

MDM Lista 3

Weronika Jakimowicz

ZAD 1.

JEDYNOŚĆ O CO CHODZI

Poprawność wzoru

$$f(n) = n - 1 + f\left(\left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil\right) + f\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right)$$

pokażę przez indukcję.

Dla $n = 2$

$$f(2) = \sum_{k=1}^2 \lceil \log_2 k \rceil = 1$$

$$2 - 1 + f(1) + f(1) = 1 + 0 + 0 = 1 = f(2)$$

czyli się zgadza.

Założmy teraz, że wzór zachodzi dla pierwszych n wyrazów. Pokażemy, że wówczas zachodzi również dla wyrazu $n+1$. Rozważmy dwa przypadki:

I. $2 \mid n+1$, wtedy możemy zapisać $n+1 = 2k+2$ oraz $n = 2k+1$ dla pewnego $k \in \mathbb{N}$.

$$\begin{aligned} f(n+1) &= \sum_{k=1}^{n+1} \lceil \log_2 k \rceil = f(n) + \lceil \log_2 n+1 \rceil \stackrel{\text{ind}}{=} \\ &\stackrel{\text{ind}}{=} n - 1 + f\left(\left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil\right) + f\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) + \lceil \log_2 n+1 \rceil = \\ &= n - 1 + f(k+1) + f(k) + \lceil \log_2 2(k+1) \rceil = \\ &= n - 1 + \sum_{i=1}^{k+1} \lceil \log_2 i \rceil + \sum_{i=1}^k \lceil \log_2 i \rceil + \lceil 1 + \log_2 k+1 \rceil = \\ &= n - 1 + \sum_{i=1}^{k+1} \lceil \log_2 i \rceil + \sum_{i=1}^k \lceil \log_2 i \rceil + 1 + \lceil \log_2 k+1 \rceil = \\ &= (n+1) - 1 + \sum_{i=1}^{k+1} \lceil \log_2 i \rceil + \sum_{i=1}^{k+1} \lceil \log_2 i \rceil = \\ &= (n+1) - 1 + f\left(\left\lceil \frac{n+1}{2} \right\rceil\right) + f\left(\left\lfloor \frac{n+1}{2} \right\rfloor\right) \end{aligned}$$

II. $2 \nmid n+1$, czyli, dla pewnego $k \in \mathbb{N}$, mamy $n+1 = 2k+1$ i $n = 2k$. Zauważmy, że wtedy $\lceil \log_2 n+1 \rceil = \lceil \log_2 n+2 \rceil$.

$$\begin{aligned} f(n+1) &= \sum_{k=1}^{n+1} \lceil \log_2 k \rceil = f(n) + \lceil \log_2 n+1 \rceil \stackrel{\text{ind}}{=} \\ &\stackrel{\text{ind}}{=} n - 1 + f\left(\left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil\right) + f\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) + \lceil \log_2 n+1 \rceil = \\ &= n - 1 + f(k) + f(k) + \lceil \log_2 2k+1 \rceil = \\ &= n - 1 + \sum_{i=1}^k \lceil \log_2 i \rceil + \sum_{i=1}^k \lceil \log_2 i \rceil + \lceil \log_2 2(k+1) \rceil = \\ &= n - 1 + \sum_{i=1}^k \lceil \log_2 i \rceil + \sum_{i=1}^k \lceil \log_2 i \rceil + \lceil 1 + \log_2 k+1 \rceil = \\ &= n - 1 + \sum_{i=1}^k \lceil \log_2 i \rceil + \sum_{i=1}^k \lceil \log_2 i \rceil + 1 + \lceil \log_2 k+1 \rceil = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= (n+1) - 1 + \sum_{i=1}^k \lceil \log_2 i \rceil + \sum_{i=1}^{k+1} \lceil \log_2 i \rceil = \\
&= (n+1) - 1 + f\left(\left\lfloor \frac{n+1}{2} \right\rfloor\right) + f\left(\left\lceil \frac{n+1}{2} \right\rceil\right)
\end{aligned}$$

ZAD 2.

ZAD 3.

I. istnienie takiego zapisu: nie powiedziałam nic o tym że nie ma dwóch pod rząd

Dla $n=1$ mamy

$$1 = 1 \cdot 1 = 1 \cdot F_2.$$

Założmy, że jest to prawdą również dla wszystkich liczb naturalnych do n włącznie. Niech wtedy k będzie największą liczbą naturalną taką, że

$$F_k \leq n.$$

Jeżeli $n = F_k$, to zapis jest oczywisty. W przeciwnym wypadku, liczba $m = n - F_k$ jest liczbą naturalną mniejszą niż n , a więc z założenia indukcyjnego możemy ją zapisać tak jak w poleceniu. Dalej zauważmy, że dla takiego n mamy:

$$F_k < n < F_{k+1}$$

$$0 < n - F_k < F_{k+1}$$

czyli dla m zauważamy, że zachodzi:

$$m = n - F_k < F_{k+1} - F_k = F_{k-1}$$

a więc zapis

$$n = m + F_k$$

nie zawiera F_{k-1} czyli jest zgodny z treścią zadania.

