

Rekurencja w zadaniach maturalnych

Zadanie 1.

Opisana poniżej funkcja rekurencyjna wyznacza, dla liczby naturalnej $n > 0$, długość napisu uzyskanego przez sklejenie binarnych reprezentacji liczb naturalnych od 1 do $n-1$.

Funkcja $sklej(n)$

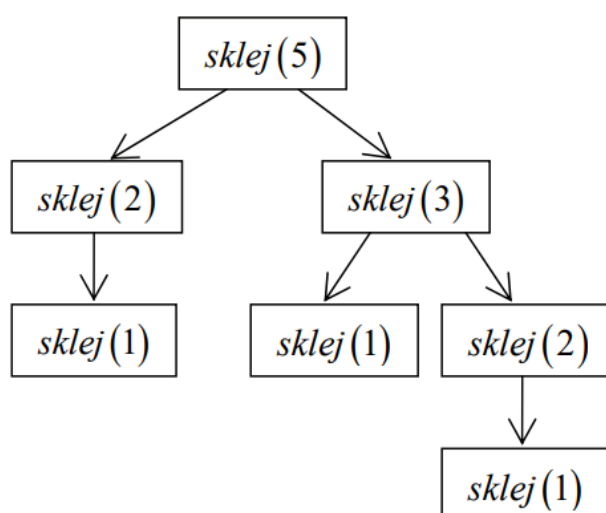
krok 1. jeśli $n = 1$, to podaj 0 jako wynik i zakończ działanie

krok 2. jeśli n parzysta, to wynikiem jest $n-1 + 2 \cdot sklej(n/2)$

krok 3. jeśli n nieparzysta, to wynikiem jest $n-1 + sklej((n-1)/2) + sklej((n+1)/2)$

Wykonaj polecenia a)–c):

- a) Wykonanie funkcji $sklej$ można przedstawić w postaci drzewa wywołań rekurencyjnych ilustrującego wszystkie wywołania funkcji po jej uruchomieniu dla zadanego argumentu. Poniższy rysunek przedstawia takie drzewo dla wywołania $sklej(5)$.



Narysuj analogiczne drzewo dla wywołania $sklej(7)$.

- b) Uzupełnij poniższą tabelę, podając wartości funkcji $sklej$ dla wskazanych argumentów.

n	$sklej(n)$
1	0
2	1
3	
4	
5	
6	

c) Chcemy wypełnić tablicę $s[1..n]$ w taki sposób, że $s[i] = \text{sklej}(i)$ dla każdego $1 \leq i \leq n$.

Podaj algorytm wypełniający tablicę s odpowiednimi wartościami **bez wywoływania** funkcji sklej , tzn. **bez użycia rekurencji**. Zauważ, że jeśli poprawnie wyliczone są już wartości $s[1], \dots, s[i-1]$, to można z nich skorzystać przy wyznaczaniu $s[i]$.

Zapisz swój algorytm w postaci listy kroków, schematu blokowego lub w wybranym języku programowania, który wybrałeś/aś na egzamin.

Specyfikacja:

Dane: liczba naturalna $n > 0$

Wynik: tablica $s[1..n]$ o wartościach $s[i] = \text{sklej}(i)$, dla $1 \leq i \leq n$

Algorytm:

Zadanie 2.

Dana jest liczba naturalna $n > 0$ i tablica różnych liczb całkowitych $a[1..n]$. Rozważamy następującą **rekurencyjną** funkcję F z argumentem i będącym liczbą naturalną, $1 \leq i \leq n$.

Funkcja $F(i)$

jeżeli $i = n$ to
 wynikiem jest n
w przeciwnym razie
 $j := F(i+1)$
 jeżeli $a[i] < a[j]$ wtedy
 wynikiem jest i
 w przeciwnym razie
 wynikiem jest j

a) Dla danej 10-elementowej tablicy $a = [5, 1, 8, 9, 7, 2, 3, 11, 20, 15]$ podaj w poniższej tabeli wynik wywołania funkcji F dla danego argumentu i .

i	$F(i)$
9	
7	
5	

b) Niech w będzie wynikiem wywołania funkcji F dla argumentu i , $1 \leq i \leq n$. Wtedy $a[w]$ w odniesieniu do pozostałych liczb w tablicy a jest zawsze

- najmniejszą liczbą w tej tablicy.
- najmniejszą liczbą w tej tablicy spośród elementów o indeksach od i do n .
- najmniejszą liczbą w tej tablicy spośród elementów o indeksach od 1 do i .

