

ЗАДАЧИ С ДОКАЗАТЕЛСТВА ПО ИНДУКЦИЯ. ЗАДАЧИ ПО КОМБИНАТОРИКА.

Съдържание

1 Доказателства по индукция	1
1.1 Обикновена индукция	1
1.2 Силна индукция	12
1.3 Засилване на твърдението, което доказваме	13
2 Комбинаторика	15
2.1 Принцип на Dirichlet	15
2.2 Свойства и приложения на биномния коефициент	19
2.3 Принципи на комбинаториката (без вкл-изкл)	26
2.4 Принцип на включването и изключването	31
2.5 Доказателства с комбинаторни разсъждения	59
2.6 Слагания на топки в кутии	62
2.7 Sampling with/without replacement, with/without order	70
2.8 Рекурентни уравнения	72
2.9 Числа на Fibonacci	76

1 Доказателства по индукция

1.1 Обикновена индукция

Задача 1. Докажете по индукция, че

$$\forall n \in \mathbb{N}^+ : \sum_{k=1}^n k2^k = (n-1)2^{(n+1)} + 2$$

Решение.

База: За $n = 1$ твърдението е $1 \times 2^1 = (1-1) \times 2^{1+1} + 2$. Лявата страна е 2. Дясната страна е 2. Твърдението в базовия случай е вярно. ✓

Индуктивно предположение: Допускаме, че твърдението е вярно за някое $n \geq 1$.

Индуктивна стъпка: Ще докажем твърдението за стойност на аргумента $n + 1$.

Твърдението е:

$$\sum_{k=1}^{n+1} k2^k = n2^{(n+2)} + 2$$

Лявата страна е:

$$\begin{aligned} & \sum_{k=1}^{n+1} k2^k = \\ & \sum_{k=1}^n k2^k + (n+1)2^{n+1} = \quad (\text{съгласно индуктивното предположение}) \\ & (n-1)2^{(n+1)} + 2 + (n+1)2^{n+1} = \\ & n2^{(n+1)} - 2^{(n+1)} + 2 + n2^{(n+1)} - 2^{(n+1)} = \\ & 2n2^{(n+1)} + 2 = \\ & n2^{(n+2)} + 2 = \quad \checkmark \end{aligned}$$

□

Задача 2. Докажете по индукция, че $\forall n \in \mathbb{N}^+ : \sum_{k=1}^n k(k!) = (n+1)! - 1$.

Решение.

База: За $n = 1$ твърдението е $1 \times (1!) = (1+1)! - 1$. ✓

Индуктивно предположение: Допускаме, че твърдението е вярно за някое $n \geq 1$.

Индуктивна стъпка: Разглеждаме твърдението за $n+1$.

$$\begin{aligned} & \sum_{k=1}^{n+1} k(k!) = \\ & \sum_{k=1}^n k(k!) + (n+1)((n+1)!) = \quad (\text{съгласно индуктивното предположение}) \\ & (n+1)! - 1 + (n+1)((n+1)!) = \\ & (1 + (n+1))((n+1)!) - 1 = \\ & (n+2)((n+1)!) - 1 = \quad (\text{съгласно дефиницията на факториела}) \\ & (n+2)! - 1 = \\ & ((n+1)+1)! - 1 \quad \checkmark \end{aligned}$$

□

Задача 3. Докажете по индукция, че $\forall n \in \mathbb{N}^+ : 4^{n+1} + 5^{2n-1}$ се дели на 21.

Решение.

База: За $n = 1$ твърдението е: $4^2 + 5^1 = 16 + 5 \equiv 0 \pmod{21}$. ✓

Индуктивно предположение: Допускаме, че твърдението е вярно за някое $n \geq 1$.

Индуктивна стъпка: Разглеждаме твърдението за $n+1$.

$$\begin{aligned} & 4^{(n+1)+1} + 5^{2(n+1)-1} = \\ & 4 \cdot 4^{n+1} + 5^2 \cdot 5^{2n-1} = \\ & 4 \cdot 4^{n+1} + 25 \cdot 5^{2n-1} = \\ & 4 \cdot 4^{n+1} + (4 + 21) \cdot 5^{2n-1} = \\ & 4 \cdot 4^{n+1} + 4 \cdot 5^{2n-1} + 21 \cdot 5^{2n-1} = \\ & 4 \left(\underbrace{4^{n+1} + 5^{2n-1}}_{\text{дели се на 21 съгласно инд. предп.}} \right) + \underbrace{21 \cdot 5^{2n-1}}_{\text{очевидно се дели на 21}} \quad \checkmark \end{aligned}$$

□

Задача 4. Докажете по индукция, че $\forall n \in \mathbb{N}^+, \sum_{k=1}^n k(k+1)(k+2) = \frac{n(n+1)(n+2)(n+3)}{4}$.

Решение.

База: За $n = 1$ твърдението е: $1 \cdot 2 \cdot 3 = \frac{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4}{4}$. ✓

Индуктивно предположение: Допускаме, че твърдението е вярно за някое $n \geq 1$.

Индуктивна стъпка: Разглеждаме твърдението за $n + 1$.

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} k(k+1)(k+2) &= \\ \sum_{k=1}^n k(k+1)(k+2) + (n+1)(n+2)(n+3) &= \quad (\text{съгласно инд. предположение}) \\ \frac{n(n+1)(n+2)(n+3)}{4} + (n+1)(n+2)(n+3) &= \\ (n+1)(n+2)(n+3) \left(\frac{n}{4} + 1 \right) &= \\ (n+1)(n+2)(n+3) \left(\frac{n+4}{4} \right) &= \\ \frac{(n+1)((n+1)+1)((n+1)+2)((n+1)+3)}{4} & \quad \checkmark \end{aligned}$$

□

Задача 5. Докажете по индукция, че $\forall n \in \mathbb{N}^+, \sum_{k=0}^n (2k+1)^2 = \frac{(n+1)(2n+1)(2n+3)}{3}$.

Решение.

База: За $n = 1$ твърдението е: $(2 \cdot 0 + 1)^2 + (2 \cdot 1 + 1)^2 = \frac{(1+1)(2 \cdot 1 + 1)(2 \cdot 1 + 3)}{3}$. ✓

Индуктивно предположение: Допускаме, че твърдението е вярно за някое $n \geq 1$.

Индуктивна стъпка: Разглеждаме твърдението за $n + 1$.

$$\begin{aligned}
& \sum_{k=0}^{n+1} (2k+1)^2 = \\
& \sum_{k=0}^n (2k+1)^2 + (2(n+1)+1)^2 = \\
& \sum_{k=0}^n (2k+1)^2 + (2n+3)^2 = \quad (\text{съгласно инд. предп.}) \\
& \frac{(n+1)(2n+1)(2n+3)}{3} + (2n+3)^2 = \\
& (2n+3) \left(\frac{(n+1)(2n+1)}{3} + (2n+3) \right) = \\
& (2n+3) \left(\frac{2n^2+n+2n+1}{3} + \frac{6n+9}{3} \right) = \\
& (2n+3) \left(\frac{2n^2+9n+10}{3} \right) = \\
& (2n+3) \frac{(n+2)(2n+5)}{3} = \\
& \frac{(n+2)(2n+3)(2n+5)}{3} = \\
& \frac{(n+1+1)(2(n+1)+1)(2(n+1)+3)}{3} \quad \checkmark
\end{aligned}$$

□

Задача 6. Докажете по индукция, че

$$\forall n \in \mathbb{N}^+ : \sum_{i=1}^n (-1)^i i^2 = (-1)^n n \binom{n+1}{2}$$

Решение.

База: За $n = 1$ твърдението е

$$\sum_{i=1}^1 (-1)^i i^2 = (-1)^1 1 \binom{1+1}{2}$$

Лявата страна е:

$$(-1)^1 1^2 = -1$$

Дясната страна е

$$(-1)^1 1 \binom{2}{2} = -1$$

Твърдението в базовия случай е вярно. ✓

Индуктивно предположение: Допускаме, че

$$\sum_{i=1}^n (-1)^i i^2 = (-1)^n n \binom{n+1}{2}$$

за някое цяло положително n .

Индуктивна стъпка: Ще докажем твърдението за стойност на аргумента $n + 1$.
Твърдението е:

$$\sum_{i=1}^{n+1} (-1)^i i^2 = (-1)^{n+1} (n+1) \left(\frac{n+2}{2} \right) \quad (1)$$

Разглеждаме лявата страна:

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^{n+1} (-1)^i i^2 &= \\ \left(\sum_{i=1}^n (-1)^i i^2 \right) + (-1)^{n+1} (n+1)^2 &= \quad (\text{съгласно индуктивното предположение}) \\ (-1)^n n \left(\frac{n+1}{2} \right) + (-1)^{n+1} (n+1)^2 &= \\ (-1)^n (n+1) \left(\frac{n}{2} - (n+1) \right) &= \\ (-1)^n (n+1) \left(-\frac{n}{2} - 1 \right) &= \\ (-1)^{n+1} (n+1) \left(\frac{n}{2} + 1 \right) &= \\ (-1)^{n+1} (n+1) \left(\frac{n+2}{2} \right) & \end{aligned}$$

Доказахме чрез еквивалентни преобразувания и индуктивното предположение, че лявата страна на (1) е равна на дясната. \square

Задача 7. Нека x е някое реално число, такова че $x > -1$. Докажете по индукция, че

$$\forall n \in \mathbb{N}^+ : (1+x)^n \geq 1+nx$$

Решение.

База: За $n = 1$ твърдението е

$$1+x \geq 1+x$$

което е тривиално вярно. \checkmark

Индуктивно предположение: Допускаме, че

$$(1+x)^n \geq 1+nx$$

за някое положително n .

Индуктивна стъпка: Ще докажем твърдението за стойност на аргумента $n + 1$.
Твърдението е:

$$(1+x)^{n+1} \geq 1+(n+1)x \quad (2)$$

Разглеждаме лявата страна:

$$\begin{aligned} (1+x)^{n+1} &= (1+x)^n(1+x) \geq && \text{(съгласно индуктивното предположение)} \\ (1+nx)(1+x) &= \\ 1+x+nx+nx^2 &= \\ 1+(n+1)x+nx^2 &\geq && \text{(тъй като } nx^2 \geq 0) \\ 1+(n+1)x & \end{aligned}$$

Доказахме чрез еквивалентни преобразувания, индуктивното предположение и очевидни неравенства, че лявата страна на (2) е по-голяма или равна на дясната. \square

Задача 8. Докажете по индукция, че за $3^n - 1$ е четно число за всяко естествено n .

Решение.

База: Базовият случай е $n = 0$. Твърдението става, “ $3^0 - 1$ е четно”, което очевидно е вярно.

Индуктивно предположение: Да допуснем, че твърдението е вярно за някое естествено число n .

Индуктивна стъпка: Да разгледаме твърдението за стойност на аргумента $n + 1$: “ $3^{n+1} - 1$ е четно число”. Но

$$3^{n+1} - 1 = 3 \times 3^n - 1 = (2 + 1) \times 3^n - 1 = 2 \times 3^n + 3^n - 1$$

Очевидно 2×3^n е четно число за всяко естествено n , а $3^n - 1$ е четно от индуктивното предположение. Сумата на четни числа задължително е четно число. С което показахме, че твърдението “ $3^{n+1} - 1$ е четно число” е вярно. \square

Задача 9. Докажете по индукция, че $11^n - 6$ се дели на 5 за всяко естествено n .

Решение.

База: Базовият случай е $n = 0$. Твърдението става, “ $11^0 - 6$ се дели на 5”, което очевидно е вярно.

Индуктивно предположение: Да допуснем, че твърдението е вярно за някое естествено число n .

Индуктивна стъпка: Да разгледаме твърдението за стойност на аргумента $n + 1$: “ $11^{n+1} - 6$ се дели на 5”. Но

$$11^{n+1} - 6 = 11 \times 11^n - 6 = (10 + 1) \times 11^n - 6 = 10 \times 11^n + 11^n - 6$$

Очевидно 10×11^n се дели на 5, а $11^n - 6$ се дели на 5 от индуктивното предположение. Сумата на числа, делящи се на 5, задължително се дели на 5. С което показахме, че твърдението “ $11^{n+1} - 6$ се дели на 5” е вярно. \square

Задача 10. Разгледайте следното доказателство по индукция:

Ще докажем, че $5n + 3 = 5(n - 2) + 8$ за всяко естествено число n . Да допуснем, че твърдението е вярно за някакво естествено n . Разглеждаме твърдението за стойност на аргумента $n + 1$:

$$\begin{aligned} 5(n+1) + 3 &= 5((n+1) - 2) + 8 &\leftrightarrow & 5n + 5 + 3 = 5n + 5 - 10 + 8 &\leftrightarrow \\ (5n + 3) + 5 &= (5n - 10 + 8) + 5 &\leftrightarrow & (5n + 3) = (5n - 10 + 8) &\leftrightarrow \\ 5n + 3 &= 5(n - 2) + 8 \end{aligned}$$

Но последното равенство е именно индуктивното предположение и като такава е вярно. Следователно, твърдението е вярно за всяко естествено n .

Какво бихте казали за това доказателство?

Решение. Твърдението очевидно е невярно: отворете скобите вдясно и извадете $5n$ от двете страни. Щом твърдението е невярно, няма как доказателството да е валидно. Грешката в това “доказателство” е липсата на база. Наистина, ако се опитае да разгледаме базов случай за някое конкретно естествено число n , ще получим невярно твърдение. \square

Задача 11. Докажете по индукция, че $\forall n \geq 1 : \overline{\bigcap_{i=1}^n A_i} = \bigcup_{i=1}^n \overline{A_i}$. Можете да ползвате наготово изучаваните в час свойства на операциите върху множества.

Решение.

База: Замествайки аргумента n с единица, получаваме твърдението $\overline{\bigcap_{i=1}^1 A_i} = \bigcup_{i=1}^1 \overline{A_i}$, което е същото като $\overline{A_1} = \overline{A_1}$, което е тривиално вярно.

Индуктивно предположение: Допускаме, че твърдението е вярно за някаква стойност $n \geq 1$ на аргумента.

Индуктивна стъпка: Да разгледаме твърдението за стойност на аргумента $n + 1$. Лявата страна е:

$$\begin{aligned} \overline{\bigcap_{i=1}^{n+1} A_i} &= && \text{(от асоциативността на сечението)} \\ \overline{\left(\bigcap_{i=1}^n A_i\right) \cap A_{n+1}} &= && \text{(от закона на Де Морган)} \\ \overline{\left(\bigcap_{i=1}^n A_i\right) \cup \overline{A_{n+1}}} &= && \text{(от инд. предположение)} \\ \bigcup_{i=1}^n \overline{A_i} \cup \overline{A_{n+1}} &= && \text{(от асоциативността на обединението)} \\ \bigcup_{i=1}^{n+1} \overline{A_i} & & & \end{aligned}$$

\square

Задача 12. Докажете по индукция, че $\forall n \geq 1 : \sum_{k=1}^n \frac{1}{\sqrt{k}} \geq \sqrt{n}$.

Решение.

База: Замествайки аргумента n с единица, получаваме твърдението $\sum_{k=1}^1 \frac{1}{\sqrt{k}} \geq \sqrt{1}$, което е същото като $\frac{1}{\sqrt{1}} \geq \sqrt{1}$, което е тривиално вярно.

Индуктивно предположение: Допускаме, че твърдението е вярно за някоя стойност $n \geq 1$ на аргумента.

Индуктивна стъпка: Да разгледаме твърдението за стойност на аргумента $n + 1$.

Лявата страна е $\sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{k}}$. Следната последователност от неравенства и равенства е в сила:

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{k}} &= && \text{(от асоциативността на събирането)} \\ \left(\sum_{k=1}^n \frac{1}{\sqrt{k}} \right) + \frac{1}{\sqrt{n+1}} &\geq && \text{(от инд. предположение)} \\ \sqrt{n} + \frac{1}{\sqrt{n+1}} &= \\ \frac{\sqrt{n}\sqrt{n+1}}{\sqrt{n+1}} + \frac{1}{\sqrt{n+1}} &= \\ \frac{\sqrt{n^2+n+1}}{\sqrt{n+1}} &\geq \\ \frac{\sqrt{n^2+1}}{\sqrt{n+1}} &= \\ \frac{n+1}{\sqrt{n+1}} &= \\ \sqrt{n+1} & \end{aligned}$$

Следователно, $\sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{k}} \geq \sqrt{n+1}$. □

Задача 13. Докажете по индукция, че $\forall n \geq 1 : \sum_{k=1}^n H_k = (n+1)H_n - n$, където нотацията H_n означава $H_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$.

Решение.

База: Замествайки аргумента n с единица, получаваме твърдението

$$\sum_{k=1}^1 H_k = (1+1)H_1 - 1$$

което е същото като $H_1 = 2H_1 - 1$, което е същото като $\frac{1}{1} = 2 \times \frac{1}{1} - 1$, което е тривиално вярно.

Индуктивно предположение: Допускаме, че твърдението е вярно за някоя стойност $n \geq 1$ на аргумента.

Индуктивна стъпка: Да разгледаме твърдението за стойност на аргумента $n+1$.

Лявата страна е $\sum_{k=1}^{n+1} H_k$. Следната последователност от равенства е в сила:

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} H_k &= && \text{(от определението на } H_n) \\ \left(\sum_{k=1}^n H_k \right) + H_{n+1} &= && \text{(от инд. предположение)} \\ (n+1)H_n - n + H_{n+1} &= && \text{(от определението на } H_n) \\ (n+1)H_n - n + H_{n+1} + (n+1)H_{n+1} - (n+1)H_{n+1} &= && \\ (n+1)H_n - n - (n+1)H_{n+1} + (n+2)H_{n+1} &= && \\ (n+2)H_{n+1} + (n+1)(H_n - H_{n+1}) - n &= && \text{(от определението на } H_n) \\ (n+2)H_{n+1} + (n+1) \left(H_n - H_n - \frac{1}{n+1} \right) - n &= && \\ (n+2)H_{n+1} + (n+1) \left(-\frac{1}{n+1} \right) - n &= && \\ (n+2)H_{n+1} - 1 - n &= && \\ (n+2)H_{n+1} - (n+1) &= && \end{aligned}$$

Следователно, $\sum_{k=1}^{n+1} H_k = (n+2)H_{n+1} - (n+1)$. \square

Задача 14. Докажете по индукция, че за всяко крайно непразно множество A , броят на подмножествата на A с четен брой елементи е равен на броя на подмножествата с нечетен брой елементи.

Решение. Нека 2^A степенното множество на A . Дефинираме, че:

$$2_e^A = \{X \mid X \in 2^A \text{ и } |X| \text{ е четно число.}\}$$

$$2_o^A = \{X \mid X \in 2^A \text{ и } |X| \text{ е нечетно число.}\}$$

Задачата се състои в това, да се докаже, че $\forall A$, такова че $A \neq \emptyset$, $|2_e^A| = |2_o^A|$. Доказателството е с индукция по $|A|$.

База: $|A| = 1$. Тогава

$$2^A = \{\emptyset, A\}$$

Очевидно

$$2_e^A = \{\emptyset\}$$

$$2_o^A = \{A\},$$

така че $|2_e^A| = |2_o^A|$ е вярно.

Индуктивно предположение: Нека твърдението е вярно за всяко множество A , такова че $|A| = n$. Тоест,

$$\forall A, \text{ такова че } |A| = n: |2_o^A| = |2_e^A| \quad (3)$$

Индуктивна стъпка: Разглеждаме някое множество A , такова че $|A| = n+1$. Нека a е произволен елемент на A . Очевидно 2^A се разбива на следните четири подмножества:

$$B_e = \{X \in 2^A \mid a \in X \text{ и } |X| \text{ е четно число}\}$$

$$B_o = \{X \in 2^A \mid a \in X \text{ и } |X| \text{ е нечетно число}\}$$

$$C_e = \{X \in 2^A \mid a \notin X \text{ и } |X| \text{ е четно число}\}$$

$$C_o = \{X \in 2^A \mid a \notin X \text{ и } |X| \text{ е нечетно число}\}$$

Очевидно

$$2_e^A = B_e \cup C_e$$

$$2_o^A = B_o \cup C_o$$

Тъй като $B_e \cap C_e = \emptyset$ и $B_o \cap C_o = \emptyset$,

$$|2_e^A| = |B_e| + |C_e| \quad (4)$$

$$|2_o^A| = |B_o| + |C_o| \quad (5)$$

Нека $A' = A \setminus \{a\}$. Съгласно индуктивното предположение (18),

$$|2_e^{A'}| = |2_o^{A'}| \quad (6)$$

Очевидно е, че $2_e^{A'} = C_e$ и $2_o^{A'} = C_o$. Следователно,

$$|C_e| = |C_o| \quad (7)$$

Ще покажем, че $|B_e| = |B_o|$. Забележете, че

$$|B_e| = |C_o| \quad (8)$$

понеже има биективно съответствие между елементите им:

- всеки елемент u на B_e се получава от точно един елемент v на C_o чрез „добавяне“ на a ; по-формално, $u = v \cup \{a\}$,
- всеки елемент w на C_o се получава от точно един елемент z на B_e чрез „махане“ на a ; по-формално, $w = z \setminus \{a\}$.

Аналогично,

$$|B_o| = |C_e| \quad (9)$$

понеже има биективно съответствие между елементите им:

- всеки елемент u на B_o се получава от точно един елемент v на C_e чрез „добавяне“ на a ; по-формално, $u = v \cup \{a\}$,
- всеки елемент w на C_e се получава от точно един елемент z на B_o чрез „махане“ на a ; по-формално, $w = z \setminus \{a\}$.



От (8), (7) и (9) следва, че $|B_e| = |C_o| = |C_e| = |B_o|$, а оттук съгласно транзитивността на равенството имаме:

$$|B_e| = |B_o| \quad (10)$$

От (7), (10), (4) и (5) следва, че $|2_e^A| = |2_o^A|$. \square

Задача 15. Дадена е квадратна дъска с размери $2^n \times 2^n$ сантиметра, за някое естествено число n . Дъската е разчертана на еднакви квадратчета с размери 1×1 сантиметър. Всички квадратчета са бели с изключение на едно, което е черно, което се намира на произволно място. Казваме, че черното квадратче е „дупката“. Ето пример за такава дъска за $n = 2$:



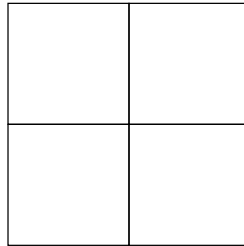
Дадени са и неограничено много Г-образни форми, всяка от които се състои от три квадратчета, всяко 1×1 сантиметър, долепени ето така: . Г-образните форми може да бъдат въртени на 90, 180 или 270 градуса и да бъдат слагани върху дъската, така че всяка Г-форма да покрие точно три нейни *бели* квадратчета. Дупката не може да бъде покривана. Докажете, че всяка дъска $2^n \times 2^n$ с дупка на произволно място може да бъде покрита с Г-образни форми, които не се застъпват. Например, показаната дъска 4×4 може да бъде покрита ето така: .

Решение. Ще докажем твърдението с индукция по n . Базата е за $n = 1$. Тогава дъската е 2×2 и има четири възможности за мястото на дупката:

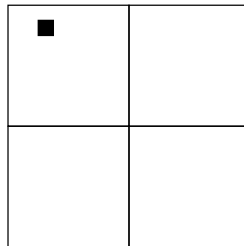


Очевидно за всяка от тях дъската може да бъде покрита от Г-образни форми (и по-точно, само една форма, но това няма значение).

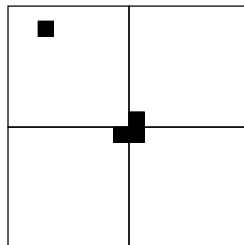
Да разгледаме някое естествено n и да допуснем, че дъската $2^n \times 2^n$ може да бъде покрита с Г-образни форми независимо от това, къде е дупката. Сега да разгледаме твърдението за стойност на аргумента $n + 1$. Разглеждаме дъска $2^{n+1} \times 2^{n+1}$ и си представяме, че тя се състои от четири поддъски $2^n \times 2^n$, долепени една до друга:



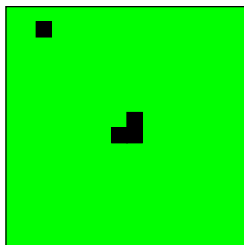
Дупката се намира в точно една от тези четири поддъски. Без ограничение на общността, нека дупката е в горната лява поддъска:



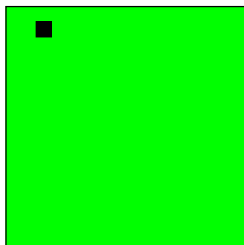
Тъй като останалите три поддъски нямат дупки, индуктивното предположение не е директно приложимо. Да сложим още три дупки, по една във всяка от останалите поддъски ето така:



Сега вече индуктивното предположение е в сила за всяка от четирите поддъски. Съгласно него, всяка от тях може да бъде покрита с Г-образни форми, при което всяка от дупките остава непокрита:



Сега слагаме още една Г-образна форма, покривайки трите дупки, които добавихме изкуствено:



Конструирахме дъска с размери $2^{n+1} \times 2^{n+1}$, която има дупка на произволно място и е покрита с Г-образни форми. \square

1.2 Силна индукция

Задача 16. Докажете, че ако разполагаме с неограничени количества то пощенски марки по 4 и 5 стотинки, то с тях можем да постигнем произволна сума равна на или надхвърляща 12 стотинки.

Решение. Твърди се, че за всяка зададена цена над или равна на 12 стотинки можем да изберем марки измежду дадените, чиято сума от цени е равна на зададената. Например, за да постигнем 12 стотинки вземаме три марки по 4 стотинки, за да постигнем 13 стотинки вземаме две по 4 стотинки и една от 5 стотинки, и така нататък. Ще докажем твърдението със силна индукция.

База: Ще използваме четири базови случая, понеже шаблонът на създаване на произволна цена се повтаря през четири единици. Ако зададената цена е 12, то $12 = 3 \times 4 + 0 \times 5$. Ако е 13, то $13 = 2 \times 4 + 1 \times 5$. Ако е 14, то $14 = 1 \times 4 + 2 \times 5$. Ако е 15, то $15 = 0 \times 4 + 3 \times 5$.

Индуктивно предположение: Да допуснем, че за **някоя** стойност $n \geq 15$, за **всяко** $k \in \{12, 13, \dots, n\}$ можем да изберем марки със сумарна цена k стотинки.

Индуктивна стъпка: Ще докажем, че може да изберем марки със сумарна цена $n + 1$ стотинки. Тъй като $(n + 1) - 4 \geq 12$, то $(n + 1) - 4 \in \{12, 13, \dots, n\}$ и индуктивното предположение е в сила за $(n + 1) - 4$. Но тогава ние можем да изберем марки със сумарна цена $(n + 1) - 4$ стотинки. Добавяйки една марка от 4 стотинки, получаваме множество марки със сумарна цена $n + 1$ стотинки. \square

Задача 17. Играта *Nim* има разновидности, една от които ще разгледаме тук. Дадени са две купчини от някакви неща, да кажем камъчета. Камъчетата са неразличими. Играта се играе от двама играчи, които се редуват – всеки играч, когато е неговият или нейният ред, взема няколко камъчета, поне едно, от една от купчините (но не може да вземе и от двете купчини). Печели играчът, който вземе последен. Докажете, че ако в началния момент двете купчини съдържат еднакъв брой камъчета, то съществува печеливша стратегия за втория играч. С други думи, той или тя задължително печели, ако играе оптимално.

