

2. f - сюръективное:

$$y \in \{1, 2, \dots, n, n+1, \dots, n+m\}.$$

→ **Случай 1** $y \leq n$; f -сюръект \Rightarrow найдется $x_1 \in A$:
 $f(x_1) = y, h(x_1) = f(x_1) = y$.

→ **Случай 2** $y \geq n+1, y-n \in \{1, 2, \dots, m\}$

- g -сюръект отображ. \Rightarrow найдется $x_2 \in B$:

$$g(x_2) = y-n; h(x_2) = g(x_2) + n = y-n+n = y$$

- h -инъективное отображ. $\Rightarrow A \cup B$ - конеч. множ.
 $|A \cup B| = n+m = |A|+|B|$



→ **Теорема**. (правило суммы для произвольного числа множ.)

Пусть A_1, A_2, \dots, A_n - конечные множества,
 $A_i \cap A_j = \emptyset$ ($i \neq j$). Тогда $A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n$ - конечное
множ. и $|A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n| = |A_1| + |A_2| + \dots + |A_n|$.



по индукции. по числу множеств k

База индукции: если $k=1 \Rightarrow$ тривиально

, если $k=2$, то теорема о правиле суммы 2-ух
множеств

Пусть $k \geq 3$:

Индуктивное предположение:

Если A_1, A_2, \dots, A_{k-1} - конечные множ.: - $A_i \cap A_j = \emptyset$ для
 $\forall i, j: i \neq j$, то $A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_{k-1}$ - конечное множ.
и $|A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_{k-1}| = |A_1| + |A_2| + \dots + |A_{k-1}|$.

Свершим индукционный переход.

Рассмотрим объединение k конечных попарно
непересекающихся множ. A_1, A_2, \dots, A_k

$$A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_{k-1} \cup A_k = \underbrace{(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_{k-1})}_A \cup A_k = A \cup A_k$$

По индукционному предположению: множ. A - конечно.
Т.к. $A_i \cap A_k = \emptyset$ для каждого $i \in \{1, 2, \dots, k-1\}$,

то $A \cap A_k = \emptyset$

по индукцион. предполож. множ. $A \cup A_k$ - конечно,
 $|A \cup A_k| = |A| + |A_k|$.

$$|A| + |A_k| = |A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_{k-1}| + |A_k| = (|A_1| + |A_2| + \dots + |A_{k-1}|) + |A_k|$$



БЕСКОНЕЧНЫЕ МНОЖЕСТВА

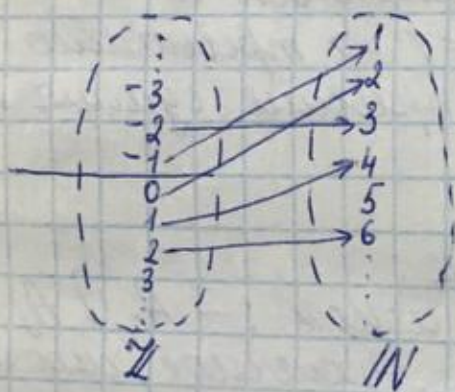
Счетное множ. - множ., являющееся **мн.** натуральных чисел.

Другими словами: все элементы **счетного** **мн.** **A** можно занумеровать натуральными числами и определить таким образом бесконечную последовательность вида: $(a_n)_{n=1}^{\infty} = a_1, a_2, \dots$; $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n, \dots\}$

Пр 1) **N-счетное** **мн.**
 $id_N: N \rightarrow N$; $id_N(n) = n$, $n \in N$

2) **N U {0}** - **счетное** **мн.**
 $f: N \cup \{0\} \rightarrow N$
 $f(n) = n+1$ - **биективное отображение**

3) **Z-счетное** **мн.**



$$f: Z \rightarrow N$$

$$f(m) = \begin{cases} -2m-1, & \text{если } m < 0 \\ 2m+2, & \text{если } m \geq 0 \end{cases}$$

биективное отображение

4) **Q-счетное** **мн.**

$q \in Q$, $q = p/q$, несократимая дробь, $p \in Z$, $q \in N$

Опр: **Несчетное** **множество** - **бесконечное** **мн.**, не являющееся **счетным**.

З **Теорема:**
мн. **R** действительных чисел **несчетно**.

З **Теорема:**
 $(0, 1) = \{x \in R : 0 < x < 1\}$ - **несчетное** **мн.**
 $f: R \rightarrow (0, 1)$ - **биективное** **отображ.**

От противного: допустим, $(0, 1)$ - счетное множество.

$g: (0, 1) \rightarrow \mathbb{N}$ - биективное отображение.

$g \circ f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{N}$ - биективное отображение, т.к. g и f - биекции.

$|\mathbb{R}| = |\mathbb{N}| \Rightarrow \mathbb{R}$ - счетное множество. (!) $\Rightarrow (0, 1)$ - нечетное множество. \square

\Rightarrow Теорема:

\mathbb{I} - Множ. всех бесконечных подм-ей 0 и 1 - нечетное множество.

