

Лекция: Свойства биномиальных коэффициентов. Подсчет сумм и метод производящих функций (конечный случай). Полиномиальные коэффициенты. Оценки биномиальных и полиномиальных коэффициентов. Оценки сумм биномиальных коэффициентов.

Лектор - доцент Селезнева Светлана Николаевна

Лекции по “Избранным вопросам дискретной математики”.

3-й курс, группа 318,

факультет ВМК МГУ имени М.В. Ломоносова

Лекции на сайте <http://mk.cs.msu.su>

# Биномиальные коэффициенты

Напомним, что **биномиальный коэффициент**  $C_n^k$  равен числу сочетаний из  $n$  по  $k$ .

Мы знаем, что  $C_n^k = \frac{(n)_k}{k!}$ .

Откуда получаем

$$\frac{(n)_k}{k!} = \frac{(n)_k \cdot (n-k)!}{k! \cdot (n-k)!} = \frac{n!}{k!(n-k)!}.$$

Следовательно,

**Свойство 1.** Для всех  $0 \leq k \leq n$  верно  $C_n^k = C_n^{n-k}$ .

# Последовательности биномиальных коэффициентов

**Теорема 2.** При каждом  $n \geq 1$  (конечная) последовательность биномиальных коэффициентов  $C_n^r$ , где  $r = 0, 1, \dots, n$ , возрастает, если  $r < \frac{n-1}{2}$ , и убывает, если  $r > \frac{n-1}{2}$ .

**Доказательство.** Рассмотрим отношение  $\frac{C_n^{r+1}}{C_n^r}$ ,  $0 \leq r \leq n-1$ :

$$\frac{C_n^{r+1}}{C_n^r} = \frac{n!}{(r+1)!(n-r-1)!} : \frac{n!}{r!(n-r)!} = \frac{n-r}{r+1}.$$

Определим, когда это отношение больше единицы:

$$\frac{n-r}{r+1} > 1, \text{ если } r < \frac{n-1}{2}.$$

# Последовательности биномиальных коэффициентов

**Доказательство** (продолжение). Получаем, что  
при  $r < \frac{n-1}{2}$  последовательность возрастает,  
при  $r > \frac{n-1}{2}$  последовательность убывает.



## Пример 1.

Пусть  $n = 3$ . Тогда последовательность такова: 1, 3, 3, 1.

Пусть  $n = 4$ . Тогда последовательность такова: 1, 4, 6, 4, 1.

# Максимальные значения

**Следствие 2.1.** При четных значениях  $n$  максимальное значение среди биномиальных коэффициентов  $C_n^r$ ,  $r = 0, 1, \dots, n$ , достигается только при  $r = \frac{n}{2}$ ;

при нечетных значениях  $n$  максимальное значение среди биномиальных коэффициентов  $C_n^r$ ,  $r = 0, 1, \dots, n$ , достигается при  $r = \frac{n-1}{2}$  и при  $r = \frac{n+1}{2}$ .

**Доказательство.** По теореме 2 если  $n \geq 1$ , то при  $r < \frac{n-1}{2}$  последовательность  $C_n^r$ ,  $r = 0, 1, \dots, n$ , возрастает и при  $r > \frac{n-1}{2}$  последовательность  $C_n^r$ ,  $r = 0, 1, \dots, n$ , убывает.

# Максимальные значения

**Доказательство.** Если значение  $n$  четно, то число  $\frac{n-1}{2}$  нецелое; поэтому максимальное значение достигается при  $r = \lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor + 1 = \frac{n}{2}$ ;

если значение  $n$  нечетно, то число  $\frac{n-1}{2}$  целое; следовательно,  $C_n^{\frac{n-1}{2}} = C_n^{\frac{n+1}{2}}$ , и максимальное значение достигается при  $r = \frac{n-1}{2}$  и при  $r = \frac{n+1}{2}$ .