Решение. Нека всяка купчина съдържа точно n камъчета. Ще докажем твърдението със силна индукция по n . Базовият случай е за $n = 1$. Тогава първият играч може да направи само едно нещо – да вземе единственото камъче от някоя от купчините, няма значение коя. Тогава вторият взема единственото камъче от другата купчина и печели. ✓

Да допуснем, че за някое цяло положително n и всяко $k \in \{1, 2, \dots, n\}$ е вярно, че има стратегия, с която вторият играч печели, ако във всяка купчина има точно k камъчета. Да разгледаме игра с две купчини, всяка с по $n+1$ камъчета. Първият играч е длъжен да вземе j камъчета от някоя купчина. Тогава вторият играч разполага с две купчини, едната от които съдържа $n+1-j$ камъчета, а другата, $n+1$ камъчета. Ако $j = n+1$, тоест ако едната купчина е празна, очевидно вторият играч печели, вземайки всички камъчета от другата купчина. В противен случай вторият играч може да вземе точно j камъчета от купчината с $n+1$ камъчета и по този начин отново играта е в състояние, при което двете купчини имат по един и същи брой камъчета, а именно $n+1-j$. Съгласно индуктивното предположение, вторият печели в тази ситуация. □

1.3 Засилване на твърдението, което доказваме

Възможно е да правим доказателство по индукция и то (доказателството) да “не се получи”, въпреки че твърдението, което искаме да докажем, е вярно. В такъв случай може да опитаме една техника: да докажем по индукция твърдение, което е по-силно от това, което ни е дадено. По принцип по-силните твърдения се доказват по-трудно, но в някои случаи—колкото и парадоксално да звучи—по-силните твърдения се доказват по-лесно, ако ползваме индукция.

Задача 18. Докажете, че

$$\text{За всяко } n \geq 1: \frac{1}{2} \times \frac{3}{4} \times \dots \times \frac{2n-1}{2n} < \frac{1}{\sqrt{3n}} \quad (11)$$

Решение, първи опит: Базата е за $n = 1$. Лявата страна е $\frac{1}{2}$, а дясната е $\frac{1}{\sqrt{3}}$. Действително лявата страна е по-малка от дясната. Базовият случай е доказан.

Допускаме, че твърдението е вярно за някаква стойност на аргумента n , и разглеждаме твърдението за стойност на аргумента $n+1$. За тази стойност, твърдението е

$$\underbrace{\frac{1}{2} \times \frac{3}{4} \times \dots \times \frac{2n-1}{2n}}_A \times \frac{2n+1}{2n+2} < \frac{1}{\sqrt{3(n+1)}} \quad (12)$$

Съгласно индуктивното предположение, изразът, означен с A , е по-малък от $\frac{1}{\sqrt{3n}}$. Прилагайки това към лявата страна на неравенство (28), получаваме

$$A \times \frac{2n+1}{2n+2} < \frac{1}{\sqrt{3n}} \times \frac{2n+1}{2n+2}$$

Дали обаче

$$\frac{1}{\sqrt{3n}} \times \frac{2n+1}{2n+2} < \frac{1}{\sqrt{3(n+1)}}$$

С тривиална алгебра се убеждаваме, че не е вярно:

$$\begin{aligned} \frac{1}{\sqrt{3n}} \times \frac{2n+1}{2n+2} &< \frac{1}{\sqrt{3(n+1)}} && \Leftrightarrow \\ \frac{2n+1}{2n+2} &< \sqrt{\frac{n}{n+1}} && \Leftrightarrow \\ \frac{4n^2+4n+1}{4n^2+8n+4} &< \frac{n}{n+1} && \Leftrightarrow \\ 4n^3+4n^2+4n+4n^2+4n+1 &< 4n^3+8n^2+4n && \Leftrightarrow \\ 4n+1 &< 0 && \times \end{aligned}$$

Провалът на доказателството *не означава*, че твърдението е невярно, а само че не сме успели да го докажем *по този начин*.

Решение, втори опит: Ще докажем по индукция следното твърдение

$$\text{За всяко } n \geq 2: \frac{1}{2} \times \frac{3}{4} \times \dots \times \frac{2n-1}{2n} < \frac{1}{\sqrt{3n+1}} \quad (13)$$

Базата е за $n = 2$. Лявата страна е $\frac{1}{2} \times \frac{3}{4} = \frac{3}{8}$, а дясната е $\frac{1}{\sqrt{7}}$. Действително лявата страна е по-малка от дясната. Базовият случай е доказан.

Допускаме, че твърдението е вярно за някаква стойност на аргумента n , и разглеждаме твърдението за стойност на аргумента $n+1$. За тази стойност, твърдението е

$$\underbrace{\frac{1}{2} \times \frac{3}{4} \times \dots \times \frac{2n-1}{2n}}_A \times \frac{2n+1}{2n+2} < \frac{1}{\sqrt{3(n+1)+1}} \quad (14)$$

Съгласно индуктивното предположение, изразът, означен с A , е по-малък от $\frac{1}{\sqrt{3n+1}}$. Прилагайки това към лявата страна на неравенство (14), получаваме

$$A \times \frac{2n+1}{2n+2} < \frac{1}{\sqrt{3n+1}} \times \frac{2n+1}{2n+2}$$

Остава да докажем, че

$$\frac{1}{\sqrt{3n+1}} \times \frac{2n+1}{2n+2} < \frac{1}{\sqrt{3n+4}}$$

Действително,

$$\begin{aligned} \frac{1}{\sqrt{3n+1}} \times \frac{2n+1}{2n+2} &< \frac{1}{\sqrt{3n+4}} && \Leftrightarrow \\ \frac{2n+1}{2n+2} &< \sqrt{\frac{3n+1}{3n+4}} && \Leftrightarrow \\ \frac{4n^2+4n+1}{4n^2+8n+4} &< \frac{3n+1}{3n+4} && \Leftrightarrow \\ 12n^3+12n^2+3n+16n^2+16n+4 &< 12n^3+24n^2+12n+4n^2+8n+4 && \Leftrightarrow \\ 19n &< 20n \end{aligned}$$

С това доказателството на (13) приключва. Формално, твърдение (13) не влече твърдение (11), защото (13) е за $n \geq 2$. Но лесно се вижда, че (13) заедно с доказателството на (11) за $n = 1$ са по-силно твърдение от (11). \square

Едно интуитивно обяснение защо техниката със засилване на твърдението (понякога) работи е, че доказателство по индукция прилича на катерене по стълба: ние стъпваме на индуктивното предположение и се “качваме” едно ниво нагоре, доказвайки индуктивната стъпка. При по-силно твърдение стъпалото, от което тръгваме, е по-високо.

Техниката със засилване на твърдението е *свсем различно нещо* от доказателство чрез така наречената силна индукция, когато допускаме твърдението не просто за n , а за всички стойности на аргумента, по-малки или равни на n .

2 Комбинаторика

2.1 Принцип на Dirichlet

Задача 19. Даден е квадрат със страна 1 м. Докажете, за произволни пет точки в него е вярно, че съществуват две точки измежду петте, такива че между тях (двете) разстоянието е не повече от 1 м.

Решение. Да си представим диагоналите на квадрата и получените четири равнобедрени правоъгълни триъгълника, които покриват квадрата. Очевидно всеки от тези триъгълници се вписва в окръжност с диаметър единица, следователно всеки две точки в него са на разстояние не повече от единица. Съгласно принципа на Дирихле, за произволни пет точки в квадрата, поне две от тях са в един от тези триъгълници, което означава на разстояние не повече от единица една от друга. \square

Задача 20. Даден е квадрат със страна 14 м. Докажете, че за произволни 50 точки в квадрата, поне две от тях са на разстояние не по-голямо от 3 м.

Решение. Да покрием квадрата с квадратчета 2×2 , така че произволни две от тях да имат празно сечение или сечение-страна, но нито две да нямат обща вътрешна точка. За всяко от тези квадратчета е вярно, че произволни негови две точки са на разстояние не повече от три една от друга. За да съобразите защо, забележете, че всяко квадратче има диагонал < 3 , следователно се вписва в окръжност с диаметър < 3 . Квадратчетата са общо 49. Съгласно принципа на Дирихле, за произволни 50 точки в големия квадрат е вярно, че поне две от тях са от едно от 49-те квадратчета, тоест на разстояние < 3 една от друга. \square

Задача 21. В 8 чекмеджета има 87 молива. Определете най-голямото цяло число n , такова че задължително има чекмедже с n молива.

Решение. Иначе казано, търсим числото n , такова че твърдението “Съществува поне едно чекмедже с n молива” е задължително вярно, но твърдението “Съществува поне едно чекмедже с $n + 1$ молива” може и да не е вярно. Съгласно обобщения принцип на Dirichlet, съществува чекмедже с 11 молива. От друга страна, може да няма чекмедже с 12 молива—когато всички кутии имат по 10 или 11 молива. Отговорът е $n = 11$. \square

Задача 22. Дадена е редица от $n^2 + 1$ числа, нито две от които не са равни. Да се докаже, че тази редица съдържа монотонна поредица с дължина $n + 1$.

Пояснение: “Монотонна” означава или нарастваща, или намаляваща. “Поредица” означава числа от редицата, които не са непременно съседни в редицата, но са написани в същата последователност, в която са в редицата. Например, ако $n = 3$ и редицата е

4, 7, 11, 2, 8, 3, 14, 1, 6, 9

монотонна поредица с дължина 4 е 4, 7, 8, 14:

$$4, 7, 11, 2, 8, 3, 14, 1, 6, 9$$

Решение. Да допуснем противното: всяка монотонна поредица е с дължина $\leq n$. Нека A означава дадената редица с дължина $n^2 + 1$:

$$A = a_1, a_2, \dots, a_{n^2+1}$$

За всяко i , такова че $1 \leq i \leq n^2 + 1$, дефинираме двете подредици[†]:

$$A^i = a_i, a_{i+1}, \dots, a_{n^2+1}$$

$$A_i = a_1, a_2, \dots, a_i$$

За всяко такова i , нека s_i е дължината на най-дълга растяща поредица в A_i с последен елемент a_i и нека t_i е дължината на най-дълга намаляваща поредица в A_i с пръв елемент a_i . Очевидно, $\forall i (s(i) \geq 1 \wedge t(i) \geq 1)$, тъй като такива поредици съдържат поне a_i .

От началното допускане следва, че $\forall i (s_i \leq n \wedge t_i \leq n)$. Следователно,

$$1 \leq s_i \leq n$$

$$1 \leq t_i \leq n$$

за всяко i . Тъй като s_i и t_i вземат цели стойности, следва, че за всяко от тях стойността му е една от най-много n възможни. Прилагайки принципа на умножението заключаваме, че наредената двойка (s_i, t_i) има стойност измежду най-много n^2 възможни. Но i -тата са $n^2 + 1$ на брой. Съгласно принципа на Dirichlet, съществуват две различни стойности на променливата i , да ги наречем j и k , такива че $(s_j, t_j) = (s_k, t_k)$, тоест

$$s_j = s_k$$

$$t_j = t_k$$

Да разгледаме елементите на A , които са на позиции j и k , които ние наричаме съответно a_j и a_k . Тъй като всички елементи на A са различни, $a_j \neq a_k$. Да допуснем, че без ограничение на общността, че $j < k$. Значи, a_j и a_k са разположени в A така:

$$A = \dots a_j \dots a_k \dots$$

I Първо да допуснем, че $a_j < a_k$. Тъй като s_j е дължината на най-дълга растяща поредица, завършваща с a_j :

$$A = \underbrace{\dots a_j \dots}_{\text{нараставаща поредица с дължина } s_j} \dots a_k \dots$$

и $a_j < a_k$, то в A има нарастваща поредица с дължина $s_j + 1$, завършваща с a_k ; а именно, състояща се от вече споменатата поредица, завършваща с a_j , плюс a_k накрая:

$$A = \underbrace{\dots a_j \dots}_{\text{нараставаща поредица с дължина } s_j} \underbrace{\dots a_k \dots}_{\text{нараставаща поредица с дължина } s_j+1}$$

[†]За разлика от поредица, при подредица се иска елементите да са съседни в A

Но тогава $s_k > s_j$, което противоречи на факта, че по конструкция $s_j = s_k$.

II Сега да допуснем, че $a_j > a_k$. Тъй като t_k е дължината на най-дълга намаляваща поредица, започваща с a_k :

$$A = \dots \dots \dots a_j \dots \dots \dots \underbrace{\dots \dots \dots a_k \dots \dots \dots}_{\text{намаляваща поредица с дължина } t_k}$$

и $a_j > a_k$, то в A има намаляваща поредица с дължина $t_k + 1$, започваща с a_j ; а именно, състояща се от вече споменатата поредица, започваща с a_k , плюс a_j в началото:

$$A = \dots \dots \dots a_j \dots \dots \dots \underbrace{\dots \dots \dots a_k \dots \dots \dots}_{\text{намаляваща поредица с дължина } t_k} \\ \underbrace{\dots \dots \dots a_j \dots \dots \dots a_k \dots \dots \dots}_{\text{намаляваща поредица с дължина } t_k + 1}$$

Но тогава $t_j > t_k$, което противоречи на факта, че по конструкция $t_j = t_k$.

Следователно, първоначалното ни допускане, че най-дългата монотонна поредица не е по-дълга от n , е погрешно. □

Задача 23. Нека $A = \{10, 11, \dots, 99\}$. Докажете, че във всяко десетелементно подмножество на A съществуват две непразни непресичащи се подмножества с еднаква сума на елементите.

Решение. Всяко 10 елементно подмножество има $2^{10} - 1 = 1023$ непразни подмножества. Нека B е някое непразно подмножество на A с не повече от десет елемента. Да разгледаме сумата от елементите на B и да дадем точни долна и горна граница за нея:

$$10 \leq \sum_{x \in B} x \leq 90 + 91 + \dots + 99$$

Но $90 + 91 + \dots + 99 = 945$, откъдето следва, че $\sum_{x \in B} x$ може да има не повече от $945 - 10 + 1 = 936$ различни стойности. Но тогава броят на възможните суми е по-малък от броя на подмножествата. Прилагаме принципа на Dirichlet и виждаме, че поне две подмножества имат една и съща сума. □

Задача 24. Професор Х. твърди, че е създал толкова добра компресираща програма, че с нея може да “свие” произволен файл поне с единица. Възможно ли е това?

Решение. Професорът лъже, ако става дума за компресия без загуба на информация. Под “компресираща програма” се разбира такава програма, който може да възстанови първоначалния файл с точност до един бит. Всяка компресираща програма е частична функция от дадено множество символни последователности (стрингове) в друго множество стрингове. Щом професорът твърди, че неговата програма работи върху всички файлове, значи за дадена дължина n на файла (който ще бъде “свиван”), компресиращата програма реализира *тотална* функция f с домейн с мощност q^n и кодомейн с мощност q^m за $m \leq n - 1$. Тук q е броят на символи във файловете; q е две, ако разглеждаме файловете като булеви вектори, но ако разглеждаме файловете като последователности от байтове, q е $2^8 = 256$. Компресиращите програми трябва да реализират инекции, ако става дума за компресия без загуба на информация. Не е задължително да са биекции, тоест може да не са сюрекции, тоест може да има стрингове, които не са образи на някои стрингове, но инективност е задължителна. Ако компресиращата програма реализира не-инекция, възстановяването на оригиналния файл в някои случаи ще е невъзможно.

Степенният показател в израза за мощността на кодомейна е по-малък от n заради твърдението на професора, че програмата му свива всеки файл – в частност, тя прави от всеки

файл с големина n друг файл с големина $< n$. Тогава кодомейнът има мощност, по-малка от тази на домейна.

Съгласно принципа на Dirichlet, не съществува тотална инективна функция, чийто домейн има по-голяма мощност от кодомейна. \square

Задача 25. В продължение на една година от 365 дена Иван се упражнява по комбинаторика, решавайки задачи. Всеки ден от тази година той решава поне една задача, но не решава повече от 500 задачи общо за годината. Докажете, че през тази година има интервал от последователни дни, през които Иван решава точно 229 задачи.

Решение. Нека x_i да е броят задачи, решени от Иван на ден i или преди него, за $1 \leq i \leq 365$. Очевидно x_{365} е броят на всички задачи, решени от Иван през годината. Освен това, последователността

$$A = (x_1, x_2, \dots, x_{365})$$

е строго нарастваща, от което следва, че в нея няма еднакви числа. Дадено е, че $x_{365} \leq 500$, от което следва, че $\forall i, 1 \leq i \leq 365 : 1 \leq x_i \leq 500$. Да разгледаме друга последователност:

$$B = (x_1 + 229, x_2 + 229, \dots, x_{365} + 229)$$

Тя също е строго нарастваща и в нея също няма еднакви числа. Освен това $230 \leq x_i + 229 \leq 729$. Сега да разгледаме последователността

$$C = (\underbrace{x_1, x_2, \dots, x_{365}}_A, \underbrace{x_1 + 229, x_2 + 229, \dots, x_{365} + 229}_B),$$

която се получава от “слепването” на A и B . Очевидно елементите на C са точно 730 цели положителни числа, понеже C се състои от копие на A , слепено с копие на B . Но за всеки елемент на C има не повече от 729 възможни стойности. Съгласно комбинаторния принцип на Dirichlet, има поне два елемента на C с една и съща стойност. Както вече установихме, елементите на A са два по два различни и елементите на B са два по два различни. Следователно, всяка двойка елемента на C с еднаква стойност се състои от един елемент от копието на A и от един елемент от копието на B . С други думи, съществуват индекси j и k , такива че $1 \leq j < k \leq 365$ и $x_k = x_j + 229 \leftrightarrow x_k - x_j = 229$. Това означава, че Иван е решил точно 229 задачи от ден $j + 1$ включително до ден k включително. \square

Задача 26. Докажете, че за всеки избор на пет точки с целочислени координати в равнината, съществуват поне две точки a и b измежду петте, такива че средата на отсечката с краища a и b има целочислени координати.

Решение. Съществуват точно четири различни възможности за четността на координатите на петте точки. А именно, за всяка от петте точки, да я наречем $p = (q_1, q_2)$:

1. q_1 е четно и q_2 е четно,
2. q_1 е нечетно, а q_2 е четно,
3. q_1 е четно, а q_2 е нечетно,
4. q_1 е нечетно и q_2 е нечетно.

От принципа на Dirichlet следва, че поне две от точките имат една и съща четност на координатите си: или и двете координати са четни, или и двете са нечетни. Да наречем тези точки a и b и нека $a = (x_1, y_1)$ и $b = (x_2, y_2)$. Нека средата на отсечката с краища a и b е точка c . Извесно е, че $c = (\frac{x_1+x_2}{2}, \frac{y_1+y_2}{2})$. Щом x_1 и x_2 имат една и съща четност, сумата им е четно число, така че $\frac{x_1+x_2}{2}$ е цяло число. Напълно аналогично, $\frac{y_1+y_2}{2}$ е цяло число. \square

2.2 Свойства и приложения на биномния коефициент

Задача 27. Докажете, че

$$\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0$$

Решение.

$$\begin{aligned} \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} &= \\ &= \left(\sum_{\substack{k \in \{0,1,\dots,n\} \\ k \text{ четно}}} (-1)^k \binom{n}{k} \right) + \left(\sum_{\substack{k \in \{0,1,\dots,n\} \\ k \text{ нечетно}}} (-1)^k \binom{n}{k} \right) = \\ &= \left(\sum_{\substack{k \in \{0,1,\dots,n\} \\ k \text{ четно}}} \binom{n}{k} \right) - \left(\sum_{\substack{k \in \{0,1,\dots,n\} \\ k \text{ нечетно}}} \binom{n}{k} \right) \end{aligned} \quad (15)$$

Известно е, че $\binom{n}{k}$ е броят на подмножествата, имащи k елемента, на кое да е n -елементно множество A . Тогава, очевидно,

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{k \in \{0,1,\dots,n\} \\ k \text{ четно}}} \binom{n}{k} &\text{ е броят на подмножествата на } A \text{ с четен брой елементи} \\ \sum_{\substack{k \in \{0,1,\dots,n\} \\ k \text{ нечетно}}} \binom{n}{k} &\text{ е броят на подмножествата на } A \text{ с нечетен брой елементи} \end{aligned}$$

Съгласно Задача 14, тези две суми са еднакви. Следва, че изразът (15) е нула. \square

Задача 28. Колко са булевите вектори с n единици и m нули?

Решение. Да разгледаме тези вектори като характеристични вектори върху множество с $n + m$ елемента. Съществува очевидна биекция между тези вектори, от една страна, и подмножествата с мощност n , от друга. Известно е, че броят на тези подмножества е $\binom{n+m}{n}$, което е същото като $\binom{n+m}{m}$. Съгласно принципа на биекцията, отговорът е $\binom{n+m}{n}$. \square

Задачи 29 и 30 може да бъдат решени и по друг, по-прост начин – като слагания на топки в кутии. Вижте Задачи 79 и 80.

Задача 29. В колко булеви вектора с n единици и m нули, след всяка единица следва поне една нула?

Решение. Удобно е да третираме всеки подвектор единица-нула като едно неделимо блокче $\boxed{10}$. Например, ако векторът е 10001010010, да си го представим не като последователност от единадесет елемента, а като последователност от седем елемента: четири блока единица-нула и още три нули между тях:

$$\boxed{10} \ 00 \ \boxed{10} \ \boxed{10} \ 0 \ \boxed{10}$$

Задачата се свежда до задачата, колко вектори от n елемента от един вид (блокчета единица-нула) и $m - n$ елемента от друг вид (“свободни” нули) има. С цел по-ясно представяне на решението, нека сменим символите и кажем, че новата задача е: колко вектори от p елемента от един вид и q елемента от друг вид има. Но ние знаем отговора – съгласно Задача 28, той е $\binom{p+q}{p}$. Заместваме p с n и q с $m - n$ и получаваме $\binom{n+m-n}{n} = \binom{m}{n}$. Забележете, че отговорът е правилен дори когато $n > m$: тогава биномният коефициент $\binom{m}{n}$ е нула, което е точният отговор. \square

Задача 30. Колко булеви вектора с n единици и m нули нямат съседни единици?

Решение. Задачата прилича на Задача 29, но не е същата. В тази задача отговорът “брои” и вектори, завършващи на единица, например 10101, които не биват “броени” от Задача 29. Нека S е множеството от векторите, за които става дума в тази задача. S се разбива на S' и S'' , където S' са векторите, завършващи на нула, а S'' са векторите, завършващи на единица. Съгласно принципа на разбиването, $|S| = |S'| + |S''|$. Но ние знаем колко е $|S'|$, защото векторите от S' са точно тези, за които става дума в Задача 29: $|S'| = \binom{m}{n}$.

Да разгледаме S'' . Всеки вектор от S' завършва на единица, като вляво от нея има задължително нула (иначе би имало две съседни единици). Тогава съществува очевидна биекция между векторите от S'' и булевите вектори $n - 1$ единици и m нули, в които след всяка единица следва поне една нула. Съгласно Задача 29, последните са $\binom{m}{n-1}$. От принципа на биекцията следва, че $|S''| = \binom{m}{n-1}$.

Отговорът е $|S| = \binom{m}{n} + \binom{m}{n-1}$, което съгласно добре известно свойство на биномните коефициенти е $\binom{m+1}{n}$. \square

Задача 31. n на брой хора стоят в редица. По колко начина можем да изберем k от тях, $k \leq n$, така че да не изберем нито двама души, които са един до друг в редицата?

Решение. Всеки избор на k човека от общо n , които са подредени линейно с фиксирана подредба, отговаря биективно на характеристичен вектор с $n - k$ единици и k нули. Допълнителното условие да не бъдат избрани съседи се “превежда” така: характеристичният вектор да няма съседни единици. Съгласно Задача 30, отговорът е $\binom{n-k+1}{k}$. Забележете, че този отговор остава верен дори когато $k > n$. Тогава биномният коефициент има долен индекс нула, горен индекс по-голям от нула, и самият той е нула, което точно съответства на факта, че такива избори при $k > n$ са невъзможни. \square

Задача 32. Колко булеви вектори с дължина n не съдържат нито 11, нито 00 като подвектори?

Решение. Ако $n = 0$ има точно един такъв вектор: празният. В противен случай са точно два:

10101010...0 и 01010101...1 при четно n

10101010...1 и 01010101...0 при нечетно n

\square

Задача 33. Колко булеви вектори с дължина n не съдържат 11 като подвектор?

Решение. Очевидно е, че ако единиците във вектори са “прекалено много”, то подвектори 11 са неизбежни. Максималният брой единици, при който може да няма подвектор 11, е $\lceil \frac{n}{2} \rceil$, например:

10101010 : когато $n = 8$, най-много $4 = \lceil \frac{8}{2} \rceil$ единици

101010101 : когато $n = 9$, най-много $5 = \lceil \frac{9}{2} \rceil$ единици

единици. Съгласно Задача 30, последните имат брой $\binom{m-2+1}{n-2} = \binom{m-1}{n-2}$. Този резултат е в сила дори когато $p = 3$: тогава $n = 2$, $m = 1$ и $\binom{m-1}{n-2} = \binom{0}{0} = 1$.

И така, отговорът на задачата е

$$\begin{aligned}
 |S| - |\tilde{S}| &= \binom{m+1}{n} - \binom{m-1}{n-2} \\
 &= \frac{(m+1)!}{(m-n+1)!n!} - \frac{(m-1)!}{(m-1-(n-2))!(n-2)!} \\
 &= \frac{(m+1)!}{(m-n+1)!n!} - \frac{(m-1)!n(n-1)}{(m-n+1)!n!} \\
 &= \frac{(m-1)!}{(m-n+1)!n!} ((m+1)m - n(n-1)) \\
 &= \frac{(m-1)!}{(m-n+1)!n!} (m^2 + m - n^2 + n) \\
 &= \frac{(m-1)!}{(m-n+1)!n!} ((m-n)(m+n) + (m+n)) \\
 &= \frac{(m-1)!(m+n)}{(m-n+1)!n!} (m-n+1) \\
 &= \frac{(m-1)!(m+n)}{(m-n)!n!} \\
 &= \frac{m+n}{m} \times \frac{m!}{(m-n)!n!} \\
 &= \frac{m+n}{m} \binom{m}{n}
 \end{aligned}$$

□

Задача 35. Рицарите на кръглата маса са 12. Те винаги сядат около масата по един и същи начин. Освен това, между рицарите има вражди: всеки рицар е във вражда с точно тези двама рицари, които са негови съседи около масата. По колко начина може да бъдат подбрани 5 рицари от 12-те за мисия, ако искаме в избраната група да няма вражди?

