# Лекція 9

## МЕТОД ТРАЄКТОРІЙ

Розглянемо множину E векторів  $\vec{\varepsilon} = (\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_{2n})$ , координати яких приймають тільки два значення: +1 та -1. За правилом множення існує  $2^{2n}$  векторів з такими властивостями (розділ 5.3), тобто  $|E| = 2^{2n}$ . Розглянемо підмножину  $E_0$  множини E, яка складається з векторів  $\vec{\varepsilon}$ , для яких

(1) 
$$\sum_{i=1}^{2n} \varepsilon_i = 0.$$

Кількість таких векторів дорівнює  $C_{2n}^n$ , оскільки серед координат таких векторів є рівно n таких, що дорівнюють -1, та n таких, що дорівнюють +1. Тому кількість елементів множини  $E_0$  дорівнює кількості розстановок n чисел -1 по 2n місцям, що і дорівнює  $C_{2n}^n$  (розділ 6.3), тобто  $|E_0| = C_{2n}^n$ .

Розглянемо підмножину  $E_0$ , яка складається з векторів  $\vec{\varepsilon}$ , для яких

(2) 
$$\sum_{i=1}^{k} \varepsilon_i \ge 0, \qquad k = 1, 2, \dots, 2n - 1.$$

Позначимо цю підмножину через  $E_{\geq 0}$ . Зрозуміло для кожного вектора  $\vec{\varepsilon} \in E_{\geq 0}$  виконана рівність (1). Кількість  $C_n$  векторів  $\vec{\varepsilon}$  у множині  $E_{\geq 0}$  називається n-тим числом Ka-тильна, тобто  $|E_{>0}| = C_n$ . Наше найближче завдання —

<sup>&</sup>lt;sup>0</sup>Printed from the file [discretka\_L=08.tex] on 15.8.2013

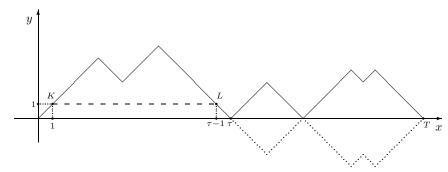
знайти формулу для рекурентного обчислення  $C_n$ . Зрозуміло, що  $C_1=1$ .

Поставимо у відповідність кожному вектору  $\vec{\varepsilon}$  геометричну траєкторію на папері в клітинку: якщо  $\varepsilon_i=1$ , то траєкторія йде вгору і вправо на i-ій ділянці; якщо ж  $\varepsilon_i=-1$ , то траєкторія йде вниз і вправо на i-ій ділянці. Траєкторії, які починаються в точці (0,0) і для яких виконані умови (1) і (2), будемо називати mpaekmopismu Kamanaha dos жини <math>2n eidhocho npsmoi y=0. Така відповідність між векторами та траєкторіями є бієкцією чому? і тому кількість траєкторій Каталана довжини 2n дорівнює  $C_n$ .

Частину траєкторії, яка починається в точці  $(x_0, y_0)$  і закінчується в точці  $(x_1, y_0)$ , назвемо траєкторією Каталана відносно прямої  $y = y_0$ , якщо

$$\sum_{i=1}^{x_1} \varepsilon_i = y_0, \qquad \sum_{i=1}^k \varepsilon_i \ge y_0, \qquad k = x_0, \dots, x_1.$$

Одну з траєкторій Каталана зображено на рис. 1, де позначено T=2n.



Нехай  $(\tau,0)$  — це точка на прямій y=0, у якій траєкторія вперше її дотикається. чому таке  $\tau$  існує? Зауважимо, що  $\tau$ 

є парним числом, тобто  $\tau=2r$  для деякого  $1\leq r\leq n$ . Чому? Точки K та L на траєкторії мають координати (1,1) та  $(\tau-1,1)$ .

Частина траєкторії від  $x_0 = 1$  до  $x_1 = \tau - 1$  є траєкторією Каталана довжини 2r - 2 відносно прямої y = 1. Так само, частина траєкторії від  $\tau$  до T є траєкторією Каталана довжини 2n - 2r відносно прямої y = 0. Згідно до введенних вище позначень, кількість перших траєкторій дорівнює  $C_{r-1}$ , а других —  $C_{n-r}$ . Тому за правилом множення кількість траєкторій Каталана, які вперше дотикаються прямої y = 0 у точці (2r, 0), дорівнює  $C_{r-1}C_{n-r}$ .