□

**Следствие 2.2.** Для всех  $n \geq 1$  и  $0 \leq r \leq n$  верно  $C_n^r \leq C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$ .

# Суммы биномиальных коэффициентов

Напомним формулу бинома Ньютона:

$$\text{При } n \geq 1 \text{ верно } (x + y)^n = \sum_{k=0}^n C_n^k x^{n-k} y^k.$$

Из нее следуют два свойства сумм биномиальных коэффициентов:

**Теорема 3.** Для всех  $n \geq 1$  верно

$$1. \sum_{k=0}^n C_n^k = 2^n.$$

$$2. \sum_{k=0}^n (-1)^k C_n^k = 0.$$

**Доказательство.**

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

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



# Подсчет сумм биномиальных коэффициентов

Можно находить значения других сумм биномиальных коэффициентов.

**Пример 2.** Найти значение суммы  $\sum_{k=0}^n C_n^k \cdot a^k$ , где  $a \in \mathbb{R}$ .

**Например,** если  $n = 2$ ,  $a = 2$ , то надо найти значение суммы  $C_2^0 \cdot 2^0 + C_2^1 \cdot 2^1 + C_2^2 \cdot 2^2 = 1 + 4 + 4 = 9$ .

**Решение.** Несложно заметить, что указанная сумма непосредственно сворачивается по формуле бинома Ньютона:

$$\sum_{k=0}^n C_n^k \cdot a^k \cdot 1^{n-k} = (a + 1)^n.$$



# Подсчет сумм биномиальных коэффициентов

**Пример 3.** Найти значение суммы  $\sum_{k=0}^n k \cdot C_n^k$ .

**Например,** если  $n = 3$ , то надо найти значение суммы  $0 \cdot C_3^0 + 1 \cdot C_3^1 + 2 \cdot C_3^2 + 3 \cdot C_3^3 = 0 + 3 + 6 + 3 = 12$ .

**Решение.** Заметим, что при  $k \geq 1$  верно

$$\begin{aligned} k \cdot C_n^k &= k \cdot \frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{n!}{(k-1)!(n-k)!} = \\ &= n \cdot \frac{(n-1)!}{(k-1)!((n-1)-(k-1))!} = n \cdot C_{n-1}^{k-1}. \end{aligned}$$

Слагаемое при  $k = 0$  обнуляется. Поэтому, получаем

$$\sum_{k=0}^n k \cdot C_n^k = \sum_{k=1}^n k \cdot C_n^k = \sum_{k=1}^n n \cdot C_{n-1}^{k-1} = n \cdot \sum_{l=0}^{n-1} C_{n-1}^l = n \cdot 2^{n-1}.$$

# Подсчет сумм биномиальных коэффициентов

**Пример 4.** Найти значение суммы  $\sum_{k=0}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} C_n^{2k}$ .

**Например,** если  $n = 4$ , то надо найти значение суммы  $C_4^0 + C_4^2 + C_4^4 = 1 + 6 + 1 = 8$ .

Если  $n = 5$ , то надо найти значение суммы  $C_5^0 + C_5^2 + C_5^4 = 1 + 10 + 5 = 16$ .

**Решение.** По теореме 3 (п. 2) верно  $\sum_{k=0}^n (-1)^k C_n^k = 0$ .

Поэтому  $\sum_{k=0}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} C_n^{2k} = \sum_{k=0}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} C_n^{2k+1}$ .

Следовательно,

$$\sum_{k=0}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} C_n^{2k} = \frac{1}{2} \sum_{k=0}^n C_n^k = \frac{1}{2} \cdot 2^n = 2^{n-1}.$$

# Производящие функции

Одним из методов получения значения комбинаторных сумм и доказательства тождеств является метод **производящих функций**.

Для последовательности чисел  $\{a_n\}$  (конечной или бесконечной) рассмотрим формальную сумму (конечную или бесконечную)  $\sum a_n t^n$ , где  $t \in \mathbb{R}$ .