Решение. Всяко избиране на 5 от 12 рицари може да се представи чрез характеристичен вектор от 5 единици и 7 нули. Векторът обаче не е линеен, а кръгов, и не трябва да съдържа съседни единици – това следва от “кръговото враждуване” на рицарите около масата и изискването да не бъдат избрани враждуващи рицари.

Задачата е същата като задачата, колко кръгови вектора с 5 единици и 7 нули не съдържат съседни единици. Съгласно Задача 34, отговорът е $\frac{7+5}{7} \binom{7}{5} = 36$. □

Задача 36. Нека n е нечетно, тоест $n = 2k + 1$ за някое $k \in \mathbb{N}$. Разгледайте биномния коефициент $\binom{n}{k}$.

1. Докажете, че $\binom{n}{k} = \binom{n}{k+1}$.
2. Докажете, че $\binom{n}{k'} < \binom{n}{k}$ за всяко $k' < k$ и $\binom{n}{k''} < \binom{n}{k+1}$ за всяко $k'' > k + 1$.
3. Докажете, че $\binom{n}{k}$ е нечетно число тогава и само тогава, когато $n = 2^m - 1$ за някое $m \in \mathbb{N}^+$.

Решение.

1. $\binom{n}{k} = \binom{2k+1}{k} = \frac{(2k+1)!}{k!(k+1)!} = \binom{2k+1}{k+1} = \binom{n}{k+1}$.

2.

$$\begin{aligned} \binom{n}{k'} < \binom{n}{k} &\Leftrightarrow \frac{n(n-1)\cdots(n-k'+1)}{k'} < \frac{n(n-1)\cdots(n-k+1)}{k} \Leftrightarrow \\ \frac{n(n-1)\cdots(n-k'+1)}{k'} &< \frac{n(n-1)\cdots(n-k'+1)(n-k')\cdots(n-k+1)}{k(k-1)\cdots(k'+1)k'} \Leftrightarrow \\ 1 < \frac{(n-k')\cdots(n-k+1)}{k(k-1)\cdots(k'+1)} &\Leftrightarrow 1 < \frac{\prod_{i=k'}^{k-1} n-i}{\prod_{i=0}^{k-k'-1} k-i} \Leftrightarrow 1 < \frac{\prod_{i=0}^{k-k'-1} n-k'-i}{\prod_{i=0}^{k-k'-1} k-i} \\ 1 < \prod_{i=0}^{k-k'-1} \frac{n-k'-i}{k-i} & \tag{17} \end{aligned}$$

Но $\frac{n-k'-i}{k-i} > 1$, понеже $k > k'$ и $n > 2k$:

$$\frac{n-k'-i}{k-i} > 1 \Leftrightarrow n-k'-i > k-i \Leftrightarrow n-k' > k \Leftrightarrow n > k+k'$$

Щом общият множител на произведението в дясната страна на неравенство (17) е по-голям от едно, то цялото произведение е по-голямо от едно и неравенството е вярно.

Фактът, че $\binom{n}{k''} < \binom{n}{k+1}$, се доказва аналогично.

3. Разглеждаме $\binom{n}{k}$, което е $\binom{2k+1}{k}$:

$$\binom{2k+1}{k} = \frac{(2k+1)(2k)(2k-1)\cdots(k+3)(k+2)}{k(k-1)(k-2)\cdots 3 \cdot 2 \cdot 1}$$

Очевидно множителите в знаменателя в нарастващ ред, последвани от множителите в числителя в нарастващ ред, образуват нарастваща непрекъсната последователност от 1 до $2k+1 = n$ с едно изключение: липсва $k+1$.

Сега да разгледаме естествените положителни числа в нарастващ ред и под всяко от тях, броят на неговите множители-двойки в червено:

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	...
0	1	0	2	0	1	0	3	0	1	0	2	0	1	0	4	0	1	0	2	0	1	0	3	0	1	0	...

Червената редица от броевете на множителите-двойки не е периодична, но лесно се забелязва следната закономерност. Да наречем червената редица, a_0, a_1, a_2, \dots . Тя е безкрайна, но всяка нейна **крайна** подредица \mathcal{S}_p от p на брой последователни стойности, започваща от a_0 :

$$\mathcal{S}_p = a_0, a_1, a_2, \dots, a_{p-1}$$

където p е число от вида $2^m - 1$ за някое $m \in \mathbb{N}^+$, се получава от “слепването” на подредицата \mathcal{S}_{p-1} , числото p , и отново подредицата \mathcal{S}_{p-1} :

$$\mathcal{S}_p = \mathcal{S}_{p-1}, p, \mathcal{S}_{p-1}$$

Ако кажем освен това, че \mathcal{S}_0 е 0 , имаме индуктивна дефиниция за крайните редици $\mathcal{S}_1, \mathcal{S}_2, \mathcal{S}_3$ и така нататък:

$$\mathcal{S}_0 = 0$$

$$\mathcal{S}_p = \mathcal{S}_{p-1}, p, \mathcal{S}_{p-1} \quad \text{за } p > 0$$

Например,

$$S_0 = 0$$

$$S_1 = 0, 1, 0$$

$$S_2 = 0, 1, 0, 2, 0, 1, 0$$

$$S_3 = 0, 1, 0, 2, 0, 1, 0, 3, 0, 1, 0, 2, 0, 1, 0$$

$$S_4 = 0, 1, 0, 2, 0, 1, 0, 3, 0, 1, 0, 2, 0, 1, 0, 4, 0, 1, 0, 2, 0, 1, 0, 3, 0, 1, 0, 2, 0, 1, 0$$

Да се върнем на биномния коефициент

$$\binom{2k+1}{k} = \frac{(2k+1)(2k)(2k-1)\cdots(k+3)(k+2)}{k(k-1)(k-2)\cdots 3\cdot 2\cdot 1}$$

Ключовото наблюдение е, че ако си представим редицата $1, 2, \dots, k, k+1, k+2, k+3, \dots, 2k+1$ без липсващо число, нейната съответна редица от бройките на множителите-двойки е част от някоя S_p , която се простира от левия край на S_p донякъде.

Първо да допуснем, че $n = 2k+1$ е число от вида $2^m - 1$ за някое $m \in \mathbb{N}^+$. Тогава липсващото число $k+1$ е 2^{m-1} . Твърдим, че в този случай бройките на множителите-двойки в числителя и в знаменателя са равни, от което веднага следва, че дробта е нечетно число. Да видим защо тези бройки са равни. Да съпоставим елемент по елемент редиците $1, 2, \dots, 2k, 2k+1$ (без липсващо число) и S_{m-1} :

$$S_{m-1} = \begin{matrix} 1 & 2 & 3 & \cdots & k & k+1 & k+2 & k+3 & \cdots & 2k & 2k+1 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 & m-1 & 0 & 1 & \cdots & 1 & 0 \end{matrix}$$

Както вече видяхме, S_{m-1} се състои от едно копие на S_{m-2} , следвано от $m-1$, следвано от друго копие на S_{m-2} . Но числото $k+1$, на което съответства $m-1$, липсва в биномния коефициент (такъв множител няма нито в числителя, нито в знаменателя), следователно няма множител нито в числителя, нито в знаменателя, който да има $m-1$ множителя-двойки. А за всеки от множителите в числителя има съответен множител в знаменателя, който има точно същия брой множители-двойки, което следва веднага от наличието на две копия на S_{m-2} в S_{m-1} . Доказахме, че когато $n = 2k+1$ е число от вида $2^m - 1$ за някое $m \in \mathbb{N}^+$, биномният коефициент е нечетно число.

Да разгледаме алтернативата: $n = 2k+1$ не е число от вида $2^m - 1$ за някое $m \in \mathbb{N}^+$. Отново редицата от множителите-двойки за знаменателя и числителя е част от някоя S_{m-1} , но този път липсващото число $k+1$ съответства не на $m-1$, а на някой друг от "червените" елементи. Веднага се вижда, че бройките на множителите-двойки в числителя и в знаменателя не са равни, така че биномният коефициент е четен (знаем, че биномният коефициент е цяло число, така че няма как множителите-двойки в знаменателя да са повече; повечето множители-двойки са в числителя). \square

Задача 37. Докажете твърдението

$$\binom{n-1}{m} = \sum_{k=0}^m (-1)^{m-k} \binom{n}{k}, \quad n > 0, k > 0, n \geq k$$

За простота разгледайте само случая, в който m е нечетно (което значи, че сумата има четен брой членове).

Решение. Нека m е нечетно. Представете си цялата сума със следните групираня на събираемите по двойки:

$$\sum_{k=0}^m (-1)^{m-k} \binom{n}{k} = \underbrace{\binom{n}{m} - \binom{n}{m-1}}_{\text{група 1}} + \underbrace{\binom{n}{m-2} - \binom{n}{m-3}}_{\text{група 2}} + \underbrace{\binom{n}{m-4} - \binom{n}{m-5}}_{\text{група 3}} + \dots + \underbrace{\binom{n}{1} - \binom{n}{0}}_{\text{група } \frac{m+1}{2}} \quad (18)$$

Известно е, че

$$\binom{n}{m} = \binom{n-1}{m} + \binom{n-1}{m-1} \quad (19)$$

Аналогично,

$$\binom{n}{m-1} = \binom{n-1}{m-1} + \binom{n-1}{m-2} \quad (20)$$

Разликата между (19) и (20) е

$$\binom{n}{m} - \binom{n}{m-1} = \binom{n-1}{m} - \binom{n-1}{m-2}$$

Но $\binom{n}{m} - \binom{n}{m-1}$ е група 1 в израз (18). За група 2 имаме аналогично

$$\binom{n}{m-2} - \binom{n}{m-3} = \binom{n-1}{m-2} - \binom{n-1}{m-4}$$

За група 3:

$$\binom{n}{m-4} - \binom{n}{m-5} = \binom{n-1}{m-4} - \binom{n-1}{m-6}$$

И така нататък. За предпоследната група имаме

$$\binom{n}{3} - \binom{n}{2} = \binom{n-1}{3} - \binom{n-1}{1}$$

За последната група (с номер $(m+1)/2$) имаме

$$\binom{n}{1} - \binom{n}{0} = n - 1 = \binom{n-1}{1}$$

Ако заместим получената стойност за всяка група в израз (18), получаваме

$$\binom{n-1}{m} - \binom{n-1}{m-2} + \binom{n-1}{m-2} - \binom{n-1}{m-4} + \binom{n-1}{m-4} - \binom{n-1}{m-6} + \dots + \binom{n-1}{3} - \binom{n-1}{1} + \binom{n-1}{1} = \binom{n-1}{m}$$

тъй като всички събираеми без $\binom{n-1}{m}$ се съкращават. Получихме

$$\sum_{k=0}^m (-1)^{m-k} \binom{n}{k} = \binom{n-1}{m}$$

□

2.3 Принципи на комбинаториката (без вкл-изкл)

Задача 38. Разгледайте множеството от първите $2n$ цели положителни числа. По колко начина може да бъдат наредени в редица, така че за всяка двойка съседни числа в редицата, сумата на тези числа не е четно число?

Решение. Сумата на две числа е четно число тогава и само тогава, когато или и двете числа са четни, или и двете числа са нечетни. Следователно, във въпросните наредби няма две съседни четни числа и няма две съседни нечетни числа. С други думи, всяка от тези редици е алтернираща редица от вида

четно нечетно четно нечетно четно нечетно

или

нечетно четно нечетно четно нечетно четно

Редиците от първия вид са $n! \times n!$, редиците от втория вид са също толкова, така че отговорът е $2(n!)^2$. \square

Задача 39. Да допуснем, че във всеки курс на ФМИ (първи, втори, трети и четвърти) има един и същи брой n студенти. По колко начина можем да разбием множеството от студентите на ФМИ на четворки, като във всяка четворка има по точно един студент от всеки курс? Четворките нямат наредба, нито има наредба между четворките.

Решение. Да си представим, че генерираме четворките последователно. За първата четворка имаме избор от n първокурсника, n второкурсника, n третокурсника и n четвъртокурсника. Има n^4 начина да изберем по един студент от всеки курс, което прави общо n^4 начина за първата четворка. За втората четворка начините са $(n-1)^4$, за третата са $(n-2)^4$, и така нататък, за последната четворка има $1^4 = 1$ начина. Умножавайки тези количества, получаваме

$$n^4 \times (n-1)^4 \times (n-2)^4 \times \dots \times 2^4 \times 1^4 = (n!)^4$$

Но това не е верният отговор, защото всяка от четворките бива броена $n!$ пъти в този израз. За да получим верния отговор, трябва да разделим това количество на $n!$. И така, отговорът е

$$\frac{(n!)^4}{n!} = (n!)^3$$

\square

Машината, за която става дума в Задача 40, е истинска. Това е германската криптираща машина Енигма, конструирана около 1920 г. и използвана широко по времето на Втората световна война. Енигма стана особено популярна след филма *The Imitation Game*, базиран (донякъде) върху истинската история за работата на британските криптоаналитици в Блечли парк по време на войната, между които е и човекът, който в най-голяма степен може да се нарече "баща на компютъра" – гениалният математик и анализатор Alan Turing. Конструкцията на истинските Енигми е много по-сложна от това, което е описано в Задача 40. Преди всичко, има много видове машини Енигма, като не всички са имали въпросния щекерпанел (*steckerbrett* на немски); повечето са имали щекерпанел, но той е бил само част от криптиращата система. Повече информация за машините Енигма има на сайта на [Crypto Museum](http://CryptoMuseum.com).

Задача 40. Дадена е електрическа машина с 26 входа и 26 изхода. На всеки вход отговаря точно една буква от латинската азбука $\{A, B, \dots, Z\}$, като това съответствие е фиксирано и не може да бъде променяно. Казваме, че във вход 1 “влиза” A , във вход 2 “влиза” B , и така нататък, във вход 26 “влиза” Z . Изходите са номерирани и на всеки изход “излиза” точно една от латинските букви, но съответствието между изходи и букви не е фиксирано, а може да бъде променяно от оператора на машината по следния начин. Машината има *щекерпанел*: панел върху лицевата страна на машината, върху който има 26 малки кръгли отвора с еднакъв диаметър. Всеки отвор на панела е маркиран с точно една от латинските букви. Операторът разполага с 13 еднакви кабелчета, всяко с два крайника. Дадено кабелче се използва, като крайниците му се пъхат в два от отворите. В един отвор не може да бъдат пъхнати два крайника. Операторът може да използва между 0 и 13 кабелчета. Кабелчетата са достатъчно дълги, за да свържат и най-отдалечените отвори. Ефектът от използването на кабелчетата е следният:

- Ако не бъде използвано нито едно кабелче, на изход 1 излиза A , на изход 2 излиза B , и така нататък, на изход 26 излиза Z .
- Ако бъде използвано точно едно кабелче, ефектът е това и единствено това, че буквите, които то свързва на щекерпанела, биват разменени. Например, ако на щекерпанела кабелчето свързва C с T , то на изход 3 излиза T , на изход 20 излиза C , а на всеки друг изход излиза същата буква, която би излизала, ако на щекерпанела нямаше кабелчета.
- Ако бъдат използвани точно две кабелчета на щекерпанела, техните съответни букви биват разменени, останалите букви излизат все едно няма кабелчета. Например, ако на щекерпанела едното кабелче свързва C с T , а другото свързва A с M , на изход 1 излиза M , на изход 3 излиза T , на изход 13 излиза A , на изход 20 излиза C , а на всеки друг изход излиза същата буква, която би излизала, ако на щекерпанела нямаше кабелчета.
- ...
- Ако бъдат използвани всички 13 кабелчета на щекерпанела, всички двойки букви биват разменени по двойки съгласно това, коя с коя буква е свързана на щекерпанела.

Очевидно, тази машина реализира размятане на буквите между входа и изхода. Колко различни размятания на буквите може да бъдат реализирани при използване на 10 кабелчета? А при използване на 13 кабелчета? Сравнете тези числа с всички теоретично възможни размятания на 26-те букви – става дума не за размените, които *тази* машина реализира, а максималният брой размятания, които са теоретично възможни. На какво се дължи голямата разлика между първите две числа и третото?

Решение. Ако се ползват 10 кабелчета, то точно 20 букви участват в размятания по двойки, а 6 букви не участват. Има точно $\binom{26}{20} = \binom{26}{6}$ възможности за избор на букви-участници. За всеки от тези избори, начините да бъдат свързани буквите-участници по двойки са

$$19 \times 17 \times 15 \times \dots \times 3 \times 1 = \prod_{i=1}^{10} (2i - 1) = 654\,729\,075$$

Разсъждението е следното: първата буква може да бъде свързана с двойка с коя да е от останалите 19, след това остават 18 букви, за първата има 17 букви-кандидати, и така нататък. Отговорът за 10 кабелчета е

$$\binom{26}{6} \times \prod_{i=1}^{10} (2i - 1) = 150\,738\,274\,937\,250 \approx 10^{14.2}$$

Аналогично, отговорът за 13 кабелчета е

$$\prod_{i=1}^{13} (2i - 1) = 7\,905\,853\,580\,625 \approx 10^{12.9}$$

От друга страна, всички пермутации на 26 букви са

$$26! = 403\,291\,461\,126\,605\,635\,584\,000\,000 \approx 10^{26.6}$$

Прави впечатление, че това число е много по-голямо от броя на пермутациите, които реализира въпросната машина. Очевидно машината реализира само нищожно малка част от всички възможни пермутации. Машината реализира пермутации чрез разменяне на местата на двойки елементи. Не всяка пермутация може да бъде получена по този начин. Например, пермутацията, при която \mathcal{A} отива на мястото на \mathcal{B} , \mathcal{B} отива на мястото на \mathcal{C} , \dots , \mathcal{Y} отива на мястото на \mathcal{Z} и \mathcal{Z} отива на мястото на \mathcal{A} не може да бъде получена чрез (еднократна) размяна на двойки съседни елементи. Получените числени данни навеждат на мисълта, че пермутациите, които се получават чрез разменяне на двойки са нищожно малка част от всички пермутации, при голям брой на участващите елементи. \square

Задача 41. Книжарницата продава четири вида учебници: Дискретни Структури, Анализ, Алгебра и Геометрия. От всеки вид има по 10 екземпляра (очевидно неразличими помежду си). По колко начина може да бъдат подредени всички 40 учебника на един хоризонтален рафт, ако:

- а) няма ограничения;
- б) учебниците по Алгебра трябва да са един до друг и няма други ограничения;
- в) учебниците от всеки вид трябва да са един до друг и няма други ограничения;
- г) никой учебник по Дискретни Структури и никой учебник по Алгебра не може да бъде вдясно от позиция номер 20 и няма други ограничения;
- д) учебниците по Алгебра трябва да са вляво от учебниците по Геометрия и няма други ограничения.

Решение.

- а) Става дума за пермутации с повторение. Отговорът е мултиномният коефициент

$$\frac{40!}{10! \times 10! \times 10! \times 10!} = 4\,705\,360\,871\,073\,570\,227\,520$$

- б) Учебниците по Алгебра могат да бъдат подредени един до друг само по един начин. След това гледаме на десетте учебници по алгебра като на един неделим елемент. Този елемент трябва да разположим заедно с 30 други елемента в редица, като тези други са в три групи по десет, във всяка група неразличими един от друг. Отново имаме пермутации с повторение, този път на 31 неща, от които десет са неразличими помежду си и още десет са неразличими помежду си и още десет са неразличими помежду си и има още едно нещо (блокът от десетте учебника по Алгебра). Отговорът е:

$$\frac{31!}{10! \times 10! \times 10!} = 172\,080\,900\,531\,540$$

в) Учебниците от кой да е вид може да се сложат един до друг по един начин. След това може да гледаме на поредицата от десетте учебника от кой да е вид като на неделим елемент. Има $4!$ начина да сложим тези 4 елемента в редица. Отговорът е

$$4! = 24$$

г) Учебниците по Алгебра и Дискретни структури заемат точно най-левите 20 позиции, така че множеството, чиято мощност търсим, е декартовото произведение от разполаганията на най-левите 20 позиции на учебниците по Алгебра и Дискретни структури и на най-десните 20 позиции на останалите два вида. Всяко от тези множества има мощност $\frac{20!}{10! \times 10!}$. Решението е:

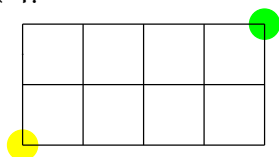
$$\frac{20!}{10! \cdot 10!} \times \frac{20!}{10! \times 10!} = 34\,134\,779\,536$$

д) В тази подзадача всъщност имаме само три различни вида учебници, които трябва да разгледаме: Дискретни Структури, Анализ и третият вид, който е обединението от Алгебра и Геометрия. Причината да не разграничаваме в решението си учебниците по Алгебрата от тези по Геометрията е, че щом алгебрите са вляво от геометриите, ако знаем 20-те позиции на обединението им, ние знаем и точно кои от тях (а именно, най-левите 10) се заемат от алгебрите и кои, от геометриите (очевидно, останалите 10). Решението е:

$$\frac{40!}{20! \times 10! \times 10!} = 25\,467\,973\,278\,667\,920$$

□

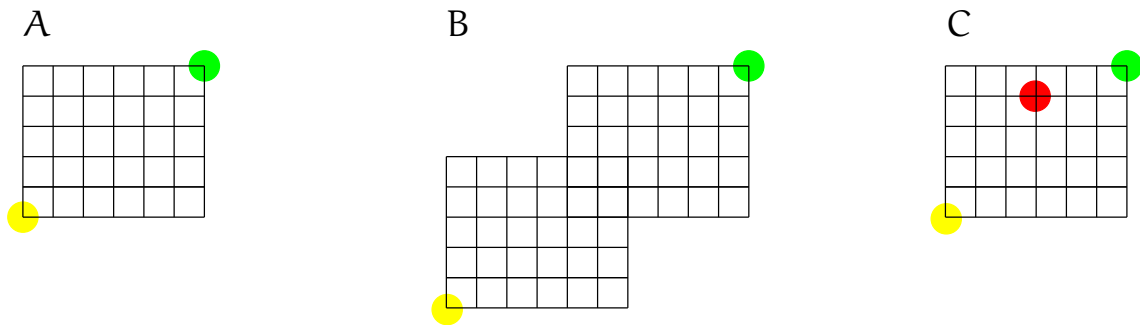
Задача 42 използва неявно понятията “правоъгълна мрежа” и “придвижване в правоъгълна мрежа”. Не особено формално, *правоъгълна мрежа с размери $m \times n$* се състои от $m + 1$ хоризонтални отсечки, всяка с дължина n единици, разположени една над друга на разстояния единици, и още $n + 1$ вертикални отсечки, всяка с дължина m единици, разположени една до друга на разстояния единици, така че от пресичането на хоризонталните с вертикалните отсечки се получават $m \times n$ квадрата със страна единица. Ето пример за правоъгълна мрежа 2×4 :



Мислим за правоъгълната мрежа като за улична мрежа от $m + 1$ улици в направление изток-запад и още $n + 1$ улици в направление север-юг, като тези две групи улици се пресичат, както е показано. Представете си човек, който се намира в югозападния ъгъл (жълтото кръгче). Той или тя трябва да се придвижи до североизточния ъгъл (зеленото кръгче), като на всяко кръстовище може да поеме или на север, или на изток, но никога на юг и никога на запад. Това се нарича *придвижване в правоъгълната мрежа*.

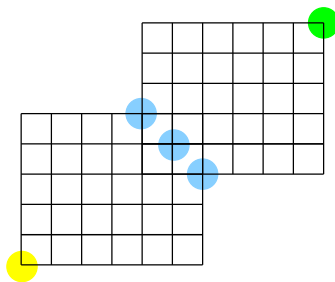
Задача 42. Дадени са три улични мрежи (улици под прав ъгъл) А, В и С, показани долу. Във всяка от тях стартирате в долния ляв ъгъл (с жълто кръгче около него) и трябва да пристигнете в горния десен ъгъл (със зелено кръгче около него), като е допустимо да се придвижвате само надясно или нагоре. А е просто правоъгълна мрежа. В има по-сложна форма—можем да си я представим като правоъгълна мрежа с липсващи части—но правилата за придвижване са същите, само нагоре или надясно. С има правоъгълна форма, но има едно

забранено кръстовище – това с червения кръг около него. За всяка от мрежите определете по колко различни начина можете да се придвижите в мрежата от жълтото до зеленото кръгче, като в С не минавате през забраненото кръстовище.

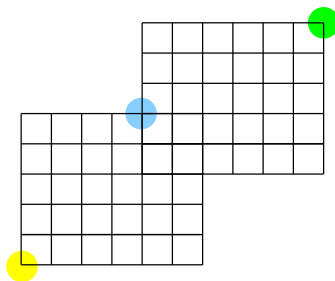


Решение. За обикновена правоъгълна мрежа $m \times n$ отговорът е $\binom{m+n}{n}$, защото всяко придвижване се определя напълно от m на брой хода нагоре и n на брой хода надясно, като тези два вида ходове са смесени в една линейна наредба с големина $m + n$. С други думи, задачата е същата като задачата, по колко начина може да наредим m нули и n единици в линейна наредба (вижте Задача 28). Следователно, за А решението е $\binom{6+5}{5} = 462$.

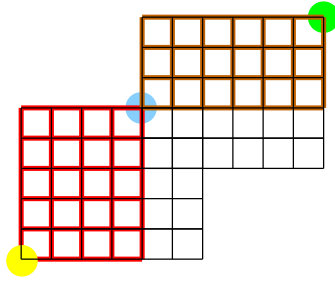
Да разгледаме В. Лесно се вижда, че за да стигнем от жълтата до зелената точка, трябва да минем през поне една от трите сини точки:



Нещо повече: не е възможно да се мине през повече от една от сините точки, следователно се минава през точно една от тях. Иначе казано, множеството от придвижванията между жълтата и зелената точка се разбива на три подмножества съгласно това, през коя синя точка се минава. По принципа на разбиването, отговорът е сумата от мощностите на тези три множества. Да разгледаме произволна синя точка, например тази:



Множеството от придвижванията, минаващи през нея, е декартовото произведение от придвижванията в червената подмрежа между жълтата и синята точка, и в кафявата подмрежа между синята и зелената точка:



В червената подмрежа те са $\binom{4+5}{4} = 126$, а в кафявата, $\binom{6+3}{3} = 84$. За тази синя точка имаме $126 \times 84 = 10\,584$ придвижвания. За другите две сини точки напълно аналогично имаме $\binom{5+4}{4} \times \binom{5+4}{4} = 15\,876$ и $\binom{6+3}{3} \times \binom{4+5}{4} = 10\,584$. Отговорът за мрежа В е $10\,584 + 15\,876 + 10\,584 = 37\,044$.

