

Арифметический треугольник.

При отыскании биномиальных коэффициентов можно использовать формулу $C_n^k = C_{n-1}^k + C_{n-1}^{k-1}$, и процесс отыскания коэффициентов можно оформить в виде таблицы

$n \backslash k$	0	1	2	3	4	5	...
1	1	1	0	0	0	0	
2	1	2	1	0	0	0	
3	1	3	3	1	0	0	
4	1	4	6	4	1	0	
5	1	5	10	10	5	1	
...

Эта таблица называется *арифметическим треугольником второго порядка*.

Обозначим биномиальный коэффициент C_n^k как $C_2(n, k)$.

Тогда

$$\left. \begin{aligned} C_2(1, k) &= \begin{cases} 1, & \text{если } 0 \leq k \leq 1; \\ 0, & \text{если } k > 1. \end{cases} \\ C_2(n, k) &= \begin{cases} 1, & \text{если } k = 0; \\ C_2(n-1, k) + C_2(n-1, k-1), & \text{если } k \geq 1 \end{cases}, n > 1. \end{aligned} \right\} \quad (10)$$

Эти формулы можно обобщить на случай *арифметических коэффициентов порядка m* :

$$\left. \begin{aligned} C_m(1,k) &= \begin{cases} 1, & \text{если } 0 \leq k \leq m-1; \\ 0, & \text{если } k > m-1. \end{cases} \\ C_m(n,k) &= \begin{cases} C_m(n-1,k) + C_m(n-1,k-1) + \dots + C_m(n-1,0), & \text{если } k \leq m-1; \\ C_m(n-1,k) + C_m(n-1,k-1) + \dots + C_m(n-1,k-m+1), & \text{если } k > m-1 \end{cases}, n > 1. \end{aligned} \right\} \quad (11)$$

Следующая таблица, составленная из арифметических коэффициентов порядка m , называется **арифметическим треугольником m -го порядка**:

$n \backslash k$	0	1	2	...	$m-2$	$m-1$	m	...
1	1	1	1	...	1	1	0	...
2	1	2	3	...	$m-1$	m	$m-1$...
3	1	3	6	$\frac{m(m+1)}{2}$
...

Существует связь между арифметическими коэффициентами порядка m и m -ичной системой счисления.

Теорема о связи арифметического треугольника порядка m и m -ичной системой счисления.

Число $C_m(n,k)$ равно количеству n -разрядных чисел в m -ичной системе счисления, сумма цифр которых равна k , причём допускаются числа, начинающиеся с нулей.

Последнее допущение означает, что, например, число 007 считаем трёхразрядным.

Обозначим через $B_m(n,k)$ количество n -разрядных чисел в m -ичной системе счисления, сумма цифр которых равна k , при условии, что допускаются числа, начинающиеся с нулей.

Покажем, что $B_m(n,k) = C_m(n,k)$.

1) Рассмотрим одноразрядные числа в m -ичной системе счисления.

а) Если k не превышает максимальной цифры $m-1$ в m -ичной системе счисления, то для каждого такого k найдётся единственное одноразрядное число с суммой цифр, равной k , а именно - число, состоящее из единственной цифры k . Таким образом, $B_m(1, k) = 1$, если $0 \leq k \leq m-1$.

б) Если же $k > m-1$, то получить сумму k с помощью одной цифры невозможно, Значит, $B_m(1, k) = 0$, если $k > m-1$.

$$\text{Итак, } B_m(1, k) = \begin{cases} 1, & \text{если } 0 \leq k \leq m-1; \\ 0, & \text{если } k > m-1. \end{cases}$$

1) Рассмотрим n -разрядные числа в m -ичной системе счисления, если $n > 1$.

а) Пусть k не превышает максимальной цифры $m-1$ в m -ичной системе счисления.

Рассмотрим n -разрядные числа, начинающиеся с 0. В этом случае сумму k должны набрать остальные $n-1$ разрядов, и они могут сделать это $B_m(n-1, k)$ числом способов.