Podkreśl właściwą odpowiedź.




- c) Ile porównań między elementami tablicy zostanie wykonanych przy wywołaniu $F(512)$ dla $n = 2012$?
- d) Zapisz funkcję F **iteracyjnie**.

Zadanie 3.

Rozważamy następującą **rekurencyjną** procedurę **Korale**, której parametrem jest dodatnia liczba całkowita n .

Korale(n)

1. Jeżeli $n = 1$, to
 - 1.1. nawlecz czarny koralik na prawy koniec sznurka,
 - 1.2. zakończ działanie procedury.
 2. Jeżeli n jest parzyste, to
 - 2.1. wykonaj **Korale($n/2$)**,
 - 2.2. nawlecz biały koralik na prawy koniec sznurka,
 - 2.3. zakończ działanie procedury.
 3. Jeżeli n jest nieparzyste, to
 - 3.1. wykonaj **Korale($(n-1)/2$)**,
 - 3.2. nawlecz czarny koralik na prawy koniec sznurka,
 - 3.3. zakończ działanie procedury.
- a) Uzupełnij tabelę i w ten sposób przedstaw wynik działania powyższego algorytmu dla podanych argumentów n :

n	wynik działania Korale(n)
1	
2	
3	
4	
7	
8	
15	
16	

- b) Ile koralików zostanie nawleczonych na sznurek w wyniku wywołania procedury **Korale** dla danej liczby n ? Odpowiedź uzasadnij.

- c) Zaprojektuj i zapisz nierekurencyjną procedurę **KoraleBis(n)**, po wykonaniu której uzyskamy taki sam efekt, jak po wykonaniu **Korale(n)**. W procedurze **KoraleBis** można nawlekać koraliki tylko na jeden, wybrany koniec sznurka.

Algorytm:

Zadanie 4.

Dana jest funkcja f określona wzorem rekurencyjnym

$$\begin{cases} f(1) = 4 \\ f(n+1) = \frac{1}{1-f(n)} \quad \text{dla } n \geq 1 \end{cases}$$

Wtedy:

1.	$f(8) = \frac{1}{3}$	P	F
2.	$f(9) = \frac{3}{4}$	P	F
3.	$f(10) = 4$	P	F
4.	$f(100) = -\frac{1}{3}$	P	F

Zadanie 5.

Rozważ następujący algorytm zapisany w postaci rekurencyjnej funkcji F :

Specyfikacja:

Dane:

n – liczba całkowita dodatnia

Algorytm:

$F(n)$

Jeżeli $n=1$ lub $n=2$

$s \leftarrow n$

w przeciwnym razie

$s \leftarrow n * F(n-2)$

$s \leftarrow s * (n+1)$

wynikiem jest s

Zadanie 5.1.

Uzupełnij poniższą tabelę – podaj wartości funkcji dla $n=1, 2, 3, 4, 5, 6$.

n	$F(n)$
1	
2	
3	
4	
5	
6	

Zadanie 5.2.

Wypisz ciąg wywołań funkcji $F(n)$ dla $n=11$.

Przykład:

Dla $n=3$ ciąg wywołań ma postać $F(3), F(1)$.

.....

Zadanie 5.3.

Podaj wynik działania algorytmu – zaznacz prawidłową odpowiedź.

Algorytm obliczy wartość:

a) $\frac{(n+1)(n+2)}{2}$

b) $(n+1)!$

c) $\frac{n}{n^2}$

Zadanie 6.

Rozważmy ciąg liczb p_0, p_1, p_2, \dots zdefiniowany w następujący sposób:

$$\begin{cases} p_0 = 0 \\ p_1 = 1 \\ p_2 = 1 \\ p_3 = 2 \\ p_4 = 4 \\ p_n = p_{n-1} + p_{n-2} + p_{n-3} + p_{n-4} + p_{n-5} \text{ dla } n \geq 5 \end{cases}$$

Zadanie 6.1.

Uzupełnij poniższą tabelę.

n	p_n
5	8
7	
9	

Zadanie 6.2.

Poniżej prezentujemy algorytm, który powinien wyznaczać n -ty element podanego ciągu. Uzupełnij luki w algorytmie tak, aby jego działanie było zgodne z podaną specyfikacją.