Да разгледаме С. Множеството от придвижванията, неминаващи през червената точка, е разликата между всички придвижвания между жълтата и зелената точки без ограничения (които са, както видяхме, 462) и тези, които минават през червената точка. По начин, напълно аналогичен на извеждането на отговора за В, показваме, че придвижванията, минаващи през червената точка, са $\binom{3+4}{3} \times \binom{3+1}{1} = 140$. Отговорът за С е $462 - 140 = 322$. \square

Решението на Задача 43 използва означението J_n^k за някакви фиксирани стойности на k и n . Да си припомним, че $J_n = \{0, 1, \dots, n-1\}$. Тогава

$$J_n^k = \underbrace{J_n \times J_n \times \dots \times J_n}_k \text{ множителя}$$

Задача 43 може да се реши и чрез рекурентни уравнения: виж Задача 86.

Задача 43. Измежду числата $1, 2, \dots, 10^{10}$, кои са повече: тези, чиито запис (в десетична позиционна бройна система) съдържа цифрата 9, или другите, чиито запис не съдържа 9?

Решение. Съществува естествена биекция между тези числа и векторите от J_{10}^{10} : всяко число с изключение на 10^{10} съответства на този вектор, който се получава от запис на числото в десетична позиционна бройна система с добавяне—ако е необходимо—на водещи нули, така че дължината на записа да стане точно 10; а 10^{10} съответства на 0000000000. Аналогично, съществува естествена биекция между числата измежду $1, 2, \dots, 10^{10}$, които **нямат нито една** девятка в десетичния си запис, и векторите от J_9^{10} . Общо числата $1, 2, \dots, 10^{10}$ са 10^{10} на брой. Векторите от J_9^{10} са 9^{10} на брой, следователно числата, които **нямат нито една** девятка в записа си са $9^{10} = 3\,486\,784\,401$, следователно числата, които **имат поне една** девятка, са $10^{10} - 9^{10} = 10\,000\,000\,000 - 3\,486\,784\,401 = 6\,513\,215\,599$. Виждаме, че числата, имащи поне една девятка, са значително повече. \square

2.4 Принцип на включването и изключването

Задача 44. Да се реши, използвайки принципа на включването и изключването, колко са нечетните числа от интервала $[1000, 10000]$, които нямат повтарящи се цифри в десетична позиционна бройна система.

Решение. Задачата има изключително просто решение $8 \times 8 \times 7 \times 5 = 2240$, което се получава, ако съобразим, че става дума за числата с точно четири цифри (очевидно без водеща нула; първата цифра е от 1 до 9), две по две различни, които завършват на 1 или 3 или 5 или 7 или 9. Прилагаме комбинаторния принцип на умножението по подходящ начин:

има точно 5 избора за последната цифра, за всеки от тях точно 8 избора за първата, при избрани последна и първа цифра има точно 8 избора за втора цифра (тя вече може да е 0), за всеки от тези три избора, има точно 7 избора за третата цифра.

Но в тази задача се иска решение с принципа на включването и изключването! Да означим с S множеството от нечетните числа от интервала $[1000, 10000]$, които нямат повтарящи се цифри. За всяко нечетно число от $x \in S$, очевидно x се представя в десетична бройна система като

$$x = a_1 a_2 a_3 a_4$$

където $a_1 \in \{1, 2, \dots, 9\}$, $a_2, a_3 \in \{0, 1, \dots, 9\}$, $a_4 \in \{1, 3, 5, 7, 9\}$.

Нека:

- B_1 е множеството от числата от \mathcal{U} , за които $a_1 = a_2$,
- B_2 е множеството от числата от \mathcal{U} , за които $a_1 = a_3$,
- B_3 е множеството от числата от \mathcal{U} , за които $a_1 = a_4$,
- B_4 е множеството от числата от \mathcal{U} , за които $a_2 = a_3$,
- B_5 е множеството от числата от \mathcal{U} , за които $a_2 = a_4$,
- B_6 е множеството от числата от \mathcal{U} , за които $a_3 = a_4$.

Очевидно:

$$S = \mathcal{U} \setminus (B_1 \cup B_2 \cup B_3 \cup B_4 \cup B_5 \cup B_6)$$

По принципа на включването и изключването:

$$\begin{aligned}
 |S| = |U| & \qquad \qquad \qquad (21) \\
 & - (|B_1| + |B_2| + |B_3| + |B_4| + |B_5| + |B_6|) \\
 & + (|B_1 \cap B_2| + |B_1 \cap B_3| + |B_1 \cap B_4| + \\
 & \quad |B_1 \cap B_5| + |B_1 \cap B_6| + |B_2 \cap B_3| + \\
 & \quad |B_2 \cap B_4| + |B_2 \cap B_5| + |B_2 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_3 \cap B_4| + |B_3 \cap B_5| + |B_3 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_4 \cap B_5| + |B_4 \cap B_6| + |B_5 \cap B_6|) \\
 & - (|B_1 \cap B_2 \cap B_3| + |B_1 \cap B_2 \cap B_4| + |B_1 \cap B_2 \cap B_5| + \\
 & \quad |B_1 \cap B_2 \cap B_6| + |B_1 \cap B_3 \cap B_4| + |B_1 \cap B_3 \cap B_5| + \\
 & \quad |B_1 \cap B_3 \cap B_6| + |B_1 \cap B_4 \cap B_5| + |B_1 \cap B_4 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_1 \cap B_5 \cap B_6| + |B_2 \cap B_3 \cap B_4| + |B_2 \cap B_3 \cap B_5| + \\
 & \quad |B_2 \cap B_3 \cap B_6| + |B_2 \cap B_4 \cap B_5| + |B_2 \cap B_4 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_2 \cap B_5 \cap B_6| + |B_3 \cap B_4 \cap B_5| + |B_3 \cap B_4 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_3 \cap B_5 \cap B_6| + |B_4 \cap B_5 \cap B_6|) \\
 & + (|B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_4| + |B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_5| + |B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_1 \cap B_2 \cap B_4 \cap B_5| + |B_1 \cap B_2 \cap B_4 \cap B_6| + |B_1 \cap B_2 \cap B_5 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_1 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_5| + |B_1 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_6| + |B_1 \cap B_3 \cap B_5 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_1 \cap B_4 \cap B_5 \cap B_6| + |B_2 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_5| + |B_2 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_2 \cap B_3 \cap B_5 \cap B_6| + |B_2 \cap B_4 \cap B_5 \cap B_6| + |B_3 \cap B_4 \cap B_5 \cap B_6|) \\
 & - (|B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_5| + |B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_5 \cap B_6| + |B_1 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_5 \cap B_6| + \\
 & \quad |B_2 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_5 \cap B_6|) \\
 & + |B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_5 \cap B_6|
 \end{aligned}$$

Нека дефинираме, че:

- $A_{1,2}$ е множеството от числата от U , за които $a_1 = a_2$,
- $A_{1,3}$ е множеството от числата от U , за които $a_1 = a_3$,
- $A_{1,4}$ е множеството от числата от U , за които $a_1 = a_4$,
- $A_{2,3}$ е множеството от числата от U , за които $a_2 = a_3$,
- $A_{2,4}$ е множеството от числата от U , за които $a_2 = a_4$,
- $A_{3,4}$ е множеството от числата от U , за които $a_3 = a_4$,
- $A_{1,2,3}$ е множеството от числата от U , за които $a_1 = a_2 = a_3$,
- $A_{1,2,4}$ е множеството от числата от U , за които $a_1 = a_2 = a_4$,
- $A_{1,3,4}$ е множеството от числата от U , за които $a_1 = a_3 = a_4$,
- $A_{2,3,4}$ е множеството от числата от U , за които $a_2 = a_3 = a_4$,

- $A_{1,2,3,4}$ е множеството от числата от \mathcal{U} , за които $a_1 = a_2 = a_3 = a_4$.

Очевидно:

$$\begin{aligned}
 |A_{1,2}| &= \underbrace{9}_{9 \text{ възможности за } a_1=a_2} \times \underbrace{10}_{10 \text{ възможности за } a_3} \times \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_4} = 450 \\
 |A_{1,3}| &= \underbrace{9}_{9 \text{ възможности за } a_1=a_3} \times \underbrace{10}_{10 \text{ възможности за } a_2} \times \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_4} = 450 \\
 |A_{1,4}| &= \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_1=a_4} \times \underbrace{10}_{10 \text{ възможности за } a_2} \times \underbrace{10}_{10 \text{ възможности за } a_3} = 500 \\
 |A_{2,3}| &= \underbrace{9}_{9 \text{ възможности за } a_1} \times \underbrace{10}_{10 \text{ възможности за } a_2=a_3} \times \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_4} = 450 \\
 |A_{2,4}| &= \underbrace{9}_{9 \text{ възможности за } a_1} \times \underbrace{10}_{10 \text{ възможности за } a_3} \times \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_2=a_4} = 450 \\
 |A_{3,4}| &= \underbrace{9}_{9 \text{ възможности за } a_1} \times \underbrace{10}_{10 \text{ възможности за } a_2} \times \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_3=a_4} = 450 \\
 |A_{1,2,3}| &= \underbrace{9}_{9 \text{ възможности за } a_1=a_2=a_3} \times \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_4} = 45 \\
 |A_{1,2,4}| &= \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_1=a_2=a_4} \times \underbrace{10}_{10 \text{ възможности за } a_3} = 50 \\
 |A_{1,3,4}| &= \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_1=a_3=a_4} \times \underbrace{10}_{10 \text{ възможности за } a_2} = 50 \\
 |A_{2,3,4}| &= \underbrace{9}_{9 \text{ възможности за } a_1} \times \underbrace{5}_{5 \text{ възможности за } a_2=a_3=a_4} = 45 \\
 |A_{1,2,3,4}| &= 5 \text{ тъй като } A_{1,2,3,4} = \{1111, 3333, 5555, 7777, 9999\}
 \end{aligned}$$

Очевидно:

$$|\mathcal{U}| = 4500 \quad (22)$$

За сумата от големините на множествата имаме:

$$\sum |B_i| = 5 \times 450 + 500 = 2750 \quad (23)$$

Сега търсим сумата от големините на сеченията две по две. Лесно е да се съобрази, че:

$$\begin{aligned}
 B_1 \cap B_2 &= A_{1,2,3} \\
 B_1 \cap B_3 &= A_{1,2,4} \\
 B_1 \cap B_4 &= A_{1,2,4} \\
 B_1 \cap B_5 &= A_{1,2,4} \\
 B_2 \cap B_3 &= A_{1,3,4} \\
 B_2 \cap B_4 &= A_{1,2,3} \\
 B_2 \cap B_6 &= A_{1,3,4} \\
 B_3 \cap B_5 &= A_{1,2,4} \\
 B_3 \cap B_6 &= A_{1,3,4} \\
 B_4 \cap B_5 &= A_{2,3,4} \\
 B_4 \cap B_6 &= A_{2,3,4} \\
 B_5 \cap B_6 &= A_{2,3,4}
 \end{aligned}$$

Веднага следва, че:

$$|B_1 \cap B_2| = 45$$

$$|B_1 \cap B_3| = 50$$

$$|B_1 \cap B_4| = 45$$

$$|B_1 \cap B_5| = 50$$

$$|B_2 \cap B_3| = 50$$

$$|B_2 \cap B_4| = 45$$

$$|B_2 \cap B_6| = 50$$

$$|B_3 \cap B_5| = 50$$

$$|B_3 \cap B_6| = 50$$

$$|B_4 \cap B_5| = 45$$

$$|B_4 \cap B_6| = 45$$

$$|B_5 \cap B_6| = 45$$

Остава да определим $|B_1 \cap B_6|$, $|B_2 \cap B_5|$ и $|B_3 \cap B_4|$ при сеченията две по две. $B_1 \cap B_6$ е множеството от числата с $a_1 = a_2$ и $a_3 = a_4$ – то не е едно от $A_{i,j}$ или $A_{i,j,k}$. $|B_1 \cap B_6| = 9 \times 5 = 45$ заради 9-те възможности за $a_1 = a_2$ и независимите 5 възможности за $a_3 = a_4$. $|B_2 \cap B_5| = 9 \times 5 = 45$ заради 9-те възможности за $a_1 = a_3$ и независимите 5 възможности за $a_2 = a_4$. $|B_3 \cap B_4| = 10 \times 5 = 50$ заради 10-те възможности за $a_2 = a_3$ и независимите 5 възможности за $a_1 = a_4$. Общо за сумата от големините на сеченията две по две имаме:

$$\sum |B_i \cap B_j| = 8 \times 45 + 7 \times 50 = 710 \quad (24)$$

Сега търсим сумата от големините на сеченията по тройки. Лесно е да се съобрази, че:

$$B_1 \cap B_2 \cap B_3 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_1 \cap B_2 \cap B_4 = A_{1,2,3}$$

$$B_1 \cap B_2 \cap B_5 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_1 \cap B_2 \cap B_6 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_1 \cap B_3 \cap B_4 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_1 \cap B_3 \cap B_5 = A_{1,2,4}$$

$$B_1 \cap B_3 \cap B_6 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_1 \cap B_4 \cap B_5 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_1 \cap B_4 \cap B_6 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_1 \cap B_5 \cap B_6 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_2 \cap B_3 \cap B_4 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_2 \cap B_3 \cap B_5 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_2 \cap B_3 \cap B_6 = A_{1,3,4}$$

$$B_2 \cap B_4 \cap B_5 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_2 \cap B_4 \cap B_6 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_2 \cap B_5 \cap B_6 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_3 \cap B_4 \cap B_5 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_3 \cap B_4 \cap B_6 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_3 \cap B_5 \cap B_6 = A_{1,2,3,4}$$

$$B_4 \cap B_5 \cap B_6 = A_{2,3,4}$$

Общо за сумата от големините на сеченията по тройки имаме:

$$\sum |B_i \cap B_j \cap B_k| = 16 \times 5 + 2 \times 45 + 2 \times 50 = 270 \quad (25)$$

Сега търсим сумата от големините на сеченията по четворки. Всички сечения по четворки са равни на $A_{1,2,3,4}$, тоест:

$$B_i \cap B_j \cap B_k \cap B_l = A_{1,2,3,4}$$

Общо за сумата от големините на сеченията по четворки имаме:

$$\sum |B_i \cap B_j \cap B_k \cap B_l| = 15 \times 5 = 75 \quad (26)$$

Сега търсим сумата от големините на сеченията по петорки. Всички сечения по петорки също са равни на $A_{1,2,3,4}$, тоест:

$$B_i \cap B_j \cap B_k \cap B_l \cap B_m = A_{1,2,3,4}$$

Общо за сумата от големините на сеченията по четворки имаме:

$$\sum |B_i \cap B_j \cap B_k \cap B_l \cap B_m| = 6 \times 5 = 30 \quad (27)$$

Сечението на всичките шест множества B_1, \dots, B_6 е:

$$B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_5 \cap B_6 = A_{1,2,3,4}$$

Големината му е:

$$|B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_5 \cap B_6| = 5 \quad (28)$$

Заместваме (22), (43), (44), (35), (36), (32), (28) в (21) и получаваме

$$|S| = 4500 - 2750 + 710 - 270 + 75 - 30 + 5 = 2240$$

□

Задача 45. В група от студенти всеки владее поне един език от английски, френски и немски. Нека A_E е подмножеството на студентите, владеещи английски, A_F е подмножеството на студентите, владеещи френски, а A_G е подмножеството на студентите, владеещи немски. Нека A_{EF} е подмножеството на студентите, владеещи английски и френски, A_{EG} е подмножеството на студентите, владеещи английски и немски, а A_{FG} е подмножеството на студентите, владеещи френски и немски. Нека A_{EFG} е подмножеството на студентите, владеещи английски, френски и немски. Дадено е, че

$$|A_E| = 19$$

$$|A_F| = 25$$

$$|A_G| = 21$$

$$|A_{EF}| = 13$$

$$|A_{EG}| = 7$$

$$|A_{FG}| = 9$$

$$|A_{EFG}| = 3$$

От колко студента се състои групата?

Решение. Нека A е множеството от всички студенти в тази група. Тъй като $A = A_E \cup A_F \cup A_G$, може да смятаме, че A е универсумът и $\overline{A_E}^A \cap \overline{A_F}^A \cap \overline{A_G}^A = \emptyset$. От принципа на включване и изключване знаем, че

$$|\overline{A_E}^A \cap \overline{A_F}^A \cap \overline{A_G}^A| = |A| - (|A_E| + |A_F| + |A_G|) + (|A_{EF}| + |A_{EG}| + |A_{FG}|) - |A_{EFG}|$$

тоест

$$0 = |A| - (19 + 25 + 21) + (13 + 7 + 9) - 3$$

откъдето

$$|A| = 39$$

□

Задача 46. При условията на Задача 45,

- колко студента знаят точно два езика?

- колко студента знаят английски, но не знаят нито френски, нито немски?

Решение. Отговорът на първия въпрос е

$$|A_{EF}| + |A_{EG}| + |A_{FG}| - 3|A_{EFG}| = 13 + 7 + 9 - 3 \times 3 = 20$$

Отговорът на втория въпрос е

$$|A_E| - (|A_{EF}| + |A_{EG}|) + |A_{EFG}| = 19 - (13 + 7) + 3 = 2$$

□

Задача 47. Дадена е група от 100 студента. Известно е, че 37 студента учат английски, 35 студента учат френски, 33 студента учат немски, 38 студента учат испански, 16 студента учат английски и френски, 8 учат английски и немски, 18 учат английски и испански, 13 учат френски и немски, 9 учат френски и испански, 13 учат немски и испански, 5 студента учат английски, френски и немски, 6 студента учат английски, немски и испански, 5 студента учат френски, немски и испански, а 3 студента учат английски, немски, френски и испански. Колко студента учат английски, френски и испански, ако 14 студента не изучават никакви езици?

Решение. Нека търсеният брой е x . По принципа на включването и изключването имаме:

$$\begin{aligned} 14 &= 100 \\ &- (37 + 35 + 33 + 38) \\ &+ (16 + 8 + 18 + 13 + 9 + 13) \\ &- (5 + 6 + 5 + x) \\ &+ 3 \end{aligned}$$

тоест

$$14 = 21 - x \leftrightarrow x = 7$$

□

Задача 48. Колко са тоталните функции $f : X \rightarrow Y$, където X и Y са крайни множества и $X = m$ и $Y = n$?

Решение. Съгласно принципа на умножението, отговорът е n^m .

□

Задача 49. Колко са частичните функции $f : X \rightarrow Y$, където X и Y са крайни множества и $X = m$ и $Y = n$?

Решение. Нека множеството от тези функции е \mathcal{F} . Нека z е елемент, който не се съдържа в Y . Нека $Z = Y \cup \{z\}$. Нека \mathcal{F}_Z е множеството от тоталните функции $f : X \rightarrow Z$. Тривиално е да се покаже, че съществува биекция между \mathcal{F} и \mathcal{F}_Z – за всяка функция от $f \in \mathcal{F}$, която е тотална, съществува точно една функция от $g \in \mathcal{F}_Z$, такава че:

$$\forall a \in X, g(a) = f(a)$$

а за всяка функция $f \in \mathcal{F}$, която не е тотална, съществува точно една функция $g \in \mathcal{F}_Z$, такава че:

$$\forall a \in X, g(a) = \begin{cases} f(a), & \text{ако } f(a) \text{ е дефинирано} \\ z, & \text{в противен случай} \end{cases}$$

Съгласно предната задача, $|\mathcal{F}_Z| = (n+1)^m$. Съгласно принципа на биекцията, отговорът е $|\mathcal{F}_Z| = (n+1)^m$. \square

В следващите задачи, под “функция” разбираме “тотална функция”.

Задача 50. Колко са сюрекциите $f: X \rightarrow Y$, където X и Y са крайни множества и $|X| = m$ и $|Y| = n$?

Решение. Да въведем следните означения. Нека N е броят на всички функции. От Задача 48 знаем, че $N = n^m$. Ако от този брой извадим броя на не-сюрективните функции, ще получим броя на сюрекциите. Това ще направим поетапно, съгласно принципа на включване и изключване. За всеки елемент $a \in Y$, нека N_a е броят на функциите, които “не покриват” a , тоест тези, при които a не е образ на нито един елемент от X . Това не значи, че всички останали елементи от Y са покрити, а че със сигурност a не е покрит – за останалите елементи от Y не се казва нищо. Очевидно $N_a = (n-1)^m$, защото това е броят на функциите с домейн X и кодомейн $Y \setminus \{a\}$, за всяко $a \in Y$. Тъй като a взема n стойности, имаме сумата от всички N_a е $n \cdot (n-1)^m$. Но разликата

$$n^m - n(n-1)^m \quad (29)$$

не е правилният отговор (освен ако m не е 1), тъй N_{a_1} и N_{a_2} за различни $a_1 \in Y$, $a_2 \in Y$ не броят функции, които са непременно различни – всяка функция, която не покрива нито a_1 , нито a_2 , ще бъде преброена като единица веднъж от N_{a_1} и веднъж от N_{a_2} . Иначе казано, (44) е по-малко от верния отговор – извадили сме прекалено много.

Нека $N_{a,b}$ е броят на функциите, които не покриват произволни $a, b \in Y$, $a \neq b$. Както и преди, може да има и други непокрити елементи от Y ; със сигурност поне a и b не са покрити. $N_{a,b} = (n-2)^m$, тъй като това е броят на функциите от X в $Y \setminus \{a, b\}$. Сумата от всички такива $N_{a,b}$, по всички двуелементни подмножества $\{a, b\} \subseteq Y$, е $\binom{n}{2}(n-2)^m$. Но

$$n^m - n(n-1)^m + \binom{n}{2}(n-2)^m = (-1)^0 \binom{n}{0}(n-0)^m + (-1)^1 \binom{n}{1}(n-1)^m + (-1)^2 \binom{n}{2}(n-2)^m \quad (30)$$

все още не е верният отговор (освен ако m не е 2), макар че е по-близо от (44). (35) е повече от верния отговор, тъй като с $+\binom{n}{2}(n-2)^m$ сме добавили повече, отколкото трябва, към (44).

Аналогично, $N_{a,b,c}$ е броят на функциите, които не покриват произволни $a, b, c \in Y$, $a \neq b \neq c \neq a$. $N_{a,b,c} = (n-3)^m$ и сумата от всички такива $N_{a,b,c}$, по всички триелементни подмножества $\{a, b, c\} \subseteq Y$, е $\binom{n}{3}(n-3)^m$. Ако m е достатъчно голямо, то

$$(-1)^0 \binom{n}{0}(n-0)^m + (-1)^1 \binom{n}{1}(n-1)^m + (-1)^2 \binom{n}{2}(n-2)^m + (-1)^3 \binom{n}{3}(n-3)^m \quad (31)$$

все още не е верният отговор, макар че е още по-близо.

Съгласно принципа на включването и изключването, верният отговор е

$$\begin{aligned} & (-1)^0 \binom{n}{0}(n-0)^m + (-1)^1 \binom{n}{1}(n-1)^m + (-1)^2 \binom{n}{2}(n-2)^m + \dots + \\ & (-1)^{n-1} \binom{n}{n-1}(n-(n-1))^m + (-1)^n \binom{n}{n}(n-n)^m \end{aligned} \quad (32)$$

Последното събираемо е нула, което съответства на факта, че има нула функции, които не покриват нито един елемент. Накракто, верният отговор е

$$\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)^m$$

□

Задача 51. Колко стринга с дължина n има над латинската абзука $\{a, b, \dots, z\}$, такива че всеки символ се среща поне веднъж?

Упътване: Разгледайте стринговете без ограничения като функции от множеството на позициите към множеството от символите (а **не** обратното!). Ограничението за вида на стринговете налага ограничение върху вида на функциите – какви трябва да са те?

Задача 52. Нека X и Y са крайни множества и $|X| = m$ и $|Y| = n$. Нека $Z \subseteq Y$ и $|Z| = p$. Колко са функциите $f: X \rightarrow Y$, където $\forall b \in Z \exists a \in X: f(a) = b$?

Решение. Тези функции са, в някакъв смисъл, “непълни сюрекции”, защото тук не се иска целият кодомейн Y да бъде “покрит”, а само някакво негово подмножество Z . Затова и отговорът много прилича на отговора за броя на сюрекциите.

Всички функции с домейн X и кодомейн Y са n^m на брой. Да разгледаме произволен $a \in Z$. Колко функции не го покриват? Очевидно, $(n-1)^m$. По колко начина можем да изберем непокрит елемент от Z ? По $p = \binom{p}{1}$. И така, формулата започва с

$$n^m - \binom{p}{1} (n-1)^m$$

Броят на функциите, които не покриват два фиксирани елемента, да ги наречем a и b , от Z , е $(n-2)^m$, а броят на начините да изберем a и b е $\binom{p}{2}$, така че първите три събираеми са

$$n^m - \binom{p}{1} (n-1)^m + \binom{p}{2} (n-2)^m$$

Целият отговор е

$$n^m - \binom{p}{1} (n-1)^m + \binom{p}{2} (n-2)^m - \dots + (-1)^p \binom{p}{p} (n-p)^m$$

Накратко,

$$\sum_{k=0}^p (-1)^k \binom{p}{k} (n-k)^m$$

□

Задача 53. Колко пермутации на числата от $\{1, 2, \dots, n\}$ има, в които нито един елемент не си е на мястото? Числото i си е на мястото, ако се намира на i -та позиция, например в пермутацията $2\ 1\ 3\ 5\ 6\ 4$, числото 3 си е на мястото и никое друго число не си е на мястото.

Решение. Броят на пермутациите без ограничения е $n!$. Ще извадим от $n!$ броят на пермутациите, в които някакви елементи са си на мястото. Това ще правим поетапно, съгласно принципа на включване и изключване.

Пермутациите, в които даден елемент е на мястото си и няма други ограничения, са $(n-1)!$ на брой. За всеки друг фиксиран елемент, аналогично, има $(n-1)!$ пермутации, в които той си е на мястото и няма други ограничения. Тъй като има n елемента, от които да фиксираме елемент на позиция, и за всеки елемент имаме $(n-1)!$ пермутации, сумата от последните е $n \cdot (n-1)!$. Естествено, $n(n-1)! = n!$ не е правилният отговор за броя на пермутациите, в които поне един елемент си е на мястото, тъй като брой някои пермутации повече от един път. С други думи, разликата

$$n! - n(n-1)!$$

е по-малка от верния отговор (освен ако n не е 1: наистина, при $n = 1$ отговорът е 0). Съгласно принципа на включване и изключване добавяме броя на пермутациите, в които два елемента са си на местата и няма други ограничения. Тези два елемента можем да изберем по $\binom{n}{2}$ начина, за всеки избор имаме $(n-2)!$ пермутации. Но сумата

$$n! - n(n-1)! + \binom{n}{2}(n-2)!$$

е по-голяма от верния отговор (освен ако n не е 2), така че продължаваме аналогично, по принципа на включването и изключването:

$$\begin{aligned} & n! - n(n-1)! + \binom{n}{2}(n-2)! + \dots + (-1)^{n-1}n(n-(n-1))! + (-1)^n(n-n)! = \\ & (-1)^0\binom{n}{0}(n-0)! + (-1)^1\binom{n}{1}(n-1)! + (-1)^2\binom{n}{2}(n-2)! + \dots \\ & \dots + (-1)^{n-1}\binom{n}{n-1}(n-(n-1))! + (-1)^n\binom{n}{n}(n-n)! = \\ & \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)! \end{aligned}$$

Това е верният отговор. □

Задача 54. Колко пермутации на числата от $\{1, 2, \dots, n\}$ има, в които точно m числа са си е на мястото, ако:

- тези m числа са фиксирани,
- тези m числа не са фиксирани.

