 - \log 12 = \log \frac{28}{12} = \log \frac{7}{3} \approx 1.222$ бит.

ПРИМЕЧАНИЕ. Заметьте, что I можно записать как сумму неизвестной информации про нечётное число = $\log 3$ и неизвестной информации про чётное число = $\log 4$: $I = \log 3 + \log 4 = \log 12$. Верно следующее важное свойство логарифма

$$\log(m) + \log(n) = \log(nm).$$

Задача 6.7 У Оли есть карта. Мы знаем, что масть этой карты — крести. Сколько информации нам известно?

ОТВЕТ: $I = \log 4 = 2$, так как есть четыре варианта для масти.

ИТОГИ: количество информации, необходимое для описания объекта равно логарифму по основанию два от количества возможных объектов.

$$\text{Информативность(объекта)} = \log(\text{всего возможных объектов})$$

То есть

$$I(a) = \log N \tag{6.1}$$

Количество информации о каком-то объекте, которую мы получили в сообщении, равно логарифму от отношения количества возможных объектов до сообщения на количество возможных

$$\text{Информативность(сообщения)} = \log\left(\frac{\text{число возможных объектов до сообщения}}{\text{число возможных объектов после сообщения}}\right)$$

То есть, если обозначить сообщение буквой w имеем

$$I(w) = \log\left(\frac{N_{\text{до получения } w}}{N_{\text{после получения } w}}\right) \tag{6.2}$$

Задача 6.8 (7) Вася признался, что а) оба числа на его доминошке нечётные б) одно число на его доминошке чётное. Сколько информации он нам сообщил?

Задача 6.9 (8) Мальчик сказал, что в его имени 4 буквы. Сколько информации он нам сообщил? Сколько осталось у него узнать?

ОТВЕТ: Пусть N — количество различных имён. N_4 — количество имен из четырёх букв. Тогда нам осталось узнать $\log N_4$ бит, а сообщили нам $\log \frac{N}{N_4}$ бит.

Значительная часть простых задач теории информации сводится к **комбинаторным задачам**, то есть к вычислению числа объектов с некоторой данной конфигурацией. Другая часть задач связана с вычислением функции ЭНТРОПИИ.

ЭНТРОПИЯ — мера незнания

Задача 6.10 (8) *Перед нами 5 чёрных ящиков. В каждом из них находится либо чёрный, либо белый шарик. Мера неизвестности (неизвестной информации) равна 5 бит. Нам говорят, что 3 из них белые. Сколько информации нам сообщили? Сколько нам осталось узнать?*

РЕШЕНИЕ. Сначала было 2^5 вариантов и мера неизвестности равнялась $\log(2^5) = 5$. Когда нам сказали, что 3 шарика белые, число возможных вариантов стало равно количеству возможных распределений 3 белых и 2 чёрных шариков по 5 ящикам. Их 10 штук. Если ввести обозначения: 1 — белый, а 0 — чёрный, то получим:

$$(11100), (11010), (11001), (10110), (10101), (10011), (01110), (01101), (01011), (00111)$$

Это число распределений равно $C_{3,2} = C_5^3 = C_5^2$ и называется числом сочетаний 3 элементов из 5, или 2 элементов из 5, или биномиальным коэффициентом $(2, 3)$. Это число $C_{3,2} = 10$ получается так: первый нолик можно поместить на любое из 5 мест, второй — на любое из оставшихся 4. Всего получается 20 вариантов. Но среди них каждый вариант повторён дважды — сначала нолики выбраны в одном порядке, потом — в другом. А нам неважно, в каком порядке были выбраны нолики. Поэтому реальных вариантов в два раза меньше — 10 штук.

ОТВЕТ: Было неизвестно 5 бит, потом стало неизвестно $\log(C_{3,2}) = \log(10) \approx 3.32$ бит, значит нам сообщили $5 - \log(10) \approx 1.68$ бит. \square

3 из 5 соответствует 60%. Давайте обобщим эту задачу.

Задача 6.11 (9) *Перед нами сколько-то чёрных ящиков. В каждом из них находится либо чёрный, либо белый шарик. Нам говорят, что 60% из них белые. Сколько информации нам осталось узнать? То есть, чему равна мера нашего незнания? Решите эту задачу, когда число ящиков равно а) 10, б) 100, в) 1000, г) n .*

РЕШЕНИЕ. По аналогии получаем а) $\log(C_{6,4})$, б) $\log(C_{60,40})$, в) $\log(C_{600,400})$ г) $\log(C_{0.6n,0.4n})$. \square

Надо поподробнее изучить числа C_{m_1, m_2} . Это количество способов разместить m_1 единичек и m_2 ноликов по $m_1 + m_2$ местам. Какова общая формула для C_{m_1, m_2} ? Для вычисления удобно пользоваться такой формулой

$$C_{m_1, m_2} = C_{m_1-1, m_2} + C_{m_1, m_2-1}$$

РЕШЕНИЕ. Докажем эту формулу. Давайте поместим на первое место единичку и разместим в оставшихся позициях $m_1 - 1$ единичку и m_2 нолик. Это можно сделать C_{m_1-1, m_2} способами. Затем поставим на первое место нолик и разместим в оставшихся позициях m_1 единичку и $m_2 - 1$ нолик. Это можно сделать C_{m_1, m_2-1} способами. В итоге мы переберём все возможные размещения m_1 единичек и m_2 нолика. \square

Эта формула позволяет нам просто вычислять C_{m_1, m_2}

0								
1				1	1			
2			1	2	3	1		
3		1	3	6	10	6	1	
4	1	4	10	20	35	28	14	1
5	1	5	15	35	70	105	70	21
6	1	6	21	56	126	252	315	252

Это **треугольник Паскаля**. Каждое число в этом треугольнике есть сумма двух над ним стоящих. Чтобы узнать чему равно $C_{2,3}$, нам нужно взглянуть на $2 + 3 = 5$ -ую строчку. На первом месте стоит 1 — это $C_{5,0}$, число способов размещения пяти единичек по пяти местам. Далее $5 = C_{4,1}$, число способов разместить 4 единички и один ноль по пяти местам. Далее следует нужное нам $C_{3,2} = 10$, число способов разместить 3 единички и 2 нулика по 5 местам.

Задача 6.12 (8) Чему равно $C_{2,4}$? Чему равно $C_{3,4}$?

Задача 6.13 (9) Чему рано наше незнание, если мы знаем, что 3 бита из 8 бит байта единички, а остальные нули? Байт — это восемь мест, в которых стоят нули и единицы.

Если мы в треугольнике Паскаля дойдём до 11 строчки, то получим

$$\{1, 11, 55, 165, 330, 462, 462, 330, 165, 55, 11, 1\}.$$

Эти числа нарисованы в виде гистограммы на рисунке 6.2, а логарифмы этих чисел, делённые на 11, на рисунке 6.3

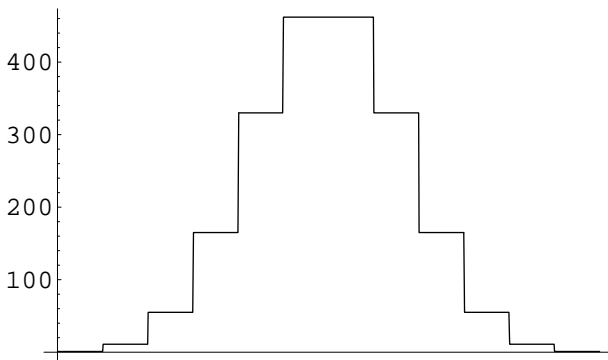


Рис. 6.2: 11-ая строчка треугольника Паскаля

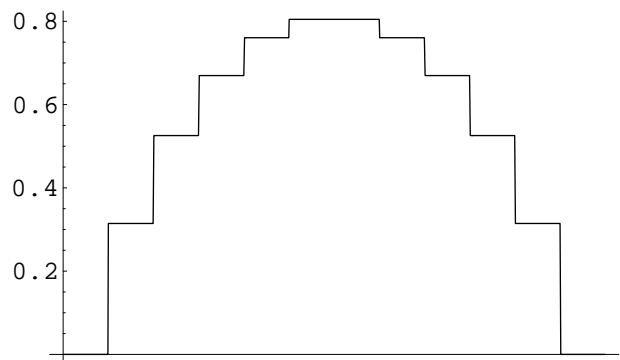


Рис. 6.3: $H_{11}(p)$. Логарифмы от чисел 11-ой строчки треугольника Паскаля, делённые на 11.

УТВЕРЖДЕНИЕ 6.2 Если нам сообщают, что $0.6 \cdot 1000$ из неизвестных нам 1000 бит единички, то мера нашего незнания, равная изначально 1000, уменьшается до $\log(C_{600,400})$ или в общем случае:

Если нам сообщают, что $p \cdot n$ (где $0 < p < 1$) из неизвестных нам n бит есть единички, то мера нашего незнания, равная изначально n , уменьшается до $\log(C_{pn,(1-p)n})$. Мера нашего незнания умножается на число меньше 1, которое равно

$$\frac{\log(C_{pn,(1-p)n})}{n}$$

Давайте рассмотрим это соотношение подробнее. Обозначим его $H_n(p)$. Это число можно интерпретировать как незнание, приходящееся на каждый из n бит. Или так: столько информации нам осталось узнать про каждый бит, после того, как нам сказали, что $p \cdot 100\%$ бит равны 1.