За правилом додавання (розділ 5.2), отримуємо рекурентне рівняння:

(3) 
$$C_1 = 1, C_n = \sum_{r=1}^n C_{r-1}C_{n-r}, n \ge 2.$$

Зауваження 1. Послідовність  $\{C_n\}$  носить ім'я бельгійського математика XIX сторіччя Е. Каталана, який вивчав задачу про дужки (див. розділ 5). Першим, хто вивчав цю послідовність, був Л. Ойлер, який у XVIII сторіччі розв'язав задачу про розбиття багатокутника на трикутники (див. розділ 4).

### 1. Метод відбиття (дзеркального відображення)

Щоб отримати формулу для  $C_n$ , можна розв'язати рівняння (3). Ми застосуємо інший спосіб. Для цього розв'яжемо наступну задачу.

**Задача 1.** Біля театральної каси зібралась черга з m+n осіб, причому n з них мають монети вартістю 50 копійок, а інші m

мають монети вартістю 1 гривня,  $m \le n$ . На початку в касі немає грошей. Білет коштує 50 копійок. Скільки існує способів такого розташування покупців в чергу до каси, при яких жодному покупцеві не доведеться чекати здачі?

Припустимо, що покупці певним способом розташовані в чергу до каси. Нехай  $\varepsilon_i=1$ , якщо i-й покупець має 50 коп., і  $\varepsilon_i=-1$ , якщо i-й покупець має 1 гривню. Розглянемо суму  $S_k=\varepsilon_1+\varepsilon_2+\cdots+\varepsilon_k$ . Очевидно,  $S_k$  є різниця між кількістю монет 50 коп. і кількістю монет вартістю 1 гривня, які подані до каси першими k покупцями.

Розглянемо систему координат XOY. Побудуємо в ній точки  $A_k = (k, S_k), k = 1, 2, \ldots, m+n$ , і розглянемо ламану лінію (траєкторію), яка сполучає точки O(0,0) та  $A_{m+n} = (n+m,n-m)$  і проходить через точки  $A_1,A_2,\ldots,A_{m+n-1}$ . Кожна траєкторія містить m+n відрізків, n з яких піднімаються вгору, а m опускаються вниз. Якщо вказати номери тих відрізків, які піднімаються вгору, то траєкторія буде визначена повністю, тобто загальне число траєкторій дорівнює  $C_{m+n}^n$  (розділ 6.3).

Траєкторії, що відповідають тим способам розташування покупців, при яких жоден покупець не чекає здачі, не мають спільних точок з прямою y = -1. Справді, якщо  $S_{k-1} = 0$  та  $S_k = -1$  для якогось k, то це означає, що перші k-1 покупців подали до каси однакову кількість монет 50 копійок і 1 гривня, а k-й покупець вимушений чекати здачу.

Знайдемо число траєкторій, які мають спільні точки з прямою y=-1. Поставимо у відповідність кожній траєкторії (назвемо її старою), яка перетинає або дотикається до прямої y=-1, іншу траєкторію (назвемо її відбиттям відносно прямої y=-1) за таким правилом: до першої точки дотику з прямою y=-1 відбиття збігається зі старою

траєкторією, а далі є її симетричним образом відносно прямої y=-1.

Уявлення про відбиття дає рис. 1, де воно позначено пунктирною лінією. Зверніть увагу, що на рис. 1 відбиття зображено відносно прямої y=0, а не y=-1. Крім того, на рис. 1 зображено випадок m=n.

Всі нові траєкторії закінчуються в точці  $A'_{m+n} = (n+m,m-n-2)$ , яка є симетричним образом точки  $A_{m+n}$  відносно прямої y=-1.

Задача 2. Довести, що встановлена відповідність між старими траєкторіями та їхніми відбиттями є бієкцією.

Тому число траєкторій, що мають спільні точки з прямою y=-1, дорівнює числу ламаних, які сполучають точки O і  $A'_{m+n}$ . Це число легко підрахувати: якщо така траєкторія містить y відрізків, які йдуть вниз, і x відрізків, які йдуть вгору, то x+y=m+n, y-x=n-m+2, звідки y=n+1. Це означає, що кількість ламаних, які сполучають точки O і  $A'_{m+n}$ , дорівнює  $C^{n+1}_{m+n}$ . Тому відповіддю до задачі 1 є