Приемете, че $0 \leq m \leq n$.

Решение. Ако тези m числа са фиксирани предварително и са си по местата, то трябва нито едно от останалите $n - m$ числа да не си е на мястото. Следователно, задачата се свежда до това, колко са пермутациите на числата от $\{1, 2, \dots, n\}$ има, в които измежду $n - m$ предварително определени числа, нито едно не си е на мястото. Съгласно решението на Задача 53 (замества n с $n - m$), броят на тези пермутации е:

$$\sum_{k=0}^{n-m} (-1)^k \binom{n-m}{k} (n-m-k)! \tag{33}$$

Ако обаче тези m числа не са фиксирани предварително, ние можем да ги изберем от всичките n числа по $\binom{n}{m}$ начина. Но множеството от всички пермутации, в които точно m числа са си на мястото, като тези m числа не са предварително фиксирани, се разбива на $\binom{n}{m}$ подмножества съгласно това, което е подмножеството от числата, които са си на мястото. За всяко избиране на числата, които са си на мястото, въпросните пермутации са $\sum_{k=0}^{n-m} (-1)^k \binom{n-m}{k} (n-m-k)!$ съгласно (33). Освен това, за всеки две избиране на m числа, които са си на мястото, броят на въпросните пермутации е един и същи. Тогава отговорът е:

$$\binom{n}{m} \sum_{k=0}^{n-m} (-1)^k \binom{n-m}{k} (n-m-k)!$$

□

Задача 55. За произволна пермутация на числата $1, 2, \dots, n$, казваме, че е *непоследователна*, ако в нея не се среща нито 12 , нито $23, \dots$, нито $(n-1)n$. Например, нека $n = 4$; непоследователна пермутация е 3142 , а пермутацията 1342 не е непоследователна, понеже в нея се среща 34 . Нека X_n означава броя на непоследователните пермутации на $1, 2, \dots, n$. Намерете формула за X_n , използвайки комбинаторния принцип на включването и изключването.

Решение. По отношение на дадена пермутация на $1, 2, \dots, n$, да наречем всяка двойка числа от вида $i(i+1)$, *обструкция*. Има общо $n-1$ обструкции: $12, 23, \dots, (n-1)n$. Търси се броят X_n на пермутациите без нито една обструкция. Всички пермутации са $n!$ на брой. Тези от тях, които имат поне една обструкция, са $(n-1)(n-1)!$, защото по $n-1$ начина можем да подберем обструкцията и след това да гледаме на нея като на блокче, а на всяко от останалите числа също като на блокче; общо има $1+n-2 = n-1$ блокчета, които може да бъдат наредени по $(n-1)!$ начина в редица.

Пермутациите с поне две обструкции са $\binom{n-1}{2}(n-2)!$ на брой, защото двете обструкции можем да подберем по $\binom{n-1}{2}$ начина, след което да ги разглеждаме като блокчета, а останалите числа също като блокчета. Независимо от това дали

- тези две блокчета се припокриват, например при наличието на 123 в пермутацията има две блокчета-обструкции, а именно 12 и 23 , които се припокриват в двойката,
- или тези блокчета не се припокриват, например при наличието на 12 и 56 няма как тези блокчета-обструкции да се припокриват,

общо има $n-2$ блокчета, които може да бъдат наредени по $(n-2)!$ начина в редица.

Обобщаваме, че има $\binom{n-1}{k}(n-k)!$ пермутации с поне k обструкции. Съгласно принципа на включването и изключването, отговорът е

$$\sum_{k=0}^{n-1} (-1)^k \binom{n-1}{k} (n-k)!$$

□

Задача 56. Измежду 100 студента:

- 72 посещават практикум по С,
- 60 посещават практикум по Java.

Докажете, че поне 32 от тези студенти посещават и двата практикума.

Решение. Нека A и B са множествата от студентите, посещаващи съответно практикумите по C и $Java$. Нека $U = A \cup B$. Прилагайки принципа на включване и изключване спрямо този универсум, извеждаме

$$\underbrace{0}_{\text{няма елементи в допълнението}} = |U| - (|A| + |B|) + |A \cap B|$$

Оттук

$$|A \cap B| = \underbrace{|A|}_{72} + \underbrace{|B|}_{60} - |U| = 132 - |U|$$

Тъй като $|U| \leq 100$, то $|A \cap B| \geq 32$.

Условието на Задача 57 на пръв поглед използва понятието “правоъгълна мрежа”, дефинирано преди Задача 42. Ако си нарисуваме малък пример за правоъгълна мрежа като в Задача 42 и малък пример на покрития с квадрати правоъгълник от Задача 57, те ще изглеждат аналогични. Обаче в правоъгълната мрежа от Задача 42 важни са отсечките между квадратите, защото придвижването става по тях. Докато тук са важни самите квадрати.

Задача 57. Правоъгълник с размери $m \times n$ е покрит с квадрати 1×1 , така че всеки два различни квадрата или имат празно сечение, или обща страна, но никога обща вътрешна точка. Тези квадрати образуват m реда и n колони. По колко начина може да се оцветят квадратите в k цвята

- без ограничения;
- с единственото ограничение, че във всеки ред няма съседни квадратчета с еднакъв цвят;
- с единственото ограничение, че във всеки ред е използван всеки от цветовете.

Решение.

а) k^{mn} , понеже всяко оцветяване е функция от множеството на квадратчетата в множеството от цветовете. Има общо mn квадратчета и k цвята. Прилагаме формулата за броя на функциите без ограничения (Зад. 8).

б) Оцветяването на произволен ред е независимо от оцветяванията на другите редове. Следователно, ако N е броят на начините да бъде оцветен произволен ред, отговорът N^m по принципа на умножението.

Да разгледаме оцветяването на ред i , където i е някое число, такова че $1 \leq i \leq m$. Да разгледаме кое да е квадратче в ред i , например квадратче $(i, 1)$. За него имаме k възможности за оцветяване заради наличието на k възможни цвята. За съседното му квадратче $(i, 2)$ имаме $k - 1$ възможности поради ограничението да не се използват еднакви цвята на съседни квадратчета. Аналогично, за квадратчета $(i, 3)$, $(i, 4)$, \dots , (i, n) имаме $k - 1$ възможности. Като цяло, за ред i възможните различни оцветявания са $k(k - 1)^{n-1}$. Следователно, $N = k(k - 1)^{n-1}$ и отговорът е $k^m(k - 1)^{m(n-1)}$.

в) Оцветяването на произволен ред е независимо от оцветяванията на другите редове. Следователно, ако $N(k, n)$ е броят на начините да бъде оцветен произволен ред, отговорът $(N(k, n))^m$ по принципа на умножението. $N(k, n)$ може да се получи веднага от формулата за броя на сюрекциите, но тук ще го изведем от основните принципи.

Да разгледаме оцветяването на ред i , където i е някое число, такова че $1 \leq i \leq m$. Нека U е множеството на всички възможни оцветявания на ред i с k цвята без ограничения. $|U| = k^n$. Нека S_j е множеството от възможните оцветявания на ред i , в които цвят j не се използва, за всички j , такива че $1 \leq j \leq k$ [†]. Нека S_{j_1, j_2} е множеството от възможните оцветявания на ред i , в които цветовете j_1 и j_2 не се използват, за всички j_1 и j_2 , такива че $1 \leq j_1 < j_2 \leq k$. Да направим следната дефиниция, която се явява обобщение на предните две за произволен брой цветове.

Определение 1. За всички цели положителни j_1, j_2, \dots, j_t , такива че $1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_t \leq k$, множеството от възможните оцветявания на ред i , в които цветовете j_1, j_2, \dots, j_t не се използват[‡], е S_{j_1, j_2, \dots, j_t} . \square

По принципа на включването и изключването,

$$\begin{aligned}
 N(k, n) &= |U| \\
 &- \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 \leq k} |S_{j_1}|}_{\text{поне един цвят не се използва}} \\
 &+ \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 < j_2 \leq k} |S_{j_1} \cap S_{j_2}|}_{\text{поне два цвята не се използват}} \\
 &- \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 < j_2 < j_3 \leq k} |S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap S_{j_3}|}_{\text{поне три цвята не се използват}} \\
 &\dots \\
 &+ (-1)^t \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_t \leq k} |S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap \dots \cap S_{j_t}|}_{\text{поне } t \text{ цвята не се използват}} \\
 &\dots \\
 &+ (-1)^{k-1} \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_{k-1} \leq k} |S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap \dots \cap S_{j_{k-1}}|}_{\text{поне } k-1 \text{ цвята не се използват, тоест използва се само } 1 \text{ цвят}} \\
 &+ (-1)^k \underbrace{|S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap \dots \cap S_{j_k}|}_{\text{к цвята не се използват, тоест няма оцветяване изобщо; това трябва да е } 0}.
 \end{aligned}$$

Твърдим, че за всяко t , такова че $1 \leq t \leq k$,

$$|S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap \dots \cap S_{j_t}| = \binom{k}{t} (k-t)^n \quad (34)$$

Това е така, защото за да определим начините да се оцвети ред i , така че t цвята да не се ползват, е достатъчно да намерим броя на начините да се подберат t цвята от k —този брой

[†]Може да има и други цветове, които не се използват. Цвят j не се използва *свс сигурност*.

[‡]Може да има и други цветове, които не се използват. Цветове j_1, j_2, \dots, j_t не се използват *свс сигурност*.

е $\binom{k}{t}$ —и броят начини да се оцвети реда с останалите $k-t$ цвята—този брой е $(k-t)^n$. Израз (43) следва веднага по принципа на умножението.

Тогава

$$\begin{aligned} N(k, n) &= k^n - \sum_{t=1}^k (-1)^t \binom{k}{t} (k-t)^n = \sum_{t=0}^k (-1)^t \binom{k}{t} (k-t)^n \\ &= \sum_{t=0}^{k-1} (-1)^t \binom{k}{t} (k-t)^n, \text{ тъй като } (-1)^k \binom{k}{k} (k-k)^n = 0 \end{aligned}$$

Задача 58. За университета XYZ се твърди, че:

- Има общо има 6525 студента.
- От тях 5025 не са първокурсници.
- 3222 студента са взели курса по Анализ.
- 1332 студента са взели курса по Дискретни Структури (ДС).
- 1821 студента не са първокурсници и са взели Анализ.
- 1050 студента са взели Анализ и ДС.
- 603 студента не са първокурсници и са взели ДС.
- 429 студента не са първокурсници и са взели Анализ и ДС.

Възможно ли е тези данни да са верни?

Решение. Щом студентите са общо 6525 и от тях 5025 не са първокурсници, то

$$\text{броят на първокурсниците е } 6525 - 5025 = 1500 \quad (35)$$

Нека множеството от студентите, които не са първи курс и са взели Анализ, е X , а множеството на студентите, които не са първи курс и са взели ДС, е Y . Студентите, които не са първи курс, представляват универсум U' , съдържащ както X , така и Y . По условие $|U'| = 5025$, $|X| = 1821$, $|Y| = 603$ и $|X \cap Y| = 429$. По принципа на включването и изключването по отношение на този универсум е изпълнено

$$|\bar{X} \cap \bar{Y}| = 5025 - (1821 + 603) + 429 = 3030$$

И така, 3030 студенти не са първи курс и не са взели нито Анализ, нито ДС. Тогава $5025 - 3030 = 3495$ студенти са поне едно от трите: първокурсници или взели Анализ или взели ДС. Нека A е множеството от студентите от първи курс, B са тези, които са взели Анализ, а C са тези, взели ДС. Току-що показахме, че $|A \cup B \cup C| = 3495$. По условие $|B| = 3222$ и $|C| = 1332$, а от (35) знаем, че $|A| = 1500$.

Щом 3222 студента са взели Анализ и 1821 не-първокурсници са взели Анализ, то 1401 първокурсници са взели Анализ. Щом 1332 студента са взели ДС и 603 не-първокурсници са взели Анализ, то 729 първокурсници са взели ДС. Тогава $|A \cap B| = 1401$ и $|A \cap C| = 729$. По условие, $|B \cap C| = 1050$.

Съгласно принципа на включването и изключването,

$$\begin{aligned} |A \cup B \cup C| &= |A| + |B| + |C| - (|A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C|) + |A \cap B \cap C| \leftrightarrow \\ 3495 &= 1500 + 3222 + 1332 - (1401 + 729 + 1050) + |A \cap B \cap C| \leftrightarrow \\ |A \cap B \cap C| &= 621 \end{aligned}$$

Отново прилагаме принципа на включването и изключването, за да пресметнем $|(A \cap B) \cup (A \cap C)|$:

$$\begin{aligned} |(A \cap B) \cup (A \cap C)| &= |(A \cap B)| + |(A \cap C)| - |A \cap B \cap C| \leftrightarrow \\ |(A \cap B) \cup (A \cap C)| &= 1401 + 729 - 621 = 1509 \end{aligned} \quad (36)$$

И сега забелязваме противоречие между (35) и (36): първото казва, всички първокурсници са 1500, второто казва, че първокурсниците, взели поне един от Анализ и ДС, са 1509. Следователно, данните са неверни. \square

Задача 59 използва означенията J_n и I_n . Да си припомним, че $J_n = \{0, 1, \dots, n-1\}$ и $I_n = \{1, 2, \dots, n\}$. Тогава

$$\begin{aligned} J_n^k &= \underbrace{J_n \times J_n \times \dots \times J_n}_{k \text{ множителя}} \\ I_n^k &= \underbrace{I_n \times I_n \times \dots \times I_n}_{k \text{ множителя}} \end{aligned}$$

Задача 59. Колко двадесетцифрени десетични числа можем да запишем

- без ограничения;
- с деветте цифри 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, така че всяка да се среща поне един път;
- с деветте цифри 0, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, така че всяка да се среща поне един път;
- с десетте цифри, така че всяка цифра да се среща точно два пъти.

В запис на число не се допускат водещи нули, освен ако то не е нула.

Решение.

- Числото трябва да има точно двадесет цифри. Отговорът е, по принципа на декартовото произведение, 9×10^{19} , тъй като множеството от записите на числата е $I_9 \times J_{10}^{19}$.
- Тъй като нулата не участва, задачата е същата като задачата, колко са сюрекциите с 20 елементен домейн и 9 елементен кодомейн. Отговорът е (вижте Задача 50):

$$\sum_{k=0}^9 (-1)^k \binom{9}{k} (9-k)^{20} = 4\,358\,654\,246\,117\,808\,000$$

по принципа на включването и изключването.

- Можем да решим това подусловие с директно заместване в решението на Задача 52, но нека да решим подусловието от първи принципи. Има 8 възможности за водещата цифра, понеже нулата не може да е водеща. След като веднъж изберем водещата цифра, вече не е задължително, въпреки че остава възможно, тя да се появи на останалите 19 позиции.

Следователно, търсим броя на функциите с 19 елементен домейн от позициите, да го наречем X и 9 елементен кодомейн от цифрите, да го наречем Y , такива че 8 дадени елемента от домейна да бъдат задължително изображения. Разсъжденията са пак с метода на включване и изключване. Универсумът има мощност 9^{19} – толкова са всички тотални функции $f: X \rightarrow Y$. За всеки от задължителните 8 елемента, функциите, които не го “покриват”, са $(9 - 1)^{19}$. Разликата

$$9^{19} - 8 \cdot (9 - 1)^{19}$$

обаче е по-малка от верния отговор, защото вади някои функции по повече от един път. Продължаваме с разсъжденията съгласно принципа на включването и изключването: за всяка двойка от задължителните 8 елемента, а има $\binom{8}{2}$ такива двойки, функциите, които не покриват тези елементи, са $(9 - 2)^{19}$, и така нататък. Получаваме

$$9^{19} - 8 \cdot (9 - 1)^{19} + \binom{8}{2}(9 - 2)^{19} - \binom{8}{3}(9 - 3)^{19} + \dots - \binom{8}{7}(9 - 7)^{19} + \binom{8}{8}(9 - 8)^{19}$$

или накратко

$$\sum_{k=0}^8 (-1)^k \binom{8}{k} (9 - k)^{19}$$

което е $484\,294\,916\,235\,312\,000$. Съобразяваме, че това е само за една от осемте възможни водещи цифри, и получаваме крайния отговор $8 \times 484\,294\,916\,235\,312\,000 = 3\,874\,359\,329\,882\,496\,000$.

г) Водещата цифра е коя да е, различна от нулата. За всяка от тези 9 възможности имаме 19 позиции, на които поставяме една цифра от вида, който сложихме в началото, и още девет двойки цифри. Отговорът се получава като произведение от 9 и мултиномен коефициент:

$$9 \times \frac{19!}{1! \times \underbrace{2! \times 2! \times \dots \times 2!}_{9 \text{ пъти}}} = 2\,138\,292\,780\,624\,000$$

□

Задача 60. По колко начина могат да седнат около кръгла маса с номерирани столове хората от n на брой женени двойки (очевидно става дума за $2n$ души), така че съпрузите от нито една двойка да не седят на съседни столове?

Решение. Нека двойките са c_1, c_2, \dots, c_n . Нека S_i означава множеството от всички възможни седания, в които съпрузите от c_i седят непозволено, тоест един до друг, където $i \in \{1, 2, \dots, n\}$. Нека U е универсумът в тази задача, а именно, множеството от всички възможни седания на тези $2n$ души около масата (без оглед на принадлежност към съпрузески двойки). Търсеният отговор е $|\overline{S_1} \cap \overline{S_2} \cap \dots \cap \overline{S_n}|$. По принципа на включването и изключването,

$$\begin{aligned} |\overline{S_1} \cap \overline{S_2} \cap \dots \cap \overline{S_n}| &= |U| \\ &\quad - \sum_{1 \leq i \leq n} |S_i| \\ &\quad + \sum_{1 \leq i < j \leq n} |S_i \cap S_j| \\ &\quad - \dots \\ &\quad + (-1)^n |S_1 \cap S_2 \cap \dots \cap S_n| \end{aligned}$$

Лесно се вижда, че $|\mathcal{U}| = (2n)!$, тъй като толкова са начините, $2n$ човека да седнат на $2n$ различни (номерирани) места без никакви ограничения.

Ще покажем, че всяка от сумите

$$\sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_t \leq n} |S_{i_1} \cap S_{i_2} \cap \dots \cap S_{i_t}|$$

където t е някое цяло число, такова че $1 \leq t \leq n$, е равна на

$$\binom{n}{t} \times 2n \times (2n - t - 1)! \times 2^t$$

Тази сума е равна на броя начини t двойки да са седнали непозволнено, по всички възможни начини да бъдат подбрани t двойки от $\{c_1, c_2, \dots, c_n\}$. Имаме следните четири независими съображения.

- По $\binom{n}{t}$ начина можем да подберем t двойки от общо n .
- По $2n$ начина можем да изберем два стола за първата двойка от тези t двойки.
- За останалите $t - 1$ двойки, по $(2n - t - 1)!$ начина можем да разположим хората от тези $t - 1$ двойки, така че хората от всяка от тези двойки да са съседни, и останалите хора (тези, които не са в нито една от въпросните t двойки) по оставащите (след сядането на първата двойка) столове. Причината това да е така е, че гледаме на тези $t - 1$ двойки като на „блокове“, тоест една такава двойка е един обект, а всеки човек, който не е в някоя двойка, е самостоятелен обект. Общо обектите са на брой

$$\begin{aligned} & \underbrace{2n - 2}_{\text{толкова са хората за настаняване след сядането на първата двойка}} \\ - & \underbrace{2(t - 1)}_{\text{от техния брой вадим броя на хората в } t-1 \text{ двойки}} \\ + & \underbrace{t - 1}_{\text{толкова са обектите от вид „двойка“}} = 2n - t - 1 \end{aligned}$$

Следователно, задачата по колко начина могат да седнат тези $t - 1$ двойки непозволнено на оставащите места (след сядането на първата двойка) е същата като задачата, по колко начина можем да разположим $2n - t - 1$ обекта в редица.

- За всяка от досега направените подборки на места за сядане на t двойки по всички възможни непозволнени начини, за всяка двойка можем да разположим хората от нея по 2 начина на двата избрани стола. Общо това са 2^t възможни начина.

След като установихме, че

$$\sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_t \leq n} |S_{i_1} \cap S_{i_2} \cap \dots \cap S_{i_t}| = \binom{n}{t} 2n(2n - t - 1)! 2^t$$

отговорът следва да е

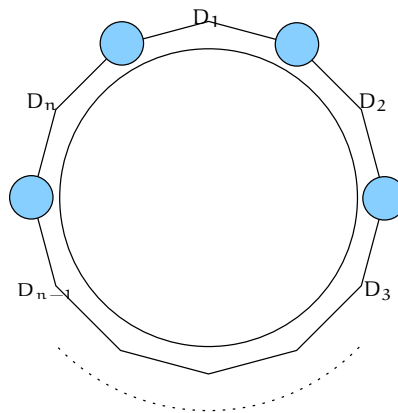
$$\begin{aligned}
 |\overline{S_1} \cap \overline{S_2} \cap \dots \cap \overline{S_n}| &= (2n)! + \sum_{t=1}^n (-1)^t \binom{n}{t} 2n(2n-t-1)! 2^t \\
 &= \sum_{t=0}^n (-1)^t \binom{n}{t} 2n(2n-t-1)! 2^t \\
 &= 2n \left(\sum_{t=0}^n (-1)^t \binom{n}{t} (2n-t-1)! 2^t \right)
 \end{aligned}$$

□

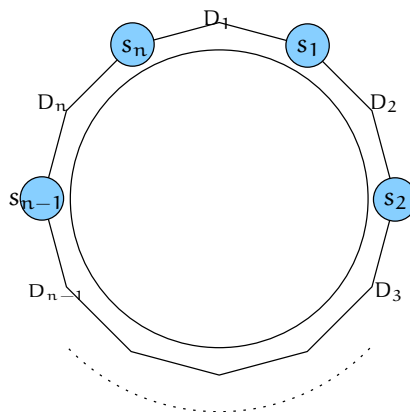
Задача 61. По колко начина могат да седнат около кръгла маса с номерирани столове хората от n на брой женени двойки (очевидно става дума за $2n$ души), така че съпрузите от нито една двойка да не седят на съседни столове и освен това около масата да се редуват жени и мъже, така че да няма нито двама мъже един до друг, нито две жени една до друга?

Решение. Нека столовете около масата са номерирани с $1, 2, \dots, 2n$. Нека първо седнат дамите. Очевидно, те могат да седнат или само на четните, или само на нечетните номера. На четните номера те могат да седнат по $n!$ начина. На нечетните, също $n!$ начина. Общо има $2 \times n!$ начина, по които могат да седнат дамите, като дотук не сме нарушили с нищо ограниченията на тази задача, следователно всеки от тези $2 \times n!$ начина е възможно начало на процеса на сядане. За всеки от тези $2 \times n!$ начина, мъжете могат да седнат на свободните столове—спазвайки ограниченията на задачата—по един и същи брой начини. Да наречем този брой $g(n)$. Отговорът е $2n! \times g(n)$ и сега търсим $g(n)$.

Нека дамите са D_1, D_2, \dots, D_n , а мъжете са H_1, H_2, \dots, H_n . Без ограничение на общността, нека дамите са седнали така (кръговете означават незаетите столове):



Нека преномерираме местата, които са останали свободни с s_1, s_2, \dots, s_n така:



Нека S означава множеството от всички възможни, $n!$ на брой, начина да седнат мъжете. Някои от тях са разрешени, други са забранени. Всяко сядане от S може да има или да няма всяко от следните свойства:

P_1 : H_1 е на s_1 .

P_2 : H_2 е на s_2 .

...

P_n : H_n е на s_n .

Q_1 : H_1 е на s_n .

Q_2 : H_2 е на s_1 .

Q_3 : H_3 е на s_2 .

...

Q_n : H_n е на s_{n-1} .

Да означим множеството $\{P_1, P_2, \dots, P_n, Q_1, Q_2, \dots, Q_n\}$ с \mathfrak{F} . Това са “вредните” свойства по отношение на нашата задача, те са свързани със забранените сядания. Очевидно $g(n) = |\tilde{S}|$, където

$$\tilde{S} = \{x \in S \mid \text{нищо едно свойство от } \mathfrak{F} \text{ не е в сила за } x\}$$

Забележете, че не всяка комбинация от тези свойства е възможна, например няма как едно сядане да има P_1 и Q_2 , защото $P_1 \wedge Q_2$ означава, че на s_1 седят едновременно двама души (H_1 и H_2). Също така няма как едно сядане да има $P_1 \wedge Q_1$, защото това би означавало, че H_1 седи едновременно на s_1 и s_n . Свойства, които е възможно да бъдат едновременно изпълнени, ще наричаме *съвместими*.

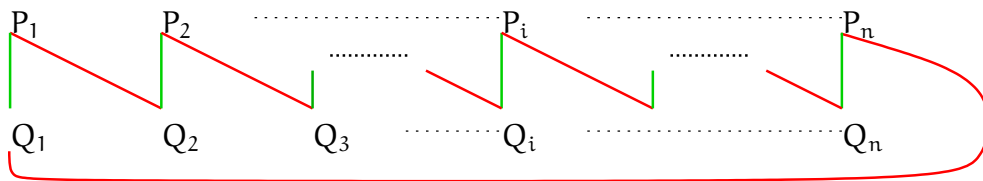
Преди да продължим с решението, едно пояснение. Нашата цел е да намерим броят на начините k мъже да седнат на забранени за тях места, и после да приложим принципа на включването и изключването. Естествено, тук се има предвид поне k мъже да са седнали на забранени за тях места – може да има и други мъже на забранени места, но със сигурност k са на забранени места. Намерим ли този брой, довършването на решението е нещо лесно.

В тази задача забранените конфигурации – а именно сядането на k мъже на забранени места – са по-трудни за преброяване в сравнение, например, със забранените конфигурации за k числа в Задача 53. В Задача 53 беше лесно: за всяко число имаше едно забранено място, така че по $\binom{n}{k}$ начина избираме k числа, които да сложим на забранени места, останалите числа можем да сложим по общо $(n-k)!$ начина, и събираем то в крайния отговор, което съответства на k забранени слагания, е $(-1)^k \binom{n}{k} (n-k)!$. В тази задача обаче за всеки мъж има две забранени места, откъдето идват усложненията: първо, той не може да ги ползва едновременно, и второ, за всяко място има двама мъже, а не един мъж, за които то е забранено. Въвеждането на гореспоменатите $2n$ свойства ни дава възможност да броим систематично броят на забраните сядания на k мъже.