Рассмотрим n -разрядные числа, начинающиеся с 1. В этом случае остальные $n-1$ разрядов должны набрать сумму $k-1$, и они могут сделать это $B_m(n-1, k-1)$ числом способов.

...

Рассмотрим n -разрядные числа, начинающиеся с цифры k . В этом случае остальные $n-1$ разрядов должны набрать сумму 0, и они могут сделать это $B_m(n-1, 0) = 1$ единственным числом способом, имея все цифры, равные 0. Итак,

$$B_m(m, k) = B_m(n-1, k) + B_m(n-1, k-1) + \dots + B_m(n-1, 0), \text{ если } k \leq m-1.$$

б) Пусть $k \geq m-1$.

Рассмотрим n -разрядные числа, начинающиеся с 0. В этом случае сумму k должны набрать остальные $n-1$ разрядов, и они могут сделать это $B_m(n-1, k)$ числом способов.

Рассмотрим n – разрядные числа, начинающиеся с 1. В этом случае остальные $n - 1$ разрядов должны набрать сумму $k-1$, и они могут сделать это $B_m(n-1, k-1)$ числом способов.

...

Рассмотрим n – разрядные числа, начинающиеся с цифры $m-1$. В этом случае остальные $n - 1$ разрядов должны набрать сумму $k-m+1$, и они могут сделать это $B_m(n-1, k-m+1)$ числом способом. Итак, общее количество n - разрядных чисел в m - ичной системе счисления, сумма цифр которых равна k , в случае $k \geq m-1$, выражается формулой $B_m(m, k) = B_m(n-1, k) + B_m(n-1, k-1) + \dots + B_m(n-1, 0)$, если $k \leq m-1$.

Значит, при $n > 1$ имеем

$$B_m(n, k) = \begin{cases} B_m(n-1, k) + B_m(n-1, k-1) + \dots + B_m(n-1, 0), & \text{если } k \leq m-1; \\ B_m(n-1, k) + B_m(n-1, k-1) + \dots + B_m(n-1, k-m+1), & \text{если } k > m-1 \end{cases}$$

В общем итоге имеем набор формул для вычисления $B_m(n, k)$:

$$\left. \begin{aligned} B_m(1, k) &= \begin{cases} 1, & \text{если } 0 \leq k \leq m-1; \\ 0, & \text{если } k > m-1. \end{cases} \\ B_m(n, k) &= \begin{cases} B_m(n-1, k) + B_m(n-1, k-1) + \dots + B_m(n-1, 0), & \text{если } k \leq m-1; \\ B_m(n-1, k) + B_m(n-1, k-1) + \dots + B_m(n-1, k-m+1), & \text{если } k > m-1 \end{cases}, n > 1. \end{aligned} \right\} \quad (12)$$

Сравнивая формулы (11) и (12), видим, что закон построения чисел $B_m(n, k)$ совпадает с законом построения коэффициентов $C_m(n, k)$, а, следовательно, и результаты применения формул (11) и (12) будут одинаковыми, то есть $B_m(n, k) = C_m(n, k)$. ■

Пример. В некотором игорном заведении посетителям предлагалась игра: бросается три кости. Если сумма очков на трёх костях равна 11, то выигрывает заведение, если 12 – то посетитель, если другое количество очков – кости бросаются ещё раз, и так до появления суммы баллов 11 или 12. Хозяева игорного заведения убеждали посетителей, что шансы на выигрыш у обеих сторон равны, объясняя это следующим образом:

Число 11 можно представить в виде суммы трёх положительных слагаемых, не превосходящих 6, шестью способами:

1+4+6; 1+5+5; 2+3+6; 2+4+5; 3+3+5 и 3+4+4.

Для числа 12 таких сумм также шесть:

1+5+6; 2+5+5; 2+4+6; 3+3+6; 3+4+5 и 4+4+4.

Так что при длительной игре, по мнению хозяев заведения, примерно половину партий будет выигрывать заведение, а половину – клиент.

Но на практике при большом количестве партий оказывалось, что клиенты заведения остаются, как правило, в проигрыше.

