Lista 7

Zadanie 1

Znajdźmy liczbę rozłożeń i pionków na planszy $n \times n$, tak, aby dla każdej pary jeden z nich znajdował się na lewo i niżej od drugiego.

Jeżeli i=1 to nie ma żadnej pary i warunek jest spełniony.

Aby warunek zadania został spełniony to w każdej kolumnie i wierszu musi znajdować się dokładnie jeden pionek. Stąd też nie możemy w taki sposób umieścić więcej niż n pionków.

Zauważmy, że dla każdych i kolumn i i wierszy istnieje tylko jedno takie rozłożenie spełniające warunek zadania.

	0:	1:	2:	3:
0:				
1:				Х
2:		Х		
3:	Х			

Dla przykładu weźmy n=4, i=3. Dla kolumn 0,1,3 i wierszy 1,2,3. Pierwszy pionek musimy ustawić w możliwym, najbardziej oddalonym prawym górnym punkcie, aby reszta pionków zmieściła się na dole z lewej strony. Po ustawieniu pierwszego pionka postępujemy tak z każdym kolejnym.

Zatem wszystkich ustawień i jest tyle, ile wszystkich kombinacji par i różnych kolumn i i różnych wierszy, czyli: $\binom{n}{i}\binom{n}{i}$.

Ponieważ $0 \leq i \leq n$ to rozłożeń dowolnej liczby pionków na planszy n imes n jest:

$$\sum_{i=0}^{n} \binom{n}{i} \binom{n}{i}$$

Zadanie 2

(1) Pokazać, że $F_{n+1} = \sum_{i=0}^n {n-i \choose i}.$

 1°

$$n=0 \implies F_1=\begin{pmatrix} 0\\0 \end{pmatrix}=1$$

$$n=1 \implies F_2 = \binom{0}{0} + \binom{0}{1} = 1$$

 2° Załóżmy, że $F_{k+1} = \sum_{i=0}^k inom{k-i}{i}$ dla każdego $0 \le k < n$.

$$egin{aligned} F_{n+1} &= F_n + F_{n-1} \stackrel{zak.ind.}{=} \sum_{i=0}^{n-1} inom{(n-1)-i}{i} + \sum_{j=0}^{n-2} inom{(n-2)-j}{j} = \ &\sum_{i=0}^{n-1} inom{(n-1)-i}{i} + \sum_{i=0}^{n-1} inom{(n-2)-(i-1)}{i-1} = \ &\sum_{i=0}^{n-1} inom{(n-1)-i}{i} + inom{(n-1)-i}{i-1} = \ &\sum_{i=0}^{n-1} inom{n-i}{i} = \sum_{i=0}^{n} inom{n-i}{i} \end{aligned}$$

(2) Pokazać, że $\sum_{i=0}^{n} inom{n}{i} F_{i+m}$ to liczba Fibonacciego.

Pokażmy, że
$$\sum_{i=0}^{n} inom{n}{i} F_{i+m} = F_{m+2n}$$

 1°

$$n=0 \implies \binom{0}{0}F_m=F_m$$

$$n=1 \implies \binom{1}{0}F_m + \binom{1}{1}F_{m+1} = F_{m+2}$$

 $2^{\circ}~$ Załóżmy, że $\sum_{i=0}^{k} inom{k}{i} F_{i+m} = F_{m+2k}$ dla każdego k < n.

$$\sum_{i=0}^n inom{n}{i} F_{i+m} = \sum_{i=0}^n \left(inom{n-1}{i} F_{i+m} + inom{n-1}{i-1} F_{i+m}
ight) =$$

$$\sum_{i=0}^{n-1} \binom{n-1}{i} F_{i+m} + \sum_{i=0}^{n-1} \binom{n-1}{i} F_{i+m+1} \stackrel{\textit{zal.ind.}}{=}$$

$$F_{m+2(n-1)} + F_{m+1+2(n-1)} = F_{m+2n}$$

Zadanie 3

Wszystkich możliwych ustawień liczb 1,2,3,...n w ciąg długości 2n, tak by każda występowała dwukrotnie jest $\frac{(2n!)}{2^n}$.

Niech A_i to zbiór zawierający wszystkie ciągi takie, że i-te liczby znajdują się koło siebie. Ustawmy ciąg długości 2n-2 bez i-tej liczby. Możemy to zrobić na $\frac{(2n-2)!}{2^{n-1}}$ sposobów. Weźmy teraz parę liczb i-tych i ustawmy je w powyższym ciągu. Możemy zrobić to na 2n-1 sposobów układając je na początku, pomiędzy każdymi sąsiadującymi liczbami w ciągu i na końcu.

