

Тема 19. Біноміальні коефіцієнти. Розбиття

19.1. Біном Ньютона

Кількість сполучень C_n^r називають також **біноміальними коефіцієнтами**. Зміст цієї назви встановлює наступна теорема, відома також як формула **бінома Ньютона**.

Теорема 19.1 (біноміальна). Нехай x та y – змінні, n – додатне ціле число. Тоді

$$(x + y)^n = \sum_{j=0}^n C_n^j x^j y^{n-j} = \sum_{j=0}^n C_n^j x^{n-j} y^j.$$

Доведення. Будемо проводити доведення за методом математичної індукції. Доведемо для $n = 1$:

$$(x + y)^1 = x + y = 1x^1 y^0 + 1x^0 y^1 = C_1^0 x^1 y^0 + C_1^1 x^0 y^1 = \sum_{j=0}^1 C_1^j x^j y^{1-j}.$$

Припустимо, що рівність виконується для $n - 1$ і доведемо її для довільного n .

$$\begin{aligned} (x + y)^n &= (x + y)(x + y)^{n-1} = (x + y) \sum_{j=0}^{n-1} C_{n-1}^j x^j y^{n-j-1} = \sum_{j=0}^{n-1} x C_{n-1}^j x^j y^{n-j-1} + \sum_{j=0}^{n-1} y C_{n-1}^j x^j y^{n-j-1} = \\ &= \sum_{j=0}^{n-1} C_{n-1}^j x^{j+1} y^{n-j-1} + \sum_{j=0}^{n-1} C_{n-1}^j x^j y^{n-j} = \sum_{j=1}^n C_{n-1}^{j-1} x^j y^{n-j} + \sum_{j=0}^{n-1} C_{n-1}^j x^j y^{n-j} = \\ &= C_{n-1}^0 x^0 y^n + \sum_{j=1}^{n-1} (C_{n-1}^{j-1} + C_{n-1}^j) x^j y^{n-j} + C_{n-1}^{n-1} x^n y^0 = \sum_{j=0}^n C_n^j x^j y^{n-j}. \end{aligned}$$

Аналогічно доводиться друга рівність. ►

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

Доведення.

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

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

Доведення.

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

Наслідок 3. $(x - y)^n = \sum_{j=0}^n (-1)^j C_n^j x^j y^{n-j}$.

Доведення. Залишаємо читачеві на самостійну роботу. ►

Наприклад, запишемо розклад вигляду $(x+y)^4$. Скориставшись біноміальною теоремою отримаємо:

$$\begin{aligned} (x + y)^4 &= C_4^0 x^4 y^0 + C_4^1 x^3 y^1 + C_4^2 x^2 y^2 + C_4^3 x^1 y^3 + C_4^4 x^0 y^4 = \\ &= x^4 + 4x^3 y + 6x^2 y^2 + 4x y^3 + y^4. \end{aligned}$$

Біноміальні коефіцієнти мають цілий ряд важливих властивостей, які встановлює наступні теореми.

Теорема 19.2. $\sum_{j=0}^n j C_n^j = n 2^{n-1}$.

Доведення. Розглянемо наступну послідовність, яка складається з чисел $1, \dots, n$. Спочатку виписані всі підмножини довжиною 0, потім всі підмножини довжиною 1 і т.д. Маємо C_n^j підмножин потужності j , де кожна підмножина має довжину j , таким чином всього

в цій послідовності $\sum_{j=0}^n j C_n^j$ чисел. З іншого боку, кожне число x входить в цю послідовність

$2^{|\{1, \dots, n\} \setminus \{x\}|} = 2^{n-1}$ разів, а всього чисел n . ►

Теорема 19.3. $C_{n+m}^k = \sum_{j=0}^k C_n^j C_m^{k-j}$.