(4) 
$$C_{m+n}^{n} - C_{m+n}^{n+1} = \frac{n+1-m}{n+1} C_{m+n}^{m}.$$

#### 2. ФОРМУЛА ДЛЯ ЧИСЕЛ КАТАЛАНА

Якщо m=n, то у попередній задачі підраховано кількість траєкторій, які сполучають точки (0,0) та (2n,0) і не мають спільних точок з прямою y=-1, тобто траєкторій Каталана, тому

(5) 
$$C_n = \frac{1}{n+1}C_{2n}^n, \qquad n \ge 1.$$

#### 3. Задача про вибори

Задача 3. Кандидат A зібрав на виборах а голосів, а кандидат B — b голосів, причому a > b. Виборці голосували послідовно. Скільки існує таких способів подачі голосів, при яких A завжди буде попереду від B за кількістю поданих за нього голосів?

Нехай  $\varepsilon_i=1$ , якщо i-й голос подано за A, і  $\varepsilon_i=-1$ , якщо i-й голос подано за B. Як і раніше  $S_k=\varepsilon_1+\varepsilon_2+\cdots+\varepsilon_k$ . В системі координат XOY розглянемо ламану лінію, яка проходить через точки точки  $O,\,(1,S_1),\ldots,(a+b,S_{a+b})$ . Очевидно,  $S_{a+b}=a-b$ .

Кожному способу подачі голосів відповідає траєкторія, яка сполучає точки O і (a+b,a-b). Траєкторія містить a+b відрізків, причому a з них йдуть вгору. Тому загальне число траєкторій дорівнює  $C^a_{a+b}$ . Кандидат A завжди буде попереду від B, якщо відповідна траєкторія проходить через точку (1,1) (перший голос повинен бути за A) і не має спільних точок з віссю OX. Число таких траєкторій може бути підраховане за формулою (4), в якій треба покласти  $n=a-1,\ m=b$ . Отже, шукане число способів подачі голосів дорівнює

$$\frac{a-1+1-b}{a-1+1}C_{a+b-1}^{a-1} = \frac{a-b}{a+b}C_{a+b}^{a}.$$

Зауваження 2. Результат задачі 3 називається також теоремою Бертрана про вибори. Французький математик Жозеф Бертран опублікував її доведення у 1887 році, але першим це зробив у 1878 році англійський математик Уільям Уайтворт. Розв'язання Бертрана основано на рекурентному співвідношенні

$$P_{a+1,a+b+1} = P_{a,a+b} + P_{a+1,a+b}$$

де  $P_{i,j}$  — це загальна кількість варіантів, при яких A випереджав B вісь час протягом виборів. Бертран зауважив, що йому здається ймовірним, що існує пряме доведення цього результату. Таке доведення опублікував Дезіре Андре в 1887 році. Варіант цього доведення відомий зараз як npunun відбиття Andpe, хоча сам він ніяке відбиття не згадував. Ми розглянули цей принцип в розділі 1.

Цікаво, що в тому ж номері Comptes Rendus (Доповіді Академії наук Франції), у якому Бертран опублікував свій результат, вийшла стаття Еміля Барб'є, в якій він зформулював (без доведення) узагальнення теореми Бертрана: якщо a>kb для деякого натурального k, то ймовірність, що кандидат A випереджав кандидата B в k разів весь час протягом виборів, дорівнює

$$\frac{a-kb}{a+b}.$$

До речі, стаття Андре вийшла в тому ж номері Comptes Rendus.

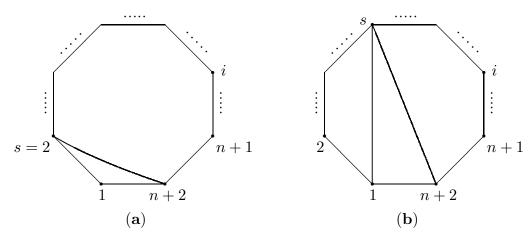
#### 4. Задача Ойлера про розбиття багатокутника

**Задача 4.** Скільки існує способів розбиття опуклого (n+2)-кутника на трикутники діагоналями, які не перетинаються?

Підрахуємо число способів  $T_n$  розбиття опуклого (n+2)-кутника з поміченими вершинами на трикутники діагоналями, які не перетинаються. Очевидно,  $T_1=1, T_2=2$ . Перенумеруємо вершини (n+2)-кутника числами  $1, 2, \ldots, n+1, n+2$ .