Давайте выясним: действительно ли честной является эта игра.

Перейдём от стандартных костей, грани которых помечены цифрами от 1 до 6, к костям, грани которых помечены цифрами от 0 до 5. При таких костях «старым» суммам 11 и 12 будут соответствовать «новые» суммы 8 и 9. Тогда каждому броску трёх «старых» костей, при котором набиралась сумма в 11 баллов, соответствует трёхзначное число в 6-ичной системе счисления с суммой цифр 8, количество которых равно $C_6(3,8)$, а каждому броску трёх «старых» костей, при котором набиралась сумма в 12 баллов, соответствует трёхзначное число в 6-ичной системе счисления с суммой цифр 9, количество которых равно $C_6(3,9)$.

Для нахождения коэффициентов $C_6(3,8)$ и $C_6(3,9)$ изобразим арифметический треугольник 6 порядка:

$\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix}$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
1	1	1	1	...	1	1	0	0	0	0
2	1	2	3	4	5	6	5	4	3	2
3	1	3	6	10	15	21	25	27	27	25

Видим, что $C_6(3,8) = 27$, а $C_6(3,9) = 25$.

Способов получения 11 баллов больше, чем число способов получения 12 баллов, значит, при длительной игре заведение будет в выигрыше в данной игре.

Свойства арифметических коэффициентов.

$$1) \quad C_2(n, k) = C_n^k. \quad (13)$$

Это следует из формул (10).

2) Свойство симметричности.

$$C_m(n, k) = C_m(n, n(m-1) - k) \quad (14)$$

Пусть $\overline{a_1 a_2 \dots a_n}$ - n -значное число в m -ичной системе счисления, такое, что $a_1 + a_2 + \dots + a_n = k$. Каждому слагаемому a_i этой суммы поставим в соответствие число $\tilde{a}_i = m - 1 - a_i$.

Тогда каждой сумме $a_1 + a_2 + \dots + a_n = k$ будет соответствовать сумма $\tilde{a}_1 + \tilde{a}_2 + \dots + \tilde{a}_n = (m - 1 - a_1) + (m - 1 - a_2) + \dots + (m - 1 - a_n) = n(m - 1) - (a_1 + a_2 + \dots + a_n) = n(m - 1) - k$.

Так как построенное соответствие является биекцией, то количество упорядоченных сумм вида $a_1 + a_2 + \dots + a_n = k$ равно количеству упорядоченных сумм вида $\tilde{a}_1 + \tilde{a}_2 + \dots + \tilde{a}_n = n(m - 1) - k$, что и доказывает формулу (14). ■

Пример.

Шестиразрядный автобусный билет назовём *счастливым*, если сумма первых трёх его цифр равна сумме его последних трёх цифр. Найдём вероятность того, что приобретённый случайный билет окажется счастливым.

Подсчитаем количество S всевозможных счастливых билетов, в предположении, что возможны любые комбинации 6 цифр, кроме 000000.

Сумму k можно набрать с помощью трёх цифр $C_{10}(3, k)$ числом способов. Значит, количество счастливых билетов, у которых сумма первых трёх и сумма последних трёх цифр равна k , выражается

формулой $(C_{10}(3, k))^2$. Просуммировав все возможные слагаемые такого вида, получим общее количество счастливых билетов

$$S = \sum_{k=0}^{27} (C_{10}(3, k))^2.$$

Воспользовавшись свойством симметричности арифметических коэффициентов, это выражение можно представить как

$$S = 2 \sum_{k=0}^{13} (C_{10}(3, k))^2.$$

Для отыскания арифметических коэффициентов построим арифметический треугольник 10-го порядка:

$\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix}$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
2	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	9	8	7	6
3	1	3	6	10	15	21	28	36	45	55	63	69	73	75

Вычислим S :

$$S = 2(1^2 + 3^2 + 6^2 + 10^2 + 15^2 + 21^2 + 28^2 + 36^2 + 45^2 + 55^2 + 63^2 + 69^2 + 73^2 + 75^2) = 55252.$$

В реальной жизни билета с номером 000000 не бывает, так что вероятность приобретения счастливого билета равна $\frac{55251}{1000000} = 0,055251 \approx \frac{1}{18}$.