Доведення. C_{n+m}^k - це число способів вибрати k предметів з $n+m$ предметів. Предмети можна вибирати в два прийоми: спочатку вибрати j предметів з перших n предметів, а потім вибрати недостатні $k-j$ предметів з m предметів, які залишились. Звідси загальне число способів вибрати k предметів складає $\sum_{j=0}^k C_n^j C_m^{k-j}$. ►

З твердження 18.4 $C_n^r = C_{n-1}^r + C_{n-1}^{r-1}$ випливає ефективний спосіб рекурентного обчислення значень біноміальних коефіцієнтів, який можна зобразити в графічному способі, відомий як **трикутник Паскаля**.

$$\begin{array}{cccccccc}
 & & & & 1 & & & \\
 & & & & & 1 & & 1 \\
 & & & 1 & & 2 & & 1 \\
 & & 1 & & 3 & & 3 & & 1 \\
 1 & & 4 & & 6 & & 4 & & 1 \\
 \dots & & \dots & & \dots & & \dots & & \dots
 \end{array}$$

В цьому рівносторонньому трикутнику кожне число (окрім одиниць збоку) є сумою двох чисел, які стоять над ним. Число сполучень C_n^r знаходиться в $(n+1)$ рядку на $(r+1)$ місці.

19.2. Поліноміальна теорема

Як узагальнення біному Ньютона розглянемо вираз у вигляді $(x_1 + x_2 + \dots + x_k)^n$. Основний результат сформульовано в наведеній нижче теоремі.

Теорема 19.4 (поліноміальна).

$$(x_1 + x_2 + \dots + x_k)^n = \sum_{\substack{n_1 \geq 0, \dots, n_k \geq 0 \\ n_1 + \dots + n_k = n}} P_n(n_1, n_2, \dots, n_k) x_1^{n_1} x_2^{n_2} \dots x_k^{n_k}.$$

Доведення. Запишемо $(x_1 + x_2 + \dots + x_k)^n$ у вигляді добутку n співмножників і розкриємо дужки. Коефіцієнт при $x_1^{n_1} x_2^{n_2} \dots x_k^{n_k}$ дорівнює кількості перестановок із повтореннями таких, що елемент x_1 міститься в кожній з них n_1 разів, x_2 - n_2 разів і т.д., а всього елементів $n_1 + n_2 + \dots + n_k = n$. Очевидно, що цей коефіцієнт дорівнює $P_n(n_1, \dots, n_k)$. ►

Отриману формулу називають **поліноміальною**. Вона, зокрема, дає змогу доводити деякі властивості чисел $P_n(n_1, \dots, n_k)$. Зазначимо дві з них.

Наслідок 1. Нехай $x_1 = x_2 = \dots = x_k = 1$; тоді

$$\sum_{\substack{n_1 \geq 0, \dots, n_k \geq 0 \\ n_1 + \dots + n_k = n}} P_n(n_1, n_2, \dots, n_k) = k^n.$$

Наслідок 2.

$$P_n(n_1, n_2, \dots, n_k) = P_{n-1}(n_1-1, n_2, \dots, n_k) + P_{n-1}(n_1, n_2-1, \dots, n_k) + \dots + P_{n-1}(n_1, n_2, \dots, n_{k-1}-1).$$

Доведення. Цей вираз отримуємо з теореми 19.4, помноживши обидві частини поліноміальної формули для $n-1$ на $(x_1 + x_2 + \dots + x_k)$ та порівнявши коефіцієнти при однакових доданках. ►

19.3. Задача про цілочислові розв'язки

Цю задачу формулюють так: знайти кількість розв'язків рівняння $x_1 + x_2 + \dots + x_k = n$ у цілих невід'ємних числах, де n - ціле невід'ємне число.