\diamond Диагональный метод Кантора:

От противного: пусть \exists взаимно-однозначное соответствие между множ. \mathbb{N} и \mathbb{I} . Тогда числа из \mathbb{I} можно выписать по порядку:

$$N_1 = (a_{11}, a_{12}, a_{13}, \dots, a_{1n}, \dots)$$

$$N_2 = (a_{21}, a_{22}, a_{23}, \dots, a_{2n}, \dots)$$

$$N_3 = (a_{31}, a_{32}, a_{33}, \dots, a_{3n}, \dots)$$

$$N_n = (a_{n1}, a_{n2}, a_{n3}, \dots, a_{nn}, \dots)$$

$$L = (1 - a_{11}, 1 - a_{22}, 1 - a_{33}, \dots, 1 - a_{nn}, \dots)$$

$\neq a_{11} \quad \neq a_{22} \quad \neq a_{33} \quad \neq a_{nn}$

последовательность L не имеет своего N . (!) \square

Пр: множ. иррациональных чисел нечетно

\Rightarrow Следствие: (общие)

- Если A и B - счетные множества, то их объединение $A \cup B$ - тоже счетное.
- Любое подмножество счетного множества либо конечно, либо счетно.
- Если S - счетное, то $S \times S$ - тоже счетное.

ДЕКАРТОВО ПРОИЗВЕДЕНИЕ МНОЖЕСТВ. ПРАВИЛО ПРОИЗВЕДЕНИЯ ДЛЯ МНОЖЕСТВ.

Пусть A и B — непустые множ., $a \in A, b \in B, a \neq b$
При множ. из 2-ух элем. $\{a, b\}$ важно учитывать
порядок взаимного располож. элем. друг отно. друг.

$\{a, b\}$ — неупорядоч. пара элем. $\{a, b\} = \{b, a\}$
 (a, b) — упорядоч. пара элем. $(a, b) \neq (b, a)$

→ Следствие:

$$(a, b) = (c, d) \Leftrightarrow (a = c) \wedge (b = d)$$

→ Опр. Декартово произведение множ. A и B —
множ. $A \times B$ всех упорядоченных пар: —

- а) если $\exists \emptyset$ между A и $B \Rightarrow A \times B = \emptyset$ ($A = \emptyset, B = \emptyset$)
- б) если $A \neq \emptyset$ и $B \neq \emptyset$, то $A \times B = \{(a, b) : a \in A, b \in B\}$

(1-й элемент каждой пары $\in A$, второй $\in B$: $A \times B = ?$)

→ Пусть A_1, A_2, \dots, A_n — непустые множ.,

$$a_1 \in A_1, a_2 \in A_2, \dots, a_n \in A_n$$

(a_1, a_2, \dots, a_n) — упорядоченный набор из n элем.;
вектор или кортеж.

a_i — i -ая компонента, координата

→ $(a_1, a_2, \dots, a_n) = (b_1, b_2, \dots, b_m)$, если $n = m$, и соответствующие
элементы равны.

→ Опр. Декартово произведение множ. A_1, A_2, \dots, A_n —
множ. $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$: —

- 1) Если $\exists A_i = \emptyset, i = \overline{1, n}$, то $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \emptyset$
- 2) Если все $A_i \neq \emptyset, i = \overline{1, n}$, то $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n =$

$$= \{(a_1, a_2, \dots, a_n) : a_1 \in A_1, a_2 \in A_2, \dots, a_n \in A_n\}$$

→ Теорема: (правило произведения для 2-ух множ.)
Пусть A и B — конечные множ. $\Rightarrow A \times B$ — конечное
множ. и $|A \times B| = |A| \cdot |B|$

◊ → Пусть $A = \emptyset$, тогда $|A| = 0$

$A \times B = \emptyset$ - конечное множ.; $|A \times B| = 0 = 0 \cdot |B| = |A| \cdot |B|$.

→ Пусть $B = \emptyset$, тогда $|B| = 0$:

$A \times B = \emptyset$ - конечное множ.; $|A \times B| = 0 = 0 \cdot |A| = |B| \cdot |A|$.

→ Пусть $A \neq \emptyset$, $B \neq \emptyset$, то $\exists f: A \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$ - биекц. отоб.
 $|A| = n$, $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$

$\{a_1\} \times B = \{(a_1, b) : b \in B\}$ - конечное множ. и $|\{a_1\} \times B| = |B|$
 $\{a_2\} \times B = \{(a_2, b) : b \in B\}$ - конечное множ. и $|\{a_2\} \times B| = |B|$

$\forall i$ из этих множ. не пересекаются:

$$(\{a_i\} \times B) \cap (\{a_j\} \times B) = \emptyset, i \neq j$$

$$A \times B = (\{a_1\} \times B) \cup (\{a_2\} \times B) \cup \dots \cup (\{a_n\} \times B)$$

по правилу суммы множ.

$$\begin{aligned} A \times B - \text{конечное множ. и } |A \times B| &= |(\{a_1\} \times B) \cup \dots \cup (\{a_n\} \times B)| = \\ &= \underbrace{|\{a_1\} \times B|}_{|B|} + \dots + \underbrace{|\{a_n\} \times B|}_{|B|} = n \cdot |B| = |A| \cdot |B|. \end{aligned}$$



→ Теорема: (правило произведения для произвол. множ.):

Пусть A_1, A_2, \dots, A_n - конечные множ. \Rightarrow

$A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ - конечное множ., и $|A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n| = |A_1| \cdot |A_2| \cdot \dots \cdot |A_n|$

ОТНОШЕНИЯ

Пусть A - множ.