Specyfikacja:

Dane: n – nieujemna liczba całkowita

Wynik: w – liczba całkowita równa p_n

Algorytm:

$tab[0] \leftarrow 0$

$tab[1] \leftarrow 1$

$tab[2] \leftarrow 1$

$tab[3] \leftarrow 2$

$tab[4] \leftarrow 4$

$i \leftarrow 5$

dopóki $i \leq \dots$ **wykonuj**

$temp \leftarrow tab[0] + tab[1] + tab[2] + tab[3] + tab[4]$

$tab[\dots \bmod 5] \leftarrow temp$

$i \leftarrow i + 1$

$w \leftarrow \dots$

Uwaga: $a \bmod b$ oznacza resztę z dzielenia liczby a przez liczbę b .

Zadanie 6.3.

Rozważmy poniższy ciąg r_n :

$$\left\{ \begin{array}{l} r_0 = 0 \\ r_1 = 1 \\ r_2 = 1 \\ r_3 = 0 \\ r_4 = 0 \\ r_n = (r_{n-1} + r_{n-2} + r_{n-3} + r_{n-4} + r_{n-5}) \bmod 2 \text{ dla } n \geq 5 \end{array} \right.$$

Zauważmy, że liczba p_n jest parzysta wtedy i tylko wtedy, gdy $r_n=0$. Można też sprawdzić, że wartości r_n powtarzają się cyklicznie – każda wartość jest taka sama jak wartość wcześniejsza o sześć wyrazów – a zatem wartość r_n zależy wyłącznie od liczby $n \bmod 6$. Na podstawie tego faktu podaj algorytm o **jak najmniejszej złożoności obliczeniowej**, który działa zgodnie z poniższą specyfikacją.

Specyfikacja:

Dane: n – nieujemna liczba całkowita

Wynik: $w = 0$ (zero), gdy liczba p_n jest parzysta, natomiast 1 (jeden), gdy liczba p_n jest nieparzysta

Zadanie 7.

Funkcja *licz*(x) przyjmuje jako argument dodatnią liczbę całkowitą x , natomiast jako wynik daje pewną liczbę całkowitą.

```
licz( $x$ )
    jeżeli  $x = 1$ 
        podaj wynik 1
    w przeciwnym przypadku
         $w \leftarrow \text{licz}(x \text{ div } 2)$ 
        jeżeli  $x \bmod 2 = 1$ 
            podaj wynik  $w+1$ 
        w przeciwnym przypadku
            podaj wynik  $w-1$ 
```

Uwaga: *div* – dzielenie całkowite, *mod* – reszta z dzielenia całkowitego.

Zadanie 7.1.

Uzupełnij tabelę – podaj wartość $licz(x)$ dla podanych argumentów x .

x	$licz(x)$
11	2
13	
21	
32	

Zadanie 7.2.

Dana jest dodatnia liczba całkowita k . Jaka jest najmniejsza dodatnia liczba całkowita x , dla której obliczanie wartości $licz(x)$ wymaga dokładnie k wywołań funkcji $licz$, licząc także pierwsze wywołanie $licz(x)$? Podkreśl prawidłową odpowiedź.

Przykład: obliczenie $licz(13)$ wymaga dokładnie 4 wywołań funkcji $licz$.

- A) $x = k^2$
- B) $x = 2^{k-1}$
- C) $x = k+1$
- D) $x = 2^k$

Zadanie 7.3.

Podaj najmniejszą liczbę całkowitą x większą od 100, dla której wynikiem wywołania $licz(x)$ będzie 0.

Odpowiedź: _____

Zadanie 8.

Liczby Fibonacciego są definiowane w następujący sposób:

$$F_1 = 1, \quad F_2 = 1,$$

$$F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \quad \text{dla } n = 3, 4, \dots$$

Rekurencyjny algorytm, który służy do obliczania wartości F_n dla dowolnego $n \geq 1$, można zapisać następująco:

```
funkcja F(n)
    jeśli n=1 lub n=2
        wynikiem jest 1
    w przeciwnym razie
        wynikiem jest F(n-1) + F(n-2)
```

Zadanie 8.1.

Zapisz w wybranej przez siebie notacji (w języku programowania lub w pseudokodzie) algorytm iteracyjny, który służy do obliczania wartości liczby F_n dla dowolnego $n \geq 1$. Algorytm nie może używać tablic.

Zadanie 8.2.

Aby obliczyć F_{45} , wywołano najpierw funkcję iteracyjną, a potem – rekurencyjną. Okazało się, że czas trwania obliczeń realizowanych przez funkcję rekurencyjną był długi, podczas gdy funkcja iteracyjna prawie natychmiast podała wynik. Uzasadnij długi czas działania funkcji rekurencyjnej.