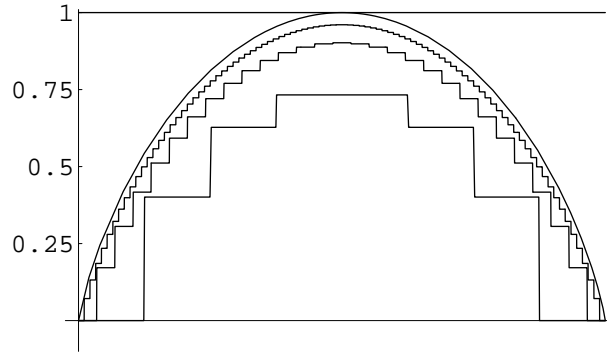


Рис. 6.4: Функция $H_n(p) = \frac{\log(C_{pn, (1-p)n})}{n}$ для $n = 7, 28, 91$. Самый верхний график — это график функции $H(p)$.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 6.3 *Энтропией* случайной величины с вероятностями $\{p, 1-p\}$ называется функция

$$H(p) = -p \log p - (1-p) \log(1-p)$$

ТЕОРЕМА 6.1 *Чем больше n , тем более схожи функция $H_n(p)$ и функция энтропии $H(p)$. Выбирая большие n , мы можем сделать их сколь угодно мало отличающимися в каждой точке.*

Строгое доказательство этой теоремы использует явную формулу

$$C_{m_1, m_2} = \frac{(m_1 + m_2)!}{m_1! m_2!}$$

и формулу Стирлинга, суть которой заключена в том, что мы можем $n!$ заменять на $\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n$. Чтобы получить правильный ответ, достаточно заменить $\log n!$ на $n \log n$:

$$\log C_{m_1, m_2} = \log \left(\frac{(m_1 + m_2)!}{m_1! m_2!} \right) = \log(m_1 + m_2)! - \log m_1! - \log m_2!$$

$$(m_1 + m_2) \log(m_1 + m_2) - m_1 \log m_2 - m_2 \log m_2 =$$

$$m_1 \log(m_1 + m_2) + m_2 \log(m_1 + m_2) - m_1 \log m_2 - m_2 \log m_2 =$$

$$-m_1 \log \left(\frac{m_1}{m_1 + m_2} \right) - m_2 \log \left(\frac{m_2}{m_1 + m_2} \right)$$

И для величины $H_n(p) = \frac{C_{m_1, m_2}}{m_1 + m_2}$, $n = m_1 + m_2$, $m_1 = pn$, $m_2 = (1-p)n$, получаем приближенное значение

$$-\frac{m_1}{m_1 + m_2} \log \left(\frac{m_1}{m_1 + m_2} \right) - \frac{m_2}{m_1 + m_2} \log \left(\frac{m_2}{m_1 + m_2} \right) = -p \log p - (1-p) \log(1-p)$$

Это и есть энтропия $H(p)$.

Если в ящиках чёрные, белые и синие шарик, то мера незнания про каждый ящик равна $\log 3$. Но когда нам сообщают информацию, что 30% шариков черные, 25% — белые,

остальные 45% синие, то мера нашего незнания о том, что хранится в каждом ящике, уменьшается с $\log 3 \approx 1.585$ до величины

$$H(\{0.3, 0.25, 0.45\}) = -0.3 \log 0.3 - 0.25 \log 0.25 - 0.45 \log 0.45 \approx 1.539$$

Те есть случайная величина с вероятностями $p_1, p_2, p_3, p_1 + p_2 + p_3 = 1$ имеет энтропию

$$H(\{p_1, p_2, p_3\}) = -p_1 \log p_1 - p_2 \log p_2 - p_3 \log p_3 = - \sum p_i \log p_i$$

Общая формула энтропии случайной величины такая:

$$H = - \sum p_i \log p_i$$

Случайная величина — это конвеер, по которому поступают черные ящики, мы их открываем и узнаем, что там. Известно процентное содержание различных штук в этих ящиках.

Энтропия позволяет записать более общую формулу для информативности сообщения (сравните с 6.2):

$$\text{Информативность(сообщения)} = H_{\text{до сообщения}} - H_{\text{после сообщения}}$$

Или, если обозначить сообщение как w

$$I(w) = H_{\text{до получения } w} - H_{\text{после получения } w} \tag{6.3}$$

Вруны и обобщённые вруны

А что, если человек, который нам отвечает на вопросы, заядлый врунишка? Если он абсолютный врун, то ничего страшного нет. Например, если он на вопрос “Это ты съел варенье?” отвечает “Нет!” — значит съел. Абсолютный врун — это тот, кто *всегда* врет. Абсолютные вруны являются прекрасными проводниками информации, надо только все их ответы интерпретировать наоборот!

Конечно, абсолютных врунов не бывает. Чаше встречаются обычные, нормальные вруны, которые врут, скажем, в 40% случаев. С ними гораздо сложнее. Но и у них можно выведать всю правду. Только придется задать больше вопросов. То, сколько бит выведенной информации в среднем приходится на один вопрос, называется пропускной способностью “обобщённого вруна”.

Её можно вычислить так: зададим обобщённому 40%-вруну n элементарных вопросов. Мы знаем, что на 40% вопросов он соврал. Информация о том на какие именно из заданных он соврал представляет собой $nH(0.4)$ бит. Это значит, что если бы он перестал врать, то мы за $nH(0.4)$ элементарных вопросов узнали бы, где он соврал. Но врун врёт. И пока мы будем у него выяснять, в каких именно вопросах он нам соврал, он нам будет продолжать врать, и всё путать. Лучше рассуждать по-другому. Предположим, что мы смогли составить так n вопросов, что в полученных n ответах содержалась нужная нам перевернутая информация размером m бит и еще информация о том, в каких именно из n ответов он врал. То есть $m + n \cdot H(0.4) = n$ или $m = n - n \cdot H(0.4) = n(1 - H(0.4))$ и пропускная способность вруна

$$v = \frac{m}{n} = 1 - H(p) \tag{6.4}$$

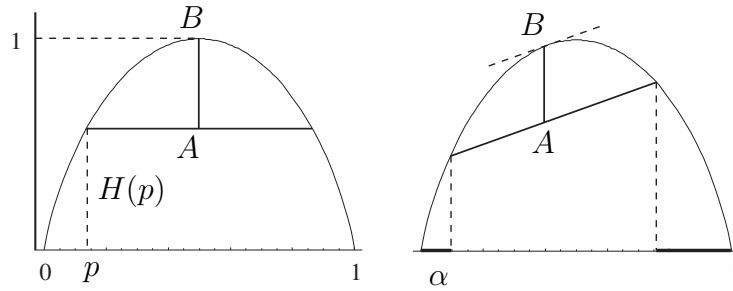


Рис. 6.5: Пропускная способность равна отрезку AB . Слева — **симметричный врун**, справа — **несимметричный врун**. Несимметричность означает, что когда нужно отвечать “Да” врун врёт с одной вероятностью α , а когда “Нет” — с другой вероятностью β .

Это значит, что если умело задавать вруну вопросы, то за n вопросов можно вывести у него $n(1 - H(p))$ бит.

Тот же результат можно получить из таких рассуждений: На выходе у вруна ответы “Да” и “Нет”. Мера неопределённости равна 1 бит. Но в этой мере неопределённости часть неопределённости возникает из-за случайности “вранья”. Каждый раз врун кидает монетку, чтоб решить — врать или не врать. Мера этой неопределённости равна $H(p)$. Значит, “полезная”, не связанная с враньём неопределённости в одном ответе равна $1 - H(p)$.

На рисунке 6.5 показана геометрическая интерпретация пропускной способности. Длина отрезка AB и есть пропускная способность. Рядом показан случай несимметричного вруна, который в случае правильного ответа “Да” врёт с одной вероятностью α , а в случае ответа “Нет” — с другой вероятностью β .

Если врун врёт с вероятностью 0.5, то вам никогда не удастся у него ничего выяснить.

Понятие информационной зависимости сообщений

Если дано два сообщения, A и B , то из них можно составить такие два:

$$A \cap B = \text{“Верно и } A, \text{ и } B\text{”},$$

$$A \cup B = \text{“Из сообщений } A \text{ и } B \text{ верно по крайней мере одно”}.$$

Взаимной информацией двух сообщений A и B называется величина

$$I(A, B) = I(A) + I(B) - I(A \cap B).$$

Если $I(A, B) = 0$, то сообщения называются независимыми. Пример независимых сообщений: Пусть $x \in \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$.

$$A = \text{“}x \text{ чётное”} \text{ и } B = \text{“}x \leq 4\text{”}.$$

Действительно, $I(A) = \log \frac{8}{4} = 1$ и $I(B) = \log \frac{8}{4} = 1$. $A \cap B = \text{“}x \text{ и чётное и } \leq 4, \text{ то есть } x \in \{2, 4\}\text{”}$, и $I(A \cap B) = \log \frac{8}{2} = 2$. **Информационно независимые сообщения** — это такие сообщения, которые в случае одновременного прихода приносят информацию равную сумме информаций содержащихся в них, когда они по отдельности: $I(A \cap B) = I(A) + I(B)$.

Сообщения $A = \text{“Число } x \text{ чётное”}$ и $B = \text{“Число } x \text{ делится на } 4\text{”}$ зависимы, потому что $B \Rightarrow A$ и $I(A \cap B) = I(B)$. **Сообщения зависимы** всякий раз, когда они не являются независимыми.

Задача 6.14 (10) Найдите $I(A)$, $I(A \cap B)$ и $I(A \cup B)$, где а) $A =$ “У доминошки X оба числа чётные” и $B =$ “Доминошка X дубль”; б) $A =$ “У доминошки X одно число $= 3$ ” и $B =$ “Доминошка X дубль”;

Задача 6.15 (10) Приведите пример двух информационно зависимых и двух информационно независимых сообщений.

Задача 6.16 (10) Приведите пример двух информационно независимых сообщений, которые не соответствуют случаю $A \Rightarrow B$ или $B \Rightarrow A$.

“Данетки”

Что такое ДаНетка? Это загадка, которая “разыгрывается” между ведущим и отгадывающими. Отгадывающие задают вопросы, а загадывающий отвечает на них “да”, “нет” или “не имеет значения”. В результате отгадывающие должны прояснить ситуацию полностью. У всех ДаНеток, в которых вопрос не оговорен отдельно, вопросом является “Почему?”, “Как и/или что случилось?” или “Кто это?”