Zatem
$$|A_i|=rac{(2n-1)!}{2^{n-1}}.$$

Wybierzmy teraz po parze i-tych i j-tych liczb. Ułóżmy pozostałe w ciąg – $\frac{(2n-4)!}{2^{n-2}}$ sposobów.

Parę i-tą możemy umieścić na 2n-3 sposobów, a parę j-tą na 2n-2 sposobów (mamy ustawionych 2n-2 liczb i możemy wstawić j-tą parę pomiędzy każdą z nich, ale parę i-tą potraktujemy jako jedną liczbę, bo nie możemy jej rozdzielić).

Zatem
$$|A_i\cap A_j|=rac{(2n-2)!}{2^{n-2}}.$$

Zauważamy zależność: $|\bigcap_{i=0}^k A_i| = \frac{(2n-k)!}{2^{n-k}}$.

Korzystamy następnie z zasady włączeń i wyłączeń.

Wszystkich takich ustawień jest:

$$rac{(2n)!}{2^n} - \sum_{i=1}^n (-1)^{i+1} inom{n}{i} rac{(2n-i)!}{2^{n-i}}$$

Zadanie 4

Rozwiąż zależność rekurencyjną:

Zatem rozwiązaniami szczególnymi a_n są $(\frac{-1}{2})^n, 1^n$.

Rozwiązanie ogólne zależności rekurencyjnej to $a_n=lpha(rac{-1}{2})^n+eta.$

Policzmy współczynniki α i β .

$$egin{cases} a_0 = lpha + eta \ a_1 = rac{-lpha}{2} + eta \ & egin{cases} lpha + eta = 1 \ 2eta = lpha \end{cases}$$

$$\begin{cases} \alpha = \frac{2}{3} \\ \beta = \frac{1}{3} \end{cases}$$

Zatem zwarta postać ciągu a_n to $a_n=\frac{1}{3}(\frac{-1}{2})^{n-1}+\frac{1}{3}.$

Zadanie 5

$$(a) \ a_{n+2} = 2a_{n+1} - a_n + 3^n - 1, \ \mathrm{gdy} \ a_0 = a_1 = 0$$

$$a_{n+2} - 2a_{n+1} + a_n = 3^n - 1$$

Możemy przepisać równanie rekurencyjne jako:

$$(E^2 - 2E + 1) < a_n > = E^2 < 3^n - 1 >$$

Operator (E^2-2E+1) nie anihiluje w całości zależności a_n . Pozostawia resztę w postaci 3^n-1 1, którą anihiluje operator (E-3)(E-1).

Zatem operator $(E-3)(E-1)(E^2-2E+1)=(E-3)(E-1)^3$ jest anihilatorem równania.

Mamy wtedy rozwiązanie ogólne:

$$a_n = \alpha 3^n + \beta + \gamma n + \delta n^2$$

$$\begin{cases} a_0 = 0 = \alpha + \beta & (1) \\ a_1 = 0 = 3\alpha + \beta + \gamma + \delta & (2) \\ a_2 = 0 = 9\alpha + \beta + 2\gamma + 4\delta & (3) \\ a_3 = 2 = 27\alpha + \beta + 3\gamma + 9\delta & (4) \end{cases}$$

$$a_1 = 0 = 3\alpha + \beta + \gamma + \delta$$
 (2)

$$a_2=0=9lpha+eta+2\gamma+4\delta$$
 (3)

(4) - 9(2)

$$\begin{cases} \beta = -\alpha & (1) \\ 0 = 3\alpha + \beta + \gamma + \delta & (2) \\ 0 = 9\alpha + \beta + 2\gamma + 4\delta & (3) \\ 1 = -4\beta - 3\gamma & (5) \end{cases}$$

$$0 = 3\alpha + \beta + \gamma + \delta \tag{2}$$

$$0 = 9\alpha + \beta + 2\gamma + 4\delta \quad (3)$$

$$1 = -4\beta - 3\gamma \tag{5}$$

$$\alpha = -\beta$$
 (1)

$$0 = 3\alpha + \beta + \gamma + \delta$$
 (2)

$$0 = 9\alpha + \beta + 2\gamma + 4\delta \quad (3)$$

$$\begin{cases} \alpha = -\beta & (1) \\ 0 = 3\alpha + \beta + \gamma + \delta & (2) \\ 0 = 9\alpha + \beta + 2\gamma + 4\delta & (3) \\ \gamma = \frac{1+4\beta}{-3} & (5) \end{cases}$$