Zadanie 8.3.

Aby przyspieszyć rekurencyjne obliczanie wartości n -tego wyrazu ciągu Fibonacciego, można skorzystać z następujących wzorów, prawdziwych dla dowolnego całkowitego $k \geq 2$:

$$F_{2k} = (F_{k+1})^2 - (F_{k-1})^2$$

$$F_{2k-1} = (F_k)^2 + (F_{k-1})^2$$

Zapisz w wybranej przez siebie notacji (w postaci listy kroków, w języku programowania lub w pseudokodzie) algorytm **rekurencyjny**, który służy do obliczania wartości liczby F_n dla dowolnego $n \geq 1$ i korzysta z tych wzorów.

Zadanie 9.

Dana jest funkcja rekurencyjna *Rek*, której argumentem jest nieujemna liczba całkowita n .

funkcja *Rek*(n)

jeśli ($n > 0$) **to wykonaj kolejno dwie instrukcje:**

1. **wywołaj** *Rek* dla argumentu $n-1$
2. **wypisz** n

Jeśli wywołamy ją dla n równego 5, to:

1	Zero będzie wypisane.	P	F
2	Największą wypisaną liczbą będzie 5.	P	F
3	Zostanie wypisanych 5 liczb.	P	F
4	Liczby zostaną wypisane w kolejności malejącej.	P	F

Zadanie 10.

Przeanalizuj podaną funkcję *pisz*.

Specyfikacja:

Dane:

- s – napis
- n – liczba całkowita dodatnia, nie mniejsza niż długość napisu s
- k – liczba całkowita z zakresu $[2..10]$

funkcja *pisz*(s, n, k)

jeżeli $\text{dł}(s) = n$

wypisz s

w przeciwnym razie

dla $i=0, 1 \dots k-1$ **wykonuj**

pisz($s + \text{napis}(i), n, k$)

Uwaga:

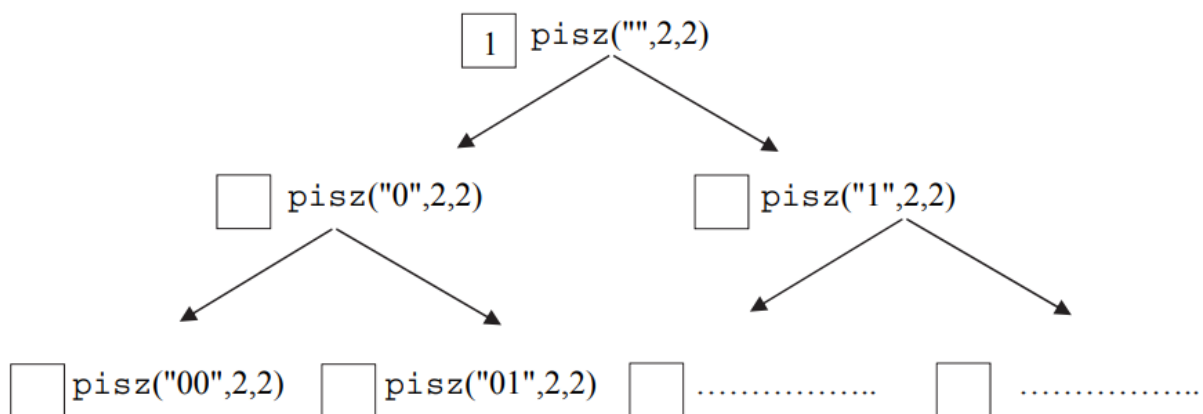
$\text{dł}(x)$ – daje w wyniku długość napisu x

$s1 + s2$ – daje w wyniku złączenie napisów $s1$ i $s2$

$\text{napis}(p)$ – daje w wyniku napis będący zapisem dziesiętnym liczby całkowitej p

Zadanie 10.1.

- a) Uzupełnij miejsca oznaczone kropkami w drzewie wywołań funkcji *pisz* otrzymanym w wyniku wywołania *pisz*("",2,2).
- b) W kwadratowych polach, przy węzłach drzewa, podaj odpowiednią kolejność wywołań funkcji *pisz*, tzn. przy pierwszym wywołaniu – 1, przy kolejnym – 2 itd.



Zadanie 10.2.