1. Бежит человек с ружьём, а за ним толпа. Человек оглядывается, кричит: "Не видать вам моего золота!", стреляет пять раз и бежит дальше.
2. От тщеславия она лишилась пищи.
3. Мальчик рассказывает: “Вчера был такой ужасный дождь, а мой папа не взял ни зонта, ни шляпы. Когда он появился в дверях, вода лилась с него ручьями, но ни один волос на его голове не промок”.
4. Чем сильнее его бьют по нужному месту, тем лучше он выполняет свою функцию.
5. Человек в течение получаса не обращал внимания на часы. В результате он не получил крупную денежную сумму.
6. Два джигита соревнуются: чей конь последним придет к финишу. Но дело не идет, оба стоят на месте. Они обращаются за советом к мудрецу... После этого оба поскакали во весь опор.
7. На автостраде произошло довольно странное ДТП. Оба водителя доставлены в больницу в тяжелом состоянии. Интересно, что их машины не получили при этом никаких повреждений.
8. Из трамвая выскакивает и быстро убегает человек, а за ним другой, который кричит: "Все забирай, но отдай билет!"
9. Грабитель влез в окно, огляделся, лег на кровать и спокойно заснул.
10. Человек вызывает лифт, заходит внутрь и умирает.
11. Наперерез бегущему молодому мужчине бежит другой и сильно пинает его в ногу. Это видят полицейские, но даже не пытаются арестовать хулигана.
12. Восемь мужчин поочередно падают вниз с десятиметровой высоты.
13. Он бежал медленнее всех, и его убили.
14. Мужчина, завернувшись в простыню, озадаченно разглядывает еще теплый труп.
15. Человек пошел на пляж, а на следующий день его уволили за профнепригодность.
16. натуралист увидел птичье гнездо с яйцами, наклонился над ним и умер унизительной смертью.
17. Вооруженный мужчина покупает у проходящих мимо людей маленькие кусочки пластмассы.
18. Человек шел по дороге, посмотрел на часы и умер в недоумении.
19. Пятьдесят один вегетарианец стал жертвой дорожно-транспортного происшествия.
20. Человек движется со скоростью 200 километров в час без помощи каких-либо технических средств, и только потому, что его технические средства не сработали.

Отгадки

1. Это биатлонист, он бежит первым и претендует на золотую медаль.
2. Басня "Ворона и лисица".
3. Папа был лысый.
4. Гвоздь.
5. Часы были шахматные. Человек — шахматист, играющий решающую партию крупного турнира. Не заметив, что противник уже сделал ход, он просрочил время и проиграл партию, заняв в турнире только второе место.
6. Мудрец посоветовал обменяться конями.
7. Был сильный туман, водители высунулись из окон, чтоб видеть осевую разметку, и столкнулись головами.
8. Карманник украл у пассажира трамвая бумажник, где лежал лотерейный билет, выигравший автомобиль, но пассажир быстро заметил пропажу.
9. Это была собственная квартира грабителя. Он потерял ключ и пришлось лезть через окно.
10. Двери лифта открылись, но лифт-то не подошел.
11. Матч чемпионата мира по футболу (полицейские сидят на трибуне).
12. Соревнования по прыжкам в воду.
13. Тараканьи бега с тотализатором. Таракана, прибежавшего последним, с досады раздавил человек, поставивший на него много денег.
14. Мужчина был в летаргическом сне, но его посчитали мертвым, и медсестра уже везла его на вскрытие, когда он очнулся и сел на каталке. Медсестра умерла от ужаса.
15. Человек работал диктором на радио, а на пляже, точнее в море, он чуть не попал в пасть акулы (ну прямо фильм "Челюсти"). От пережитого потрясения он стал заикаться.
16. Это было гнездо страуса. А сзади к натуралисту подошел страус-хозяин гнезда и пнул его.
17. Кассир в казино обменивает выигранные фишки посетителей на наличные деньги.
18. Дорога была железная, через туннель, где нельзя было отойти, а поезд шел не по расписанию.
19. Вегетарианец-водитель грузовика не справился с управлением на горной дороге, и машина упала в пропасть. В кузове грузовика стояло пятьдесят клеток с кроликами.
20. Он спрыгнул с самолета с парашютом, а тот не раскрылся.

Контрольные задачи

Задача 6.17 (7) Коля съел на перемене шоколадку, яблоко и кекс. Сколько элементарных вопросов надо задать, чтоб узнать, в какой последовательности он их съел. Сколько информации от нас скрыто? **(9)** А если Коля съел 6 различных объектов?

Задача 6.18 (7) Натуральное число n . Известно, что оно чётное и $5 \leq n \leq 20$. Сколько элементарных вопросов нам нужно задать, чтобы узнать это число?

Задача 6.19 (7) В книге восемь рассказов, в каждой главе 32 страницы. Вася сказал, что он читает 5-ый рассказ. Сколько информации он нам сообщил? Сколько информации осталось у него выведать, чтобы узнать какую страницу он читает?

Задача 6.20 (7) Мы сказали продавцу, что хотим купить коньки. Но коньки бывают обычные и роликовые, белого, чёрного, зелёного и фиолетового цвета. Кроме того есть размеры 38, 39, 42 и 44. Сколько информации вам нужно сообщить продавцу?

Задача 6.21 (7) Нам сказали, что сумма чисел у доминошки X равно 3. Сколько информации нам сообщили?

Задача 6.22 (8) Коля выучил стихотворение, в котором 30 слова. Оцените информацию, которую он запомнил. (Считайте, что словарь Пушкина состоит из 30000 слов). По каким причинам сделанная вами оценка несколько завышена?

Задача 6.23 (8) “Граждане встречающие! Поезд 26 прибывает по 7-му пути в 19:35.” Сколько информации содержится в этом сообщении? (Всего на вокзале 8 платформ, ежедневно прибывает и отправляется в путь 120 поездов)

ПОДСКАЗКА. Оцените одним из возможных способов.

Задача 6.24 (10) Преступник имеет следующие приметы: молодой человек, яркий брюнет, с заметной родинкой на левой щеке. Сколько информации нам про него известно? Считайте что ярких брюнетов 20%, с родинкой на левой щеке 5%. Здесь “молодой” означает: 17-22 лет с вероятностью 0.25, 23-28 лет с вероятностью 0.5, 29-34 лет с вероятностью 0.25. В то время как общее распределение по возрастам такое: до 17 лет – 0.375, 17-22 лет – 0.125, 23-28 лет – 0.125, 29-34 лет – 0.125, 35 лет и старше – 0.25.

возраст	“молодой”	общее
до 17	0	0.375
17-22	0.25	0.125
23-28	0.5	0.125
29-34	0.25	0.125
после 34	0	0.25

ПОДСКАЗКА. Для вычисления информативности сообщения о молодости пользуйтесь формулой 6.3 на стр. 59.

Задача 6.25 (7) “У доминошки X числа разные”. Сколько информации нам сообщили и сколько еще осталось узнать, чтоб однозначно определить доминошку? Придумайте элементарные вопросы, которые нужно для этого задать.

Задача 6.26 (10) Известно, что класс 8а состоит из 7 отличников, 16 хорошистов, 8 троешников и 4 двоечников. Сколько информации содержится в сообщении: а) Коля хорошист б) Коля не двоечник в) Коля учится без троек г) Коля не отличник? Считайте, что Коля — случайный ученик из 8а.

Задача 6.27 (8) У Коли в прошлом учебном году было в 6 предметов и 4 четверти. Нам сказали, что у него нет двоек и троек. Сколько информации нам сообщили?

Задача 6.28 (10) Решите предыдущую задачу при условии, что нам сказали, что у Коли ровно половина пятерок и половина четвёрок в каждой четверти.

Задача 6.29 (9) Нам известно, что $3 < \pi < 4$. Сколько дополнительной информации о числе π содержится в записи

$$\pi = 3.14159265...?$$

ДОПОЛНЕНИЕ: Алгоритмы сжатия данных

Одно из важнейших приложений теории информации — это алгоритмы сжатия данных. Например текстов. Если бы каждая буква в русском языке имела вероятность $1/32$, то мера неопределенности буквы была равна $H(\{\frac{1}{32}, \frac{1}{32}, \frac{1}{32}, \frac{1}{32}, \dots\}) = \log 32 = 5$. Но это не так:

о	0.09	в	0.038	з	0.016	ж	0.007
е, ё	0.072	л	0.035	ы	0.016	ш	0.006
а	0.062	к	0.028	б	0.014	ю	0.006
и	0.062	м	0.026	ь, ъ	0.014	ц	0.004
н	0.053	д	0.025	г	0.013	щ	0.003
т	0.053	п	0.023	ч	0.012	э	0.003
с	0.045	у	0.021	й	0.01	ф	0.002
р	0.04	я	0.018	х	0.009		

Задача 6.30 Дана таблица частот букв русского языка. Оцените количество бит, приходящееся на одну букву в эффективно заархивированном тексте на русском языке.

ОТВЕТ: Самый известный метод архивирования использующий различия в частотах (неравномерность гистограммы частот) появления букв — это Алгоритм Хаффмана (Huffman). При сжатии текста этим методом в среднем на одну букву приходится столько бит, какова энтропия распределения. В случае русского языка $H = \sum p_i \log p_i = 3.9$, то есть около 4 бит на одну букву. Заметим, что длина алфавита равна 32 и число бит необходимое для обычной передачи буквы равно $\log 32 = 5$. Кодирование Хаффмана в случае русского алфавита позволяет сжать данные в $5/4$ раза. Эффективная длина алфавита равна $2^H \approx 15$, а не 32.

Задача 6.31 (9) Сколько килобайт информации ($1K = 1 \text{ килобайт} = 2^{10} = 1024 \text{ байт} = 8 \cdot 1024 \text{ бит}$) содержится в произведении Толстого “Анна Каренина”, если в нём всего около 1550000 букв (без пробелов).

ОТВЕТ: $1550000 \cdot 3.9 / (8 \cdot 1024) \approx 738K$.