Унарное отношение во множ. A - любое подмножество A , $a \in A$
 $a \in A =$ "элемент a находится в отношении"

Пр: $A = \mathbb{N}$

- 1) R_1 : "быть четным числом"
 $R_1 = \{n \in \mathbb{N}, n - \text{четное число}\}$
- 2) R_2 : "не превосходить числа 5"
 $R_2 = \{n \in \mathbb{N} \mid n \leq 5\}$
- 3) R_3 : "быть меньше чем 1"
 $R_3 = \emptyset$

→ Пусть R_1 - унарное отношение в A ,
 R_2 - унарное отношение в B .
 Тогда отношения R_1 и R_2 - равные, если:
 $R_1 = R_2, A = B$ состоят из одних и тех же элементов

→ Пусть R_1 и R_2 - унарные отношения в A
 $R_1 = A \setminus R_1, R_1 \cup R_2, R_1 \cap R_2, R_1 \setminus R_2, R_1 \Delta R_2$ - унарные отношения в множ. A .

→ Пусть A и B - множ.

Бинарное отношение в паре множ. (A, B) -
 любое подмножество R декартова произвед. $A \times B$.

→ Если $A = B$, то R - бинарное отношение в A .
 $a \in A, b \in B$:

$(a, b) \in R \Rightarrow$ "элемент a находится в отношении
 R с элементом b ". $(a R b)$

→ Пусть R - бинарное отношение, в паре множ. (A, B)
 $R \subseteq A \times B$

Область определения - множ. $D_R = \{a \in A$
 найдется $b \in B \mid a R b\}$ $(a, b) \in R$

Область значений - множ. $E_R = \{b \in B$
 найдется $a \in A \mid (a, b) \in R\}$

Пр Пусть $A = \{2, 3\}$, $B = \{4, 5, 6\}$.

1) R_1 : "отношение делимости";

$$n \in A, m \in B; n R_1 m \Leftrightarrow n | m$$

$$R_1 = \{(n, m) \in A \times B \mid n | m\}$$

$$R_1 = \{(2, 4), (2, 6), (3, 6)\}$$

$$D_{R_1} = \{2, 3\}, E_{R_1} = \{4, 6\}.$$

2) R_2 : "отношение: меньше либо равно"

$$n \in A, m \in B; n R_2 m \Leftrightarrow n \leq m$$

$$R_2 = \{(n, m) \in A \times B \mid n \leq m\}$$

$$R_2 = \{(2, 4), (2, 5), (2, 6), (3, 4), (3, 5), (3, 6)\} = A \times B$$

$$D_{R_2} = \{2, 3\} = A, E_{R_2} = \{4, 5, 6\} = B.$$

3) "отношение взаимной простоты";

$$n \in A, m \in B; n R_3 m \Leftrightarrow \text{НОД}(n, m) = 1$$

$$R_3 = \{(n, m) \in A \times B \mid \text{НОД}(n, m) = 1\}$$

$$R_3 = \{(3, 4), (2, 5), (3, 5)\}$$

$$D_{R_3} = \{2, 3\}, E_{R_3} = \{4, 5\}.$$

→ Пусть A_1, A_2, \dots, A_n - множ. Тогда n -арное (n -местное) отношение в смысле множ. A_1, A_2, \dots, A_n - любое подмножество декартова произведения $A_1 \times A_2 \times A_3 \times \dots \times A_n$.

→ Пусть $R_1 \subseteq A \times B$ - бинарное отнош. в (A, B)

$R_2 \subseteq C \times D$ - бинарное отнош. в (C, D)

R_1 и R_2 - равные, если $A = C, B = D$ и $R_1 = R_2$ (как множ.)

→ Пусть $R_1, R_2 \subseteq A \times B$ - бинарные отнош. в (A, B)

$R_1 = (A \times B) \setminus R_1, R_1 \cap R_2, R_1 \cup R_2, \dots$ - бинарные отнош. в (A, B) .

Пр A - множ. всех людей, живущих в Москве.

$$R_1 = \{(a, b) \in A \times A \mid a \text{ - отец } b \text{ в Москве}\}$$

$$R_2 = \{(a, b) \in A \times A \mid a \text{ - мать } b \text{ в Москве}\}$$

$$R_3 = \{(a, b) \in A \times A \mid a \text{ - родитель } b \text{ в Москве}\}$$

$$R_1 \cup R_2 = R_3$$

→ Пусть R - бинарное отношение в (A, B) , $R \subseteq A \times B$.
 Обратное отношение в R - бинарное отношение
 R^{-1} в паре множ. (B, A)
 $R^{-1} = \{(b, a) \in B \times A \mid (a, b) \in R\}$.

→ Пусть $R \subseteq A \times B$, $S \subseteq B \times C$.
 Произведение бинар. отнош. R и S - бинар. отнош.
 $R \cdot S$ в паре (A, C) .
 $R \cdot S = \{(a, c) \in A \times C \mid \text{найдётся } b \in B : (a, b) \in R \text{ и } (b, c) \in S\}$.

→ Пусть $R \subseteq A \times A$ - бинарное отнош. в A . Тогда
 отношение R :
 а) Рефлексивное, если $\forall a \in A, (a, a) \in R$
 б) Симметричное, если $\forall a, b \in A; (a, b) \in R \Rightarrow (b, a) \in R$
 в) Транзитивное, если $\forall a, b, c \in A: (a, b) \in R \text{ и } (b, c) \in R \Rightarrow (a, c) \in R$

→ $R \subseteq A \times A$ - бинарное отнош. в A - **отношение эквивалентности**, если оно рефлексивно, симметрично и транзитивно.