Если последовательность  $\{a_n\}$  конечна, то эта сумма всегда определяет функцию

$$F(t) = \sum a_n t^n,$$

которая называется **производящей функцией** для последовательности  $\{a_n\}$ .

Рассмотрим примеры подсчета комбинаторных сумм при помощи производящих функций.

# Применение производящих функций

Вернемся к **примеру 3**: нам надо найти значение суммы

$$\sum_{k=0}^n k \cdot C_n^k.$$

**Решение.** Рассмотрим конечную последовательность биномиальных коэффициентов  $C_n^0, C_n^1, \dots, C_n^n$  и ее производящую функцию  $F(t) = \sum_{k=0}^n C_n^k t^k$ . Из примера 2 следует, что  $F(t) = (t+1)^n$ .

Функция  $F(t)$  дифференцируема в  $\mathbb{R}$ . Найдем ее производную.

С одной стороны,  $F'(t) = ((t+1)^n)' = n(t+1)^{n-1}$ .

С другой стороны,  $F'(t) = \left( \sum_{k=0}^n C_n^k t^k \right)' = \sum_{k=0}^n C_n^k k t^{k-1}$ .

Подставляя в оба полученных выражения для производной

$F'(t)$  значение  $t = 1$ , получаем  $\sum_{k=0}^n k \cdot C_n^k = n \cdot 2^{n-1}$ .

# Применение производящих функций

**Пример 5.** Доказать тождество  $\sum_{r=0}^k C_n^r C_m^{k-r} = C_{n+m}^k$ .

**Решение.** Рассмотрим конечные последовательности биномиальных коэффициентов  $C_n^r$  и  $C_m^r$ , где

$r = 0, 1, \dots, \max(n, m)$ , и их производящие функции

$$F(t) = \sum_{r=0}^n C_n^r t^r = (t+1)^n \text{ и } G(t) = \sum_{r=0}^m C_m^r t^r = (t+1)^m.$$

Тогда

$$F(t) \cdot G(t) = (t+1)^n \cdot (t+1)^m = (t+1)^{n+m} = \sum_{s=0}^{n+m} C_{n+m}^s t^s.$$

С другой стороны, перемножаем многочлены:

$$F(t) \cdot G(t) = \left( \sum_{r=0}^n C_n^r t^r \right) \cdot \left( \sum_{r=0}^m C_m^r t^r \right) = \sum_{s=0}^{n+m} \left( \sum_{j=0}^s C_n^j C_m^{s-j} \right) t^s.$$

Приравнявая коэффициенты при  $t^k$ , получаем

$$\sum_{r=0}^k C_n^r C_m^{k-r} = C_{n+m}^k.$$

# Обобщение формулы бинома Ньютона

Можно найти формулу для степени суммы вида  $(x_1 + \dots + x_m)^n$ , аналогичную формуле бинома Ньютона.

**Теорема 4.** Для всех  $n \geq 1$ ,  $m \geq 2$  верно

$$(x_1 + \dots + x_m)^n = \sum_{\substack{k_1, \dots, k_m \geq 0 : \\ k_1 + \dots + k_m = n}} \frac{n!}{k_1! \dots k_m!} x_1^{k_1} \dots x_m^{k_m}.$$

**Доказательство** можно провести индукцией по  $m$ .  
Базис индукции составляет формула бинома Ньютона.



# Полиномиальные коэффициенты

Комбинаторное число  $\frac{n!}{k_1!k_2!\dots k_{m-1}!k_m!}$ , где  $n \geq 1$ ,  $k_1, \dots, k_m \geq 0$  и  $\sum_{i=1}^m k_i = n$ , называется **полиномиальным коэффициентом** и обозначается  $C(n; k_1, \dots, k_m)$  или  $\binom{n}{k_1, \dots, k_m}$ .