Узявши такі невід'ємні цілі числа x_1, x_2, \dots, x_k , що $x_1 + x_2 + \dots + x_k = n$, можна отримати сполучення з повтореннями з k елементів по n , а саме: елементів першого типу – x_1 одиниць, другого – x_2 одиниць і т.д. Навпаки, якщо є сполучення з повтореннями з k елементів по n , то кількості елементів кожного типу задовольняють рівнянню $x_1 + x_2 + \dots + x_k = n$ у цілих невід'ємних числах. Отже, кількість цілих невід'ємних розв'язків цього рівняння дорівнює

$$\tilde{C}_k^n = C_{n+k-1}^n = \frac{(n+k-1)!}{n!(k-1)!}.$$

Наприклад, знайдемо кількість невід'ємних цілих розв'язків рівняння $x_1 + x_2 + x_3 = 11$. Безпосереднє використання попередньої формули дає:

$$\tilde{C}_3^{11} = C_{3+11-1}^{11} = C_{13}^{11} = \frac{13!}{1! \cdot 2!} = 78.$$

Кількість розв'язків рівняння $x_1 + x_2 + \dots + x_k = n$ у цілих невід'ємних числах можна визначити й тоді, коли на змінні накладено певні обмеження.

Наприклад, знайдемо кількість невід'ємних цілих розв'язків рівняння $x_1 + x_2 + x_3 = 11$ за умов $x_1 \geq 1, x_2 \geq 2, x_3 \geq 3$. Очевидно, що ця задача еквівалентна рівнянню $x_1 + x_2 + x_3 = 5$ без обмежень. Справді, потрібно взяти щонайменше один елемент першого типу, два елементи другого типу, три елементи третього типу – разом $1 + 2 + 3 = 6$ елементів; отже, $11 - 6 = 5$ елементів залишається для довільного вибору,

$$\tilde{C}_3^5 = C_{3+5-1}^5 = C_7^5 = \frac{7!}{5! \cdot 2!} = 21.$$

Визначимо кількість розв'язків нерівності $x_1 + x_2 + x_3 \leq 11$ у цілих невід'ємних числах. Уведемо допоміжну змінну x_4 , яка може набувати цілих невід'ємних значень і перейдемо до еквівалентної задачі: визначити кількість розв'язків рівняння $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 11$ у цілих невід'ємних числах. Отже,

$$\tilde{C}_4^{11} = C_{4+11-1}^{11} = C_{14}^{11} = \frac{14!}{1! \cdot 3!} = 364.$$

19.4. Принцип включення-виключення

Цей принцип дає відповідь на запитання, як визначити кількість елементів у об'єднанні множин. Для двох множин справджується формула

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|.$$

Наприклад, знайдемо кількість додатних цілих чисел, що не перевищують 1000 та ділять на 7 або на 11. Позначимо як A множину чисел, які діляться на 7, B – множину чисел, які діляться на 11. Тоді

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B| = \left\lfloor \frac{1000}{7} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{1000}{11} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{1000}{7 \cdot 11} \right\rfloor = 142 + 90 - 12 = 220.$$

Для трьох множин формула для кількості елементів у їх об'єднанні ускладнюється:

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|.$$

Теорема 19.1 (принцип включення-виключення). Нехай A_1, A_2, \dots, A_n – скінченні множини. Тоді

$$\begin{aligned} |A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n| = & \sum_{1 \leq i \leq n} |A_i| - \sum_{1 \leq i < j \leq n} |A_i \cap A_j| + \\ & + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_i \cap A_j \cap A_k| - \dots + (-1)^{n+1} |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n|. \end{aligned}$$

Доведення. Достатньо довести, що кожний елемент в об'єднанні множин ураховано в правій частині рівності точно один раз. Припустимо, що елемент a належить рівно r множинам з A_1, A_2, \dots, A_n , де $1 \leq r \leq n$. Тоді цей елемент ураховано C_r^1 разів у $\sum_{1 \leq i \leq n} |A_i|$, C_r^2 разів у $\sum_{1 \leq i < j \leq n} |A_i \cap A_j|$; загалом його враховано C_r^m разів під час сумування членів, які містять