→ Отношение эквивалентности $R \subseteq A \times A$
 R - симметрично, $(a, b) \in R \Leftrightarrow (b, a) \in R$

→ Если R - отношение эквивалентности и $(a, b) \in R$,
 то пишут $a \sim b$ или $a \equiv b$ и говорят, что a и b
 эквивалентны по отношению R .

→ Пусть $R \subseteq A \times A$ - отношение эквивалентности в A .
 Тогда класс эквивалентности с предметом
 a - множ. $\bar{a} = \{b \in A \mid b \sim a\}$.

→ **Лемма:**
 $\bar{a} \neq \emptyset \quad \forall a \in A$.

◇ $R \subseteq A \times A$ - отнош. эквивалентности \Rightarrow
 R - рефлексивно $\Rightarrow (a, a) \in R \Rightarrow a \sim a \Rightarrow$
 $a \in \bar{a} \Rightarrow \bar{a} \neq \emptyset$



→ Лемма:

2 класса эквивалентности либо не пересекаются, либо совпадают.

♦ $a, b \in A, \bar{a}, \bar{b}$

Если $\bar{a} \cap \bar{b} = \emptyset$, то лемма доказана.

→ Пусть $\bar{a} \cap \bar{b} \neq \emptyset$, тогда найдется $c \in \bar{a} \cap \bar{b} \Rightarrow$
$$\left. \begin{array}{l} c \in \bar{a} \Rightarrow a \sim c \\ c \in \bar{b} \Rightarrow b \sim c \end{array} \right\} a \sim b$$

Докажем, $\bar{a} = \bar{b}$. Покажем, что $\bar{a} \subseteq \bar{b} (*)$, $\bar{b} \subseteq \bar{a} (**)$

(*) $x \in \bar{a} \Rightarrow x \sim a, a \sim b \Rightarrow x \sim b \Rightarrow x \in \bar{b}$

(**) $x \in \bar{b} \Rightarrow x \sim b, a \sim b \Rightarrow x \sim a \Rightarrow x \in \bar{a}$ □

R - отношение эквивалентности в A , $a \in A$:

$b \in \bar{a}, b \in \bar{b} \Rightarrow \bar{a} = \bar{b}$

A - непустое множ. Система подмнож. A_1, A_2, \dots, A_n
множ. A - разбиение множ. A , если:

Все элементы, входящие в класс эквивалентности, взаимноисключаемы, равноправны и могут выступать в роли представителей

Опр: Пусть $A \neq \emptyset$. Система подмнож. A_1, A_2, \dots, A_n
множ. A - разбиение множ. A , если

1) $A_i \neq \emptyset$, где $i = 1, 2, \dots, n, \dots$

2) $A_i \cap A_j = \emptyset$, $i \neq j$

3) $A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n \cup \dots = A$

→ Теорема:

Пусть A - непустое множ. и R - отношение эквивалентности в A . Тогда множ. всех классов эквивалентности является разбиением множ. A .

♦ Пусть $\bar{a}_1, \bar{a}_2, \dots, \bar{a}_n, \dots$ - совокупность всех различных классов эквивалентности.

По лемме 1: $\bar{a}_i \neq \emptyset$, $i = 1, 2, \dots, n, \dots$

по лемме 2: $\bar{a}_i \cap \bar{a}_j = \emptyset, i \neq j$.

Каждый элемент множ. A содержится хотя бы в одной из классов эквивалентности (в противном случае, мы рассматриваем не все классы эквивалентности):

$$\bar{a}_1 \cup \bar{a}_2 \cup \dots \cup \bar{a}_n \cup \dots = A$$

Пр: 1) Пусть $A = \{1, 2, 3, 4\}$. Рассмотрим бинарное отношение в множ. A :

$$R = \{(a, b) \in A \times A : a + b - \text{четное число}\}$$

Покажем, что это бинарное отношение — отношение эквивалентности.

1) R — рефлексивное отношение.

произв. $a \in A : a + a = 2a$ — четное $\Rightarrow (a, a) \in R$

2) симметричное отношение — R :

$a, b \in A$ — произвольное, $(a, b) \in R \Rightarrow a + b$ — четное $\Rightarrow b + a$ — четное число $\Rightarrow (b, a) \in R$.

3) R — транзитивное отношение:

произв. элементы $a, b, c \in A : (a, b) \in R, (b, c) \in R$
 $a + b$ — четное число и $b + c$ — четное число \Rightarrow
 $a + 2b + c$ — четное $\Rightarrow a + c$ — четное $\Rightarrow (a, c) \in R$.

$\bar{1} = \{1, 3\}$
 $\bar{2} = \{2, 4\}$ — классы эквивалентности R .

2) Пусть U — универсальное множ.

Определим бинарное отношение R :

$$R = \{(A, B) \in 2^U \times 2^U : |A| = |B|\}$$

Покажем, что это бинарное отнош. — отношение эквивалентности.

1) R — рефлексивное отнош.

Пусть $A \subseteq U$ — произвольное подмнож. множ. U
 $i_A : A \rightarrow A \Rightarrow |A| = |A| \Rightarrow (A, A) \in R$
 (сущ. биект. отображ. из A в A)

2) R — симметричное отношение.

Пусть $A, B \subseteq U$ — произвольные подмнож. множ. U
 $(A, B) \in R \Rightarrow |A| = |B| \Rightarrow \exists f : A \rightarrow B$ — биективное отображ.
 $\Rightarrow f^{-1} : B \rightarrow A$ — биект. отображ. $\Rightarrow |B| = |A| \Rightarrow (B, A) \in R$

3) R-транзитивное отнош.