Через полиномиальные коэффициенты формулу из теоремы 4 можно переписать в следующем виде.

$$(x_1 + \dots + x_m)^n = \sum_{\substack{k_1, \dots, k_m \geq 0, \\ k_1 + \dots + k_m = n}} C(n; k_1, \dots, k_m) x_1^{k_1} \dots x_m^{k_m}.$$

## Формула квадрата суммы трех переменных

**Пример 6.** Найдем формулу для выражения  $(x + y + z)^2$ .

**Решение.** В соответствии с теоремой 4 сначала нам нужно найти всевозможные разбиения числа  $n = 2$  на *упорядоченные* суммы трех ( $m = 3$ ) неотрицательных чисел.

Таких разбиений ровно  $\hat{C}(3, 2) = C(3 + 2 - 1, 2) = 6$  (см. предыдущую лекцию):

$$2 = 0+0+2 = 0+1+1 = 0+2+0 = 1+0+1 = 1+1+0 = 2+0+0.$$

Теперь для каждой суммы надо найти соответствующий полиномиальный коэффициент:

$$\begin{aligned} C(0, 0, 2) &= C(0, 2, 0) = C(2, 0, 0) = \frac{2!}{0!0!2!} = 1; \\ C(0, 1, 1) &= C(1, 0, 1) = C(1, 1, 0) = \frac{2!}{0!1!1!} = 2. \end{aligned}$$

Следовательно, получаем формулу

$$(x + y + z)^2 = z^2 + 2yz + y^2 + 2xz + 2xy + x^2.$$



# Сумма полиномиальных коэффициентов

Аналогично теореме 3 можно получить значение суммы полиномиальных коэффициентов.

**Теорема 5.** Для всех  $n \geq 1$ ,  $m \geq 2$  верно

$$\sum_{\substack{k_1, \dots, k_m \geq 0, \\ k_1 + \dots + k_m = n}} C(n; k_1, \dots, k_m) = m^n.$$

**Доказательство.** Подставим в формулу из теоремы 4 значения  $x_1 = \dots = x_n = 1$ .



# Оценки биномиальных коэффициентов

Иногда нужно знать оценки биномиальных коэффициентов или их сумм.

# Оценка биномиального коэффициента

**Теорема 6.** Для всех  $n \geq 1$ ,  $0 \leq k \leq n$ , верно  $C_n^k \leq \frac{n^n}{k^k(n-k)^{n-k}}$  (по определению полагаем, что  $0^0 = 1$ ).

**Доказательство.** Сначала заметим, что для всех  $n \geq 1$  верно  $C_n^0 = 1 \leq \frac{n^n}{n^n \cdot 0^0} = 1$ , т.е. при  $k = 0$  утверждение теоремы 6 верно.

Доказательство для  $n \geq 1$  при всех  $k$ ,  $1 \leq k \leq n$  проведем индукцией по значению  $n$ .

**Базис индукции.** Если  $n = 1$ , то  $C_n^1 = 1 \leq \frac{1^1}{0^0 \cdot 1^1} = 1$ .

**Индуктивный переход.** Предположим, что для некоторого  $n \geq 1$  при всех  $k$ ,  $1 \leq k \leq n$ , утверждение теоремы 6 верно.

Рассмотрим  $n + 1$ . Тогда  $C_{n+1}^k =$

$$= \frac{(n+1)!}{k!(n-k+1)!} = \frac{n+1}{k} \cdot \frac{n!}{(k-1)!(n-k+1)!} = \frac{n+1}{k} \cdot C_n^{k-1}.$$