ДОПОЛНЕНИЕ: Оценка числа операций для процедуры упорядочивания

Задача 6.32 Вася переставил местами числа $\{1, 2, 3, 4\}$. Сколько вопросов нужно задать Васе, чтобы узнать у него, какую перестановку он осуществил?

РЕШЕНИЕ. Всего возможных перестановок четырех элементов $4! = 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 24$ штуки. Поэтому нам нужно выведать $\log 24 \approx 4.58$ бит. Придется задать 5 элементарных вопросов.

Если мы даем задачу компьютеру упорядочить n элементов, то ему придется задать по меньшей мере $\log n!$ элементарных вопросов (именно такими элементарными вопросами являются условные переходы ассемблера компьютера). Кроме задавания вопросов, алгоритму на компьютере придется еще заниматься перетаскиванием элементов с места на место, чтобы выстроить их по порядку. Но как бы там ни было, $\log n! \approx n(\log n - 1)$

даёт нижнюю границу для количества операций любого упорядочивающего алгоритма. Эта граница практически достигается в алгоритмах *MergeSort*, *BinaryInsertion* и др. Ниже приведён ряд $\log n!$ для $n = 1, 2, 3, \dots, 14$ и график этого численного ряда.

0, 1, 2.585, 4.585, 6.91, 9.49, 12.3, 15.3, 18.47, 21.79, 25.25, 28.84, 32.54, 36.34

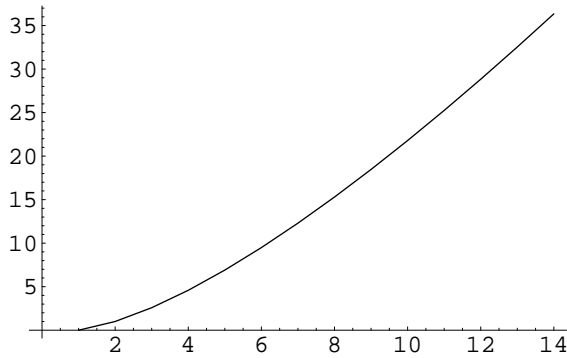


Рис. 6.6: График логарифма от факториала, $f(n) = \log_2 n!$.

Алгоритмы упорядочивания часто используются на практике. Асимптотическое поведение алгоритмов при больших n очень важно.

ДОПОЛНЕНИЕ: Код Хемминга

Заменяем термин “обобщенный врун” на “информационный канал”. **Информационный канал** — это произвольная физическая среда у которой есть вход и выход. Мы помещаем сообщение на вход, желая передать его на выход. В идеальном случае, оно в неизменном виде приходит на выход. Но обычно в телефонных проводах, радио эфире, при передаче через спутник или из-за шумов в компьютерных процессорах в сигнал закрадываются помехи.

С помехами можно бороться по-разному. Один из способов — применять **помехоустойчивое кодирование**. Простейший пример: каждый бит мы шлем пять раз; вместо 0, 1 будем передавать 00000, 11111.

Если получатель получит слово 0001010111, то скорее всего исходное слово имело вид 0000011111, что означает 01. Защитой от помех приходится платить, как говорят, увеличением “трафика” — в данном примере нам приходится пересылать в пять раз больше бит. Коэффициент раздувания равен 5, а **коэффициент полезного содержания** равен $\text{КПС} = 1/5$. КПС называют ещё **скоростью кода**.

Чтобы при передаче слова, на выходе его проинтерпретировали неправильно, помехам нужно инвертировать минимум три бита в группе из пяти бит, а двойные ошибки в группе из 5 бит нам не страшны. Если мы будем повторять каждый бит 3 раза, то нам не страшны будут одиночные ошибки в словах длины 3.

С помощью кодов Хемминга можно эффективнее, нежели простым повторением, спастись от одиночных ошибок.

В частности, при кодировании 11 бит получается слово длиной 15 бит, и $\text{КПС} = \frac{11}{15}$.

Оценим минимальное количество контрольных разрядов, необходимое для исправления одиночных ошибок. Пусть содержательная часть составляет t бит, и мы добавляем

ещё r контрольных. Каждое из 2^m правильных сообщений имеет $n = m + r$ его неправильных вариантов с ошибкой в одном бите. Всего бит $n = m + r$ и столько же возможно одиночных ошибок.

Такими образом, с каждым из 2^m сообщений связано множество из $n + 1$ слов, и эти множества *не должны пересекаться*. Не должны, потому что мы хотим, чтобы одна ошибка не выводила нас из класса исходного слова, чтобы мы могли его восстановить. Так как общее число слов 2^n , то

$$\begin{aligned}(n + 1)2^m &\leq 2^n \\ (m + r + 1) &\leq 2^r.\end{aligned}$$

Этот теоретический предел достижим при использовании метода, предложенного Хеммингом. Идея его в следующем: все биты, номера которых есть степень 2, — контрольные, остальные биты — биты сообщения. Каждый контрольный бит отвечает за чётность суммы некоторой группы бит. Один и тот же бит может относиться к разным группам. Чтобы определить какие контрольные биты контролируют бит в позиции k , надо разложить k по степеням двойки. Если $k = 11 = 8 + 2 + 1$, то этот 11-ый бит относится к трём группам — к группе, чья чётность подсчитывается в 1-ом бите, к группе, чья четость подсчитывается во 2-ом бите, и к группе 8-ого бита. Другими словами, в контрольный бит с номером 2^k заносится сумма (по модулю 2) бит с номерами, которые имеют в разложении по степеням двойки степень 2^k :

$$\begin{aligned}b_1 &= b_3 + b_5 + b_7 + \dots \\ b_2 &= b_3 + b_6 + b_7 + b_{10} + b_{11} + b_{14} + b_{15} \dots \\ b_4 &= b_5 + b_6 + b_7 + b_{12} + b_{13} + b_{14} + b_{15} \dots \\ b_8 &= b_9 + b_{10} + b_{11} + b_{12} + b_{13} + b_{14} + b_{15} \dots\end{aligned}\tag{6.5}$$

Пример для кода Хемминга с $n = 15$, $m = 11$, $r = 4$:

$$\boxed{10110100111} \rightarrow \boxed{\begin{array}{cccc|ccc|ccc} \boxed{0} & \boxed{0} & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{array}}$$

$b_1 \ b_2 \ b_3 \ b_4 \quad b_8 \ b_9 \quad b_{15}$

Получив слово, мы проверяем каждый контрольный бит на предмет правильности чётности и складываем номера контрольных бит, в которых нарушена чётность. Полученное число, есть *XOR* номеров бит, где произошла ошибка. Если ошибка одна, то это число есть просто номер ошибочного бита.

Например, если в контрольных разрядах 1, 2, 8 обнаружено несовпадение чётности, то ошибка в 11 разряде, так как только он связан одновременно с этими тремя контрольными разрядами.

Задача 6.33 (11) Закодируйте методом Хемминга слово 1111.

Задача 6.34 (11) Закодируйте слово 1111111111 (11 единичек).

Задача 6.35 (11) На выходе слово 1011011. Известно, что если и была ошибка, то только в одном бите. Какое слово передали, если известно, что применялся метод Хемминга?

Есть фундаментальное ограничение на возможности помехоустойчивого кодирования. Если мы организуем протокол передачи данных, использующий помехоустойчивые коды, то скорость передачи всегда будет меньше, чем пропускная Шенноновская способность физического канала данных. Грубо говоря,

$$\text{КПС(кодирования)} \leq v(\text{канала}).$$

Рассказ 7

Логика

СЛЕДСТВИЕ ВЕДУТ МАТЕМАТИКИ

ПЛАН ЗАНЯТИЯ

- Логика и криминал
- Дело Брауна, Джона и Смита
- Язык логики
- Описание свойств простых чисел

Я не хотел большего наслаждения, как следовать за Холмсом во время его профессиональных занятий и любоваться его стремительной мыслью. Порой казалось, что он решает предлагаемые ему загадки не разумом, а каким-то вдохновенным чутьем, но на самом деле все его выводы были основаны на точной и строгой логике.

Артур Конан Дойл “Пестрая лента”

Логика и криминал

Шерлок Холмс, как он сам любил говорить, в совершенстве владел дедуктивным методом. Он имел перед собой ряд улик и, *проводя дедуктивные рассуждения, вычислял преступника.*

Метод, которым пользовался Шерлок Холмс, принято называть методом аналитических или логических рассуждений. Наука, которая изучает законы построения аналитических рассуждений и язык, на котором их можно записывать, называется ЛОГИКОЙ.

Давайте разберем дело об украденной муке.

Дело 7.1 (о муке) *В Стране Чудес проводилось следствие по делу об украденной муке. На суде Мартовский Заяц заявил, что муку украл Болванщик. В свою очередь Болванщик и Соня дали показания, которые по каким-то причинам не были записаны. Улики указывают на то, что муку украл лишь один из трех подозреваемых. Кроме того, суд напоил подозреваемых волшебным средством, которое действует лишь на виновного. Оно делает его правдивым, не способным к вранью. Кто украл муку?*

Ход логических рассуждений может быть таким:

1. МУКУ УКРАЛ НЕ МАРТОВСКИЙ ЗАЯЦ

Пусть это не так, и муку украл Заяц, тогда

1. Его показания правдивы.
2. А значит муку украл Болванщик.
3. Но воришка только один, значит это не Заяц.
4. Мы предположили, что муку украл Заяц и как следствие получили, что он её не крал — противоречие.

Метод доказательства от противного — базовый метод логических рассуждений.

2. МУКУ УКРАЛ НЕ БОЛВАНЩИК
Пусть это не так. И муку украл Болванщик, тогда

1. Показания Зайца правдивы
2. Только воришка сказал правду, значит заяц — воришка.
3. Но воришка только один, значит это не Болванщик.
4. Мы предположили, что муку украл Болванщик и как следствие получили, что он её не крал — противоречие.

ОТВЕТ: Муку украла Соня.