Пусть $A, B, C \subseteq U$ - произвольные подмнож. множ. U .
 $(A, B) \in R$ и $(B, C) \in R \Rightarrow |A| = |B|$ и $|B| = |C| \Rightarrow \exists f: A \rightarrow B$ и
 $g: B \rightarrow C$ - биект. отображ. $\Rightarrow g \circ f: A \rightarrow C$ - биект. отображ. \Rightarrow
 $|A| = |C| \Rightarrow (A, C) \in R$

Теорема:

Пусть $A \neq \emptyset$ - множ., система подмнож. $A_1, A_2, A_3, \dots, A_n, \dots$
 множ. A - разбиение множ. $A \Rightarrow \exists$ единственное
 отношение эквивалентности R в множ. A , для
 которого множ. $A_1, A_2, \dots, A_n, \dots$ - классы эквивалентности.

Пусть система множ. $A_1, A_2, \dots, A_n, \dots$ - разбиение
 множ. A . Построим бинарное отношение $R \subseteq A \times A$
 в множ. A : $a, b \in A$ - произвольные эл. множ. A .
 $(a, b) \in R \Leftrightarrow a \in A_i$ и $b \in A_i, i = \overline{1, n}$ (эл. a и $b \in$
 одному и тому же множ. A_i разбиения)

Докажем, что отнош. R - отнош. эквивалентности.

1) R-рефлексивное отнош.: рассмотрим произвольный
 элемент $a \in A$.
 $a \in A_i$ и $a \in A_i \left(\begin{array}{l} \text{эл. } a \text{ и тот же} \\ \text{эл. } a \text{ находятся в} \\ \text{одном и том же множ. } A_i \\ \text{разбиения} \end{array} \right) \Rightarrow (a, a) \in R$

2) R-симметричное отнош.
 Рассмотрим произвольные эл. $a, b \in A$.
 $a, b \in R \Rightarrow a \in A_i$ и $b \in A_i (i = \overline{1, n}) \Rightarrow b \in A_i$ и $a \in A_i (i = \overline{1, n}) \Rightarrow (b, a) \in R$

3) R-транзитивное отнош.
 Рассмотрим произвольные эл. $a, b, c \in A$.
 $(a, b) \in R$ и $(b, c) \in R \Rightarrow a \in A_i, b \in A_i$ и $c \in A_i (i = \overline{1, n}) \Rightarrow (a, c) \in R$

Единственность отношения эквивалентности выте-
 кает из определения равенства двух бинарных
 отношений.

КОМБИНАТОРИКА

БАЗОВЫЕ ПРИНЦИПЫ КОМБИНАТОРИКИ

→ Правило суммы:

$A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, $B = \{b_1, b_2, \dots, b_m\}$.

число способов выбрать 1 элемент из A или B равно $|A| + |B| = n + m$.

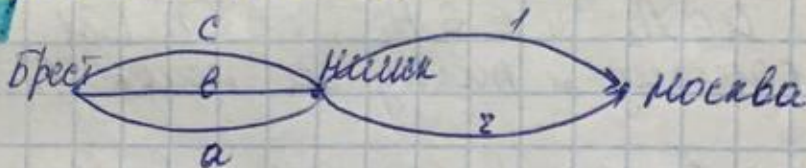
Пр: есть 5 яблок и 9 груш.

число способов выбрать 1 фрукт: $5 + 9 = 14$

→ Правило произведения:

число способов выбрать 1 эл. из A и всегда из B равно $|A| \cdot |B| = n \cdot m$.

Пр:



число способов (Москва-Братск) = $2 \cdot 3 = 6$.

→ Основной принцип комбинаторики:

Пусть необходимо выполнить друг за другом k действий. Если 1-ое действие можно выполнить n_1 способами; 2-ое действие — n_2 способами, 3-ье — n_3 , ..., k -ое действие — n_k способами, то k действий можно выполнить $n_1 \cdot n_2 \cdot n_3 \cdot \dots \cdot n_k$ способами.

→ Лемма:

число упорядоченных наборов из n нулей и единиц равно 2^n



(a_1, a_2, \dots, a_n) , где $a_i \in \{0, 1\}$

$\{0, 1\}^n = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) : a_1, a_2, \dots, a_n \in \{0, 1\}\}$

$|\{0, 1\}^n| = 2^n$ (хотим показать)

$A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, $B = \{b_1, b_2, \dots, b_n\}$.

$$\frac{1 \cdot 2}{1} \quad \frac{1 \cdot 2}{2} \quad \frac{1 \cdot 2}{3} \quad \dots \quad \frac{1 \cdot 2}{n-1} \quad \frac{1 \cdot 2}{n}$$

по основ. принципу индукции: $|\{0,1\}^n| = 2 \cdot 2 \cdot \dots \cdot 2 = 2^n$ ☒

→ Правильно биективного соответствия

Если \exists биективное отображ. $f: A \rightarrow B$ (из A в B),
то $|A| = |B| \Rightarrow n = m$.