# Оценка биномиального коэффициента

**Доказательство** (продолжение). Воспользуемся предположением индукции, что  $C_n^{k-1} \leq \frac{n^n}{(k-1)^{k-1}(n-k+1)^{n-k+1}}$ , и проведем рассуждения:

$$\begin{aligned} \frac{n+1}{k} \cdot C_n^{k-1} &\leq \frac{n+1}{k} \cdot \frac{n^n}{(k-1)^{k-1}(n-k+1)^{n-k+1}} \cdot \frac{(n+1)^n}{(n+1)^n} \cdot \frac{k^k}{k^k} = \\ &= \frac{(n+1)^{n+1}}{k^k(n-k+1)^{n-k+1}} \cdot \frac{n^n}{(n+1)^n} \cdot \frac{k^{k-1}}{(k-1)^{k-1}} = \\ &= \frac{(n+1)^{n+1}}{k^k(n-k+1)^{n-k+1}} \cdot \frac{\left(1 + \frac{1}{k-1}\right)^{k-1}}{\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n} \leq \frac{(n+1)^{n+1}}{k^k(n-k+1)^{n-k+1}}. \end{aligned}$$

В завершающем переходе мы воспользовались тем, что последовательность  $a_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$  возрастает.



# Оценка полиномиального коэффициента

**Следствие 6.1.** Для всех  $m \geq 2$  и таких  $k_1, \dots, k_m \geq 0$ , что  $k_1 + \dots + k_m = n$ , верно

$$C(n; k_1, \dots, k_m) \leq \frac{n^n}{k_1^{k_1} \dots k_m^{k_m}}$$

(по определению полагаем, что  $0^0 = 1$ ).

**Доказательство** можно провести индукцией по  $m$ .

Базис индукции:  $m = 2$  составляет теорема 6.



## Функция энтропии

Рассмотрим функцию действительного аргумента

$H(t) = -t \log_2 t - (1 - t) \log_2(1 - t)$  на интервале  $t \in (0, 1)$ .

Она называется **функцией (двузначной) энтропии**.

**Теорема 7 [свойства функции энтропии].** Для функции действительного аргумента  $H(t) = -t \log_2 t - (1 - t) \log_2(1 - t)$  на интервале  $t \in (0, 1)$  верны свойства:

- 1)  $\lim_{t \rightarrow 0+} H(t) = 0$ , и  $\lim_{t \rightarrow 1-} H(t) = 0$ ;
- 2) на промежутке  $t \in (0; \frac{1}{2}]$  функция  $H(t)$  монотонно возрастает, а на промежутке  $t \in [\frac{1}{2}; 1)$  функция  $H(t)$  монотонно убывает;
- 3) свое единственное максимальное значение на интервале  $t \in (0, 1)$  функция  $H(t)$  принимает ровно в одной точке  $t = \frac{1}{2}$ , причем  $H(\frac{1}{2}) = 1$ .

# Функция энтропии

**Доказательство.** Заметим, что

$$H(t) = t \log_2 \frac{1}{t} + (1-t) \log_2 \frac{1}{1-t}.$$

1) Тогда  $\lim_{t \rightarrow 0+} H(t) = \lim_{t \rightarrow 0+} t \log_2 \frac{1}{t} = \lim_{t \rightarrow 0+} \frac{\log_2 \frac{1}{t}}{\frac{1}{t}} = 0$ . Равенство  $\lim_{t \rightarrow 1-} H(t) = 0$  выводим аналогично.

Теперь найдем производную функции  $H(t)$  и приравняем ее к нулю:

$$\begin{aligned} H'(t) &= \left( \log_2 \frac{1}{t} + t \cdot t \cdot \left( -\frac{1}{t^2} \right) \cdot \frac{1}{\ln 2} \right) + \\ &+ \left( -\log_2 \frac{1}{1-t} + (1-t) \cdot (1-t) \cdot \frac{1}{(1-t)^2} \cdot \frac{1}{\ln 2} \right) = \log_2 \frac{1-t}{t} = 0. \end{aligned}$$

Откуда  $t = \frac{1}{2}$ .

Исследуя промежутки знакопостоянства производной  $H(t)$  получаем утверждения 2) и 3).