II. jedyność:

Po pierwsze, zauważmy że jeśli dany jest nam zbiór S_j różnych, nienastępujących po sobie liczb Fibonacciego, to jeśli F_j , dla $j \geq 2$, jest największą spośród nich, ich suma jest ostro mniejsza niż F_{j+1} . Łatwo to udowodnić przez indukcję.

Dla $j=2$ mamy zbiór jednoelementowy: $S_2 = \{F_2\}$ i jego suma wynosi $1 < F_3 = 2$. Zakładamy, że dla wszystkich $j \leq n$ jest to prawdą. Wtedy dla $j = n+1$ Możemy rozdzielić taki zbiór S_{n+1} na dwie części:

$$S_{n+1} = (S_{n+1} \cap \{F_k : 2 \leq k \leq n-1\}) \cup \{F_{n+1}\}$$

Zauważmy, że pierwsza część tej sumy pozwala nam użyć założenia indukcyjnego, gdyż zawiera różne, nienastępujące po sobie liczby Fibonacciego nie większe niż F_{n-1} (nie może być F_n bo dalej mamy F_{n+1} a wykluczamy występowanie dwóch kolejnych liczb Fibonacciego). Czyli ich suma jest ostro mniejsza niż F_n . Czyli mamy:

$$\sum_{f \in S_{n+1}} f < F_n + F_{n+1} = F_{n+2}.$$

Założmy, że dla pewnej liczby n mamy dwa zbiory liczb Fibonacciego U i W , spełniające założenia, takie, że

$$\sum_{f \in U} f = \sum_{f \in W} f.$$

Usuńmy teraz części wspólne tych zapisów, czyli niech $U' = U - W$ oraz $W' = W - U$. Ponieważ $U \neq W$ to te zbiory nie mogą być puste i

$$\sum_{f \in U'} f = \sum_{f \in W'} f.$$

Weźmy teraz u największe takie, że $F_u \in U$ oraz w największe takie, że $F_w \in W$. Ponieważ usunęliśmy część wspólną, mamy $F_w \neq F_u$ i bez straty ogólności możemy założyć, że $F_u < F_w$. Ale wtedy mamy, zgodnie ze spostrzeżeniem na początku, że

$$\sum_{f \in U} f < F_{u+1} \leq F_w$$

co daje nam sprzeczność z faktem, że sumy zbiorów U i W' są równe. Czyli któryś z nich musi być pusty. Ale wtedy jego suma jest równa \emptyset i musi być równa sumie drugiego zbioru, czyli oba są puste. Czyli zostaje nam, że $U = W$, bo niezerową sumę dają tylko liczby wspólne, które usunęliśmy w pierwszym kroku.

ZAD 4.

Zauważmy, że jeżeli

$$A \bmod n = a$$

$$B \bmod n = b$$

to wtedy

$$AB \bmod n = (ab \bmod n)$$

```

1 function modulo (x, k, n)
2     if k == 1
3         return x % n
4     else if k % 2 == 1
5         return ((x % n) * modulo(x, (k-1)/2, n) * modulo(x, (k-1)/2, n)) % n
6     else
7         return (modulo(x, k/2, n) * modulo(x, k/2, n)) % n

```

ILOŚĆ MNOŻEŃ

ZAD 5.

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^n = \begin{pmatrix} F_{n+1} & F_n \\ F_n & F_{n-1} \end{pmatrix}$$

Dla $n=1$ mamy

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^1 = \begin{pmatrix} F_2 & F_1 \\ F_1 & F_0 \end{pmatrix}$$

Założmy, że zależność jest prawdziwa dla wszystkich liczb naturalnych $\leq n$. Wtedy dla $n+1$:

$$\begin{aligned}
 \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^{n+1} &= \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^n \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \\
 &= \begin{pmatrix} F_{n+1} & F_n \\ F_n & F_{n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \\
 &= \begin{pmatrix} F_{n+1} + F_n & F_{n+1} \\ F_n + F_{n-1} & F_n \end{pmatrix} = \\
 &= \begin{pmatrix} F_{n+2} & F_{n+1} \\ F_{n+1} & F_n \end{pmatrix}
 \end{aligned}$$

```

1 function tm(R, M)
2     R = [
3         R[0]*M[0]+R[1]*M[2],
4         R[0]*M[1]+R[1]*M[3],
5         R[2]*M[0]+R[3]*M[2],
6         R[2]*M[1]+R[3]*M[3]
7     ]
8     return R
9
10
11 function fibb_matrix(n)
12     if n == 0 || n == 1
13         return n
14
15     M = [1, 1, 1, 0]
16     R = [1, 0, 0, 1]
17

```