→ Лемма:

Пусть $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, тогда $|2^A| = 2^n$
(число всех подмножеств)

♦ Построим биективное отображ.: $f: 2^A \rightarrow \{0,1\}^n$
 $2^A: B \rightarrow f(B) = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) \in \{0,1\}^n$

$$\alpha_i = \begin{cases} 0, & \text{если } a_i \notin B \\ 1, & \text{если } a_i \in B \end{cases}$$

по правилу биектив. соответствия $|2^A| = |\{0,1\}^n| = 2^n$ ☒

ОСНОВНЫЕ КОМБИНАТОРНЫЕ ВЕЛИЧИНЫ. СОЧЕТАНИЯ И РАЗМЕЩЕНИЕ.

$$A = \{a_1, \dots, a_n\}$$

→ Размещение с повторениями из n элементов по k элементам — упорядоченный набор, состоящий из k необязательно различных элементов из A .

→ Размещение без повторений из n эл. по k элм. — упорядоченный набор, состоящий из k обязательно различных элм. множ. A .

$$x = (x_1, x_2, \dots, x_k), \quad y = (y_1, y_2, \dots, y_k)$$

размещения $x = y \Leftrightarrow x_i = y_i, i = \overline{1, k}$

→ Сочетания с повторениями из n элементов по k — неупорядоченный набор, состоящий из k обязательно различных элементов множ. A .

→ **Сочетания без повторений** из n по k — непустой подмножество, состоящий из k различных элем. мн-ва A .

сочетания $X = (x_1, x_2, \dots, x_k)$, $Y = (y_1, y_2, \dots, y_k)$
 $X = Y \Leftrightarrow$ найдется биектив. отображ. $\pi: \{1, 2, \dots, k\} \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$
 $x_i = y_{\pi(i)}$, $i = \overline{1, k}$

A_n^k — число всех возможных **различных сочетаний без повторений** из n по k .

\bar{A}_n^k — число всех возможных **различных сочетаний с повторениями** из n по k .

C_n^k — число всех возможных **сочетаний без повторений** из n по k .

\bar{C}_n^k — число всех возможных **сочетаний с повторениями** из n по k .

→ **Теорема:**

$$\bar{A}_n^k = n^k$$



$$\frac{n}{1} \cdot \frac{n}{2} \cdot \frac{n}{3} \cdot \dots \cdot \frac{n}{k-1} \cdot \frac{n}{k}$$

по основн. принц. комбинаторики:

$$\bar{A}_n^k = n \cdot n \cdot n \cdot \dots \cdot n = n^k$$



→ **Теорема:**

$$A_n^k = n(n-1) \cdot (n-2) \cdot \dots \cdot (n-(k-1))$$



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

по основн. принц. комбинаторики:

$$A_n^k = n(n-1)(n-2) \cdot \dots \cdot (n-(k-1))$$

$$1) k=0 : A_n^0 = 1 ; 2) k=n : P_n = A_n^n = n!$$

→ **Перестановка** эл. мн-ва $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ — упорядоченный набор, состоящий из **всех** эл. A взятых по 1-ому разу

$A_n^n = P_n$ - число всех перестановок n элементов.

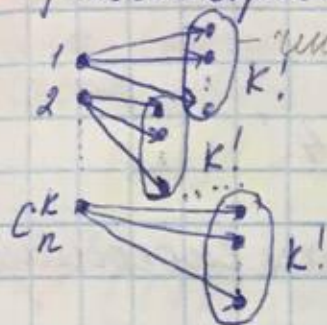
$$P_n = A_n^n = n(n-1)(n-2)\dots(n(n-1)) = n(n-1)(n-2)\dots 1 = n!$$

→ Теорема:

$$C_n^k = \frac{A_n^k}{k!} = \frac{n!}{(n-k)! \cdot k!}$$

различный > сочетаний

♦ Рассмотрим конеч. множ. $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.



число различных без повторений, которые получаются перестановкой элементов 1-го сочетания

$$A_n^k = \underbrace{k! + k! + \dots + k!}_{C_n^k} = k! \cdot C_n^k \Rightarrow$$

$$C_n^k = \frac{A_n^k}{k!}$$

→ Теорема:

$$\overline{C}_n^k = C_{n+k-1}^k$$

$k > n$

♦ Рассмотрим конечное множ. $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

составим всевозможные сочетания с повторениями из n по k .

Построим биективное отображение из множ. сочетаний с повторениями из n по k в множ. упорядоченных наборов, состоящих из k нулей и $(n-1)$ единиц.

Рассмотрим произвольное сочетание с повторениями из n по k .

$$\underbrace{00\dots0}_k \quad 1 \quad \underbrace{00\dots0}_{n-1} \quad 1 \quad \underbrace{00\dots0}_{n-1} \quad 1 \quad \dots \quad 1 \quad \underbrace{00\dots0}_{n-1}$$

только раз, столько раз, встречается a_1 в сочетании

кол-во выхождений a_2 в сочетании

$- a_3 -$

$- a_n -$

$(n-1)$ - единиц
 k - нулей

\overline{C}_n^k - кол-во упорядоч. наборов, состоящ. из k нулей и $(n-1)$ единиц $= C_{n+k-1}^k$

Пр: 1) Сколько \exists 5-знач. натур. чисел, десятичных записей которых не содержат 0
 $A = \{1, 2, 3, \dots, 9\}$

$$\begin{array}{c} \boxed{9} \\ 1 \end{array} \quad \begin{array}{c} \boxed{9} \\ 2 \end{array} \quad \begin{array}{c} \boxed{9} \\ 3 \end{array} \quad \begin{array}{c} \boxed{9} \\ 4 \end{array} \quad \begin{array}{c} \boxed{9} \\ 5 \end{array}$$