Нехай сторона (1, n + 2) разом з вершиною s утворює трикутник розбиття. Кількість розбиттів, для яких s = 2

або s=n+1 (рис. 2(a)), дорівнює кількості розбиттів (n+1)-кутника  $2\to\cdots\to i\to\cdots\to n+2\to 2$  або  $1\to n+1\to\cdots\to i\to\cdots\to 1\to n+1$ , тобто  $T_{n-1}$ .



Кількість розбиттів, для яких  $3 \leq s \leq n$  (рис. 2(b)), дорівнює добутку числа розбиттів s-кутника  $1 \to 2 \to \cdots \to s \to 1$  на число розбиттів (n-s+3)-кутника  $n+2 \to s \to \cdots \to i \to \cdots \to n+2$ , тобто  $T_{s-2}T_{n-s+1}$ . Поклавши  $T_0=1$ , отримуємо

(6) 
$$T_{n} = T_{0}T_{n-1} + \sum_{s=3}^{n} T_{s-2}T_{n-s+1} + T_{n-1}T_{0}$$
$$= \sum_{s=0}^{n-1} T_{s}T_{n-s-1}, \qquad n \ge 3.$$

Порівнюючи (6) із (3), прийдемо до висновку, що  $T_n = C_n$ .

#### 5. Задача про дужки

Розглянемо послідовність символів  $x_1, x_2, \ldots, x_n$ . Позначимо через  $Q_n$  число усіх способів розставити n-1 пар дужок в цій системі для виконання бінарної операції над кожною з пар отриманих виразів. Очевидно, що  $Q_2 = 1$ , а  $Q_3 = 2$ , бо при n=3 існує тільки 2 способа розставити дужки:  $((x_1x_2)x_3)$  та  $(x_1(x_2x_3))$ . Покладемо також  $Q_1 = 1$ .

Зазначимо, що зовнішні дужки об'єднують два вирази. Позначимо кількість елементів у першому виразі через s,  $s=1,2,\ldots,n-1$ . Тоді в іншому виразі буде n-s елементів. Звідси випливає рекурентне співвідношення

(7) 
$$Q_n = \sum_{s=1}^{n-1} Q_s Q_{n-s}, \qquad n \ge 2.$$

Порівнюючи (7) з (3), доводимо, що  $Q_n = C_{n-1}$ .

#### вправи

**Вправа 1.** Розглянемо траєкторію Каталана довжини 2n, яка починається не в точці (0,0), а в точці  $(x_0,0)$  (і, відповідно, закінчується в точці  $(x_0+2n,0)$ ). Довести, що таких траєкторій стільки ж, скільки справжніх траєкторій Каталана.

**Вправа 2.** Розглянемо траєкторію Каталана довжини 2n відносно прямої  $y = y_0$  (вона починається не в точці (0,0), а в точці  $(0,y_0)$  і, відповідно, закінчується в точці  $(2n,y_0)$ ). Довести, що таких траєкторій стільки ж, скільки справжніх траєкторій Каталана.

Вправа 3. Довести, що

$$C_n = C_{2n}^n - C_{2n}^{n+1}$$
 для  $n \ge 0$ .

Вправа 4. Довести, що

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

Вправа 5. Довести, що числа Каталана задовільняють таке рекурентне співвідношення:

$$C_0 = 1$$
 ra  $C_{n+1} = \frac{2(2n+1)}{n+2}C_n$ .

Вправа 6. Довести, що

- 1.  $C_n$  є непарним числом, якщо  $n=2^k-1,$  2.  $C_n$  є парним числом, якщо  $n=2^k \neq 1.$

Вправа 7. За допомогою формули Стірлінга довести, що

$$C_n \sim \frac{4^n}{n^{3/2}\sqrt{\pi}}, \qquad n \to \infty.$$

Вправа 8. Знайти генератрису послідовності чисел Каталана. Застосовуючи метод генератрис, знайти формулу для  $C_n$ .

Вправа 9. Перевірити, що числа (5) дійсно задовольняють рекурентне рівняння (3).

**Вправа 10.** Довести,  $T_n = C_n$  в розділі 4.

**Вправа 11.** Довести,  $Q_n = C_{n-1}$  в роділі 5.

## відповіді

- **3.** Безпосередньо перевіряється, що  $C_{2n}^{n+1}=\frac{n}{n+1}C_{2n}^n$ . Задача тепер випливає з (5).
- **4.** Вибір n чисел з множини, яка складається з 2n чисел, можна розбити на дві дії:
  - 1. спочатку обрати i чисел з перших n чисел,
  - 2. потім обрати n-i чисел з інших n чисел.