Както вече казахме, търсим броя на седанията на мъжете, които нямат нито едно свойство от \mathfrak{P} . Ще го намерим съгласно принципа на включването и изключването, но приложен по отношение на елементите на \mathfrak{P} . Нека r_k е броят начини да подберем k съвместими свойства от \mathfrak{P} . Очевидно r_k е броят на начините k мъже да седнат на забранени места. Тогава

$$g(n) = n! - r_1(n-1)! + r_2(n-2)! - \dots + (-1)^n r_n(n-n)!$$

Решаването на задачата се свежда до намирането на r_k като функция на k и n . Очевидно $r_1 = 2n$, защото когато става дума за едно свойство, несъвместимост няма, така че $r_1 = |\mathfrak{P}| = 2n$. Колко е r_2 ? Първо да съобразим, че несъвместими двойки свойства от \mathfrak{P} са Q_1 и P_1 , P_1 и Q_2 , Q_2 и P_2 , P_2 и Q_3 , ..., P_{n-1} и Q_n , Q_n и P_n , P_n и Q_1 . Това са общо $2n$ (ненаредени) двойки. Да нарисуваме следната диаграма на елементите на \mathfrak{P} заедно с несъвместимостите между тях:



Червените линии отразяват факта, че на един стол не може да седне повече от един мъж. Зелените линии отразяват факта, че един мъж не може да седне на повече от един стол. Забележете, че това е кръгов вектор с $2n$ елемента. Да питаме колко е r_2 е същото като да питаме по колко начина можем да изберем два несъседни елемента от този кръгов вектор. Отговорът очевидно е $2n(2n-3)$, тъй като за първия избран имаме $2n$ възможности, а за втория, само $2n-3$.

Да разгледаме r_k . Да питаме колко е r_k е същото като да питаме по колко начина можем да изберем k елемента от този кръгов вектор, нито два от които не са съседни. На свой ред това е същото като да питаме, колко кръгови булеви вектора с дължина $2n$ имат k единици и $2n-k$ нули и нямат съседни единици. Съгласно Задача 30, отговорът е $\frac{2n-k+k}{2n-k} \binom{2n-k}{k} = \frac{2n}{2n-k} \binom{2n-k}{k}$. Следователно,

$$r_k = \frac{2n}{2n-k} \binom{2n-k}{k}$$

При $k=2$ този израз става $\frac{2n}{2n-2} \binom{2n-2}{2} = \frac{2n}{2n-2} \times \frac{(2n-2)(2n-3)}{2 \times 1} = 2n(2n-3)$, което съвпада с вече изведеното за r_2 . И така,

$$g(n) = n! - \frac{2n}{2n-1} \binom{2n-1}{1} (n-1)! + \frac{2n}{2n-2} \binom{2n-2}{2} (n-2)! - \dots + (-1)^n \frac{2n}{2n-n} \binom{2n-n}{n} (n-n)!$$

тоест

$$g(n) = \sum_{k=0}^n (-1)^k \frac{2n}{2n-k} \binom{2n-k}{k} (n-k)!$$

и отговорът на задачата е

$$2 \times n! \left(\sum_{k=0}^n (-1)^k \frac{2n}{2n-k} \binom{2n-k}{k} (n-k)! \right)$$

□

Задача 62. Колко стринга има над азбуката $\{0, 1, 2\}$, в които има точно две букви от всеки вид и няма съседни еднакви символи?

Решение. Без последното ограничение, броят на стринговете съгласно правилото за броя на пермутации с повторения е

$$\frac{6!}{2! 2! 2!} = 90$$

Нека универсумът \mathcal{U} да е това множество – стринговете с точно две a -та, две b -та и две c -та. Нека дефинираме следните подмножества на \mathcal{U} .

- N_1 е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 1 и 2,
- N_2 е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 2 и 3,
- N_3 е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 3 и 4,
- N_4 е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 4 и 5,
- N_5 е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 5 и 6,
- $N_{1,3}$ е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 1 и 2 и един и същи символ на позиции 3 и 4,
- $N_{1,4}$ е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 1 и 2 и един и същи символ на позиции 4 и 5,
- $N_{1,5}$ е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 1 и 2 и един и същи символ на позиции 5 и 6,
- $N_{2,4}$ е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 2 и 3 и един и същи символ на позиции 4 и 5,
- $N_{2,5}$ е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 2 и 3 и един и същи символ на позиции 5 и 6,
- $N_{3,5}$ е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 3 и 4 и един и същи символ на позиции 5 и 6,
- $N_{1,3,5}$ е броят на стринговете с един и същи символ на позиции 1 и 2 и един и същи символ на позиции 3 и 4 и един и същи символ на позиции 5 и 6.

Съгласно принципа на включване и изключване, търсеният отговор е

$$N = |\mathcal{U}| - (N_1 + N_2 + \dots + N_5) + (N_{1,3} + N_{1,4} + \dots + N_{3,5}) - N_{1,3,5}$$

Забелязваме, че $N_1 = 3 \times \binom{4}{2}$, тъй като има три възможности за символа на първа и втора позиция, а на останалите четири позиции слагаме два символа от друг вид и два от трети вид. Тогава $N_1 = 18$. Забелязваме, че $N_1 = N_2 = \dots = N_5$.

Освен това, $N_{1,3} = 3 \times 2 \times 1 = 6$, защото имаме три възможности за символа на първа и втора позиция, оттук две възможности за символа на трета и четвърта позиция, и само една възможност спрямо досега направените избори за символа на останалите (пета и шеста) позиции. Също така, $N_{1,3} = N_{1,4} = \dots = N_{3,5}$.

Накрая, $N_{1,3,5} = 6$ с аналогични съображения. Имаме

$$N = 90 - (5 \times 18) + (6 \times 6) - 6 = 30$$

□

Задача 63. Разгледайте всички думи с дължина 100 над българската азбука (има 30 букви). “Дума” в случая е всяка последователност от 100 букви, а не истинска дума от българския език (най-малкото, на български няма думи с толкова букви). Азбуката има естествена поредба на буквите от **а** към **я**.

- Колко са различните думи, в които срещащите се букви са във възходящ ред (отляво надясно)?
- Колко са различните думи, в които всяка буква се среща поне веднъж и буквите са във възходящ ред (отляво надясно)?
- Колко са различните думи, в които всяка буква се среща поне веднъж?
- Колко са различните думи, в която всяка гласна се среща поне веднъж? Гласните са **а**, **ъ**, **о**, **у**, **е** и **и**.

Решение.

- Можем да мислим за тези думи като за мултимножества от по 100 елемента над опорно множество от 30 елемента. Това са конфигурации без наредба, с повтаряне и броят им е

$$\binom{100 + 30 - 1}{30 - 1} = 60\,284\,731\,216\,266\,553\,294\,577\,246\,880$$

- Можем да мислим за тези думи като за мултимножества от по 100 елемента над опорно множество от 30 елемента, като мултимножествата съдържат задължително поне по един елемент от опорното множество. Очевидно тези мултимножества са колкото мултимножествата със $100 - 30 = 70$ елемента над опорно множество от 30 елемента. Броят е

$$\binom{70 + 30 - 1}{30 - 1} = 8\,811\,701\,946\,483\,283\,447\,189\,128$$

- Всяка от тези думи съответства на точно една сюрекция със 100 елементен домейн и 30 елементен кодомейн. Както видяхме в решението на Задача 50, броят на сюрекциите с m елементен домейн и n елементен кодомейн е

$$\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)^m$$

Тогава търсеният отговор е

$$\sum_{k=0}^{30} (-1)^k \binom{30}{k} (30-k)^{100}$$

Численият отговор има 148 десетични цифри:

1 725 811 513 043 979 316 767 735 372 054 850 360 566 139
 467 808 929 990 837 105 470 974 552 361 365 055 161 249
 233 420 623 865 343 547 300 656 708 665 607 104 743 811
 933 447 546 470 400 000 000

- Отговорът се получава като в Задача 52, като домейнът X са стоте позиции, кодомейнът Y са тридесетте букви, а множеството Z са шестте гласни:

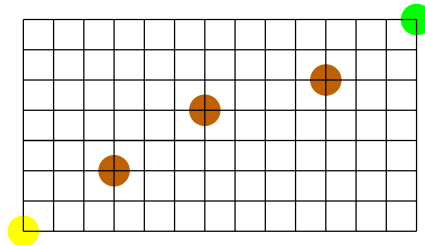
$$\sum_{k=0}^6 (-1)^k \binom{6}{k} (30 - k)^{100}$$

Като число, отговорът има 148 десетични цифри:

4 186 848 268 232 717 069 508 448 697 546 078 643 779 703
 210 653 217 353 880 557 117 558 817 629 650 196 245 532
 260 080 014 829 123 140 299 115 253 887 760 051 816 719
 640 425 081 283 359 354 880

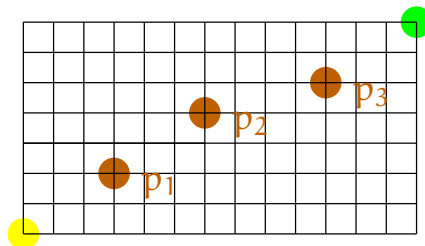
□

Задача 64. Разгледайте следната правоъгълна мрежа:



Разгледайте всички придвижвания в нея, в които тръгвате от долния ляв ъгъл, маркиран с жълт кръг, и пристигате в горния десен ъгъл, маркиран със зелен кръг. Разрешени са ходове само нагоре или надясно по мрежата, също както в Задача 42. Колко от тези придвижвания минават през поне една от трите пресечки, означени с кафяви кръгове?

Решение. Да номерираме точките p_1, p_2 и p_3 :



Нека N_k е множеството от придвижванията, минаващи през p_k , за $1 \leq k \leq 3$. Търсим $|N_1 \cup N_2 \cup N_3|$. Съгласно принципа на включването и изключването,

$$|N_1 \cup N_2 \cup N_3| = |N_1| + |N_2| + |N_3| - (|N_1 \cap N_2| + |N_2 \cap N_3| + |N_1 \cap N_3|) + |N_1 \cap N_2 \cap N_3|$$

Имаме:

$$\begin{aligned}
 |N_1| &= \binom{3+2}{2} \binom{10+5}{5} = 30\,030 \\
 |N_2| &= \binom{6+4}{4} \binom{7+3}{3} = 25\,200 \\
 |N_3| &= \binom{10+5}{5} \binom{3+2}{2} = 30\,030 \\
 |N_1 \cap N_2| &= \binom{3+2}{2} \binom{3+2}{2} \binom{7+3}{3} = 12\,000 \\
 |N_2 \cap N_3| &= \binom{6+4}{4} \binom{4+1}{1} \binom{3+2}{2} = 10\,500 \\
 |N_1 \cap N_3| &= \binom{3+2}{2} \binom{7+3}{3} \binom{3+2}{2} = 12\,000 \\
 |N_1 \cap N_2 \cap N_3| &= \binom{3+2}{2} \binom{3+2}{2} \binom{4+1}{1} \binom{3+2}{2} = 5\,000
 \end{aligned}$$

Отговорът е 55 760. □

Задача 65. По колко начина може Дядо Коледа да раздаде 19 различни подаръка на 6 деца, така че всяко дете да получи поне два подаръка?

Решение. Задачата е частен случай на задачата, колко са функциите $f : X \rightarrow Y$, такива че $\forall c \in Y \exists a, b \in X : a \neq b \wedge f(a) = f(b) = c$, ако $|X| = m$ и $|Y| = n$. Можем да наречем тези функции, “двукратни сюрекции”, тъй като всеки елемент от кодомейна трябва да е “покрит” от поне два различни елемента от домейна.

Решението се получава чрез принципа на включването и изключването, аналогично на обикновените сюрекции. Сега обаче трябва да съобразим по колко различни начина може даден елемент от кодомейна да бъде “нарушител”. При обикновените сюрекции даден елемент може да е “нарушител” по един начин: да не е образ на никой елемент от домейна. При двукратните сюрекции може да е “нарушител” по два начина: да не е покрит изобщо, или да е покрит само веднъж. Отговорът-формула е

$$\sum_{k=0}^n \left((-1)^k \binom{n}{k} \sum_{l=0}^k \left(\binom{k}{l} \left(\prod_{t=0}^{l-1} (m-t) \right) (n-k)^{m-l} \right) \right) \quad (37)$$

Сравнете този израз с формулата за броя на сюрекциите:

$$\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)^m \quad (38)$$

Да аргументираме (43). Частта $\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k}$ е същата в (43) и (44), защото е свързана с прилагането на принципа на включването и изключването: нарушителите са от 0 до n , за k на брой нарушителя събираемото е със знак $(-1)^k$, и има $\binom{n}{k}$ начина да изберем k нарушителя от общо n елемента. По отношение на (44), разсъждението за множителя $(n-k)^m$ е много просто: това е броят на всички функции, без ограничения, от m -елементен домейн в $(n-k)$ -елементен кодомейн.

По отношение на (43), разсъждението за множителя $\sum_{t=0}^k \binom{k}{t} \left(\prod_{t=0}^{l-1} (m-t) \right) (n-k)^{m-l}$ е по-сложно. Всеки от тези k нарушителя може да е нарушител по един от двата начина: може да е не е покрит изобщо, или може да е покрит еднократно. Нека l е броят на тези нарушители, които са покрити еднократно. Сумираме за $l = 0, \dots, k$ със следните съображения.

- При $l = 0$ всички k нарушители не са покрити изобщо, и събираемостта става

$$\binom{k}{0} \left(\prod_{t=0}^{0-1} (m-t) \right) (n-k)^{m-0} = 1 \times 1 \times (n-k)^m = (n-k)^m$$

тоест точно колкото е съответния множител в (44). Тук имаме итерирано произведение $\prod_{t=0}^{0-1} (m-t)$, в което индексната променлива взема стойности от празен интервал; по дефиниция, такова произведение е 1^\dagger .

- При $l = 1$ имаме точно един нарушител, който е покрит еднократно, а останалите нарушители не са покрити изобщо. Този нарушител можем да изберем по $\binom{k}{1} = k$ начина. Тъй като е покрит еднократно, нарушителят е образ на точно един елемент от домейна, който можем да изберем по $\prod_{t=0}^{1-1} (m-t) = m$ начина. Множителят $(n-k)^{m-1}$ идва оттам, че за останалите елементи от кодомейна—тези, които не са нарушители—разглеждаме всички функции без ограничения от $(m-1)$ -елементен домейн в тях. Защо $(m-1)$ -елементен? – защото точно един елемент от домейна бива “използван”, за да бъде изобразен в единствения нарушител, който е покрит еднократно.

Събираемостта става

$$\binom{k}{1} \left(\prod_{t=0}^{1-1} (m-t) \right) (n-k)^{m-1} = k \times m \times (n-k)^{m-1}$$

- При $l = 2$, нарушителите, покрити еднократно, са 2. Тях можем да изберем по $\binom{k}{2}$ начина. По $m(m-1)$ начина можем да изберем два елемента от домейна, които се изобразяват в тези два нарушителя. Важно е да бъде разбрано, че този брой е именно $m(m-1)$, а не $\binom{m}{2}$, защото има значение кой елемент (от двата) от домейна върху кой от двата нарушителя се изобразява. С други думи, множителят е $\prod_{t=0}^{2-1} (m-t) = m(m-1)$. Тъй като вече използвахме два елемента от домейна, остават $m-2$ елемента от домейна, такива че за последния множител разглеждаме всички функции от тях върху $(n-k)$ -елементен кодомейн, които са на брой $(n-k)^{m-2}$. Събираемостта става

$$\binom{k}{2} \left(\prod_{t=0}^{2-1} (m-t) \right) (n-k)^{m-2} = \binom{k}{2} \times m(m-1) \times (n-k)^{m-2}$$

- При $l = 3$, нарушителите, покрити еднократно, са 3. Тях можем да изберем по $\binom{k}{3}$ начина. По $m(m-1)(m-2)$ начина можем да изберем три елемента от домейна, които се изобразяват в тези три нарушителя; а не по $\binom{m}{3}$. С други думи, множителят е $\prod_{t=0}^{3-1} (m-t)$. Тъй като вече използвахме три елемента от домейна, остават $m-3$ елемента от

[†]Тъй като 1 е неутралният елемент на операцията умножение. Аналогично, итерирано сумиране, при което индексната променлива взема стойности от празен интервал, е 0, понеже 0 е неутралният елемент на събирането.

домейна, такива че за последния множител разглеждаме всички функции от тях върху $(n-k)$ -елементен кодомейн, които са на брой $(n-k)^{m-3}$. Събираемостта става

$$\binom{k}{3} \left(\prod_{t=0}^{3-1} (m-t) \right) (n-k)^{m-3} = \binom{k}{3} \times m(m-1)(m-2) \times (n-k)^{m-3}$$

- И така нататък.

С това обосновахме множителя

$$\sum_{l=0}^k \left(\binom{k}{l} \left(\prod_{t=0}^{l-1} (m-t) \right) (n-k)^{m-l} \right)$$

Да разгледаме малък пример, по-малък от този в задачата. Нека домейнът има 8 елемента и кодомейнът има 4 елемента. Очевидно, двукратни сюрекции има. Техният брой е

$$\begin{aligned} &+ 1 \times (1 \times 1 \times 4^8) \\ &- 4 \times (1 \times 1 \times 3^8 + 1 \times 8 \times 3^7) \\ &+ 6 \times (1 \times 1 \times 2^8 + 2 \times 8 \times 2^7 + 1 \times 8 \times 7 \times 2^6) \\ &- 4 \times (1 \times 1 \times 1^8 + 3 \times 8 \times 1^7 + 3 \times 8 \times 7 \times 1^6 + 1 \times 8 \times 7 \times 6 \times 1^5) \\ &+ 1 \times (1 \times 1 \times 0^8 + 4 \times 8 \times 0^5 + 6 \times 8 \times 7 \times 0^6 + 4 \times 8 \times 7 \times 6 \times 0^5 + 1 \times 8 \times 7 \times 6 \times 5 \times 0^4) = \\ &2520 \end{aligned}$$

В три различни цвята са оцветени трите множителя на

$$\binom{k}{l} \left(\prod_{t=0}^{l-1} (m-t) \right) (n-k)^{m-l}$$

И така, обосновахме формулата (43). Ако заместим m с 19 и n с 6 и извършим изчисленията, получаваме отговор 183 421 913 875 200. Това е броят на начините за раздаване на подаръците. \square

Задача 66. Дадени са множествата $A = \{a_1, a_2\}$, $B = \{b_1, b_2\}$, $C = \{c_1, c_2\}$, $D = \{d_1, d_2\}$ и $E = \{e_1, e_2\}$. Да ги наречем *домейните*. Колко са релациите от вида $R \subseteq A \times B \times C \times D \times E$? За колко от тях е изпълнено, че за всеки домейн, всеки негов елемент се среща в поне един елемент на релацията? И на двата въпроса от Вас се очаква да дадете отговор-формула, който да бъде добре обосноваван, последван от отговор-число. Ако имате правилен отговор-формула, даването на числен отговор е тривиално. Можете да използвате обикновен калкулатор или какъвто и да е софтуер, за да получите числата.

Решение. Всички възможни релации са 2^{2^5} , понеже елементите на $A \times B \times C \times D \times E$ са 2^5 , и всеки от тях може да присъства или да не присъства в релацията независимо от другите. Друг начин да се изведе резултатът е наблюдението, че съществува очевидна биекция между булевите функции на пет променливи и въпросните релации. Численият отговор е 4 294 967 296.

За да получим втория отговор, от този брой ще извадим броя на релациите, за които е вярно, че не съдържат поне един елемент от поне един от домейните. Това ще сторим съгласно метода на включването и изключването. Има една одобеност: универсумът U няма да

е множеството от всички релации, а множеството от всички релации **без празната релация**. Следователно, $|\mathcal{U}| = 2^{2^5} - 1$. Нека T_A е множеството от тези непразни релации, които не съдържат поне един символ от A , T_B е множеството от тези непразни релации, които не съдържат поне един символ от B , и така нататък. Ние търсим $|\overline{T_A} \cap \overline{T_B} \cap \overline{T_C} \cap \overline{T_D} \cap \overline{T_E}|$. Съгласно принципа на включването и изключването,

$$\begin{aligned} |\overline{T_A} \cap \overline{T_B} \cap \overline{T_C} \cap \overline{T_D} \cap \overline{T_E}| &= |\mathcal{U}| - (|T_A| + |T_B| + |T_C| + |T_D| + |T_E|) \\ &\quad + (|T_A \cap T_B| + |T_A \cap T_C| + |T_A \cap T_D| + |T_A \cap T_E| + \dots + |T_D \cap T_E|) \\ &\quad - (|T_A \cap T_B \cap T_C| + \dots + |T_C \cap T_D \cap T_E|) \\ &\quad + (|T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D| + \dots + |T_B \cap T_C \cap T_D \cap T_E|) \\ &\quad - |T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D \cap T_E| \end{aligned}$$

От общи съображения е ясно, че във всяка от сумите в скоби събираемите са равни, така че

$$\begin{aligned} |\overline{T_A} \cap \overline{T_B} \cap \overline{T_C} \cap \overline{T_D} \cap \overline{T_E}| &= |\mathcal{U}| - \binom{5}{1} |T_A| \\ &\quad + \binom{5}{2} |T_A \cap T_B| \\ &\quad - \binom{5}{3} |T_A \cap T_B \cap T_C| \\ &\quad + \binom{5}{4} |T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D| \\ &\quad - \binom{5}{5} |T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D \cap T_E| \end{aligned}$$

Да намерим $|T_A|$. Тъй като разглеждаме непразните релации над петте домейна, поне един елемент от A присъства във всеки елемент от коя да е от разглежданите релации. Следователно търсим броя на релациите, в които присъства точно един от $\{a_1, a_2\}$. Всички непразни релации, в които като представител на A е само a_1 са $2^{2^4} - 1$. Аналогично, всички непразни релации, в които като представител на A е само a_2 са $2^{2^4} - 1$. Тези множества нямат общи елементи, следователно по принципа на разбиването, $|T_A| = 2^{2^4} - 1 + 2^{2^4} - 1 = 2^1 (2^{2^4} - 1)$.

Да намерим $|T_A \cap T_B|$. С аналогични разсъждения стигаме до извода, че като представител на A присъства точно един от $\{a_1, a_2\}$, а като представител на B , точно един от $\{b_1, b_2\}$. Това дава общо четири възможности за това, които представители на A и B се срещат. За всяка от тях, непразните релации са $2^{2^3} - 1$. Следователно, $|T_A \cap T_B| = 2^2 (2^{2^3} - 1)$.

С аналогични разсъждения, $|T_A \cap T_B \cap T_C| = 2^3 (2^{2^2} - 1)$, $|T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D| = 2^4 (2^{2^1} - 1)$ и $|T_A \cap T_B \cap T_C \cap T_D \cap T_E| = 2^5 (2^{2^0} - 1)$. За проверка, последният израз е 2^5 , което е точният брой на непразните релации, несъдържащи точно един елемент от всеки домейн.

И така, отговорът-формула е

$$\sum_{k=0}^5 (-1)^k \binom{5}{k} 2^k (2^{2^{5-k}} - 1)$$

Отговорът-число е 4 294 321 153. Той може да се получи лесно с джобен калкулатор, но може да се използва и специализиран софтуерен пакет, например Maple с командата

$$\text{sum}((-1)^k * \text{binomial}(5, k) * 2^k * (2^{(2^{(5-k)})} - 1), k = 0 .. 5);$$

□

Задача 67. Нека A е затвореният интервал $[a, \dots, b]$, където $a, b \in \mathbb{N}^+$ и $a \leq b$. Нека $k \in \mathbb{N}^+$ и $k \leq a$. Колко числа от A се делят на k ?

Решение. Нека n_k е търсеното количество. Лесно се вижда, че най-малкото число, по-голямо или равно на a , делящо се на k , е $k \cdot \lceil \frac{a}{k} \rceil$, и най-голямото число, по-малко или равно на b , делящо се на k , е $k \cdot \lfloor \frac{b}{k} \rfloor$. Тогава n_k е точно броят на целите числа в затворения интервал $[k \cdot \lceil \frac{a}{k} \rceil, \dots, k \cdot \lfloor \frac{b}{k} \rfloor]$, което е на свой ред е същото като броят на целите числа, делящи се на k , в затворения интервал $[\lceil \frac{a}{k} \rceil, \dots, \lfloor \frac{b}{k} \rfloor]$, тоест $\lfloor \frac{b}{k} \rfloor - \lceil \frac{a}{k} \rceil + 1$. □

Задача 68. Използвайки резултата от Задача 67, отговорете колко деветцифрени (в десетична позиционна бройна система) числа са взаимно прости със 165? Две цели положителни числа са взаимно прости т.с.т.к. най-големият им общ делител е единицата. Не е необходимо да давате числен отговор.

Решение. 165 има следната факторизация на прости множители $165 = 3 \times 5 \times 11$. Пита се, колко цели числа от интервала $[100\,000\,000, \dots, 999\,999\,999]$ не се делят нито на 3, нито на 5, нито на 11. Нека n_k е броят на числата от този интервал, делящи се на k , за някакво цяло положително k .

Съгласно резултата от Задача 67:

$$\begin{aligned} n_1 &= \left\lfloor \frac{999\,999\,999}{1} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100\,000\,000}{1} \right\rfloor + 1 = 900\,000\,000 \\ n_3 &= \left\lfloor \frac{999\,999\,999}{3} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100\,000\,000}{3} \right\rfloor + 1 = 300\,000\,000 \\ n_5 &= \left\lfloor \frac{999\,999\,999}{5} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100\,000\,000}{5} \right\rfloor + 1 = 180\,000\,000 \\ n_{11} &= \left\lfloor \frac{999\,999\,999}{11} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100\,000\,000}{11} \right\rfloor + 1 = 81\,818\,181 \\ n_{3 \times 5} &= \left\lfloor \frac{999\,999\,999}{15} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100\,000\,000}{15} \right\rfloor + 1 = 60\,000\,000 \\ n_{3 \times 11} &= \left\lfloor \frac{999\,999\,999}{33} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100\,000\,000}{33} \right\rfloor + 1 = 27\,272\,727 \\ n_{5 \times 11} &= \left\lfloor \frac{999\,999\,999}{55} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100\,000\,000}{55} \right\rfloor + 1 = 16\,363\,637 \\ n_{3 \times 5 \times 11} &= \left\lfloor \frac{999\,999\,999}{165} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{100\,000\,000}{165} \right\rfloor + 1 = 5\,454\,546 \end{aligned}$$

Съгласно принципа на включване и изключване, отговорът е

$$n_1 - (n_3 + n_5 + n_{11}) + (n_{3 \times 5} + n_{3 \times 11} + n_{5 \times 11}) - n_{3 \times 5 \times 11} = 436\,363\,637$$

□

2.5 Доказателства с комбинаторни разсъждения

Задача 69. Нека $\{n\}_k^\dagger$ означава броя на разбиванията на n -елементно множество на k подмножества (съгласно дефиницията на “разбиване”, тези k подмножества са непразни). Дока-

[†]Това се нарича *число на Стирлинг от втори род* и се чете *n-подмножество-k*.