2^й Способ нахождения числа S .

Каждому счастливому билету вида $a_1 a_2 a_3 b_1 b_2 b_3$, где

$(a_1 + a_2 + a_3 = b_1 + b_2 + b_3)$, единственным образом можно поставить в соответствие комбинацию $a_1 a_2 a_3 9 - b_1 9 - b_2 9 - b_3$, которое можно интерпретировать, как 6-разрядное число с суммой цифр, равной 27, так как $a_1 + a_2 + a_3 + 9 - b_1 + 9 - b_2 + 9 - b_3 =$

$$= 27 + a_1 + a_2 + a_3 - b_1 - b_2 - b_3 = 27.$$

Количество таких чисел равно $S = C_{10}(6, 27) = 55252$.

Желающие могут проверить это составлением арифметического треугольника 10 порядка с 6 строками и 28 столбцами.

3^й Способ нахождения числа S .

Любопытно, что число S может быть вычислено по формуле:

$$S = \frac{1}{\pi} \int_0^{\pi} \left(\frac{\sin 10x}{\sin x} \right)^6 dx. \text{ Вывод этой неочевидной формулы можно}$$

найти в книге: Краснов М.Л. и др. Вся высшая математика. 7т. «КомКнига», М., 2006г.

$$3) \quad C_m(n, 0) + C_m(n, 1) + \dots + C_m(n, n(m-1)) = m^n. \quad (15)$$

В левой части равенства (15) – общее количество всех n – разрядных чисел в m – ичной системе счисления и оно равно m^n , так как в любой из n позиций может стоять любая из цифр от 0 до $m-1$.

4) Формула разложения по первым разрядам.

Докажем формулу:

$$C_m(n, k) = \sum_{s=0}^{i(m-1)} C_m(i, s) \cdot C_m(n-i, k-s) \quad (16)$$

где $0 \leq k \leq n$.

Разобьём все n – значные числа с суммой цифр, равной k , на классы. К s -тому классу, $0 \leq s \leq n$ отнесём числа, сумма первых i цифр которых равна s . Тогда сумма последних $n-i$ цифр будет равна $k-s$. По правилу произведения получаем, что в s -тый класс входит $C_m(i, s)C_m(n-i, k-s)$ чисел. Так как общее количество n -значных чисел с суммой цифр N равно $C_m(n, k)$, то по правилу суммы получаем соотношение (16).

5) Формула разложения по нулевым разрядам.

$$\text{Докажем формулу: } C_m(n, k) = \sum_{i=0}^n C_n^i \cdot C_{m-1}(n-i, k-n+i) \quad (17)$$

Разобьём все n – значные числа с суммой цифр, равной k , на классы. К i -тому классу, $0 \leq i \leq n$ отнесём числа, в m -ичной записи которых встречается ровно i нулей. Выбрать места, на которых стоят нули, можно C_n^i числом способов. После выбора этих мест вычеркнем все нули и уменьшим каждую оставшуюся цифру на 1. Мы получим $n-i$ – значное число в $m-1$ – ичной системе счисления, сумма цифр ко-

торых равна $k-n+i$. Количество таких чисел равно $C_{m-1}(n-i, k-n+i)$. Итого, в i -тый класс входят $C_n^i \cdot C_{m-1}(n-i, k-n+i)$ чисел. Суммируя все числа такого вида, получим формулу (17).

Пример: Выразить арифметические коэффициенты третьего порядка через биномиальные коэффициенты.

Применяя формулу (17), будем иметь:

$$C_3(n,k) = \sum_{i=0}^n C_n^i \cdot C_2(n-i, k-n+i) \cdot$$

Так как $C_2(n-i, k-n+i) = C_{n-i}^{k-n+i}$, окончательно получим:

$$C_3(n,k) = \sum_{i=0}^n C_n^i \cdot C_{n-i}^{k-n+i} \cdot$$