Uzupełnij poniższą tabelę – przeanalizuj podane w niej wywołania funkcji `pisz`. Podaj napisy wypisywane w wyniku wywołania funkcji `pisz` z zadanymi parametrami oraz łączną liczbę wywołań tej funkcji.

Pierwsze wywołanie funkcji <code>pisz</code>	Napisy wypisane w wyniku wywołania funkcji <code>pisz</code>	Łączna liczba wywołań funkcji <code>pisz</code>
<code>pisz(' ', 3, 2)</code>		
<code>pisz(' ', 2, 3)</code>		

Zadanie 10.3.

Podaj wzór na łączną liczbę wywołań funkcji `pisz` w wyniku wywołania `pisz(' ', n, k)`.

Zadanie 11.

Dana jest dodatnia liczba całkowita n oraz uporządkowana rosnąco tablica różnych liczb całkowitych $T[1..n]$. Przeanalizuj następującą funkcję rekurencyjną, której parametrami są liczby całkowite x, p, k , przy czym $1 \leq p \leq k \leq n$.

```
Rek( $x, p, k$ )  
jeżeli  $p < k$   
     $s \leftarrow (p + k) \text{ div } 2$   
    jeżeli  $T[s] \geq x$   
        wynikiem jest Rek( $x, p, s$ )  
    w przeciwnym razie  
        wynikiem jest Rek( $x, s + 1, k$ )  
w przeciwnym razie  
    jeżeli  $T[p] = x$   
        wynikiem jest  $p$   
    w przeciwnym razie  
        wynikiem jest  $-1$ 
```

Uwaga: **div** jest operatorem oznaczającym część całkowitą z dzielenia.

Zadanie 11.1.

Podaj największą i najmniejszą możliwą liczbę wywołań funkcji **Rek** w wyniku wywołania **Rek**(2019, 6, 14) dla $n = 17$ i pewnej, uporządkowanej rosnąco tablicy $T[1..17]$ różnych liczb całkowitych.

Uwaga: Pierwsze wywołanie funkcji **Rek**(2019, 6, 14) włączamy do ogólnej liczby wywołań.

Zadanie 11.2.

Podaj, jakie będą wartości parametrów przekazywanych do funkcji **Rek** w kolejnych jej wywołaniach dla $n = 11$, tablicy $T = [1, 5, 8, 10, 12, 14, 19, 20, 23, 30, 38]$ oraz pierwszego wywołania **Rek**(37, 1, 11).

Zadanie 11.3.

Złożoność czasowa algorytmu opisanego funkcją **Rek** dla parametrów $x = 1$, $p = 1$, $k = n$ jest

- A. sześcienna.
- B. kwadratowa.
- C. liniowa.
- D. logarytmiczna.

Wybierz właściwą odpowiedź.

Zadanie 12.

Argumentami procedury $\text{sym}(a, b)$ są dwie nieujemne liczby całkowite a i b . Wywołanie tej procedury spowoduje wypisanie pewnego ciągu liczb całkowitych.

```
sym(a, b)
    jeżeli a ≠ 0
        sym(a - 1, b + 1)
    wypisz a * b
    sym(a - 1, b + 1)
```

Zadanie 12.1.

Uzupełnij tabelę – podaj wynik działania procedury $\text{sym}(a, b)$ dla wskazanych argumentów a i b .

a	b	$\text{sym}(a, b)$
3	1	3 4 3 3 3 4 3
4	2	5 8 5 9 5 8 5 8 5 8 5 9 5 8 5
3	3	
4	1	

Zadanie 12.2.

Uzupełnij tabelę – podaj długość ciągu liczbowego otrzymanego w wyniku wywołania procedury $\text{sym}(a, b)$ dla wskazanych argumentów a i b .

a	b	$\text{sym}(a, b)$
3	2	7
4	4	15
5	1	
6	6	
10	2020	

Zadanie 13.

Dana jest następująca funkcja:

funkcja $f(n)$:
jeżeli $n > 0$
wypisz n
 $f(n - 2)$
wypisz n

1.	W wyniku wywołania $f(5)$ otrzymamy ciąg 5 5 5 5 5 5.	P	F
2.	W wyniku wywołania $f(6)$ otrzymamy ciąg 6 4 2 2 4 6.	P	F
3.	W wyniku wywołania $f(7)$ otrzymamy ciąg 7 5 3 1 1 3 5 7.	P	F
4.	W wyniku wywołania $f(8)$ otrzymamy ciąg 8 6 4 2 0 0 2 4 6 8.	P	F