Прежде, чем приступить к дальнейшему исследованию серьёзных криминальных дел, сделаем небольшую разминку.

Задача 7.1 Соню посадили в тюрьму. Она просидела в тюрьме 2 месяца. Ей осталось просидеть столько, сколько осталось бы просидеть, если бы она просидела столько, сколько осталось просидеть. Какой срок дают в Стране Чудес за кражу муки?

Дело 7.2 (Брауна, Джона и Смита) Один из них совершил преступление. В ходе следствия каждый из них сделал по два заявления. Браун: "Я не делал этого. Джон не делал этого". Смит: "Я не делал этого. Это сделал Браун." Джон: "Браун не делал этого. Это сделал Смит." Потом оказалось, что один из них дважды сказал правду, другой — дважды солгал, третий — раз сказал правду, раз солгал.

Чтобы облегчить разбор дела давайте введем обозначения для трёх утверждений:

- B = "Браун совершил преступление".
 C = "Смит совершил преступление".
 D = "Джон совершил преступление".

Палочкой сверху будем обозначать отрицание утверждения. Тогда, утверждения подозреваемых можно записать так.

$$\begin{aligned}
 b_1 &= \overline{B}, & b_2 &= \overline{D} \\
 s_1 &= \overline{C}, & s_2 &= B \\
 d_1 &= \overline{B}, & d_2 &= C
 \end{aligned}$$

Дальше нужно делать различные предположения и проверять удовлетворяют ли они условиям, описанным в деле Джона, Брауна и Смита.

Например, пусть верны два высказывания Брауна (b_1 и b_2). Тогда верно d_1 . А значит d_2 неверно, так как только один из подозреваемых дважды сказал правду, а мы предположили что это Браун. Из того что неверно d_2 , следует, что верно s_1 . Но оба высказывания Смита должны быть ложны, так как Браун дважды сказал правду, а Джон один раз соврал и один раз сказал правду. Получили противоречие. Значит Браун соврал либо один, либо оба раза.

Задача 7.2 Попробуйте сделать предположения о правдивости обоих высказываний Джона. Удовлетворяет ли получающаяся ситуация описанию дела?

Можно попробовать делать предположения другого типа. Например, если предположить, что Смит — преступник, то сразу получим такую табличку истинности высказываний подозреваемых.

	1	2
b	+	+
c	-	-
d	+	+

Эта табличка не удовлетворяет последнему утверждению дела, так как получается, что Браун и Джон дважды сказали правду.

Задача 7.3 Предположите, что преступник Браун. Нарисуйте табличку правдивости, высказываний $b_1, b_2, s_1, s_2, d_1, d_2$, не принимая в расчет последнее утверждение дела.

Задача 7.4 Кто преступник в деле Джона, Смита и Брауна?

Дело 7.3 (О банке варенья) Один из пяти братьев съел без спроса банку варенья. Андрей сказал: “Это Витя или Толя”. Витя сказал: “Это сделал не я и не Юра”. Толя сказал: “Вы оба шутите”. Дима сказал: “Нет, один из них сказал правду, а другой — нет”. Юра сказал: “Нет, Дима, ты не прав.” Мама знает, что трое из ее сыновей всегда говорят правду. Кто съел варенье?

Дело 7.4 (об ограблении) Три подозреваемых A, B и C . Известно, что 1) если виновен A , а B невиновен, то C виновен. 2) C никогда не ходит на дело один, 3) по крайней мере один из них виновен.

Давайте запишем последние три утверждения в таком виде

- 1) $(A \cap \bar{B}) \Rightarrow C$
- 2) $C \Rightarrow (A \cup B)$
- 3) $(A \cup B \cup C)$

Под буквами A, B, C мы здесь понимаем утверждения о виновности A, B, C соответственно: A = “ A виновен”, \bar{A} = “ A невиновен”. Стрелочка \Rightarrow означает “следовательно”, \cup — “ИЛИ”, \cap — “И”.

Задача 7.5 Докажите, что ситуация A, \bar{B}, C удовлетворяет фактам, изложенным в деле, а \bar{A}, \bar{B}, C не удовлетворяет. Какие еще ситуации удовлетворяют фактам?

Задача 7.6 Можно ли хотя бы про одного из подозреваемых сказать, что он виновен?

Язык логических высказываний

Приведём различные обозначения для записи утверждений логики.

- \Rightarrow — следовательно
- \Leftarrow — так как (поскольку)
- \Leftrightarrow — равносильно (то же самое, что и) ...
- \exists — существует
- \forall — любой (для всех)
- \in — принадлежит множеству ...
- \subset — является подмножеством (частью) ...
или совпадает с ...
- \cap — И
- $,$ — И
- \cup — ИЛИ
- $:$ — такой(ое/ая/ие), что

Например, утверждение

“Число простое, если у него нет делителей,
отличных от него или единицы”

можно записать так:

$$“n \in \mathbb{P} \Leftrightarrow ((m \in \mathbb{N}, n : m) \Rightarrow (m = 1 \cup m = n))”.$$

Буквой \mathbb{P} обозначено множество простых чисел. Запись $(n : m)$ означает, что n делится нацело (без остатка) на число m . Это утверждение является по сути определением множества простых чисел. Его можно переписать в виде тождества:

$$P = \{n \mid n, m \in \mathbb{N}, (n : m) \Rightarrow (m = 1 \cup m = n)\}$$

Утверждение “ n делится без остатка на m ” можно расписать подробно:

$$(n, m \in \mathbb{N}, n : m) \Leftrightarrow (\exists k \in \mathbb{N} : n = k \cdot m)$$

По нашему определению получается, что 1 — простое число.

Задача 7.7 Переведите на естественный язык утверждение

$$n \in \mathbb{P} \Leftrightarrow ((k, l \in \mathbb{N}, n = k \cdot l) \Rightarrow (k = 1 \cap l = 1)).$$

Верно ли оно?

Задача 7.8 Верно ли, что $\overline{(m \in \mathbb{P} \cup n \in \mathbb{P})} \Rightarrow \overline{(m \cdot n) \in \mathbb{P}}$?

Задача 7.9 Что означают утверждения “ $n \notin \mathbb{P} \Rightarrow n^2 \notin \mathbb{P}$ ” и “ $n \notin \mathbb{P} \Leftarrow n^2 \notin \mathbb{P}$ ” ? Какое из них верно?

Задача 7.10 Что означает следующее свойство множества \mathbb{P} простых чисел:

$$\forall M \subset \mathbb{P} \exists x : x \in \mathbb{P} \cap x \notin M ?$$

Докажите, что это верное свойство.

Остров лжецов и рыцарей

На одном острове живут лжецы, которые всегда врут, и рыцари, которые говорят правду. По их виду сложно определить, кто из них рыцарь а кто лжец. Но им можно задавать вопросы.

Задача 7.11 *Что ответит на вопрос “Кто ты?” житель этого острова?*

Задача 7.12 *Что ответит на вопрос “Что бы ты мне ответил, если бы я спросил тебя кто ты, лжец или рыцарь?” житель этого острова?*

Задача 7.13 *Вы встретили двух жителей острова. На вопрос “кто вы?” они ответили: A — “Мы рыцари!”, B — “ A — лжец, я — рыцарь.” Кто они на самом деле?*

Задача 7.14 *Один из жителей сказал: “Если я рыцарь, то я съем собственную шляпу”. Докажите, что ему придётся съесть свою шляпу.*

ПОДСКАЗКА. Утверждение “Если $2 \times 2 = 5$, то я Винни Пух” верно всегда, независимо от того, кто его говорит. Посмотрите на табличку истинности $A \Rightarrow B$ и $\overline{A \Rightarrow B}$:

A	B	$A \Rightarrow B$	$\overline{A \Rightarrow B}$
+	+	+	−
−	+	+	−
+	−	−	+
−	−	+	−

Поиграйте в такую игру.

ИГРА. Трое выходят из класса и загадывают кто из них лжец, а кто рыцарь. Затем они заходят в класс и остальные задают им вопросы типа “Верно ли, что A и B рыцари?”, “Верно ли, что среди A и C есть лжец?”, “Что скажет C если я спрошу его, кто он такой?”. На вопрос “Верно ли, что $2 \times 2 = 4$?” и другие, пообные этому, ответов не даётся.

Контрольные задачи

Задача 7.15 Есть три подозреваемых A , B и C по делу об угоне машины с товаром. Известно, что 1) по крайней мере один из них невиновен, 2) C и A ходят на дело вместе, 3) B не умеет водить машину. Запишите эти утверждения на языке логики и выясните, какие выводы можно из них сделать. Можно ли наверняка сказать, что A виновен?

Задача 7.16 Два жителя острова лжецов и рыцарей сказали: A — “ B лжец”, B — “мы с A разного типа”. Кто из них кто?

Задача 7.17 У Дон Жуана спросили “Верно ли, что если вы любите Бетти, то вы любите и Джери?”. Он ответил “Если это верно, то я люблю Бетти.” Любит ли Дон Жуан Бетти, если он сказал правду? Любит ли Дон Жуан Бетти, если он его утверждение ложно?

Задача 7.18 Запишите с помощью обозначений утверждения:

- Множества A и B пересекаются, но не совпадают.
- Число составное, если у него есть делитель неравный ему и единице.
- Множество A конечно.
- Множество A есть множество чётных чисел.
- Множество A есть множество простых чисел вида $4k+1$.
- Множество A есть множество чисел, которые не делятся на полный квадрат.

Задача 7.19 Пусть M — множество чётных чисел. Верно ли, что

$$\overline{(m \in M \cap n \in M)} \Rightarrow \overline{(m \cdot n) \in M} ?$$

Задача 7.20 Пусть M — множество чётных чисел. Верно ли, что

$$\overline{(m \in M \cup n \in M)} \Leftarrow \overline{(m \cdot n) \in M} ?$$

Задача 7.21 Какие выводы можно сделать из утверждения $m, n \in \mathbb{N}$, $(m \cdot n) \in \mathbb{P}$

Задача 7.22 Из утверждений “число делится на 2”, “число делится на 4”, “число делится на 12”, “число делится на 24” три верных, а одно неверное. Какое именно?