жете с комбинаторни разсъждения, че

$$\left\{ \begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \right\} = k \left\{ \begin{matrix} n-1 \\ k \end{matrix} \right\} + \left\{ \begin{matrix} n-1 \\ k-1 \end{matrix} \right\} \text{ за } n \geq 2 \text{ и } n \geq k \geq 2$$

Решение. Да разгледаме някое множество A с поне два елемента. Да разгледаме произволно разбиване на A на k подмножества за някое $k \geq 2$ и да наречем това разбиване, S . Да фиксираме произволен $a \in A$. Очевидно има точно един елемент на S , да го наречем B , който съдържа a . Има две взаимно изключващи се възможности: или $B = \{a\}$, или B съдържа поне още един елемент от A освен a .

Следователно, множеството от всички разбивания на A се разбива на две: тези разбивания, които съдържат елемент $\{a\}$, и тези разбивания, които не съдържат $\{a\}$.

- Разбиванията, съдържащи $\{a\}$, са $\left\{ \begin{matrix} n-1 \\ k-1 \end{matrix} \right\}$ на брой, защото останалите $n-1$ елемента (освен a) биват разбивани на $k-1$ подмножества по $\left\{ \begin{matrix} n-1 \\ k-1 \end{matrix} \right\}$ начина.
- Разбиванията, които не съдържат $\{a\}$ —с други думи, разбиванията на A , в които a е в подмножество с поне още един елемент—са $k \times \left\{ \begin{matrix} n-1 \\ k \end{matrix} \right\}$ съгласно следните съображения. Да махнем a от всяко едно от тези разбивания. Тъй като a в нито едно от тези разбивания не е “самотен елемент”, то всяко от тези разбивания си остава с k множества. И така, получихме точно тези разбивания на $A \setminus \{a\}$, които имат точно k множества. Техният брой е $\left\{ \begin{matrix} n-1 \\ k \end{matrix} \right\}$. Сега да върнем a , за да можем отново да говорим за разбиване на A . Очевидно, за всяко от тези разбивания, елементът a може да бъде сложен в кое да е от неговите k множества, откъдето е и множителят k .

По принципа на разбиването, $\left\{ \begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \right\} = k \left\{ \begin{matrix} n-1 \\ k \end{matrix} \right\} + \left\{ \begin{matrix} n-1 \\ k-1 \end{matrix} \right\}$. □

Задача 70. Докажете с комбинаторни разсъждения, че

$$m! \left\{ \begin{matrix} n \\ m \end{matrix} \right\} = \sum_{k=0}^m (-1)^k \binom{m}{k} (m-k)^n$$

Решение. Съгласно Задача 50, дясната страна брой сюрекциите от n -елементен домейн в m -елементен кодомейн – просто разменете m и n в Задача 50 и ще получите точно дясната страна на желаното твърдение. Всяка сюрекция задава по съвсем естествен начин разбиване на **домейна** на толкова множества, колкото е мощността на **кодомейна**; а именно, във всяко множество-елемент на това разбиване се съдържат точно тези елементи от домейна, които се изобразяват върху един и същи елемент от кодомейна. Тъй като сюрекциите “покриват” целия кодомейн, това гарантира, че разбиването (на домейна) няма празни елементи.

Но броят на сюрекциите от n -елементен домейн в m -елементен кодомейн е по-голям от броя на разбиванията на n -елементно множество на m подмножества. Причината е, че много сюрекции отговарят на едно и също разбиване. Сюрекциите са повече от разбиванията, защото елементите на кодомейна са различни, така че всяка сюрекция задава нещо като “подредено разбиване”, в което елементите му (на разбиването) са индексирани с елементите на кодомейна. А дефиницията на разбиване е, **множество** от подмножества, тоест обект, чиито елементи не са подредени. И така, всички $m!$ сюрекции, при които елементите на домейна са “групиращи заедно” по един и същи начин, отговарят биективно на едно разбиване на кодомейна. □

Задача 71. Докажете с комбинаторни разсъждения, че

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k}^2 = \binom{2n}{n}$$

Решение. Нека A е множество с $2n$ елемента. Нека всеки елемент от A има атрибут-цвет, като n елемента са бели, а останалите n , черни. По колко начина можем да подберем различни подмножества на A с по n елемента?

От една страна, това може да стане по

$$\binom{2n}{n} \quad (39)$$

начина, тъй като това са комбинаторни конфигурации без повторение и без наредба – тук не обръщаме внимание на цветовете на избраните елементи.

От друга страна, можем да разбием подбиранията по броя на елементите от единия цвят, да речем белия. Белите елементи, които попадат в дадено подбиране, може да са 0 или 1 или \dots или n . Следователно, да подберем n елемента от общо $2n$ в тази задача е същото като да подберем k елемента измежду всичките n бели и да подберем $n - k$ елемента измежду всичките n черни. За дадено k , такова че $0 \leq k \leq n$, броят начини да подберем n елемента от общо $2n$, така че k измежду избраните да са бели, е, по принципа на произведението:

$$\underbrace{\binom{n}{k}}_{\text{брой начини } k \text{ елемента от общо } n \text{ да са бели}} \times \underbrace{\binom{n}{n-k}}_{\text{брой начини останалите елементи да са черни}}$$

Тъй като k се мени от 0 до n и подбиранията се разбиват по k (при различен брой бели елементи в две подбирания, те задължително са различни), общият брой подбирания е:

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \binom{n}{n-k}$$

Но знаем, че $\binom{n}{n-k} = \binom{n}{k}$, следователно общият брой на подбирания е:

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k}^2 \quad (40)$$

Изразите (39) и (40) броят едно и също количество, следователно са равни. \square

Задача 72. Докажете с комбинаторни разсъждения, че

$$n! = \sum_{m=0}^n \left(\binom{n}{m} \sum_{k=0}^{n-m} (-1)^k \binom{n-m}{k} (n-m-k)! \right)$$

Решение. Лявата страна брой всички пермутации на n елемента, да кажем $\{1, 2, \dots, n\}$. Дясната страна брой същите пермутации, но по-детайлно. А именно, забелязваме, че във всяка пермутация на $\{1, 2, \dots, n\}$, някои числа са си на мястото, а други, не. Разбиваме множеството от всичките пермутации по това, точно колко елемента си са си на мястото: 0 или 1 или 2 или \dots или n . За всеки брой m на елементи, които са на мястото ($m \in \{0, 1, \dots, n\}$), броят на пермутациите съгласно решението на Задача 54 е $\binom{n}{m} \sum_{k=0}^{n-m} (-1)^k \binom{n-m}{k} (n-m-k)!$. Прилагаме комбинаторния принцип на разбиването и получаваме точно дясната страна на желаното твърдение. \square

Задача 73. Докажете с комбинаторни разсъждения, че

$$n! = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)^n$$

Решение. Вече доказахме, че броят на сюрекциите от m в n елементно множество е $\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)^m$. При $m = n$ получаваме израза от дясната страна. Но ако $n = m$, то тези сюрекции всъщност са биекциите между двете множества. А броят на биекциите е $n!$, което е лявата страна. \square

Задача 74. Докажете с комбинаторни разсъждения, че

$$n2^{n-1} = \sum_{k=0}^n k \binom{n}{k}$$

Решение. 2^n е броят на всички булеви вектори с дължина n . Очевидно $n2^{n-1}$ е общият брой на елементите във всички булеви вектори с дължина n . От тези $n2^{n-1}$ елемента, половината са нули, а другата половина, единици. Този факт се извежда тривиално от най-общо съображение: ако инвертираме побитово всички вектори, получаваме същото множество, като броят на единиците в началното е равен на броя на нулите в полученото, но понеже полученото е същото като началното, броят на единиците е равен на броя на нулите в него.

Щом половината от $n2^{n-1}$ елемента са единици, то единиците са точно $\frac{1}{2}n2^{n-1} = n2^{n-2}$. Това е лявата страна на твърдението, което доказваме. Дясната страна очевидно също брой единиците във всички булеви вектори с дължина n , но го прави по-подробно: $k \binom{n}{k}$ е точно броят на единиците в подмножеството вектори, имащи точно k единици. \square

2.6 Слагания на точки в кутии

Следната таблица показва по колко начина може да бъдат сложени m точки в n кутии, при различни условия. Кутиите може да бъдат различни или неразличими (еднакви), топките, също, което дава четири варианта на задачата. Всеки от тези четири варианта се разбива на три подварианта в зависимост от това, дали няма повече ограничения или не може повече от една точка в кутия или не може да има празна кутия. Вариантът с [различни точки и различни кутии, тоест синята част от таблицата](#), точно отговаря на тоталните функции от m -елементен домейн (топките) в n -елементен домейн (кутиите), а подвариантите с ≤ 1 точка в кутия и ≥ 1 точка в кутия точно отговарят съответно на инекциите и сюрекциите.

В останалите три варианта, в които поне единият вид обекти са еднакви, тоест [кафявата, червената](#) и [зелената](#) части от таблицата, съответствието с тоталните функции е доста условно. В тези варианти, поне едното от домейна или кодомейна е мултимножество, в което един единствен елемент се повтаря m или n пъти. Нашата формална дефиниция на “функция” не позволява домейнът или кодомейнът да са мултимножества с повтарящи се елементи. Но е напълно мислимо да злоупотребим с формалната дефиниция на “функция”, допускайки мултимножества с повтарящи се елементи като домейн или кодомейн. Тогава можем и в [кафявата, червената](#) и [зелената](#) части на таблицата да мислим за разполаганията на топките в кутиите като за тотални функции или инекции или сюрекции.

Тази таблица може да бъде разширявана с още подварианти, например кутиите да имат дадени капацитети (максимален брой точки) или редът на слагане на топките в кутиите да има значение (при различни точки, естествено).

n кутии

		различими	неразличими
m топки	различими	без ограничения n^m	без ограничения $\sum_{k=1}^n \left\{ \begin{matrix} m \\ k \end{matrix} \right\}$
		≤ 1 топка в кутия (инекции) $n^{\underline{m}}$	≤ 1 топка в кутия (инекции) $\llbracket m \leq n \rrbracket$
		≥ 1 топка в кутия (сюрекции) $\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)^m$	≥ 1 топка в кутия (сюрекции) $\left\{ \begin{matrix} m \\ n \end{matrix} \right\}$
	неразличими	без ограничения $\binom{m+n-1}{m}$	без ограничения $\sum_{k=1}^n p(m, k)$
		≤ 1 топка в кутия (инекции) $\binom{n}{m}$	≤ 1 топка в кутия (инекции) $\llbracket m \leq n \rrbracket$
		≥ 1 топка в кутия (сюрекции) $\binom{m-1}{m-n}$	≥ 1 топка в кутия (сюрекции) $p(m, n)$

Обяснение на нотациите:

- $n^{\underline{m}}$ е кратък запис за произведението $\prod_{k=0}^{m-1} (n - k)$. С други думи,

$$n^{\underline{m}} = n \times (n - 1) \times (n - 2) \times \dots \times (n - m + 1)$$

Очевидно е, че $n^{\underline{m}} = 0$ при $m > n$. Освен това, има смисъл да се дефинира $n^{\underline{0}} \stackrel{\text{def}}{=} 1$, тъй като единицата е неутрален елемент на операцията умножение. $n^{\underline{m}}$ се чете *n на падаща степен m* (*n to the m falling* на английски).

- $\left\{ \begin{matrix} m \\ n \end{matrix} \right\}$ —чете се “*m*-подмножество-*n*”—е число на Стирлинг от втори род. $\left\{ \begin{matrix} m \\ n \end{matrix} \right\}$ е броят на начините за разбиване на *m*-елементно множество на *n* подмножества. В сила е рекурентното уравнение

$$\left\{ \begin{matrix} m \\ n \end{matrix} \right\} = n \left\{ \begin{matrix} m-1 \\ n \end{matrix} \right\} + \left\{ \begin{matrix} m-1 \\ n-1 \end{matrix} \right\} \text{ за } m > 0 \text{ и } m \geq n$$

с гранични условия $\left\{ \begin{matrix} k \\ k \end{matrix} \right\} = 1$ за $k \geq 0$ и $\left\{ \begin{matrix} k \\ 0 \end{matrix} \right\} = 0$ за $k > 0$ – виж Задача 69. Съществува следната връзка между числата на Стирлинг от втори род и броят на сюрекциите:

$$\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n - k)^m = n! \left\{ \begin{matrix} m \\ n \end{matrix} \right\}.$$

За да се убедим, че е така, да разгледаме решението на Задача 70 с разменени *m* и *n*.

- $p(m, n)$ е броят на целочислените разбивания на числото *m* на *n* части (на английски, *number of integer partitions*). *Целочислено разбиване на m на n части* е всяка сума от *n* положителни естествени числа (където $1 \leq n \leq m$), равна на *m*, където редът на сумиране няма значение. Тогава $\sum_{k=1}^n p(m, k)$ е броят на целочислените разбивания на

числото m . Например, числото 4 има пет целочислени разбивания:

$$\begin{aligned}4 &= 1 + 1 + 1 + 1 \\4 &= 1 + 1 + 2 \\4 &= 2 + 2 \\4 &= 1 + 3 \\4 &= 4\end{aligned}$$

Очевидно, $p(4, 2) = 2$.

В сила е рекурентното уравнение

$$p(n, k) = p(n - k, k) + p(n - 1, k - 1)$$

с гранични условия $p(k, k) = 1$ за $k \geq 0$ и $p(k, 0) = 0$ за $k \geq 1$ и $p(t, k) = 0$ за $t < k$.

- $\llbracket q \rrbracket$, където q някакъв израз с булева интерпретация, се дефинира така:

$$\llbracket q \rrbracket = \begin{cases} 1, & \text{ако } q \text{ е истина} \\ 0, & \text{в противен случай.} \end{cases}$$

Например, $\llbracket m \leq n \rrbracket$ е равно на 1, когато $m \leq n$, а във всички останали случаи е 0. Тази нотация се нарича *нотация на Iverson*.

Задача 75. Колко различни решения в естествени числа има уравнението

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 100$$

Решение. Търси се броят на наредените петорки $(x_1, x_2, x_3, x_4, x_5)$ от естествени числа, чиито елементи имат сума сто. В термините на топки в кутии, задачата е, по колко различни начина можем да сложим 100 неразличими топки (сто единици) в пет различни кутии (петте променливи). От **червената част на таблицата** знаем, че m еднакви топки може да бъдат сложени по $\binom{m+n-1}{n-1}$ начина в n различни кутии. И така, отговорът е:

$$\binom{100 + 5 - 1}{5 - 1} = 4\,598\,126$$

□

Задача 76. Колко различни наредени петорки $(x_1, x_2, x_3, x_4, x_5)$ от естествени числа удовлетворяват

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 &= 100 \\0 &\leq x_1 \leq 30 \\0 &\leq x_2 \leq 30 \\0 &\leq x_3 \leq 30 \\0 &\leq x_4 \leq 30 \\0 &\leq x_5 \leq 30\end{aligned}$$

Решение. Задачата е подобна на Задача 75, но сега кутиите имат “капацитети”: най-много 30 топки в кутия. Нека B_i е множеството от конфигурациите-решения от Задача 75, в които кутия i е “нарушител”—тоест в нея има поне 31 топки—за $1 \leq i \leq 5$. Търсим броя на конфигурациите, в които нарушения няма за нито една кутия. С други думи, търсим

$$|\overline{B_1} \cap \overline{B_2} \cap \overline{B_3} \cap \overline{B_4} \cap \overline{B_5}|$$

Съгласно принципа на включването и изключването,

$$\begin{aligned} |\overline{B_1} \cap \overline{B_2} \cap \overline{B_3} \cap \overline{B_4} \cap \overline{B_5}| = & |\mathcal{U}| - \sum_{1 \leq i \leq 5} |B_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq 5} |B_i \cap B_j| - \sum_{1 \leq i < j < k \leq 5} |B_i \cap B_j \cap B_k| + \\ & \underbrace{\sum_{1 \leq i < j < k < t \leq 5} |B_i \cap B_j \cap B_k \cap B_t|}_{\text{това е 0}} - \underbrace{|B_1 \cap B_2 \cap B_3 \cap B_4 \cap B_5|}_{\text{това е 0}} \end{aligned}$$

където \mathcal{U} е универсумът от всички слагания на сто еднакви топки в пет различни кутии без ограничения. Както показахме в Задача 75, $|\mathcal{U}| = 4\,598\,126$. Ясно е защо последните две събираеми са нули: няма как при обща сума 100, четири или пет променливи да са поне 31. Следователно, търсеният отговор е

$$|\overline{B_1} \cap \overline{B_2} \cap \overline{B_3} \cap \overline{B_4} \cap \overline{B_5}| = 4\,598\,126 - \sum_{1 \leq i \leq 5} |B_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq 5} |B_i \cap B_j| - \sum_{1 \leq i < j < k \leq 5} |B_i \cap B_j \cap B_k| \quad (41)$$

От общи съображения е ясно, че $|B_1| = |B_2| = |B_3| = |B_4| = |B_5|$ и $\underbrace{|B_1 \cap B_2| = \dots = |B_4 \cap B_5|}_{10 \text{ такива}}$ и

$\underbrace{|B_1 \cap B_2 \cap B_3| = \dots = |B_3 \cap B_4 \cap B_5|}_{10 \text{ такива}}$. Търсеният отговор е:

$$4\,598\,126 - 5 \times |B_1| + 10 \times |B_1 \cap B_2| - 10 \times |B_1 \cap B_2 \cap B_3| \quad (42)$$

Колко е $|B_1|$? Щом x_1 е сигурен нарушител на капацитета (и няма друг сигурен нарушител), то е вярно, че

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 100$$

$$31 \leq x_1$$

$$0 \leq x_2$$

$$0 \leq x_3$$

$$0 \leq x_4$$

$$0 \leq x_5$$

Да представим x_1 като $x_1 = x'_1 + 31$. Тогава условието $31 \leq x_1$ е същото като $0 \leq x'_1$, а $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 100$ става $x'_1 + 31 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 100$, тоест $x'_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 69$. Изведохме, че $|B_1|$ е мощността на множеството от наредените петорки $(x'_1, x_2, x_3, x_4, x_5)$, които удовлетворяват:

$$x'_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 69$$

$$0 \leq x'_1$$

$$0 \leq x_2$$

$$0 \leq x_3$$

$$0 \leq x_4$$

$$0 \leq x_5$$

Но ние знаем колко такива наредени петорки има: $\binom{69+5-1}{5-1} = 1\,088\,430$.

Напълно аналогично, $|B_1 \cap B_2| = \binom{38+5-1}{5-1} = 111\,930$ и $|B_1 \cap B_2 \cap B_3| = \binom{7+5-1}{5-1} = 330$.
Заместваме в (42) и получаваме крайния отговор

$$4\,598\,126 - 5 \times 1\,088\,430 + 10 \times 111\,930 - 10 \times 330 = 271\,976$$

□

Задача 77. Плочкаджия трябва да покрие с плочки стена с размери 2 м. на 4 м. Всяка плочка е с размери 20 см. на 20 см., а цветът ѝ е или зелен, или червен. Общо плочките са 200 на брой: 80 зелени и 120 червени. Плочките се редят плътно една до друга и не е разрешено да се режат, следователно трябва да бъдат наредени в конфигурация от 10 реда и 20 колони. Зелените плочки са неразличими помежду си и червените плочки са неразличими помежду си. По колко начина може да бъде направено покриването, ако:

- Няма ограничения.
- Във всеки ред зелените плочки, ако има такива, са вляво от червените, ако има такива.

Решение. В първото подусловие е достатъчно да съобразим, че двумерната наредба на плочките няма никакво значение за търсения брой на възможните покривания. Възможните покривания са точно толкова (по принципа на биекцията), колкото са възможностите да бъдат наредени в линейна наредба 80 зелени и 120 червени плочки. С други думи, това са възможностите да изберем 80 плочки от общо 200. Броят е

$$\binom{200}{80} = 1\,647\,278\,652\,451\,762\,678\,788\,128\,833\,110\,870\,712\,983\,038\,446\,517\,480\,945\,400 \approx 10^{57}$$

Второто подусловие се решава точно като Задача 76. Първо съобразяваме следното: както и в предишното подусловие, разполагането на зелените плочки напълно определя разполагането на червените – червените се слагат на 120-те свободни места. Но в сегашното подусловие, зелените плочки се редят плътно вляво. На някои редове може изобщо да няма зелени плочки, на други може да са само зелени плочки, а ако има и от двата вида, зелените са вляво. Ясно е, че за всеки ред, **броят** на зелените плочки—число между нула и двадесет включително—определя напълно подреждането в този ред. Тогава цялата наредба (върху стената) се определя от десет числа, всяко от което е между нула и двадесет включително, и всички тези числа се сумират до 80.

Внимание – редовете са различни! Например, слагането на 19 зелени плочки на първи ред, 13 на втори и по 6 на всички останали редове е **различно** слагане от 13 зелени плочки на първи ред, 19 на втори и по 6 на всички останали редове. Следователно, става дума не за множество от числа, а за вектор от числа, които се сумират до 80.

Задачата е същата като задачата, колко решения в естествени числа има уравнението

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 + x_7 + x_8 + x_9 + x_{10} = 80$$

при ограниченията

$$\begin{aligned} 0 &\leq x_1 \leq 20 \\ 0 &\leq x_2 \leq 20 \\ 0 &\leq x_3 \leq 20 \\ 0 &\leq x_4 \leq 20 \\ 0 &\leq x_5 \leq 20 \\ 0 &\leq x_6 \leq 20 \\ 0 &\leq x_7 \leq 20 \\ 0 &\leq x_8 \leq 20 \\ 0 &\leq x_9 \leq 20 \\ 0 &\leq x_{10} \leq 20 \end{aligned}$$

Ако ограниченията бяха само $0 \leq x_i$, $1 \leq i \leq 10$, отговорът щеше да е

$$\binom{80 + 10 - 1}{10 - 1} = \binom{89}{9} = 635\,627\,275\,767$$

тъй като при тези (по-прости) ограничения става дума за комбинаторни конфигурации без наредба, с повтаряне, с размер 80 над опорно множество с мощност 10: все едно имаме линейна наредба от 80 единици и се пита, по колко начина може да сложим 9 разделителя между тях.

При по-сложните ограничения от вида $0 \leq x_i \leq 20$, $1 \leq i \leq 10$, каквито са нашата задача, може да мислим за множеството от $\binom{89}{9}$ решения като за универсум \mathcal{U} . Нека $B_i \subseteq \mathcal{U}$ е множеството от тези решения, в които $x_i > 20$, за $1 \leq i \leq 10$. Очевидно ние търсим $|\overline{B_1} \cap \overline{B_2} \cap \overline{B_3} \cap \overline{B_4} \cap \overline{B_5} \cap \overline{B_6} \cap \overline{B_7} \cap \overline{B_8} \cap \overline{B_9} \cap \overline{B_{10}}|$. По принципа на включването и изключването,

$$|\overline{B_1} \cap \overline{B_2} \cap \dots \cap \overline{B_{10}}| = |\mathcal{U}| - \sum_{1 \leq i \leq 10} |B_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq 10} |B_i \cap B_j| - \dots + (-1)^{10} |B_1 \cap B_2 \cap \dots \cap B_{10}|$$

Сега да съобразим, че няма как повече от три x_i -та да бъдат по-големи от 20: ако четири са по-големи от 20 всяко, то сумата ще надхвърли 80. С други думи, достатъчно е да разгледаме тези събираеми в израза на включването и изключването, в които има сечение на най-много три B -та:

$$|\overline{B_1} \cap \overline{B_2} \cap \dots \cap \overline{B_{10}}| = |\mathcal{U}| - \sum_{1 \leq i \leq 10} |B_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq 10} |B_i \cap B_j| - \sum_{\substack{1 \leq i < j < \\ k \leq 10}} |B_i \cap B_j \cap B_k|$$

От общи съображения е ясно, че B -тата имат една и съща мощност и сеченията им по двойки имат една и съща мощност и сеченията по тройки имат една и съща мощност и сеченията им по четворки имат една и съща мощност. Следователно,

$$|\overline{B_1} \cap \overline{B_2} \cap \dots \cap \overline{B_{10}}| = |\mathcal{U}| - \binom{10}{1} |B_1| + \binom{10}{2} |B_1 \cap B_2| - \binom{10}{3} |B_1 \cap B_2 \cap B_3|$$

За да получим $|B_1|$ е достатъчно да съобразим, че броят решения на уравнението

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 + x_7 + x_8 + x_9 + x_{10} = 80$$

при ограниченията

$$\begin{aligned} 21 &\leq x_1 \\ 0 &\leq x_2 \leq 20 \\ 0 &\leq x_3 \leq 20 \\ 0 &\leq x_4 \leq 20 \\ 0 &\leq x_5 \leq 20 \\ 0 &\leq x_6 \leq 20 \\ 0 &\leq x_7 \leq 20 \\ 0 &\leq x_8 \leq 20 \\ 0 &\leq x_9 \leq 20 \\ 0 &\leq x_{10} \leq 20 \end{aligned}$$

е същата като броят на решенията на уравнението

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 + x_7 + x_8 + x_9 + x_{10} = 59$$

при ограниченията

$$\begin{aligned} 0 &\leq x_1 \\ 0 &\leq x_2 \leq 20 \\ 0 &\leq x_3 \leq 20 \\ 0 &\leq x_4 \leq 20 \\ 0 &\leq x_5 \leq 20 \\ 0 &\leq x_6 \leq 20 \\ 0 &\leq x_7 \leq 20 \\ 0 &\leq x_8 \leq 20 \\ 0 &\leq x_9 \leq 20 \\ 0 &\leq x_{10} \leq 20 \end{aligned}$$

Следователно,

$$|B_1| = \binom{59+9}{9} = \binom{68}{9} = 49\,280\,065\,120$$

Аналогично,

$$|B_1 \cap B_2| = \binom{38+9}{9} = \binom{47}{9} = 1\,362\,649\,145$$

$$|B_1 \cap B_2 \cap B_3| = \binom{17+9}{9} = \binom{26}{9} = 3\,124\,550$$

Крайният отговор е

$$\begin{aligned} |\overline{B_1} \cap \overline{B_2} \cap \dots \cap \overline{B_{10}}| &= \binom{89}{9} - \binom{10}{1} \binom{68}{9} + \binom{10}{2} \binom{47}{9} - \binom{10}{3} \binom{26}{9} = \\ &203\,770\,890\,092 \end{aligned}$$

Задача 78. Тук става дума за стандартни кубични зарове, всяка страна на които е маркирана с точно едно от $\square, \blacksquare, \blacklozenge, \blacktriangle, \blacktriangledown, \blacktriangleright$. Тези символи наричаме *лицата*. Когато казваме “*n* различни зара” за някакво *n*, имаме предвид, че няма два еднакви зара – например всеки зар е оцветен в цвят, различен от цветовете на другите зарове. Когато говорим за зарове от един и същи цвят имаме предвид, че тези зарове са неразличими.