по основ. принц. комбинаторики
 $\Rightarrow \underbrace{9 \cdot 9 \cdot \dots \cdot 9}_5 = 9^5$

2) есть 4 разноцветных шара: красной, зеленой, синей и желтой. Сколькими способами можно выложить в ряд?

$$\begin{array}{c} \boxed{4} \\ 1 \end{array} \quad \begin{array}{c} \boxed{3} \\ 2 \end{array} \quad \begin{array}{c} \boxed{2} \\ 3 \end{array} \quad \begin{array}{c} \boxed{1} \\ 4 \end{array}$$

$$4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 4!$$

3) В классе 28 учеников. Сколькими способами можно выбрать 4-х учеников?

$$A = \{1, 2, \dots, 28\}$$

$$C_{28}^4 = \frac{28!}{4! \cdot (28-4)!}$$

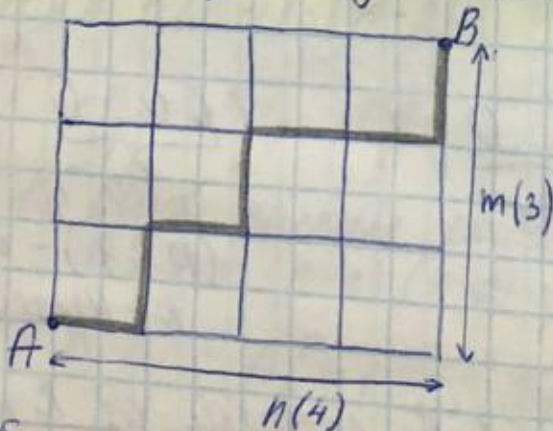
4) Бросают 20 одинаковых игральных костей. Сколькими способами могут выпасть кости?

$$A = \{1, 2, \dots, 6\}$$

$$\bar{C}_6^{20} = C_{20+6-1}^{20}$$

Порядок - не важен
 Повторяться

5) Максим идет либо на север, либо на восток. Сколькими способами можно перевести пассажира из A в B.



B - восток
 C - север.

$$\underline{BC} \underline{BC} \underline{BC}$$

Букв B равно n штук
 Букв C равно m штук

В общем случае: \exists бициклическое отображ. из множества допустимых маршрутов в множество упоряд. наборов, состоящих из n букв B и m букв C.

БИНОМ НЬЮТОНА

СВОЙСТВА БИНОМИАЛЬНЫХ КОЭФФИЦИЕНТОВ

$$(1+x)^2 = 1 + 2x + x^2$$

$$(1+x)^3 = 1 + 3x + 3x^2 + x^3$$

Теорема

Для любого натурального числа n и \forall вещественного числа $x \neq 0$.

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

$$\diamond (1+x)^n = \underbrace{(1+x) \cdot (1+x) \cdot \dots \cdot (1+x)}_n$$

x^k , $k \in \{0, 1, \dots, n\}$; C_n^k — кол-во способов выбрать k скобок из n скобок из каждой скобки при x^k .

C_n^k — искомым коэф. : $C_n^k x^k$



Следствие: (Бином Ньютона)

Для любого натурального числа n и \forall веществен. чисел a и $b \neq 0$ справедливо:

$$(a+b)^n = C_n^0 a^0 b^{n-0} + C_n^1 a^1 b^{n-1} + C_n^2 a^2 b^{n-2} + \dots + C_n^n a^n b^{n-n} = \sum_{k=0}^n C_n^k a^k b^{n-k}$$

$$\diamond x = \frac{a}{b}$$

$$\left(1 + \frac{a}{b}\right)^n = C_n^0 \left(\frac{a}{b}\right)^0 + C_n^1 \left(\frac{a}{b}\right)^1 + C_n^2 \left(\frac{a}{b}\right)^2 + \dots + C_n^n \left(\frac{a}{b}\right)^n$$

Умножим данное равенство на b^n :

$$(a+b)^n = C_n^0 a^0 b^{n-0} + C_n^1 a^1 b^{n-1} + C_n^2 a^2 b^{n-2} + \dots + C_n^n a^n b^{n-n} = \sum_{k=0}^n C_n^k a^k b^{n-k}$$



C_n^k - биномиальный коэффициент

Свойства биномиальных коэффициентов

1. $C_n^k = C_n^{n-k}$, где $n \geq 2$, $1 \leq k \leq n-1$

♦ $C_n^k = \frac{n!}{k!(n-k)!}$; $C_n^{n-k} = \frac{n!}{(n-k)!k!}$ ❑

2. $C_n^k = C_{n-1}^{k-1} + C_{n-1}^k$, где $n \geq 2$, $1 \leq k \leq n-1$

♦ $A = \{1, 2, \dots, n-1, n\}$

Подсчитаем кол-во всех возможных k -элементных подмножеств множ. A :

I способ: Каждое k -элементное подмнож. множ. A состоит из k элементов без повторений из n по k .

C_n^k - кол-во k -элементных подмнож. множ. A .

II способ:

k -элементные подмнож. A



∃ 2 типа таких подмнож.:

1) k -элементное подмнож. A , содержащее элемент n .

2) k -элементное подмнож. A , не содержащее элемент n .