# Функция энтропии и биномиальные коэффициенты

**Следствие 7.1.** Для всех  $n \geq 1$ ,  $1 \leq k \leq n - 1$  верно неравенство

$$C_n^k \leq 2^{H(\frac{k}{n})n},$$

где  $H(t)$  – функция двучной энтропии.

**Доказательство.** По теореме 6 верно неравенство:

$$C_n^k \leq \frac{n^n}{k^k (n-k)^{n-k}}.$$

Положим  $\alpha = \frac{k}{n}$ , тогда  $k = \alpha n$ ,  $n - k = (1 - \alpha)n$ . Получаем:

$$\begin{aligned} \frac{n^n}{k^k (n-k)^{n-k}} &= \frac{n^n}{\alpha^{\alpha n} n^{\alpha n} (1-\alpha)^{(1-\alpha)n} n^{(1-\alpha)n}} = \frac{1}{\alpha^{\alpha n} (1-\alpha)^{(1-\alpha)n}} = \\ &= 2^{-\log_2(\alpha^{\alpha n} (1-\alpha)^{(1-\alpha)n})} = 2^{n(\alpha \log_2 \frac{1}{\alpha} + (1-\alpha) \log_2 \frac{1}{1-\alpha})} = 2^{H(\alpha)n}. \end{aligned}$$



# Оценка суммы биномиальных коэффициентов

**Теорема 8.** При  $n \geq 1$  и  $0 < k < \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$  верно двойное неравенство

$$C_n^k < \sum_{r=0}^k C_n^r < \frac{n-k}{n-2k} C_n^k.$$

**Доказательство.** Левое неравенство очевидно. Докажем правое неравенство. Пусть  $k < \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ . Рассмотрим сумму  $\sum_{r=0}^k C_n^r$ .

Сначала заметим, что для произвольного  $r$ , такого что  $0 \leq r < k$ , верно

$$\begin{aligned} \frac{C_n^r}{C_n^k} &= \frac{n!}{r!(n-r)!} \cdot \frac{k!(n-k)!}{n!} = \\ &= \frac{(k)_{k-r}}{(n-r)_{k-r}} = \frac{k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot (r+1)}{(n-r) \cdot (n-r-1) \cdot \dots \cdot (n-k+1)} \leq \left( \frac{k}{n-k} \right)^{k-r}. \end{aligned}$$

# Оценка суммы биномиальных коэффициентов

**Доказательство** (продолжение). Т.к.  $k < \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ , верно  $\frac{k}{n-k} < 1$ .  
Тогда

$$\sum_{r=0}^k C_n^r = C_n^k \sum_{r=0}^k \frac{C_n^r}{C_n^k} \leq C_n^k \left( 1 + \left( \frac{k}{n-k} \right) + \left( \frac{k}{n-k} \right)^2 \dots \right).$$

В больших скобках стоит сумма бесконечно убывающей геометрической прогрессии со знаменателем  $\frac{k}{n-k} < 1$ . Найдем ее:

$$\frac{1}{1 - \frac{k}{n-k}} = \frac{n-k}{n-2k}.$$

Откуда получаем оценку:

$$\sum_{r=0}^k C_n^r \leq \frac{n-k}{n-2k} \cdot C_n^k.$$

# Оценка суммы биномиальных коэффициентов

**Следствие 8.1.** При  $n \geq 1$  и  $k > \frac{n}{2}$  верно неравенство

$$\sum_{r=k}^n C_n^r < \frac{k}{2k-n} C_n^k.$$

**Доказательство.** По теореме 8 и свойству  $C_n^r = C_n^{n-r}$  получаем

$$\sum_{r=k}^n C_n^r = \sum_{s=0}^{n-k} C_n^s < \frac{n - (n-k)}{n - 2(n-k)} C_n^{n-k} = \frac{k}{2k-n} C_n^k.$$



# Оценки сумм биномиальных коэффициентов

Можно доказать следующие оценки сумм биномиальных коэффициентов.