Podstawiamy (1) i (5) do (2)

$$\dot{\alpha} = -\beta$$
 (1)

$$0 = -3\beta + \beta + \frac{1+4\beta}{3} + \delta$$
 (6)

$$0 = 9\alpha + \beta + 2\gamma + 4\delta \tag{3}$$

$$\begin{cases} \alpha = -\beta & (1) \\ 0 = -3\beta + \beta + \frac{1+4\beta}{-3} + \delta & (6) \\ 0 = 9\alpha + \beta + 2\gamma + 4\delta & (3) \\ \gamma = \frac{1+4\beta}{-3} & (5) \end{cases}$$

$$\int \alpha = -\beta$$
 (1)

$$\delta = \frac{10\beta + 1}{2} \tag{6}$$

$$0 = 9\alpha + \beta + 2\gamma + 4\delta \quad (3)$$

$$\begin{cases} \alpha = -\beta & (1) \\ \delta = \frac{10\beta + 1}{3} & (6) \\ 0 = 9\alpha + \beta + 2\gamma + 4\delta & (3) \\ \gamma = \frac{1+4\beta}{-3} & (5) \end{cases}$$

Podstawmy (1), (6), (5) do (3)

$$-9\beta + \beta + 2\frac{1+4\beta}{-3} + 4\frac{10\beta+1}{3} = 0$$

Po uproszczeniu otrzymujemy:

$$egin{cases} lpha=rac{1}{4}\ eta=-rac{1}{4}\ \gamma=0\ \delta=-rac{1}{2} \end{cases}$$

$$(b) \ a_{n+2} = 4a_{n+1} - 4a_n + n2^{n+1}, \ \mathrm{gdy} \ a_0 = a_1 = 1$$

$$a_{n+2} - 4a_{n+1} + 4a_n = n2^{n+1}$$

Możemy przepisać jako:

$$(E^2 - 4E + 4) < a_n > = E^2 < n2^{n+1} >$$

Zauważmy, że $(E-2)^2$ anihiluje resztę $n2^{n+1}$. Całe równanie wyzeruje operator $(E-2)^4$.

Zatem rozwiązanie ogólne to:

$$a_n=lpha+eta n2^n+\gamma n^22^n+\delta n^32^n \ (c)\ a_{n+2}=2^{n+1}-a_{n+1}-a_n,\ \mathrm{gdy}\ a_0=a_1=1 \ a_{n+2}+a_{n+1}+a_n=2^{n+1}$$

Możemy przepisać zależność:

$$(E^2+E+1) < a_n > = E^2 < 2^{n+1} >$$

Anihilatorem równania jest $(E^2+E+1)(E-2)=(E-rac{-1-3i}{2})(E-rac{-1+3i}{2})(E-2)$.

Równanie ogólne:

$$a_n = lpha \Bigl(rac{-1-i\sqrt{3}}{2}\Bigr)^n + eta \Bigl(rac{-1+i\sqrt{3}}{2}\Bigr)^n + \gamma 2^n$$

Zadanie 6

Mamy ciąg:

$$egin{cases} a_0 = 0 \ a_1 = 1 \ a_2 = 2 \ a_n = a_{n-3} \quad n > 2 \ \end{cases}$$
 $a_n - a_{n-3} = 0$ $(E^3 - 1) < a_n > = 0$ $(E - 1)(E^2 + E + 1) < a_n > = 0$

Rozwiązanie ogólne:

$$a_n = lpha + eta \Big(rac{-1 - i\sqrt{3}}{2}\Big)^n + \gamma \Big(rac{-1 + i\sqrt{3}}{2}\Big)^n \ \left\{ egin{align*} & lpha + eta + \gamma = 0 & (1) \ & lpha + rac{-1 - i\sqrt{3}}{2}eta + rac{-1 + i\sqrt{3}}{2}\gamma = 1 & (2) \ & lpha + rac{-1 + i\sqrt{3}}{2}eta + rac{-1 - i\sqrt{3}}{2}\gamma = 2 & (3) \end{matrix}
ight.$$

Odejmijmy wiersze (3) - (2)

$$\begin{cases} \alpha + \beta + \gamma = 0 & (1) \\ \alpha + \frac{-1 - i\sqrt{3}}{2}\beta + \frac{-1 + i\sqrt{3}}{2}\gamma = 1 & (2) \\ \beta = \frac{1}{i\sqrt{3}} + \gamma & (4) \end{cases}$$