Задача 7.23 (Где ошибка?)

а) Петина мама сказала: “Все чемпионы хорошо учатся.” Петя говорит: “Я хорошо учусь. Значит, я чемпион.”

б) Все лошади рыжие. Докажем это Методом Математической Индукции. Понятное дело что одна рыжая лошадь найдется — это БАЗА индукции. Предположим, что мы уже доказали, что любые k лошадей рыжие. Возьмём любое множество из $k + 1$ лошади. ШАГ индукции: Докажем что они рыжие. Уберем одну лошадь. По предположению индукции оставшиеся лошади рыжие. Вернем эту лошадь обратно и уберем другую лошадь. Оставшиеся лошади опять рыжие. Значит все $(k + 1)$ лошадей рыжие.

в) “На Юпитере много конопли. Действительно, зачем нужна Луна? Чтобы указывать путь мореходам, когда нет Солнца. На Юпитере 4 луны, следовательно, много мореходов, следовательно, много кораблей, следовательно, надо много снастей, которые делают из конопли, следовательно, много конопли.” (шутка Гюйгенса)

Задача 7.24 В забеге шести спортсменов Андрей отстал от Бориса и еще от двух спортсменов. Виктор финишировал после Дмитрия, но ранее Геннадия. Дмитрий опередил Бориса, но все же пришел после Евгения. Какое место занял каждый спортсмен?

Задача 7.25 Известно, что каждый белобрысый математик шизик. Верно ли, что а) каждый не белобрысый не математик не шизик? б) каждый белобрысый не шизик не математик?

Задача 7.26 Корнеев, Докшин, Мареев и Скобелев — жители нашего города. Их профессии — пекарь, врач инженер и милиционер.

1. Корнеев и Докшин — соседи и всегда на работу ездят вместе
 2. Докшин старше Мареева
 3. Корнеев регулярно обыгрывает Скобелева в пинг-понг
 4. Пекарь на работу всегда ходит пешком
 5. Милиционер не живет рядом с врачом
 6. Инженер и милиционер встречались единственный раз, когда милиционер оштрафовал инженера за нарушение правил уличного движения.
 7. Милиционер старше врача и инженера
- Определите, кто чем занимается.

Рассказ 8

Теория множеств НЕПОСТИЖИМАЯ БЕСКОНЕЧНОСТЬ

ПЛАН ЗАНЯТИЯ

- Предатели королевства Бесконечностей
- Мощность множества
- Операции с множествами и мощностями
- Мощность отрезка $[0, 1]$. Диагональный метод.

*Никто не изгонит нас из рая,
созданного для нас Кантором.*

Д.Гильберт

Что такое множество? Слово это часто встречается в повседневной речи — мы говорим о “множестве дел” или “множестве людей”. В математике мы тоже имеем дело с различными множествами. Однако понятие множества подверглось систематическому изучению лишь во второй половине XIX века в работах немецкого математика Георга Кантора — до этого в математике существовали “натуральные числа” или “целые числа”, но не “множество натуральных чисел” и не “множество целых чисел”. И вот когда “множество” стало предметом математического рассмотрения, в этом, на первый взгляд, простом и повседневном понятии выявились глубокие противоречия, подорвавшие традиционный взгляд на основания математики и научного знания вообще. Эти противоречия были связаны с **бесконечными** множествами.

Королевство Бесконечностей

ХВАТИТ ЛИ ШПИОНОВ? В этом сказочном королевстве бесконечное число жителей — столько же сколько и натуральных чисел. Правил этим государством жестокий диктатор — Парадоксий. Чтоб избавиться от его диктатуры решили жители королевства организовывать тайные партии. Но на диктатора работало бесконечное множество шпионов, которые также были жители королевства Бесконечностей. Они следили за партиями и раскрывали их революционные планы.

Решили тогда жители постоянно создавать новые и новые тайные партии так, что любое множество жителей образовывало свою новую партию. Хватит ли диктатору Парадоксию шпионов чтобы следить за всеми партиями, если один шпион способен следить только за одной партией?

ДОКАЖЕМ ЧТО НЕ ХВАТИТ Рассмотрим множество шпионов. Среди них есть есть *предатели*, которые доносят на партию в которой сами состоят. Остальных назовём *честными шпионами*.

Рассмотрим множество всех честных шпионов. Предположим что есть шпион, который доносит на партию всех честных шпионов. Если этот шпион честный, то он принадлежит этой партии. Но он на неё доносит, а значит является предателем. Получили противоречие. Если же он предатель, то он не принадлежит этой партии. А значит он честный. Каждый раз мы получаем, что он должен быть и честным шпионом и предателем одновременно, чего быть не может. Значит есть по крайней мере одна партия, за которой никто не следит.

Мощность множества

\mathbb{N}	Множество всех натуральных чисел = $\{1, 2, 3, 4, \dots\}$
\mathbb{Z}	Множество всех целых чисел = $\{0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots\}$
\mathbb{Q}	Множество всех дробных (рациональных) чисел
\mathbb{R}	Множество всех вещественных (действительных) чисел

Одним из основных понятий, введенных Кантором, является **мощность множества**. Мощность есть обобщение количества элементов множества. Количество элементов множества $\{1, 2, 3\}$ равно 3, и, соответственно, это множество меньше, чем множество $\{3, 4, 5, 7, 8\}$, в котором 5 элементов. Но сколько элементов в множестве всех натуральных чисел \mathbb{N} ? Бесконечно много, скажем мы. А в множестве целых чисел \mathbb{Z} или вещественных чисел \mathbb{R} ? Тоже бесконечно много! Нельзя ли как-то сравнить эти бесконечности и определить, какая из этих бесконечностей больше?

Давайте проанализируем наше рассуждение про шпионов. Каждому жителю королевства Бесконечностей можно приписать натуральное число. То, что шпионов не хватает, означает, что

*Множество подмножеств натуральных чисел
"больше", чем множество натуральных чисел.*

– хотя оба эти множества имеют бесконечное количество элементов, их можно сравнить по величине. Это утверждение кажется достаточно очевидным, если рассмотреть конечные множества. Например, множество цифр от 0 до 9. Множество подмножеств десяти цифр довольно велико. Девять одноэлементных подмножеств. 36 двух элементных. Число C_{10}^k даёт число k -элементных подмножеств множества 10 элементов (10 цифр).

Задача 8.1 *Сколько всего трёхэлементных подмножеств 10 цифр.*

Задача 8.2 (7) *Сколько всего подмножеств 10 цифр.*

ОТВЕТ: 2^{10} . То есть столько же, сколько последовательностей длины 10 из нулей и единиц. Каждая такая последовательность кодирует подмножество: если на k -ом месте есть единица, то число k присутствует в подмножестве, иначе нет.

Понятно, что $10 < 2^{10}$. Оказывается это утверждение можно обобщить.

ТЕОРЕМА 8.1 (Г. КАНТОР) *Множество всех подмножеств всегда “больше” самого множества. Множество всех подмножеств множества A принято обозначать 2^A .*

$$2^A > A$$

А тот факт, что шпионов не хватит, можно записать как

$$2^{\mathbb{N}} > \mathbb{N}.$$

Но аналогии с конечными множествами иногда оказываются неуместны. Например добавление некоторого конечного количества элементов к бесконечному множеству и даже удвоение числа его элементов не меняет его **мощности**. Что же такое мощность и в каком смысле одно бесконечное множество может быть больше другого бесконечного множества?

Вспомним что нам не хватило шпионов, то есть нет возможности сопоставить каждому шпиону по одной партии, так чтобы охватить все партии.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 8.1 *Если между элементами множеств A и B можно установить взаимнооднозначное соответствие, то множества A и B **равномощны**: $A \cong B$.*

Например можно установить взаимнооднозначное соответствие между буквами алфавита и первыми 32 натуральными числами:

$$1 \leftrightarrow \text{а}, 2 \leftrightarrow \text{б}, 3 \leftrightarrow \text{в}, 4 \leftrightarrow \text{г}, \dots 32 \leftrightarrow \text{я}.$$

В наших рассуждения выше мы установили, что невозможно установить взаимнооднозначного соответствия между шпионами и партиями. А именно то, что найдётся множество жителей (всех честных шпионов) которому не поставлен в соответствие шпион. Это значит, что $2^{\mathbb{N}}$ неравномощно \mathbb{N} . Можно сказать, что $2^{\mathbb{N}}$ “больше” \mathbb{N} . Давайте дадим строгое определение понятию “мощность одного строго больше мощности другого”.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 8.2 *Будем говорить, что **мощность множества A не меньше мощности B** , если можно установить взаимнооднозначное соответствие между B и некоторым подмножеством A . **Мощность множества A строго больше мощности B** , если мощность A не меньше B и в то же время A и B неравномощны.*

Удивительно, но из такого определение равномощности получается, что множество целых чисел и множество натуральных равномощны:

$$\mathbb{Z} \cong \mathbb{N}$$

Действительно, можно установить такое взаимнооднозначное соответствие:

$$1 \leftrightarrow 0, 2 \leftrightarrow 1, 3 \leftrightarrow -1, 4 \leftrightarrow 2, 5 \leftrightarrow -2, \dots$$

Операции с множествами и мощностями

Произведение

Если у нас есть два множества, A и B , то мы можем составить множество $A \times B$ пар элементов:

$$A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}.$$

Например, $A = \{x, y\}$, $B = \{1, 2, 3, 4, 5\}$,

$$A \times B = \left\{ \begin{array}{l} (x, 1), (x, 2), (x, 3), (x, 4), (x, 5), \\ (y, 1), (y, 2), (y, 3), (y, 4), (y, 5) \end{array} \right\}.$$

— множество состоящее из $2 \times 5 = 10$ элементов.