Кол-во k -элементных подмнож. A 1-ого типа $= C_{n-1}^{k-1}$

Кол-во k -элементных подмнож. A 2-ого типа $= C_{n-1}^k$

\Rightarrow из I и II способа $\Rightarrow C_n^k = C_{n-1}^{k-1} + C_{n-1}^k$ ❑

3) $C_n^0 + C_n^1 + C_n^2 + \dots + C_n^k + \dots + C_n^n = 2^n$

сумма всех биномиальных коэффициентов

♦ $(1+x)^n = C_n^0 + C_n^1 x^1 + C_n^2 x^2 + \dots + C_n^k x^k + \dots + C_n^n x^n$

Положим $x=1$:

$2^n = C_n^0 + C_n^1 + C_n^2 + \dots + C_n^k + \dots + C_n^n = 2^n$ ❑

$$4) C_n^0 - C_n^1 + C_n^2 - \dots + (-1)^k C_n^k + \dots + C_n^n (-1)^n = 0$$

♦ $(-1+x)^n = C_n^0 + C_n^1 x + C_n^2 x^2 + \dots + C_n^k x^k + \dots + C_n^n (x)^n$
 Полагая $x = -1$:
 $0 = C_n^0 - C_n^1 + C_n^2 - \dots + (-1)^k C_n^k + \dots + (-1)^n C_n^n$ ☒

5) n - четное натуральное число.
 $C_n^0 + C_n^2 + C_n^4 + \dots + C_n^n = 2^{n-1}$

♦ = свойство 3 + свойство 4.

$$\begin{cases} 3) C_n^0 + C_n^1 + C_n^2 + \dots + C_n^k + \dots + C_n^n = 2^n \\ + 4) C_n^0 - C_n^1 + C_n^2 + \dots + (-1)^k C_n^k + \dots + C_n^n (-1)^n = 0 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} & 2C_n^0 + 2C_n^2 + \dots + 2C_n^n = 2^n \quad | \cdot \frac{1}{2} \\ & C_n^0 + C_n^2 + C_n^4 + \dots + C_n^n = 2^{n-1} \end{aligned} \quad \text{☒}$$

ПОЛНОМОМИАЛЬНАЯ ФОРМУЛА

Полномомияльная формула - обобщенной Бинома Ньютона

Задача: Пусть имеется n_1 экземпляров букв a_1
 n_2 экземпляров букв a_2

n_k экземпляров букв a_k

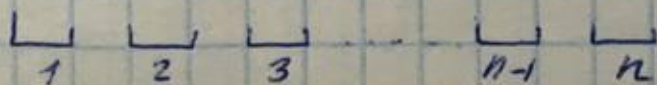
a_1, a_2, \dots, a_k - попарно различные буквы

$$n_1 + n_2 + \dots + n_k = n$$

Вопрос: Сколько различных слов можно составить используя все буквы?

$C_n^{n_1, n_2, \dots, n_k}$ - полиномиальная коэф. ф.

Решение:



$C_n^{n_1}$ - кол-во способов расположить n_1 элементов букв
 $C_{n-n_1}^{n_2}$ - кол-во способов расположить n_2 элементов букв
 $C_{n-n_1-n_2}^{n_3}$ - кол-во способов расположить n_3 элементов букв
 $C_{n-n_1-\dots-n_k}^{n_k}$ - кол-во способ. расположить n_k элементов букв

По основной принципу комбинаторики:
 число исконых слов, используя все буквы:

$$\begin{aligned}
 C_n^{n_1, n_2, \dots, n_k} &= C_n^{n_1} \cdot C_{n-n_1}^{n_2} \cdot \dots \cdot C_{n-n_1-\dots-n_k}^{n_k} = \\
 &= \frac{n!}{n_1! (n-n_1)!} \cdot \frac{(n-n_1)!}{n_2! (n-n_1-n_2)!} \cdot \dots \cdot \frac{(n-n_1-n_2-\dots-n_{k-1})!}{n_k! (n-n_1-\dots-n_{k-1}-n_k)!} = \\
 &= \frac{n!}{n_1! n_2! \cdot \dots \cdot n_k! (n-n_1-\dots-n_{k-1}-n_k)!} = \frac{n!}{n_1! n_2! \cdot \dots \cdot n_k!} \quad \text{так как } 0! = 1
 \end{aligned}$$

→ Теорема (полиномиальная формула):

Для $V \neq 0$ вещ. чисел: x_1, x_2, \dots, x_k справедливо:

$$(x_1 + x_2 + \dots + x_k)^n = \sum_{\substack{n_1, n_2, \dots, n_k \\ n_i \geq 0, i=1, \dots, k \\ n_1 + n_2 + \dots + n_k = n}} C_n^{n_1, n_2, \dots, n_k} \cdot x_1^{n_1} \cdot x_2^{n_2} \cdot \dots \cdot x_k^{n_k}$$

♦ без доказательства

Пр: Найти коэф. при $x_1^3 \cdot x_2 \cdot x_4^5 \cdot x_5$ в разложении $(x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5)^{10}$, коэф. = полиномиальный коэф.

$$x_1^3 \cdot x_2^1 \cdot x_3^0 \cdot x_4^5 \cdot x_5^1$$

$$C_{10}^{3, 1, 0, 5, 1} = \frac{10!}{3! \cdot 1! \cdot 0! \cdot 5! \cdot 1!}$$

Пр: Пусть у нас есть 10-а, 5-б, 2-в.

$$C_{17}^{10, 5, 2} = \frac{17!}{10! \cdot 5! \cdot 2!}$$