**Теорема 9.** 1. Пусть  $n \geq 1$ , и  $k < \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ . Тогда

$$\sum_{r=0}^k C_n^r < \frac{n^n}{k^k (n-k)^{n-k}}.$$

2. Пусть  $n \geq 1$ , и  $k > \frac{n}{2}$ . Тогда

$$\sum_{r=k}^n C_n^r < \frac{n^n}{k^k (n-k)^{n-k}}.$$

# Асимптотические оценки

При решении задач довольно часто необходимо знать асимптотическое поведение биномиальных коэффициентов и их сумм.

Обычно находят **асимптотику** или **порядок** комбинаторных чисел.

## $O$ -символика

Напомним некоторые определения из математического анализа. Мы будем изучать поведение неотрицательных функций натурального аргумента  $n$  при  $n \rightarrow \infty$ .

Пишут  $\varphi(n) = O(\psi(n))$ , если существует такая положительная константа  $C$ , что  $\varphi(n) \leq C \cdot \psi(n)$ .

Если одновременно выполняются условия  $\varphi(n) = O(\psi(n))$  и  $\psi(n) = O(\varphi(n))$ , то говорят, что функции  $\varphi(n)$  и  $\psi(n)$  имеют **одинаковый порядок (равны по порядку)**, и пишут  $\varphi(n) \asymp \psi(n)$ .

Пишут  $\varphi(n) = o(\psi(n))$ , если существует такая функция  $\chi(n)$ ,  $\chi(n) \rightarrow 0$  при  $n \rightarrow \infty$ , что  $\varphi(n) = \chi(n) \cdot \psi(n)$ .

Говорят, что функции  $\varphi(n)$  и  $\psi(n)$  **эквивалентны (асимптотически равны)**, и пишут  $\varphi(n) \sim \psi(n)$ , если  $\varphi(n) = \psi(n) + o(\psi(n))$ .

# Асимптотика биномиальных коэффициентов

При помощи формулы Стирлинга  $n! \sim \sqrt{2\pi n} n^n e^{-n}$ , где  $e$  обозначает основание натурального логарифма ( $e = 2,71\dots$ ), можно доказать следующие теоремы.

**Теорема 10.** При  $k \rightarrow \infty$  и  $(n - k) \rightarrow \infty$  верно

$$C_n^k \sim \frac{\sqrt{n}}{\sqrt{2\pi k(n-k)}} \cdot \frac{n^n}{k^k (n-k)^{n-k}}.$$

**Следствие 10.1.** При  $n \rightarrow \infty$  для четных значений  $n$  верно

$$C_n^{\frac{n}{2}} \sim \sqrt{\frac{2}{\pi}} \cdot \frac{2^n}{\sqrt{n}}.$$

## Асимптотика сумм биномиальных коэффициентов

**Теорема 11.** При  $n \rightarrow \infty$  если  $\varphi(n) \rightarrow \infty$ , и  $\varphi(n)\sqrt{n} = o(n)$ , то

$$\sum_{r=\lfloor \frac{n}{2} - \varphi(n)\sqrt{n} \rfloor}^{\lfloor \frac{n}{2} + \varphi(n)\sqrt{n} \rfloor} C_n^r \sim 2^n.$$

**Доказательство.** Пусть  $k < \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ . По теореме 8 верно, что

$$\sum_{r=0}^k C_n^r \leq \frac{n-k}{n-2k} C_n^k.$$



# Асимптотика сумм биномиальных коэффициентов

**Доказательство** (продолжение). Мы знаем, что

$C_n^k = C_n^{n-k}$  для всех  $k$  (по свойству 1),

$C_n^k \leq C_n^r$  при  $k \leq r \leq \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$  (по следствию 2.1).