Задача 8.3 *Равномощны ли $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ и \mathbb{N} ?*

ОТВЕТ: Да, равномощны. 1ый способ) Любое натуральное число есть произведение степени двойки и нечётного числа $n = 2^k(2l - 1)$. Это равенство устанавливает взаимоднозначное соответствие между n и (k, l) . Например, $12 = 2^2 \cdot (2 \cdot 2 - 1)$ и $12 \leftrightarrow (2, 2)$.

Задача 8.4 (7) *Найдите пары соответствующие числам 7, 24, 256. Найдите числа соответствующие парам $(1, 1)$, $(2, 3)$, $(10, 1)$.*

2-ой способ состоит в том, что мы можем по спирали обойти все целочисленные точки на плоскости по дороге нумеруя их. Таким образом мы получим соответствие $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \leftrightarrow \mathbb{N}$. Если будем обходить по “змейкой” в первой четверти, то получим $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \leftrightarrow \mathbb{N}$.

Заметим, что множество рациональных чисел, почти то же самое, что и множество пар целых чисел, точнее $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}$. Потому что из пары (m, n) (m целое, n натуральное) мы можем построить дробь $\frac{m}{n}$. Но разные пары могут дать одно и то же рациональное число, так например $\frac{4}{6} = \frac{2}{3}$. С этой трудностью можно справиться, просто не считая лишние пары, то есть пропуская некоторые точки при движении “змейкой” в верхней полуплоскости, не сопоставляя им никакого натурального числа.

Раз мы можем пересчитать натуральными числами целые числа \mathbb{Z} , пары натуральных чисел, рациональные числа, то

$$\mathbb{N} \cong \mathbb{Z} \cong \mathbb{N} \times \mathbb{N} \cong \mathbb{Q}$$

Мощность соответствующую множеству A будем обозначать $\mathcal{M}(A)$. Обозначим мощность натуральных чисел как \aleph . Тогда мы получили, что

$$\mathcal{M}(\mathbb{N}) = \mathcal{M}(\mathbb{Z}) = \mathcal{M}(\mathbb{N} \times \mathbb{N}) = \mathcal{M}(\mathbb{Q}) = \aleph.$$

Мы можем не рассматривать множества, а говорить лишь о их мощностях. Мощность произведения множеств можно интерпретировать как произведение самих мощностей.

Арифметику мощностей разработал Герг Кантор в 1890 году. В частности, он доказывает, что

$$\aleph \times \aleph = \aleph, \quad 2^\aleph > \aleph, \quad \aleph^\aleph = 2^\aleph.$$

Возведение в степень

Мы уже рассмотрели операцию умножения двух множеств (мощностей), которая есть рассмотрение множества пар, и операцию 2^A , которая есть рассмотрение множества всех подмножеств.

Следующая операция в некотором смысле соответствует возведению множества в степень множества.

Если у нас есть множества A и B , то мы можем рассмотреть множество функций из A в B , обозначаемое B^A . Например последовательность вещественных чисел — это функция из \mathbb{N} в \mathbb{R} , так как каждому натуральному числу n ставится в соответствие число $a_n \in \mathbb{R}$.

Если $C = \{\text{красный, зелёный, синий}\}$, а $F = \{\text{кубик, шарик}\}$. То множество функций из C в F есть множество различных раскрасок кубика и шарика и обозначается как C^F . Размер этого множества равен $3^2 = 9$.

$C^{\mathbb{N}}$ — это множество раскрасок натуральных чисел в три цвета. $\{1, 2, 3, 4, 5\}^{\mathbb{N}}$ — множество раскрасок натуральных чисел в пять цветов. $\{0, 1\}^{\mathbb{N}}$ — множество раскрасок натурального ряда в два цвета, 0-ой цвет и 1-ый цвет. Его можно отождествить с множеством всех подмножеств \mathbb{N} , которое мы обозначили как $2^{\mathbb{N}}$.

Итак

$$A^B$$

это множество отображений из B в A или множество различных сопоставлений каждому элементу из B какого-то элемента из A . Мы $|B|$ раз выбираем, какой элемент взять из A .

Мощность отрезка $[0,1]$. Диагональный метод

Оказывается мощность отрезка совпадает с мощностью множества всех подмножеств натуральных чисел. Прежде чем перейти к доказательству этого утверждения, докажем что

Задача 8.5 (9) Любые два отрезка числовой прямой равномощны.

Задача 8.6 (9) Любой интервал числовой прямой равномошен всей прямой.

Доказательства этих утверждений представлены в виде рисунков, где нарисованы графики функций устанавливающих взаимнооднозначное соответствие.

Задача 8.7 (8) Любой интервал равномошен отрезку.

ТЕОРЕМА 8.2 (КАНТОР) Множество точек отрезка $[0, 1]$ неравномощно множеству натуральных чисел, то есть

$$[0, 1] \not\cong \mathbb{N}.$$

Доказательство разбивается на два утверждения

УТВЕРЖДЕНИЕ 8.1 Множество бесконечных последовательностей нулей и единиц нельзя пересчитать, то есть

$$\{0, 1\}^{\mathbb{N}} \not\cong \mathbb{N}.$$

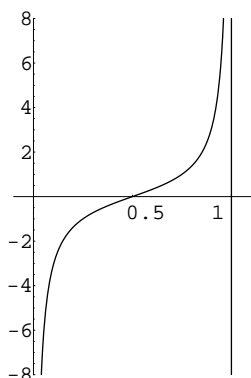


Рис. 8.1: Функция $\operatorname{tg}(\pi(x - 0.5))$ для $x \in (0, 1)$ устанавливает взаимнооднозначное соответствие между $(0, 1)$ и всей числовой прямой $(-\infty, \infty)$

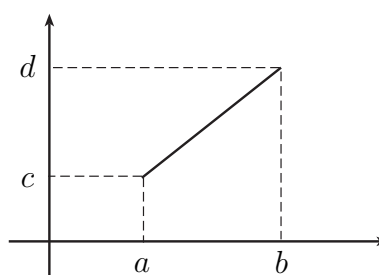


Рис. 8.2: С помощью линейной функции $y = kx + f$ можно установить взаимнооднозначное соответствие между отрезком $[a, b]$ и отрезком $[c, d]$

УТВЕРЖДЕНИЕ 8.2 Множество точек отрезка $[0, 1]$ равномощно множеству всех бесконечных последовательностей нулей и единиц, то есть

$$[0, 1] \cong \{0, 1\}^{\mathbb{N}}.$$

I. (диагональный метод) Докажем первое утверждение методом от противного. Пусть мы смогли пересчитать все последовательности нулей и единиц. Давайте запишем их друг под другом в том порядке, в котором мы их подсчитали.

$$\begin{aligned} \alpha_0 &= \underline{\alpha_{00}} \alpha_{01} \alpha_{02} \dots \\ \alpha_1 &= \alpha_{10} \underline{\alpha_{11}} \alpha_{12} \dots \\ \alpha_2 &= \alpha_{20} \alpha_{21} \underline{\alpha_{22}} \dots \\ &\dots \end{aligned}$$

Составим такую последовательность $\beta = \beta_0\beta_1\beta_2 \dots$ у нулей и единиц: её n -ый элемент есть инверсия n -ого элемента n -ой последовательности. Инверсия означает, что 1 заменяется на 0, а 0 на 1. То есть $\beta_i = 1 - \alpha_{ii}$. Эта последовательность отличается от любой из последовательностей α_i , а именно её i -ый элемент отличается от i -ого элемента i -ой последовательности. Значит последовательности β нет среди перечисленных. Значит наше предположение неверно и последовательности нельзя пересчитать.

II. Действительно, любое число $x \in [0, 1]$ из этого отрезка может быть записано в двоичной системе счисления. Например,

$$\begin{aligned} 0.1 &= \frac{1}{2}, \quad 0.101 = \frac{1}{2} + \frac{1}{8}, \\ 0.1101011 \dots &= \frac{1}{2^1} + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2^4} + \frac{1}{2^6} + \frac{1}{2^7} + \dots \end{aligned}$$

Сначала идёт 0.. Затем идет либо 0 либо 1, в зависимости от того, попадает ли число x в левую или правую половину отрезка. Чтобы определить следующий знак, надо выбранную половину снова поделить пополам и посмотреть, куда попадет x , и т.д.

Обратное соответствие — “как из последовательности $x_1x_2x_3 \dots$ нулей и единиц получить число x ” описывается формулой

$$x = \frac{x_1}{2^1} + \frac{x_2}{2^2} + \frac{x_3}{2^3} + \dots$$

Однако, это соответствие не совсем взаимнооднозначно. Рациональные числа из отрезка $[0, 1]$, которые представляются в виде суммы конечного числа обратных степеней двойки, могут быть записаны в виде двоичной дроби двумя способами. Например

$$\frac{1}{2} = 0.100000000\dots = 0.011111111\dots$$

$$\frac{5}{8} = 0.1010000000\dots = 0.1001111111\dots$$

Но с этой проблемой можно справиться. 1) Точки, для которых у нас возникает неоднозначность записи имеют вид $\frac{m}{2^n}$. Их счётное количество. Можно показать, что отрезок, из которого выкинуто счётное число точек, равномошен целому отрезку.

2) Другой способ состоит в том, что последовательности $\{x_1x_2x_3\dots\}$ мы сопоставляем число

$$x = \begin{cases} 0.x_1x_2x_3\dots, & \text{если она 1-ого типа,} \\ 0.0x_1x_2x_3\dots, & \text{если она 2-ого типа,} \\ 0.1x_1x_2x_3\dots, & \text{если она 3-его типа,} \end{cases}$$

Последовательности 2-ого типа — это последовательности, которые заканчиваются бесконечным количеством нулей (с некоторого момента элементы последовательности равны 0). Последовательности 3-его типа заканчиваются бесконечным количеством единиц. Остальные последовательности относятся к 1-ому типу. Это позволяет осуществить взаимнооднозначное соответствие между $[0, 1/2) \cup (1/2, 1]$ и $\{0, 1\}^{\mathbb{N}}$. Но $[0, 1/2) \cong [0, 1/2]$. Поэтому получаем $[0, 1] \cong \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$.

