

Zadanie 1.**Wiązka zadań Ciąg rekurencyjny**

Dana jest następująca funkcja rekurencyjna:

funkcja *wynik*(*i*)

jeżeli $i < 3$

zwróć 1 i **zakończ**;

w przeciwnym razie

jeżeli $i \bmod 2 = 0$

zwróć $\text{wynik}(i - 3) + \text{wynik}(i - 1) + 1$

w przeciwnym razie

zwróć $\text{wynik}(i - 1) \bmod 7$

Uwaga: Operator mod oznacza resztę z dzielenia.

1.1.

Uzupełnij poniższą tabelę:

<i>i</i>	wynik (<i>i</i>)
2	1
3	
4	
5	
6	
7	
8	

1.2.

Wykonaniem elementarnym nazywać będziemy wykonanie *wynik*(0), *wynik*(1) lub *wynik*(2). Natomiast *złożonością elementarną* *wynik*(*i*) nazywamy liczbę *wykonan elementarnych* będących efektem uruchomienia *wynik*(*i*). Złożoność elementarną *wynik*(*i*) oznaczamy przez *E*(*i*).

Na przykład złożoność elementarna *wynik*(4) wynosi $E(4) = 2$, ponieważ wykonując *wynik*(4), wywołamy *wynik*(3) i *wynik*(1) (wykonanie elementarne), a z kolei przy wykonaniu *wynik*(3) wywołamy *wynik*(2) (drugie wykonanie elementarne).

Uzupełnij poniższą tabelę:

<i>i</i>	<i>E</i> (<i>i</i>)
0	1
3	1
5	
7	
9	
10	

Okazuje się, że $E(i)$ można opisać rekurencyjnym wyrażeniem, którego niekompletną postać podajemy poniżej. Uzupełnij brakujące miejsca tak, aby $E(i)$ dawało poprawną złożoność elementarną $wynik(i)$ dla każdego całkowitego nieujemnego i .

$$\begin{aligned} E(0) &= E(1) = E(2) = 1 \\ E(i) &= E(\dots\dots\dots) + E(\dots\dots\dots) && \text{dla parzystego } i > 2 \\ E(i) &= E(\dots\dots\dots) && \text{dla nieparzystego } i > 2 \end{aligned}$$

1.3.

Naszym celem jest wyznaczenie największej liczby spośród wartości funkcji $wynik(0)$, $wynik(1)$, ..., $wynik(1000)$ bez konieczności rekurencyjnego wyznaczania kolejnych wartości. Poniżej prezentujemy niekompletny algorytm realizujący to zadanie.

```

 $W[0] \leftarrow 1$ 
 $W[1] \leftarrow 1$ 
 $W[2] \leftarrow 1$ 
 $max\_wart \leftarrow 1$ 
dla  $i = 3, 4, \dots, 1\,000$  wykonuj
    jeżeli  $i \bmod 2 = 0$ 
         $W[i] \leftarrow \dots\dots\dots$ 
    w przeciwnym razie
         $W[i] \leftarrow \dots\dots\dots$ 
    jeżeli  $W[i] > max\_wart$ 
         $max\_wart \leftarrow W[i]$ 
zwróć  $max\_wart$ 

```

Uzupełnij brakujące miejsca w algorytmie tak, aby zwracał on największą liczbę spośród $wynik(0)$, $wynik(1)$, ..., $wynik(1000)$.