у $\sum_{1 \leq i < j \leq n} |A_i \cap A_j|$; загалом його враховано C_r^m разів під час сумування членів, які містять

перетин m множин A_i . Отже, елемент a враховано точно $C_r^1 - C_r^2 + C_r^3 - \dots + (-1)^{r+1} C_r^r$ разів у виразі в правій частині рівності. За властивістю біноміальних коефіцієнтів $C_r^0 - C_r^1 + C_r^2 - \dots + (-1)^r C_r^r = 0$. Отже, $C_r^0 = C_r^1 + C_r^2 - \dots + (-1)^{r+1} C_r^r$, але $C_r^0 = 1$ і тому $C_r^1 + C_r^2 - \dots + (-1)^{r+1} C_r^r = 1$. Це й означає, що кожний елемент об'єднання множин ураховано в правій частині рівності точно один раз.

Зазначимо, що формула включення-виключення містить $2^n - 1$ доданків, по одному для кожної непорожньої підмножини з $\{A_1, A_2, \dots, A_n\}$. ►

Принцип включення-виключення можна розглянути в альтернативній формі. Ця форма є корисною, коли потрібно знайти кількість елементів заданої множини A , які не мають жодної з n властивостей $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$.

Уведемо такі позначення:

- $A_i \subset A$ – підмножина елементів, які мають властивість α_i ;
- $N(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_{ik})$ – кількість елементів множини A , які водночас мають властивості $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_{ik}$;
- $N(\bar{\alpha}_1, \bar{\alpha}_2, \dots, \bar{\alpha}_{ik})$ – кількість елементів множини A , які не мають жодної з властивостей $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_{ik}$;
- N – кількість елементів у заданій множини A .

Тоді очевидно,

$$N(\bar{\alpha}_1, \bar{\alpha}_2, \dots, \bar{\alpha}_n) = N - |A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n|.$$

За принципом включення-виключення можна записати

$$\begin{aligned} N(\bar{\alpha}_1, \bar{\alpha}_2, \dots, \bar{\alpha}_n) &= N - \sum_{1 \leq i \leq n} N(\alpha_i) + \sum_{1 \leq i < j \leq n} N(\alpha_i, \alpha_j) - \\ &- \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} N(\alpha_i, \alpha_j, \alpha_k) + \dots + (-1)^n N(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n). \end{aligned}$$

Ця формула подає принцип включення-виключення в **альтернативній формі**.

Наприклад, знайдемо кількість розв'язків рівняння $x_1 + x_2 + x_3 = 11$ у невід'ємних цілих числах у разі обмежень $x_1 \leq 3, x_2 \leq 4, x_3 \leq 6$.

Розглянемо альтернативні властивості.

- $\alpha_1: x_1 \geq 4$;
- $\alpha_2: x_2 \geq 5$;
- $\alpha_3: x_3 \geq 7$.

Кількість розв'язків, які водночас задовольняють нерівності $x_1 \leq 3, x_2 \leq 4, x_3 \leq 6$:

$$\begin{aligned} N(\bar{\alpha}_1, \bar{\alpha}_2, \bar{\alpha}_3) &= N - N(\alpha_1) - N(\alpha_2) - N(\alpha_3) + \\ &+ N(\alpha_1, \alpha_2) + N(\alpha_1, \alpha_3) + N(\alpha_2, \alpha_3) - N(\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3). \end{aligned}$$

Далі маємо:

$$\begin{aligned} N &= \tilde{C}_3^{11} = C_{13}^{11} = 78 && \text{(загальна кількість розв'язків);} \\ N(\alpha_1) &= \tilde{C}_3^7 = C_9^7 = 36 && \text{(кількість розв'язків, які задовольняють умову } x_1 \geq 4); \\ N(\alpha_2) &= \tilde{C}_3^6 = C_8^6 = 28 && (x_2 \geq 5); \\ N(\alpha_3) &= \tilde{C}_3^4 = C_6^4 = 15 && (x_3 \geq 7); \\ N(\alpha_1, \alpha_2) &= \tilde{C}_3^2 = C_4^2 = 6 && (x_1 \geq 4 \text{ та } x_2 \geq 5); \\ N(\alpha_1, \alpha_3) &= \tilde{C}_3^0 = 1 && (x_1 \geq 4 \text{ та } x_3 \geq 7); \\ N(\alpha_2, \alpha_3) &= 0 && (x_2 \geq 5 \text{ та } x_3 \geq 7); \\ N(\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3) &= 0 && (x_1 \geq 4 \text{ та } x_2 \geq 5 \text{ та } x_3 \geq 7). \end{aligned}$$

Отже, кількість розв'язків із зазначеними обмеженнями дорівнює

$$N(\bar{\alpha}_1, \bar{\alpha}_2, \bar{\alpha}_3) = 78 - 36 - 28 - 15 + 6 + 1 + 0 - 0 = 6.$$

19.5. Розбиття. Числа Стірлінга другого роду та числа Белла

Пригадаємо означення розбиття множини з теми 1 (означення 1.10). Сукупність множин A_1, A_2, \dots, A_n називається **розбиттям** множини A , якщо $\bigcup_{i=1}^n A_i = A$ та $A_i \cap A_j = \emptyset, \forall i \neq j$.

Підмножини A_1, A_2, \dots, A_n множини A називаються **блоками розбиття**.

Наприклад, якщо $A = \{a, b, c\}$, то є такі розбиття цієї множини на k непорожніх частин:

$k = 1$: $\{\{a, b, c\}\}$ (одне розбиття);

$k = 2$: $\{\{a, b\}, \{c\}\}, \{\{a, c\}, \{b\}\}, \{\{b, c\}, \{a\}\}$ (три розбиття);

$k = 3$: $\{\{a\}, \{b\}, \{c\}\}$ (одне розбиття).

Означення 19.1. Кількість розбиттів n -елементної множини на k -блоків називається **числом Стірлінга другого роду** і позначається $\Phi(n, k)$. За означенням встановимо:

$\Phi(n, 0) = 0$ при $n > 0$?

$\Phi(n, n) = 1$,

$\Phi(0, 0) = 1$,

$\Phi(n, k) = 0$ при $k > n$.

Теорема 19.5. $\Phi(n, k) = \Phi(n-1, k-1) + k \cdot \Phi(n-1, k)$.

Доведення. Довільне розбиття множини A на k непорожніх частин можна отримати так:

- із розбиття множини $A \setminus \{a_n\}$ на $(k-1)$ непорожню частину додаванням підмножини $\{a_n\}$ – кількість дорівнює $\Phi(n-1, k-1)$;
- із розбиття множини $A \setminus \{a_n\}$ на k непорожніх частин додаванням до однієї з цих частин елемента a_n (це можна зробити k способами) – кількість дорівнює $k \cdot \Phi(n-1, k)$.

Звідси випливає, що $\Phi(n, k) = \Phi(n-1, k-1) + k \cdot \Phi(n-1, k)$ ►

За допомогою цієї теореми можна побудувати таблицю для чисел $\Phi(n, k)$.

$n \backslash k$	1	2	3	4	5	6	...
1	1						...
2	1	1					...
3	1	3	1				...
4	1	7	6	1			...
5	1	15	25	10	1		...
6	1	31	90	65	15	1	...
...

Теорема 19.6 (без доведення). $\Phi(n, k) = \sum_{j=k-1}^{n-1} C_{n-1}^j \cdot \Phi(j, k-1)$.

Означення 19.2. Кількість усіх розбиттів n -елементної множини називають **числом Белла** і позначають $\Phi(n)$. За означенням:

$$\Phi(n) = \sum_{k=1}^n \Phi(n, k).$$

Теорема 19.7 (без доведення). $\Phi(n+1) = \sum_{j=0}^n C_n^j \cdot \Phi(j)$.