Задачи

Задача 8.8 (8) Выпишите множество $\{1, 2, 3\} \times A, B$. Сколько в нём элементов?

Задача 8.9 (8) Докажите, что множество квадратов $\{1, 4, 9, 16, \dots\}$ равномошно множеству натуральных чисел $\mathbb{N} = \{1, 2, 3, 4, \dots\}$.

Задача 8.10 (8) Равномошны ли множество дней в неделе и множество всех месяцев?

Задача 8.11 (9) Равномошны ли множество всех троек натуральных чисел \mathbb{N}^3 и множество целых чисел \mathbb{Z} ?

Задача 8.12 (8) Из чего состоит множество A^B , если

$$A = \{3, 4, 5\},$$

$$B = \{\text{математика, английский, литература, география, физкультура}\}.$$

Сколько элементов в A^B ?

Задача 8.13 (9) Как обозначается множество последовательностей целых чисел?

Задача 8.14 (11) Равномошен ли квадрат отрезку? Другими словами: верно ли, что $[0, 1] \times [0, 1] \cong [0, 1]$?

Задача 8.15 (14) Объясните, что означают следующие множества, и выясните, какие из них равномощны, а какие нет:

$$\mathbb{P}, \mathbb{R} \times \mathbb{R}, \mathbb{N}^{\mathbb{R}}, \{0, 1\}^{\mathbb{R}}, \mathbb{N}^{\mathbb{N}^{\mathbb{N}}}, \mathbb{R} \times \mathbb{N}, \mathbb{R}^{\mathbb{N}},$$

где \mathbb{P} – множество всех простых чисел.

Задача 8.16 (11) Что имеет большую мощность, множество всех множеств или множество всех его подмножеств? Или они равномощны?

ОТВЕТЫ

1. Комбинаторика

ТРЕУГОЛЬНИК ПАСКАЛЯ

1.5: $4! = 24$. **1.43:** а) 21, б) $101 + 5050 = 5151$. **1.44:** 5. **1.47:** 6! **1.49:** а) 2^n . б) $n+1$. **1.66:** $c_4 = 14$, $c_5 = 42$. $\{c_n\} = \{1, 1, 2, 5, 14, 42, 132, 429, 1430, \dots\}$. **1.69:** $c_n = \frac{2n!}{(n+1)(n!)^2}$. **1.71:** =7, что есть число разбиений 10 на 5 упорядоченных слагаемых. $\{\{6, 1, 1, 1, 1\}, \{5, 2, 1, 1, 1\}, \{4, 3, 1, 1, 1\}, \{4, 2, 2, 1, 1\}, \{3, 3, 2, 1, 1\}, \{3, 2, 2, 2, 1\}, \{2, 2, 2, 2, 2\}\}$. **1.72:** 5. **1.74:** $4! \cdot 4! \cdot 5$. **1.75:** $3! \cdot 3! \cdot 4$. **1.76:** $\frac{24!}{(6!)^4 \cdot 4!}$. **1.77:** $\{x, y, z, t\} =$ а) $\{1, -1, 1, -1\}$, б) $\{1, -\frac{1}{2}, \frac{1}{6}, 0\}$. Если продолжить систему до бесконечной, то в качестве решения получим числа Бернулли $\{1, -\frac{1}{2}, \frac{1}{6}, 0, -\frac{1}{30}, 0, \frac{1}{42}, 0, \dots\}$. в) $\{x, y, z\} = \{3, -3, 1\}$. г) $\{x, y, z, t\} = \{4, -6, 4, -1\}$.

2. Анализ

МЕТОД МАТЕМАТИЧЕСКОЙ ИНДУКЦИИ

2.19: 1. **2.21:** 2. **2.25:** Либо как в задаче 2.4 предъявить разложения сумм в 8, 9 и 10 тугриков. Прибавляя к ним монеты по 3 тугрика, мы сможем получить любое число > 8 . Либо второй вариант: Пусть представили сумму K . Представим сумму в $K + 1$ тугрик. Меняем купюру в 5 тугриков на две купюры по 3 тугрика. Если же пятитугриковых купюр нет — меняем три купюры по 3 тугрика на две купюры по 5 тугриков... **2.27:** Число прямых — переменная индукции. БАЗА: Для одной прямой очевидно. ШАГ: Пусть мы провели K прямых и такая часть нашлась. Тогда сконцентрируемся на ней а все остальное сотрём. Рисуем $K + 1$ прямую. Она для нашей части все равно что первая.

3. Теория графов

ПРОГУЛКИ ПО ГРАФАМ

3.13: $P = 12$, $V = 6$, $\Gamma = 8$. **3.14:** $P = 55$. **3.15:** Индукция по числу городов. БАЗА очевидна. Для доказательства индукционного перехода удалим сначала один из городов (назовём его A). В силу индукционного предположения есть город X с требуемым свойством. Если из X в A ведёт дорога, то город X искомый. Если же дорога ведёт из A в X , то рассмотрим все города, в которые ведёт дорога из X . Если хоть из одного из них ведёт дорога в A , то город X снова искомый. В противном случае во все эти города ведет дорога из A , и город A является искомым. **3.18:** Будет равна эйлеровой характеристике любой выпуклой фигуры, то есть 2. **3.3:** Это переформулировка задачи о существовании пути в полном ориентированном графе.

4. Теория Игр

ЦАРСТВО НИМ

4.28: 128. 4.29: 6. 4.30: а) 1-ый игрок, $Nimber(\text{Конфета}\{16\} + \text{Конфета}\{32\}) = 8 \text{ xor } 16 = 24$, б) 2-ой игрок, $Nimber(\text{Конфета}\{10\} + \text{Конфета}\{21\}) = 5 \text{ xor } 5 = 0$.

5. Статика

СКОЛЬЗЯЩИЕ ВЕКТОРА

5.15: 8 см·Н. 5.17: Когда сумма сил равна нулю. 5.18: $1 \cdot 1 \cdot \sin 60^\circ = \frac{\sqrt{3}}{2}$.

6. Теория информации

ДАНЕТКИ, ВРУНЫ, ЭНТРОПИЯ

6.14: а) $I(A \cap B) = \log 28 - 2$, $I(A \cup B) = \log \frac{28}{13}$. б) $I(A \cap B) = \log 28$, $I(A \cup B) = \log \frac{28}{13}$.
 6.17: $i \log 3! = 3$, $i \log 6! = i \log 720 = 10$. 6.18: 4. 6.19: $\log 8 = 3$. Осталось $\log 32 = 5$.
 6.20: $1 + 2 + 2 = 5$ бит. 6.22: $30 \log 30000 \approx 446$ бит. 6.27: ПОДСКАЗКА: До сообщения для каждой оценки у нас было 4 варианта: 2, 3, 4, 5 (единиц не бывает). А после сообщения — 2 варианта. 6.28: ПОДСКАЗКА: До сообщения для оценок в каждой четверти было 4^6 вариантов. После сообщения — C_6^3 варианта. Учтите, что четвертей четыре штуки. 6.29: $8 \times \log 10$.

7. Логика

СЛЕДСТВИЕ ВЕДУТ МАТЕМАТИКИ

7.4: Браун 7.8: Да. Одно из двух чисел не простое. Значит их произведение не простое. 7.9: Второе. 7.10: Бесконечность числа простых чисел. 7.13: A лжец, B рыцарь. 7.15: 1) $\overline{A} \cup \overline{B} \cup \overline{C}$, 2) $A \leftrightarrow C$, 3) $B \Rightarrow (A \cup C)$. Подходят варианты A, \overline{B}, C и $\overline{A}, \overline{B}, \overline{C}$. 7.16: A лжец, B рыцарь. 7.21: $m = n = 1$. 7.22: Последнее.

8. Теория множеств

НЕПОСТИЖИМАЯ БЕСКОНЕЧНОСТЬ

8.1: $\frac{10!}{3!7!} = \frac{10 \cdot 9 \cdot 8}{3 \cdot 2 \cdot 1} = 120$. 8.10: Нет, так как $7 \neq 12$. 8.12: 3^5 . 8.16: Это парадокс Бертрана Рассела. Его решение в том, что мы не имеем права рассматривать “слишком большие множества”. В частности конструкция “множество всех множеств” не допустима. У хороших множеств множество их подмножеств всегда имеет большую мощность нежели само множество.

Литература

- [1] ЖУРНАЛ «КВАНТ». <http://courier.com.ru/kvant>
- [2] БИБЛИОТЕКА «МАТЕМАТИЧЕСКОЕ ПРОСВЕЩЕНИЕ» В. М. Тихомиров, *Великие математики прошлого и их великие теоремы.*, А. А. Болибрух, *Проблемы гильберта 100 лет спустя*, Д. В. Аносов, *Взгляд на математику и нечто из неё*, А. Б. Сосинский, *Мыльные плёнки и случайные блуждания* и др. <http://www.mccme.ru/>
- [3] С. Г. Гиндикин *Рассказы о физиках и математиках*, М.:МЦНМО, 2001. — 448 с.
- [4] С. Б. Гашков, В. И. Чубариков *Арифметика. Алгоритмы. Сложность вычислений.* – М.:Высш.шк., 2000.
- [5] В. В. Прасолов, *Диофантовы уравнения.* МК НМУ. 1993.
- [6] А. Н. Колмогоров, *Три подхода к определению понятия “количество информации”.* – Проблемы передачи информации, 1969, т.5, № 3.
- [7] *Московский Центр Непрерывного Математического Образования*, математические кружки, математические школы и классы, олимпиады для школьников, и др. <http://www.mccme.ru/>
- [8] Н. К. Верещагин, А. Шень. *Лекции по математической логике и теории алгоритмов.* Часть 1. Начала теории множеств. М.:МЦНМО, 1999. 128 с.