Podstawmy (4) do (2) i (1)

$$\begin{cases} \alpha = -(\frac{1}{i\sqrt{3}} + \gamma) - \gamma & (1) \\ \alpha + \frac{-1 - i\sqrt{3}}{2} \frac{1}{i\sqrt{3}} + \gamma + \frac{-1 + i\sqrt{3}}{2} \gamma = 1 & (2) \\ \beta = \frac{1}{i\sqrt{3}} + \gamma & (4) \end{cases}$$

Podstawmy (1) do (2) i rozwiążmy dla γ :

$$-rac{1}{i\sqrt{3}} - 2\gamma + rac{-1 - i\sqrt{3}}{2}(rac{1}{i\sqrt{3}} + \gamma) + rac{-1 + i\sqrt{3}}{2}\gamma = 1$$
 $rac{-6}{2}\gamma = 1 + rac{3 + i\sqrt{3}}{2i\sqrt{3}}$ $\gamma = -rac{1 + i\sqrt{3}}{2i\sqrt{3}} = rac{i\sqrt{3} - 3}{6}$

Podstawiamy w pozostałe równania i otrzymujemy współczynniki:

$$\begin{cases} \alpha = -\frac{1}{i\sqrt{3}} + 2\frac{1+i\sqrt{3}}{2i\sqrt{3}} = 1\\ \beta = \frac{1}{i\sqrt{3}} - \frac{1+i\sqrt{3}}{2i\sqrt{3}} = \frac{1-i\sqrt{3}}{2i\sqrt{3}} = -\frac{i\sqrt{3}+3}{6}\\ \gamma = \frac{i\sqrt{3}-3}{6} \end{cases}$$

Zatem $n \mod 3$ możemy wyrazić jako:

$$a_n = 1 - rac{i\sqrt{3} + 3}{6} \Big(rac{-1 - i\sqrt{3}}{2}\Big)^n + rac{i\sqrt{3} - 3}{6} \Big(rac{-1 + i\sqrt{3}}{2}\Big)^n$$

Ponieważ $fl_n = \left\lfloor rac{n}{3}
ight
floor = rac{n-n mod 3}{3}$

$$fl_n = rac{n-a_n}{3} = rac{n-1-rac{i\sqrt{3}+3}{6}\left(rac{-1-i\sqrt{3}}{2}
ight)^n+rac{i\sqrt{3}-3}{6}\left(rac{-1+i\sqrt{3}}{2}
ight)^n}{3} \ fl_n = rac{n-1}{2}-rac{i\sqrt{3}+3}{18}\left(rac{-1-i\sqrt{3}}{2}
ight)^n+rac{i\sqrt{3}-3}{18}\left(rac{-1+i\sqrt{3}}{2}
ight)^n$$

Zadanie 8

$$s_n = \sum_{i=1}^n i 2^i$$

Zależność rekurencyjna:

$$s_n = s_{n-1} + n2^n$$

Możemy przepisać ją jako:

$$(E-1) < s_n > = E < n2^n >$$

Ponieważ $(E-2)^2 < n2^n >= 0$ to anihilatorem wyrażenia jest $(E-1)(E-2)^2.$

Możemy przedstawić rozwiązanie ogólne:

$$s_n = \alpha + \beta 2^n + \gamma n 2^n$$

$$egin{cases} s_0 = 0 = lpha + eta & (1) \ s_1 = 2 = lpha + 2eta + 2\gamma & (2) \ s_2 = 10 = lpha + 4eta + 8\gamma & (3) \end{cases}$$

Odejmijmy wiersze (3)-2(2) i (2)-2(1)

$$\begin{cases} s_0 = 0 = \alpha + \beta & (1) \\ s_1 = 2 = -\alpha + 2\gamma & (4) \\ s_2 = 6 = -\alpha + 4\gamma & (5) \end{cases}$$

$$(5) - (4)$$

$$\begin{cases} s_0 = 0 = \alpha + \beta & (1) \\ s_1 = 2 = -\alpha + 2\gamma & (4) \\ s_2 = 4 = 2\gamma & (5) \end{cases}$$

$$egin{cases} lpha=2\ eta=-2\ \gamma=2 \end{cases}$$

Zatem
$$s_n = 2 - 2 \cdot 2^n - 2n2^n = n2^{n+1} - 2^{n+1} + 2$$

tags: mdm