- а) По колко различни начина можем да хвърлим различни шест зара?
- б) По колко различни начина можем да хвърлим шест еднакви зара?
- в) По колко различни начина можем да хвърлим шест зара, три бели от които са бели, един е червен, един е зелен и един е син?
- г) По колко различни начина можем да хвърлим три различни зара, така че сумата от числата е 9 във всяко хвърляне?
- д) По колко различни начина можем да хвърлим три еднакви зара, такива че сумата от числата е 9 във всяко хвърляне?
- е) По колко различни начина можем да хвърлим три бели и три черни зара, такива че всяко от лицата се появява поне веднъж?

Решение.

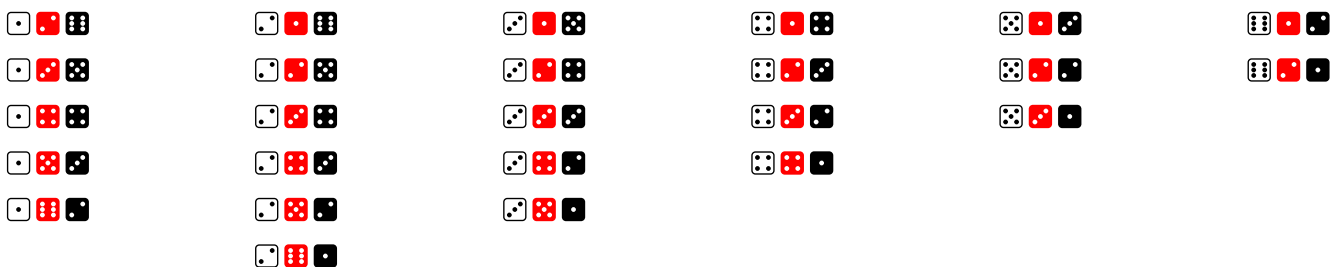
а) Задачата се решава тривиално като задача за слагане на топки в кутии, ако съобразим, че кутиите са лицата $\square, \blacksquare, \blacklozenge, \blacktriangle, \blacktriangledown, \blacktriangleright$, а топките са шестте зара. Очевидно и кутиите, и топките са различни, така че сме в **синята част на таблицата**. Отговорът е $6^6 = 46\,656$.

б) Отново можем да сведем задачата до слагане на топки в кутии. Отново, кутиите са лицата $\square, \blacksquare, \blacklozenge, \blacktriangle, \blacktriangledown, \blacktriangleright$, а топките са шестте зара. Сега кутиите са пак различни, но топките са еднакви, така че сме в **червената част на таблицата**. Отговорът е $\binom{6+6-1}{6-1} = 462$.

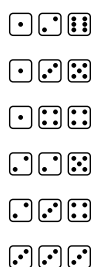
в) Да си представим, че хвърляме независимо първо белите зарове, което можем да направим по $\binom{3+6-1}{6-1}$ начина и после цветните зарове, за което възможностите са 6^3 . Отговорът се получава по принципа на умножението $\binom{3+6-1}{6-1} \times 6^3 = 12\,096$.

г) Отговорът може да се получи като в задачата “Колко целочислени решения има уравнението $x_1 + x_2 + x_3 = 9$, ако $1 \leq x_i \leq 6$?”, която на свой ред има същия отговор като задачата “Колко целочислени решения има уравнението $x_1 + x_2 + x_3 = 6$, ако $0 \leq x_i \leq 5$?” (сравнете със Задача 76). Отговорът 25 може да се получи чрез $\binom{6+3-1}{3-1} - 3 \times 1 = 25$ чрез прилагане на принципа на включване и изключване.

Тъй като множеството от решенията не е голямо, можем и да конструираме явно, без да ползваме принципа на включване и изключване. Нека зарчетата са бяло, червено и черно.



д) Има шест такива хвърляния, които можем да опишем явно:



е) При шест зара и шест лица, всяко лице да се появява поне веднъж е същото като всяко лице да се появява точно веднъж. Задачата е същата като задачата, по колко начина можем да оцветим шест различни обекта така, че три да получат бял цвят и три, черен цвят. Достатъчно е да определим кои са, например, белите обекти, останалите трябва да са черните. Можем да подберем 3 обекта от общо 6 по $\binom{6}{3} = 20$ начина, което е и отговорът.

□

Задачи 79 и 80 са същите като задачи 29 и 30. Тук предлагаме решения, които се получават като слагания на точки в кутии.

Задача 79. В колко булеви вектора с n единици и m нули, след всяка единица следва поне една нула?

Решение. Представяме си n на брой блокчета $\boxed{10}$, около които трябва да “насипем” още $m - n$ нули, за да получим общо m нули. Нулите са неразличими точки, местата за слагане—общо $n + 1$ на брой—са различими кутии. Отговорът е $\binom{(m-n)+(n+1)-1}{(n+1)-1} = \binom{m}{n}$. □

Задача 80. Колко булеви вектора с n единици и m нули нямат съседни единици?

Решение. Представяме си $n - 1$ на брой блокчета $\boxed{10}$ и още едно блокче $\boxed{1}$ накрая. Общо блокчетата са n на броя. Около тях трябва да “насипем” $m - n + 1$ нули. Нулите са неразличими точки, различимите кутии са колкото в Задача 79 – пак $n + 1$. Отговорът е $\binom{(m-n+1)+(n+1)-1}{(n+1)-1} = \binom{m+1}{n}$. □

2.7 Sampling with/without replacement, with/without order

Задача 81. Дадено е множество A от n обекта. Извършваме последователно теглене (sampling) на m обекта измежду тях. Тегленето може да има следните характеристики

- Редът на изтегляне може да има значение, при което казваме, че тегленето е наредено (with order), или редът на теглене може да няма значение, при което казваме, че тегленето е ненаредено (without order).
- Веднъж изтеглен обект може веднага (преди следващото теглене на обект) да бъде връщан в A , което означава, че на следващото теглене можем пак да изтеглим него – в този случай казваме, че тегленето е с връщане (with replacement); алтернативно, може веднъж изтеглен обект да не бъде връщан, което прави невъзможно да бъде изтеглен отново – в този случай казваме, че тегленето е без връщане (without replacement).

Всяка от първите две възможности може да бъде съчетана в всяка от вторите две, така че общо са четири възможности. Да се определи за всяка от четирите възможности, по колко начина може да бъде извършено тегленето.

Решение. Да разгледаме всяка от четирите възможности и да я сведем до някакво слагане на топки в кутии. Във всяка от тези четири възможности, кутиите са обектите от A , следователно са n на брой, а топките съответстват на отделните изтегляния, следователно са m на брой. Тъй като обектите от A очевидно са различни, разглеждаме слагания на топки в различни кутии (лявата част на таблицата).

- Наредени тегления с връщане. Те съответстват на слагания на m различни топки в n различни кутии, което може да се направи по n^m начина. Топките са различни, защото редът на теглене има значение, което означава, че отделните тегления (топки) са различни.
- Наредени тегления без връщане. Те съответстват на слагания на m различни топки в n различни кутии при условие, че има не повече от една топка в кутия. Това условие точно съответства на факта, че всеки обект може да бъде изтеглен най-много веднъж. Можем да изтеглим така по n^m начина.
- Ненаредени тегления без връщане. Такива са, например, тегленията в Тото 2 (6 от 49). Те съответстват на слагания на m неразличими топки в n различни кутии при условие, че има не повече от една топка в кутия. Това условие точно съответства на факта, че всеки обект може да бъде изтеглен най-много веднъж. Можем да изтеглим така по $\binom{n}{m}$ начина.
- Ненаредени тегления без връщане. Те съответстват на слагания на m неразличими топки в n различни кутии без ограничения. Можем да изтеглим така по $\binom{m+n-1}{m}$ начина. \square

Задача 82. В магазин за газирани напитки се продават следните напитки: кока-кола, тоник и спрайт. Има точно пет бутилки кока-кола, седем бутилки тоник и десет бутилки спрайт. Искаме да купим четири бутилки. По колко начина можем да сторим това, ако:

1. Всички бутилки са различни (например, имат някакви уникални номера) и редът на купуване има значение[†].
2. Всички бутилки са различни, но редът на купуване няма значение.
3. Бутилките от даден вид са неразличими помежду си, но редът на купуване има значение.
4. Бутилките от даден вид са неразличими помежду си и редът на купуване няма значение.

Решение.

1. Общо бутилките са $5 + 7 + 10 = 22$ и в това подусловие са различни. Тук става дума за наредени тегления без връщане на 4 неща от общо 22. Отговорът е $22^4 = 22 \times 21 \times 20 \times 19 = 175\,560$.

[†]Звучи странно, но е възможно. Например, влизаме четири пъти последователно в магазина и при всяко влизане купуваме точно една бутилка.

2. Отново разглеждаме 22 различни бутилки, но сега тегленията са ненаредени и без връщане. Отговорът е $\binom{22}{4} = 7315$.
3. И тази подзадача можем да сведем до слагания на топки в кутии, но сега кутиите не са 22-те бутилки, а 3-те вида напитки. Все едно се пита, по колко начина можем да сложим 4 различни топки в 3 различни кутии. Тъй като от всеки вид напитки имаме достатъчно бройки, за да осъществим купуване на 4 бутилки от дадения вид, **няма значение точно колко броя има от всеки вид** – важното е, че има достатъчно. Отговорът е $3^4 = 81$.

Забележете, че ако искаме да сведем тази подзадача до тегления на обекти (sampling), става дума за ненаредени тегления без връщане.

4. Все едно се пита, по колко начина можем да сложим 4 неразличими топки в 3 различни кутии. Кутиите и топките имат същият смисъл като в миналата задача, но сега топките са неразличими, понеже редът на купуване няма значение. Отговорът е $\binom{4+3-1}{3-1} = 15$. Този отговор е достатъчно малко число, така че бихте могли да напишете в явен вид цялото множество от тегления.

Забележете, че ако искаме да сведем тази подзадача до тегления на обекти (sampling), става дума за ненаредени тегления с връщане.

□

2.8 Рекурентни уравнения

Задача 83. *Двоичен брояч с n позиции* е вектор от n двоични числа (0 или 1), който се интерпретира като число, записано в двоична позиционна бройна система. Броячът бива увеличаван с 1 в дискретни моменти във времето. В началния момент t_0 броячът съдържа само нули, тоест представлява числото 0 в двоична система, към него се добавя 1 и в момент t_1 той представлява числото 1 в двоична система, към него се добавя 1 и в момент t_2 той представлява числото 2 в двоична система, към него се добавя 1 и в момент t_3 той представлява числото 3 в двоична система, и така нататък:

$$\begin{array}{l} t_0 : 00 \quad \dots \quad 000 \\ t_1 : 00 \quad \dots \quad 001 \\ t_2 : 00 \quad \dots \quad 010 \\ t_3 : 00 \quad \dots \quad 011 \\ t_4 : 00 \quad \dots \quad 100 \\ \dots \end{array}$$

Изобщо, в момент t_k броячът съдържа двоичния запис на числото k . Увеличаването на брояча с 1 продължава, докато той съдържа поне една нула. Когато броячът съдържа само единици:

$$\underbrace{11 \quad \dots \quad 111}_{n \text{ на брой}}$$

увеличаването спира и броячът остава в това състояние. Отговорете на следните въпроси:

1. Кое е числото (в двоична позиционна бройна система), което остава записано в брояча след спирането му?

2. *Битово обръщане* наричаме всяко преминаване от 0 в 1 или от 1 в 0 от даден t_i към следващия t_{i+1} . Например, при преминаването от t_0 в t_1 има точно едно битово обръщане, а именно в най-дясната позиция; при преминаването от t_1 в t_2 има точно две битови обръщания, а именно в двете най-десни позиции; при преминаването от t_2 в t_3 има точно едно битово обръщане; при преминаването от t_3 в t_4 има точно три битови обръщания; и така нататък. Нека T_n е броят на всички битови обръщания за двоичен брояч с n позиции – от момента t_0 до последния момент, в който увеличаването спира. Напишете рекурентно уравнение за T_n и дайте кратка аргументация за него.
3. Решете рекурентното уравнение чрез метода с характеристичното уравнение.

Решение.

1. Числото е $2^n - 1$.
2. Ако $n = 1$, битовото обръщане е само едно. За по-големи стойности на n забелязваме, че докато старшият бит (най-вляво) е 0 се извършват всички битови обръщания на подброяча с дължина $n - 1$, после се извършват n битови обръщания и от $011 \dots 11$ броячът става $100 \dots 00$ и после, докато старшият бит е 1, се извършват всички битови обръщания на подброяча с дължина $n - 1$. И така:

$$T_1 = 1$$

$$T_n = 2T_{n-1} + n \quad \text{за } n > 1$$

Алтернативно, началното условие може да е $T_0 = 0$, ако допускаме празен брояч.

3. Решението е $T(n) = 2^{n+1} - n - 2$. □

Задача 84. В някаква до този момент стерилна хранителна среда попада бактерия в 8 часа сутринта. Бактериите се размножават чрез делене: на всеки половин час всяка бактерия се дели на две. Приемете, че бактерии не умират.

1. Напишете рекурентно уравнение за $S(n)$, където $S(n)$ е броят на бактериите в момент $n \times 30$ минути след 8 сутринта, а $n \in \mathbb{N}$.
2. Решете полученото рекурентно уравнение чрез метода с характеристичното уравнение. Решения чрез други методи не се допускат.
3. Колко бактерии ще има в 8 часа вечерта на същия ден?

Решение. Рекурентното уравнение е

$$S(0) = 1$$

$$S(n) = 2S(n-1) \quad \text{за } n \geq 1$$

Характеристичното уравнение е

$$x - 2 = 0$$

с единствен корен 2. Общото решение на рекурентното уравнение е

$$S(n) = A2^n$$

за някаква константа A . Тъй като $S(0) = 1$ по условие, имаме

$$1 = A2^0$$

Следователно, $A = 1$ и $S(n) = 2^n$. В 8 вечерта бактериите ще са $2^{2(20-8)} = 16777216$. □

Задача 85. Тази задача е усложнение на Задача 84. Сега допускаме, че бактериите умират, като продължителността на живота на всяка бактерия е точно един час. Допускаме освен това, че при делене на бактерия не се създават две нови (с възраст нула) бактерии, а от старата бактерия се отделя една нова (с възраст нула), като старата бактерия или продължава да живее, ако възрастта ѝ е по-малка от един час (тоест, половин час), или умира, ако е “навършила” един час. (Очевидно всяка бактерия отделя нова бактерия точно два пъти и веднага след това умира). Деленето на бактерии е мигновено. Първата бактерия е (тази в 8 сутринта) е била на възраст нула, попадайки в средата.

1. Напишете рекурентно уравнение за $T(n)$, където $T(n)$ е броят на оставащите да живеят бактерии в момент $n \times 30$ минути след 8 сутринта, а $n \in \mathbb{N}$.
2. Решете полученото рекурентно уравнение.
3. Колко бактерии ще има в 8 часа и 1 минута вечерта на същия ден? Не е задължително отговорът Ви да е получен чрез заместване в решението на рекурентното уравнение; може да изведете броя, използвайки самото рекурентно уравнение, а не решението му.

Решение. Рекурентното уравнение не е уникално. Една възможност е:

$$\begin{aligned} T(0) &= 1 \\ T(1) &= 2 \\ T(2) &= 3 \\ T(n) &= 2T(n-1) - T(n-3) \quad \text{за } n \geq 3 \end{aligned} \quad (43)$$

Разсъждението е следното. Нека дефинираме, че *момент* за целите на това решение е кръгъл час или кръгъл час и 30 мин. и нищо друго, започвайки от 8 ч. сутринта. Тоест, моментите са $t_0 = 08:00$, $t_1 = 08:30$, $t_2 = 09:00$, и така нататък. В t_0 часа има точно една бактерия, първоначално попадналата, на възраст нула. В t_1 тя отделя нова бактерия. В t_2 от първоначалната се отделя второ нейно копие и тя веднага умира и втората също отделя свое копие. Във всеки следващ момент t_n броят на бактериите е два пъти пъти по-голям от броя им в t_{n-1} , но не всички от тях остават живи. Тези, които умират, са точно бактериите, родени в t_{n-2} (родените преди час); техният брой е равен на броя на всички бактерии в момент t_{n-3} .

Забележете, че бактериите, които умират, не са всички бактерии от t_{n-2} , а само *родените* в t_{n-2} . В t_{n-2} освен тях има и други бактерии, които междуременно са умрели (а именно, в t_{n-1}). Следователно, рекурентното уравнение е $T(n) = 2T(n-1) - T(n-2)$ *не е решение на тази задача*.

Характеристичното уравнение е

$$x^3 - 2x^2 + 1 = 0$$

Чрез метода на Хорнер факторизираме лявата страна до $(x-1)(x^2-x-1)$ и след решаването на квадратното уравнение $x^2-x-1=0$ с корени $\frac{1}{2}(1+\sqrt{5})$ и $\frac{1}{2}(1-\sqrt{5})$ получаваме следното мултимножество от корените на характеристичното уравнение:

$$\left\{ 1, \frac{1}{2}(1+\sqrt{5}), \frac{1}{2}(1-\sqrt{5}) \right\}_M$$

Тогава общото решение на рекурентното уравнение е

$$T(n) = A \times 1^n + B \times \left(\frac{1}{2}(1+\sqrt{5}) \right)^n + C \times \left(\frac{1}{2}(1-\sqrt{5}) \right)^n$$

където A , B и C са някакви константи. Тях определяме, използвайки началните условия

$$1 = A + B + C$$

$$2 = A + \frac{B}{2}(1 + \sqrt{5}) + \frac{C}{2}(1 - \sqrt{5})$$

$$3 = A + \frac{B}{4}(1 + \sqrt{5})^2 + \frac{C}{4}(1 - \sqrt{5})^2$$

с решения $A = 0$, $B = \frac{1}{2} + \frac{3}{10}\sqrt{5}$, $C = \frac{1}{2} - \frac{3}{10}\sqrt{5}$. И така, решението на рекурентното уравнение е

$$T(n) = \left(\frac{1}{2} + \frac{3}{10}\sqrt{5}\right) \left(\frac{1}{2}(1 + \sqrt{5})\right)^n + \left(\frac{1}{2} - \frac{3}{10}\sqrt{5}\right) \left(\frac{1}{2}(1 - \sqrt{5})\right)^n \quad (44)$$

В 8 часа и една минута вечерта на същия ден броят на бактериите ще е $T(24) = \left(\frac{1}{2} + \frac{3}{10}\sqrt{5}\right) \left(\frac{1}{2}(1 + \sqrt{5})\right)^{24} + \left(\frac{1}{2} - \frac{3}{10}\sqrt{5}\right) \left(\frac{1}{2}(1 - \sqrt{5})\right)^{24}$. Можем да опростим този израз до 121 393, но това опростяване би било трудно и досадно, ако се прави на ръка. По-лесно е да се развие рекурентното уравнение (43), докато стигнем до $n = 24$:

n	$T(n)$
0	1
1	2
2	3
3	5
4	8
5	13
6	21
7	34
8	55
9	89
10	144
11	233
12	377
13	610
14	987
15	1597
16	2584
17	4181
18	6765
19	10946
20	17711
21	28657
22	46368
23	75025
24	121393

В 8 ч. и една минута ще има 121 393 бактерии.

Интересно наблюдение е, че таблицата съдържа числа на Фибоначи, а именно F_2, \dots, F_{26} , където числата на Фибоначи се дефинират чрез рекурентното уравнение $F_0 = 0, F_1 = 1, F_n =$

$F_{n-1} + F_{n-2}$ за $n \geq 2$. С други думи, таблицата ни навежда на мисълта, че $T(n) = F(n+2)$. Това не е случайно съвпадение: тривиално се доказва по индукция, че числата на Фибоначи удовлетворяват рекурентното уравнение $F_n = 2F_{n-1} - F_{n-3}$ за $n \geq 3$. Виждаме, че една и съща редица от числа може да бъде определена от различни рекурентни уравнения. \square

Задача 86 е същата като Задача 43. Тук предлагаме друго решение.

Задача 86. Измежду числата $1, 2, \dots, 10^{10}$, кои са повече: тези, чиито запис (в десетична позиционна бройна система) съдържа цифрата 9, или другите, чиито запис не съдържа 9?

Решение. Твърдим, че рекурентното уравнение

$$T_n = \begin{cases} 1, & \text{ако } n = 1 \\ 9T_{n-1} + 10^{n-1}, & \text{ако } n > 1 \end{cases}$$

дава броя на числата с не повече от n цифри в десетична бройна система, чиито запис **има поне една** девятка. Аргументацията е, че множеството от тези числа се разбива на три подмножества:

- Числата с не повече от $n - 1$ цифри. Те са T_{n-1} на брой.
- Числата с точно n цифри, чиято водеща цифра не е девятка. Те са $8T_{n-1}$ на брой, защото се получават от числата от T_{n-1} чрез поставяне вляво като водеща цифра на някоя от цифрите $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$ и вдясно от нея, запис на числото от T_{n-1} ; при това, ако този запис има по-малко от $n - 1$ цифри, попълва се с необходимия брой нули между водещата цифра и него, така че общата дължина да стане точно n .
- Числата, които имат точно n цифри и водеща цифра девятка. Това множество има мощност 10^{n-1} по очевидни причини.

Решението на това рекурентно уравнение е $T_n = 10^n - 9^n$. \square

2.9 Числа на Fibonacci

Числата на Фибоначи се дефинират чрез следното рекурентно уравнение:

$$F_0 = 0$$

$$F_1 = 1$$

$$F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \quad \text{за } n > 1$$

Задача 87. Представете си стълба с n стъпала. Представете си човек, който изкачва стълбата. Той или тя или взема стъпалата едно по едно, или по две стъпала на веднъж, но не повече. Открийте връзка между броя на различните начини този човек да изкачи стълбата и числата на Фибоначи и докажете тази връзка.

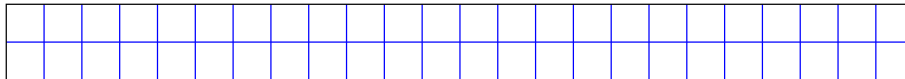
Решение. Нека броят начини да изкачи стълба с n стъпала е S_n . Ще докажем по индукция, че $S_n = F_{n+1}$ за $n \geq 1$.

Ако стъпалото е само едно, има един начин да качи стълбата. Ако стъпалата са две, има два начина: или с две малки стъпки (от по едно стъпало), или с една голяма крачка (две стъпала наведнъж). Така че $S_1 = 1$ и $S_2 = 2$. Но $F_2 = 1$ и $F_3 = 2$, така че $S_1 = F_2$ и $S_2 = F_3$. Това е базата на доказателството.

Допускаме, че за някое $n \geq 2$ е вярно, че $S_{n-1} = F_n$ и $S_{n-2} = F_{n-1}$. Ще докажем, че $S_n = F_{n+1}$. При повече от едно стъпало, може да започне или с една малка крачка, при което ще останат $n - 1$ стъпала, които може да се изкачат по S_{n-1} начина, или с една голяма крачка от две стъпала, при което ще останат $n - 2$ стъпала, които може да се изкачат по S_{n-2} начина. Очевидно множеството от изкачванията се разбива на две подмножества: тези, които започват с малка стъпка, и тези, които започват с голяма крачка. По принципа на разбиването, $S_n = S_{n-1} + S_{n-2}$. Тъй като допуснахме, че $S_{n-1} = F_n$ и $S_{n-2} = F_{n-1}$, то следва, че $S_n = F_n + F_{n-1}$. Но $F_n + F_{n-1}$ е равно на F_{n+1} . Тогава $S_n = F_{n+1}$ за $n \geq 1$. \square

Задача 88. Представете си правоъгълник $2 \times n$ сантиметра и n на брой малки правоъгълничета 1×2 сантиметра. Покриване на големия правоъгълник с малките правоъгълничета е всяко тяхно слагане върху големия правоъгълник, такова че нито те се припокриват, нито остава непокрита част от големия правоъгълник. Очевидно броя на малките правоъгълничета е достатъчна, за да покривем големия. Нещо повече, начините за покриване на големия са много, ако n е голямо число. Каква е връзката между начините да бъде покрит големия правоъгълник и числата на Фибоначи?

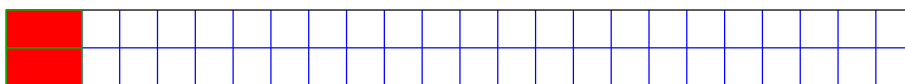
Решение. Нека броят на тези покривания е C_n . Да си представим големия правоъгълник нарисован хоризонтално и покрит с квадратчета 1×1 :



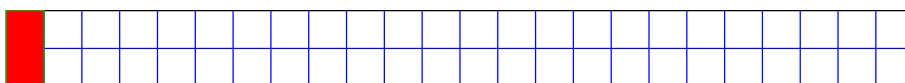
Всяко от покриващите правоъгълничета трябва да покрие точно две съседни (с обща страна) квадратчета. Да си представим, че покриването започва отляво. Квадратчето в горния ляв ъгъл трябва да бъде покрито. Има точно два начина да стане това. При първия начин:



трябва задължително да продължим така:



и свеждаме задачата до задача за покриване на правоъгълник $2 \times (n - 2)$. При втория начин:



свеждаме задачата до задача за покриване на правоъгълник $2 \times (n - 1)$. Доказахме, че за всички достатъчно големи стойности на n , $C_n = C_{n-1} + C_{n-2}$. Очевидно $C_1 = 1$ и $C_2 = 2$.

Виждаме, че $C_n = F_{n+1}$ за $n \geq 1$. \square

Задача 89. Докажете, че

$$F_{n+1} = \binom{n}{0} + \binom{n-1}{1} + \binom{n-2}{2} + \dots + \binom{0}{n}$$

Решение. Ще докажем твърдеството с комбинаторни разсъждения. Нека T_n е броят на всички булеви вектори с дължина n , в които няма съседни единици. Ще покажем, че $T_n = F_{n+2}$ за всяко $n \geq 1$. Очевидно $T_1 = 2$, а $T_2 = 3$, защото от четирите булеви вектора с дължина 2, точно 11 не отговаря на условието.

За $n > 2$, съобразяваме, че всеки такъв вектор може да започва с единица, но тогава вторият му елемент задължително е нула и следва булев вектор с дължина $n - 2$ без съседни единици, или да започва с нула, като след нея има булев вектор с дължина $n - 1$ без съседни единици. По принципа на разбиването, $T_n = T_{n-1} + T_{n-2}$. Доказахме, че $T_n = F_{n+2}$ за всяко $n \geq 1$.

Тогава F_{n+1} е T_{n-1} , така че лявата страна на твърдеството брой булевите вектори с дължина $n - 1$ без съседни единици. Ще покажем, че дясната страна брой същото множество, но по-подробно.

Един помощен факт: броят на булевите вектори с дължина $n - 1$, които съдържат точно m единици (това означава, точно $n - 1 - m$ нули) и нямат съседни единици, е $\binom{n-m}{m}$. Вижте Задача 80, замествайки n с m и m с $n - 1 - m$. \square