## MDM Lista 3

Weronika Jakimowicz

## ZAD 1.

JEDYNOSC O CO CHODZI

Poprawność wzoru

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

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.

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

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

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

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

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

$$= (n+1) - 1 + \sum_{i=1}^{k} \lceil \log_2 i \rceil + \sum_{i=1}^{k+1} \lceil \log_2 i \rceil =$$

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

### ZAD 2.

Zauważmy, że dla każdego k i pewnego m $\in \mathbb{N}$  zachodzi:

$$2^{m-1} < k \le 2^m$$

i wtedy  $\lceil \log_2 k \rceil = m$ . W jednym takim przedziale mamy  $2^{m-1}(2-1)$  liczb całkowitych, których powały z logarytmów sumują się do  $m2^{m-1}(2-1) = m2^{m-1}$ . Niech dla pewnego N zachodzi  $N = \lceil \log_2 n \rceil$ , a wiec

$$2^{N-1} < n < 2^N$$

i dalej

$$\sum_{k=1}^{n} \lceil \log_2 k \rceil = \lceil \log_2 n \rceil + \dots + \lceil \log_2 2^{N-1} + 1 \rceil + \lceil \log_2 2^{N-1} \rceil + \dots =$$

$$= N(n-2^{N-1}) + \sum_{k=1}^{N-1} k 2^{k-1} =$$

$$N(n-2^{N-1}) + \frac{1}{2} \sum_{k=1}^{N-1} k2^k$$

Oznaczmy

$$S_n = \sum_{k=1}^n k2^k,$$

wtedy suma w drugiej części sumy wynosi:

$$\begin{split} S_n &= 1 \cdot 2 + 2 \cdot 2^2 + \ldots + n \cdot 2^n = \\ &= 2 + 2^2 + \ldots + 2^n + (2^2 + \ldots + (n-1)2^n) = \\ &= \sum_{k=1}^n 2^k + 2S_{n-1} \end{split}$$

Wzrór na pierwszą część sumy jest łatwy do osiągnięcia:

$$\sum_{k=1}^{n} 2^{n} = 2^{n+1} - 2$$

Zauważamy też, że z definicji  $S_n$  można wyprowadzić:

$$S_n = \sum_{k=1}^{n-1} k2^k + 2^n = n2^n + S_{n-1}$$

czyli mamy równość:

$$2^{n+1} - 2 + 2S_{n-1} = n2^n + S_{n-1}$$
  
 $S_{n-1} = 2^n(n-2) + 2$   
 $S_n = 2^{n+1}(n-1) + 2$ 

Wracając do sumy z zadania:

$$\begin{split} \sum_{k=1}^{n} \lceil \log_2 k \rceil &= N(n-2^{N-1}) + \frac{1}{2} S_{N-1} = \\ &= N(n-2^{N-1}) + 2^{N-1}(N-2) + 1 = \\ &= nN - N2^{N-1} + N2^{N-1} - 2^{N} + 1 \\ &= nN - 2^{N} + 1 \end{split}$$

Czyli wzór jawny na szukaną funkcję to:

$$f(n) = n\lceil \log_2 n \rceil - 2^{\lceil \log_2 n \rceil} + 1$$

## ZAD 3.

#### I. istnienie takiego zapisu:

Dla n = 1 mamy

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

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

$$F_k < n$$

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  $\langle F_3 = 2$ . 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:

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

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:

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

Załóżmy, 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  $U \neq U$  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

$$\sum_{f \in II} f < F_{u+1} \le F_w$$

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 0 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 \mod n = a B \mod n = b to wtedy AB \mod n = (ab \mod n) function \mod ulo (x, k, n) if k == 1 return x % n else if k % 2 == 1 return ((x % n) * modulo(x, (k-1)/2, n) * modulo(x, (k-1)/2, n)) % n else return (modulo(x, k/2, n) * modulo(x, k/2, n)) % n ILOŚĆ MNOŻEŃ
```

# ZAD 5.