

КОМБІНАТОРИКА МУЛЬТИМНОЖИН

1. Випишіть усі розміщення з повтореннями множини $A = \{a, b\}$ по 3 елементи.
2. Випишіть усі комбінації з повтореннями множини $A = \{a, b\}$ по 3 елементи.
3. Випишіть усі перестановки з елементів мультимножини $A = \{a, a, a, b, b\}$ по 3 елементи.
4. Підрахувати кількість бітових рядків довжиною n .
5. Скільки різних слів можна утворити зі слова MISSISSIPPI, використовуючи усі літери?
6. Скільки бітових рядків можна утворити з 6 одиниць і 8 нулів?
7. Поїзд, у якому їдуть 10 пасажирів, робить 6 зупинок. Скількома способами можна вийти пасажирам на цих зупинках?
8. Скількома способами можна розподілити $3n$ різних предметів між 3 людьми так, щоб кожен отримав по n предметів?
9. Скільки п'ятибуквенних слів можна утворити з букв а, б, с, якщо буква а може зустрічатись у слові не більше 2 раз, б – не більше одного разу і с – не більше 3.
10. Скількома способами можна розмітити 7 білих, 3 чорних і 4 синіх кулі по 3 різних урнах?
11. Скількома способами можна розмістити $m + n + s$ предметів на 3 групи так, щоб в одній групі було m предметів, у другій n , а у третій – s предметів?
12. Обчислити $(x + y + z)^3$
13. У поштовому відділенні продаються листівки 10 видів. Скількома способами можна купити в ньому 12 листівок? Скількома способами можна купити 8 листівок, 8 різних листівок?
14. Скільки різних чотиризначних чисел можна скласти з цифр 1,2,3,4,5, які діляться на 4. Цифри можуть повторюватись.
15. Скільки шестизначних чисел можна скласти з цифр числа 1315113?
16. Скільки п'ятизначних чисел можна скласти з цифр числа 977331?
17. Є 1 зелена, 1 жовта, 2 сині, 2 білі та 3 рожеві повітряні кулі. Скількома способами можна вибрати 5 куль, щоб об'єднати однією стрічкою?

Алгоритм відшукання всіх m -перестановок мультимножини
 $A = \{a_1^{k_1}, a_2^{k_2}, \dots, a_n^{k_n}\}$

1. *Формування першої таблиці.*

1.0. Кратності елементів мультимножини розташувати у неспадному порядку: $k_1 \leq k_2 \leq \dots \leq k_n$.

1.1. Записуємо базовий рядок із $k_1 + 1$ одиницею.

1.2. Під базовим рядком будуємо таблицю, що містить $k_1 + 1$ стовпців і $k_1 + k_2 + 1$ рядків. Рядки таблиці нумеруємо згори вниз числами від 0 до $k_1 + k_2$.

1.3. У k -й рядок записуємо $k_1 + 1$ елементів k -го рядка таблиці Паскаля (якщо k -й рядок таблиці Паскаля містить менше, ніж $k_1 + 1$ елементів, то дописуємо потрібну кількість нулів).

1.4. У лівому нижньому куті таблиці замінюємо записані числа нулями так, щоб нулі утворили прямокутний рівнобедрений трикутник з катетом k_1 .

1.5. Обчислюємо суму добутків елементів i -го рядка таблиці на відповідні елементи базового рядка. Отримане число дописуємо до i -го рядка справа.

1.6. Якщо кількість рядків таблиці більша від потужності мультимножини, то обчислення закінчуємо і вважаємо результатом роботи алгоритму стовпчик чисел, дописаних до таблиці справа. Інакше, цей стовпчик транспонуємо і розглядаємо як базовий для наступної таблиці. Переходимо до формування наступної таблиці.

2. *Формування другої таблиці*

2.1. Записуємо базовий рядок, отриманий в п.1.6.

2.2. Під базовим рядком будуємо таблицю, що містить $k_1 + k_2 + 1$ стовпців та $k_1 + k_2 + k_3 + 1$ рядків. Далі аналогічно п.1.2.

2.3. У k -й рядок таблиці 2 записуємо перші $k_1 + k_2 + 1$ елементів k -го рядка таблиці Паскаля. Далі аналогічно п.1.3.

2.4. Аналогічно п.1.4. замінюємо числа нулями так, щоб утворився прямокутний трикутник з катетом $k_1 + k_2$.

2.5. Аналогічно п.1.5.

2.6. Аналогічно п.1.6.

і т.д.

Якщо мультимножина має базу потужності n , то виконання алгоритму вимагає складання $(n - 1)$ -ї таблиці.

Відшукання всіх m -підмультимножин мультимножини $A = \{a_1^{k_1}, a_2^{k_2}, \dots, a_n^{k_n}\}$

Алгоритм для побудови узагальненого трикутника Паскаля

1. Записуємо рядок із k_1 нулів, 1 одиниці та k_1 нулів.

2. У 2-й рядок записуємо k_2 нулів (справа-наліво під нулями попереднього рядка), а наступні елементи знаходимо як суму відповідних $k_1 + 1$ елементів першого рядка. Дописуємо ще k_2 нулів.

3. У 3-1 рядок записуємо k_3 нулів, наступні елементи записуємо як суму відповідних $k_2 + 1$ елементів 2-го рядка, дописуємо k_3 нулів.

4. Далі аналогічно формуємо решту рядків.

Алгоритм завершується, якщо кількість рядків перевищує потужність бази мультимножини. Останній рядок дає нам m -комбінації: $C_A^0, C_A^1, \dots, C_A^{k_1+k_2+\dots+k_n}$.