

## Lista 2

---

Zadeklarowane zadania:

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
✓	✓	✓	✓	✓	✓		✓	✓	✓				✓	✓

### Zadanie 1

---

Wykazać  $\lfloor an \rfloor + \lfloor (1-a)n \rfloor = n - 1$ , gdzie  $a \in \mathbb{I}\mathbb{Q}$  oraz  $n \in \mathbb{N}$ .

$$\lfloor an \rfloor + \lfloor n - an \rfloor = \lfloor an \rfloor + \lfloor n + (-an) \rfloor \stackrel{1}{=} \lfloor an \rfloor + n + \lfloor -an \rfloor =$$

$$\lfloor an \rfloor + n - \lceil an \rceil \stackrel{2}{=} n - 1$$

1.  $n \in \mathbb{N}$ , stąd  $\lfloor n + (-an) \rfloor = n + \lfloor -an \rfloor$

2.  $an \in \mathbb{I}\mathbb{Q}$ , zatem  $\lfloor an \rfloor - \lceil an \rceil = -1$

Analogiczna równość dla powyżej:

$$\lceil an \rceil + \lceil (1-a)n \rceil = n + 1$$

Dowód:

$$\lceil an \rceil + \lceil (1-a)n \rceil = \lceil an \rceil + n + \lceil -an \rceil = \lceil an \rceil + n - \lfloor an \rfloor = n + 1$$

### Zadanie 2

---

Obliczyć:

$$\left\lfloor \frac{x}{m} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{x+1}{m} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{x+2}{m} \right\rfloor + \dots + \left\lfloor \frac{x+m-1}{m} \right\rfloor$$

gdzie  $x \in \mathbb{R}$  oraz  $m \in \mathbb{N}$ .

Niech  $x = dm + r$ , gdzie  $d \in \mathbb{N}$ ,  $r \in [0, m)$ .

Mamy wtedy:

$$\sum_{i=0}^{m-1} a_i = \sum_{i=0}^{m-1} \left\lfloor \frac{x+i}{m} \right\rfloor = \sum_{i=0}^{m-1} \left\lfloor \frac{dm+r+i}{m} \right\rfloor = \sum_{i=0}^{m-1} d + \left\lfloor \frac{r+i}{m} \right\rfloor$$

Wiemy, że  $r + i \in [0, 2m - 1)$ , zatem  $\lfloor \frac{r+i}{m} \rfloor \in \{0, 1\}$

$$a_i = \begin{cases} d, & r + i < m \\ d + 1, & r + i \geq m \end{cases}$$

$$\sum_{i=0}^{m-1} a_i = dm + \sum_{\lceil m-r \rceil}^{m-1} 1 = dm + \sum_{m-\lfloor r \rfloor}^{m-1} 1 = dm + \lfloor r \rfloor = \lfloor x \rfloor$$

### Zadanie 3

---

a)  $a_n = na_{n-2}$

Chcąc policzyć  $a_0$  i  $a_1$  z zależności rekurencyjnej musielibyśmy odwoływać się do nieistniejących wyrazów ciągu. Dla policzenia  $a_2$  wystarczy  $a_0$ , a dla  $a_3$  potrzeba  $a_1$ .

Potrzebne są zatem tylko **2** warunki początkowe.

b)  $a_n = a_{n-1} + a_{n-3}$

Chcąc policzyć  $a_0$ ,  $a_1$ ,  $a_2$  z zależności rekurencyjnej musielibyśmy odwoływać się do nieistniejących wyrazów ciągu. Dla  $a_3$  wystarczą nam  $a_0$ ,  $a_2$ , a dla  $a_4$  -  $a_2$ ,  $a_3$ .

Stąd potrzebujemy **3** warunki początkowe.

c)  $a_n = 2a_{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} + n$

Chcąc policzyć  $a_0$  mamy  $a_0 = 2a_0 + 0$ , czyli  $a_0 = 0$ .

Potrzebujemy zatem **0** warunków początkowych.

### Zadanie 4

---

Policzyć zależności rekurencyjne:

- a)  $f_n = f_{n-1} + 3^n$  dla  $n > 1$  i  $f_1 = 3$

$$f_n = f_{n-1} + 3^n = f_{n-2} + 3^{n-1} + 3^n = f_{n-2} + 3^{n-2} + 3^{n-1} + 3^n =$$

$$3 + 3^2 + \dots + 3^{n-2} + 3^{n-1} + 3^n = \sum_{i=1}^n 3^i$$

- b)  $h_n = h_{n-1} + (-1)^{n+1}n$  dla  $n > 1$  i  $h_1 = 1$

$$h_n = h_{n-1} + (-1)^{n+1}n = h_{n-2} + (-1)^n(n-1) + (-1)^{n+1}n =$$

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

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

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

- c)  $l_n = l_{n-1}l_{n-2}$  dla  $n > 2$  i  $l_1 = l_2 = 2$

$$\begin{aligned} l_n &= l_{n-1}l_{n-2} = l_{n-2}l_{n-3}l_{n-2} = (l_{n-2})^2 l_{n-3} = (l_{n-3}l_{n-4})^2 l_{n-3} = \\ &= (l_{n-3})^3 (l_{n-4})^2 = (l_{n-4})^5 (l_{n-5})^3 = (l_{n-5})^8 (l_{n-6})^5 = \dots = \\ &= (l_{n-(n-1)})^{F_{n-2}} (l_{n-(n-2)})^{F_{n-1}} = 2^{F_{n-2}} 2^{F_{n-1}} = 2^{F_n} \end{aligned}$$

## Zadanie 8

---

Rozwiązać zależność rekurencyjną:

$$\begin{cases} a_n = \frac{1+a_{n-1}}{a_{n-2}} \\ a_0 = \alpha \\ a_1 = \beta \end{cases}$$

Policzmy kilka początkowych wyrazów ciągu:

$$\begin{cases} a_0 = \alpha \\ a_1 = \beta \\ a_2 = \frac{1+\beta}{\alpha} \\ a_3 = \frac{1+\frac{1+\beta}{\alpha}}{\beta} = \frac{\alpha+1+\beta}{\alpha\beta} \\ a_4 = \frac{1+\frac{\alpha+1+\beta}{\alpha\beta}}{\frac{1+\beta}{\alpha}} = \frac{\alpha\beta+\alpha+\beta+1}{(1+\beta)\beta} = \frac{\alpha(\beta+1)+(\beta+1)}{(1+\beta)\beta} = \frac{\alpha+1}{\beta} \\ a_5 = \frac{1+\frac{\alpha+1}{\beta}}{\frac{\alpha\beta+\alpha+\beta+1}{\alpha\beta}} = \frac{\alpha+\beta+1}{\frac{\alpha+\beta+1}{\alpha}} = \alpha \\ a_6 = \frac{1+\alpha}{\frac{\alpha+1}{\beta}} = \beta \end{cases}$$

Zauważmy, że wartości odpowiednich wyrazów ciągu będą się powtarzać. Zależność rekurencyjna wymaga 2 ostatnich elementów ciągu, ponieważ  $a_0, a_1$  odpowiadają  $a_5, a_6$ , stąd  $a_7$  wyliczymy do tej samej wartości co  $a_2$  i dalej analogicznie.

Otrzymujemy zatem wzór:

(Niech % oznacza działanie modulo).

$$a_n = \begin{cases} \alpha, & n \% 5 = 0 \\ \beta, & n \% 5 = 1 \\ \frac{1+\beta}{\alpha}, & n \% 5 = 2 \\ \frac{\alpha+1+\beta}{\alpha\beta}, & n \% 5 = 3 \\ \frac{\alpha+1}{\beta}, & n \% 5 = 4 \end{cases}$$

Aby ciąg  $a_n$  był określony dla wszystkich  $n$ , żaden jego wyraz nie może być równy 0, zatem:

- $\alpha \neq 0$
- $\beta \neq 0$
- $\frac{1+\beta}{\alpha} \neq 0 \implies \beta \neq -1$
- $\frac{\alpha+1}{\beta} \neq 0 \implies \alpha \neq -1$
- $\frac{\alpha+1+\beta}{\alpha\beta} \neq 0 \implies \alpha + \beta \neq -1$

## Zadanie 9

---

Rozwiązać zależności rekurencyjne:

a)

$$\begin{cases} f(1) = 1 \\ f(n) = f(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + f(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 1 \end{cases}$$

Teza:  $f(n) = 2n - 1$  dla  $n \in \mathbb{N}, n \geq 1$

Dowód indukcyjny:

1°

- $n = 1$

$$f(1) = 1 = 2 \cdot 1 - 1 \checkmark$$

- $n = 2$

$$f(2) \stackrel{\text{zal.rek.}}{=} f(\lfloor \frac{2}{2} \rfloor) + f(\lceil \frac{2}{2} \rceil) + 1 = 1 + 1 + 1 = 2 \cdot 2 - 1 \checkmark$$

2°

Założmy, że dla każdego  $k < n, k \in \mathbb{N}$  zachodzi  $f(k) = 2k - 1$ . Pokażmy, że zachodzi  $f(n) = 2n - 1$ .