Рассмотрим произведение  $C_n^k \cdot (n - 2k)$  и получим оценки:

$$\begin{aligned} C_n^k \cdot (n - 2k) &= \underbrace{C_n^k + \dots + C_n^k}_{n-2k} \leq \\ &\leq \underbrace{C_n^k + C_n^{k+1} + \dots + C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} + \dots + C_n^{n-k}}_{n-2k+1} \leq \sum_{r=0}^n C_n^r = 2^n. \end{aligned}$$

Значит, нашли оценку:

$$\sum_{r=0}^k C_n^r \leq \frac{n-k}{n-2k} C_n^k \cdot \frac{n-2k}{n-2k} \leq 2^n \cdot \frac{n-k}{(n-2k)^2}.$$

# Асимптотика сумм биномиальных коэффициентов

**Доказательство** (продолжение). Пусть теперь  $\varphi(n) \rightarrow \infty$ ,  $\varphi(n)\sqrt{n} = o(n)$ , и  $k = \lfloor \frac{n}{2} - \varphi(n)\sqrt{n} \rfloor$ .

Тогда

$$\begin{aligned} \sum_{r=0}^k C_n^r &\leq 2^n \cdot \frac{n - \lfloor \frac{n}{2} - \varphi(n)\sqrt{n} \rfloor}{(n - 2\lfloor \frac{n}{2} - \varphi(n)\sqrt{n} \rfloor)^2} \leq \\ &\leq 2^n \cdot \frac{n - \frac{n}{2} + \varphi(n)\sqrt{n} + 1}{(n - 2\frac{n}{2} + 2\varphi(n)\sqrt{n})^2} = \\ &= 2^n \cdot \frac{\frac{n}{2} + \varphi(n)\sqrt{n} + 1}{4\varphi^2(n)n} \leq 2^n \cdot \frac{1}{C\varphi^2(n)} = o(2^n) \text{ при } n \rightarrow \infty, \end{aligned}$$

где  $C, C > 0$ , некоторая постоянная величина.

По свойству 1 заключаем, что  $\sum_{r=n-k}^n C_n^k = o(2^n)$ .

Теорема 11 доказана (Почему?).

# Как распределяются значения биномиальных коэффициентов?

Теорема 11 имеет простой содержательный смысл: в значение суммы  $\sum_{k=0}^n C_n^k$  всех биномиальных коэффициентов при достаточно больших  $n$  **основной** вклад вносят коэффициенты с большим значением  $k$  (примерно половина  $n$  плюс-минус корень из  $n$  на некоторую возрастающую функцию).

И наоборот, коэффициенты с малым значением  $k$  никакого **существенного** вклада в значение суммы не вносят (они все есть всего лишь  $o$ -маленькое от  $2^n$ ).

## Задачи для самостоятельного решения

1. Найти значение суммы  $\sum_{k=0}^n \frac{1}{k+1} C_n^k$ .

2. Найти значение суммы  $\sum_{k=0}^n k 2^k$ .

3. Найти максимальное значение и поведение конечной последовательности  $(k-1)^r C_n^r$ , где  $r = 0, 1, \dots, n$ , а  $k$  – фиксированное натуральное число,  $k \geq 3$ .

4. Аналогично теореме 7 найти свойства функции  $k$ -значной энтропии ( $k$  – фиксированное натуральное число,  $k \geq 3$ )

$$H_k(t) = -t \log_k t - (1-t) \log_k(1-t) + t \log_k(k-1)$$

на промежутке  $t \in (0, 1)$ .

5. [2] Гл. VIII 1.18, 1.25, 3.10, 5.8.

# Литература к лекции

1. Яблонский С.В. Введение в дискретную математику. М.: Высшая школа, 2001. Ч. II, с. 197-200, 202-214.
2. Гаврилов Г.П., Сапоженко А.А. Задачи и упражнения по дискретной математике. М.: Физматлит, 2004. Гл. VIII 1.13, 1.18, 3.10.

Конец лекции