- Dla  $n$  parzystego mamy:

$$f(n) \stackrel{\text{zal.rek.}}{=} f(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + f(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 1 \stackrel{n \text{ parzyste}}{=} f(\frac{n}{2}) + f(\frac{n}{2}) + 1 \stackrel{\text{zał.ind.}}{=}$$

$$n - 1 + n - 1 + 1 = 2n - 1$$

- Dla  $n$  nieparzystego mamy:

$$f(n) \stackrel{\text{zal.rek.}}{=} f(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + f(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 1 \stackrel{n \text{ nieparzyste}}{=} f(\frac{n-1}{2}) + f(\frac{n+1}{2}) + 1 \stackrel{\text{zał.ind.}}{=}$$

$$(n-1-1) + (n+1-1) + 1 = 2n - 1$$

Co należało pokazać.

b)

$$\begin{cases} g(0) = 0 \\ g(n) = g(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + \lfloor \log_2 n \rfloor \end{cases}$$

Teza:  $g(n) = \sum_{k=0}^{\lfloor \log_2 n \rfloor} k = \frac{(1 + \lfloor \log_2 n \rfloor) \lfloor \log_2 n \rfloor}{2}$

Dowód indukcyjny:

1°

- $n = 1$

$$g(1) \stackrel{\text{zal.rek.}}{=} g(0) + \lfloor \log_2 1 \rfloor = 0 = \frac{(1 + \lfloor \log_2 1 \rfloor) \lfloor \log_2 1 \rfloor}{2} \quad \checkmark$$

2°

Założmy, że dla każdego  $k < n, k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  zachodzi  $\frac{(1 + \lfloor \log_2 k \rfloor) \lfloor \log_2 k \rfloor}{2}$ . Pokażmy, że zachodzi  $g(n) = \frac{(1 + \lfloor \log_2 n \rfloor) \lfloor \log_2 n \rfloor}{2}$ .

- Dla  $n$  parzystego mamy:

$$\begin{aligned} g(n) &\stackrel{\text{zal.rek.}}{=} g(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + \lfloor \log_2 n \rfloor = g(\frac{n}{2}) + \lfloor \log_2 n \rfloor \stackrel{\text{zal.ind.}}{=} \\ &\frac{(1 + \lfloor \log_2 \frac{n}{2} \rfloor) \lfloor \log_2 \frac{n}{2} \rfloor}{2} + \lfloor \log_2 n \rfloor = \\ &\frac{(1 + \lfloor \log_2 n - 1 \rfloor) \lfloor \log_2 n - 1 \rfloor}{2} + \lfloor \log_2 n \rfloor = \\ &\frac{(\lfloor \log_2 n \rfloor)^2 - \lfloor \log_2 n \rfloor + 2 \lfloor \log_2 n \rfloor}{2} = \\ &\frac{(1 + \lfloor \log_2 n \rfloor) \lfloor \log_2 n \rfloor}{2} \end{aligned}$$

- Dla  $n$  nieparzystego mamy:

$$\begin{aligned} g(n) &\stackrel{\text{zal.rek.}}{=} g(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + \lfloor \log_2 n \rfloor = g(\frac{n-1}{2}) + \lfloor \log_2 n \rfloor \stackrel{\text{zal.ind.}}{=} \\ &\frac{(1 + \lfloor \log_2 \frac{n-1}{2} \rfloor) \lfloor \log_2 \frac{n-1}{2} \rfloor}{2} + \lfloor \log_2 n \rfloor = \\ &\frac{(\lfloor \log_2 (n-1) \rfloor)^2 - \lfloor \log_2 (n-1) \rfloor + 2 \lfloor \log_2 n \rfloor}{2} = \end{aligned}$$

Zauważmy, że dla nieparzystych  $n$  zachodzi:

$$\lfloor \log_2 (n-1) \rfloor = \lfloor \log_2 n \rfloor$$

Uzasadnienie:

Niech  $\lfloor \log_2 n \rfloor = l, l, n \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$  i  $n$  nieparzyste.

Wiemy, że  $\log_2 n \neq l$  ( $n$  jest nieparzyste, więc  $n \neq 2^l$ ).

Ponieważ  $\lfloor \log_2 n \rfloor = l$  i  $n \neq 2^l$  to  $2^l < n < 2^{l+1}$ .

Czyli  $2^l - 1 < n - 1 < 2^{l+1} - 1 \iff 2^l \leq n - 1 < 2^{l+1}$ .

Po nałożeniu logarytmu otrzymujemy  $l \leq \log_2(n - 1) < l + 1$ .

Z definicji podłogi:  $\lfloor \log_2(n - 1) \rfloor = l = \lfloor \log_2 n \rfloor$ .

Zatem

$$g(n) = \frac{(1 + \lfloor \log_2 n \rfloor) \lfloor \log_2 n \rfloor}{2}$$

Co należało pokazać.