

# 1. Zadania rozwiązywane bez użycia komputera

## 1.1. Analiza algorytmów

### Zadanie 1.

#### Wiązka zadań *Ciągi rekurencyjne*

Dana jest następująca funkcja rekurencyjna:

**funkcja  $wynik(i)$**

**jeżeli  $i < 3$**

**zwróć 1 i zakończ;**

**w przeciwnym razie**

**jeżeli  $i \bmod 2 = 0$**

**zwróć  $wynik(i - 3) + wynik(i - 1) + 1$**

**w przeciwnym razie**

**zwróć  $wynik(i - 1) \bmod 7$**

**Uwaga:** Operator mod oznacza resztę z dzielenia.

### 1.1.

Uzupełnij poniższą tabelę:

$i$	$wynik(i)$
2	1
3	1
4	3
5	3
6	5
7	5
8	9

### 1.2.

Wykonaniem elementarnym nazywać będziemy wykonanie  $wynik(0)$ ,  $wynik(1)$  lub  $wynik(2)$ . Natomiast złożonością elementarną  $wynik(i)$  nazywamy liczbę wykonań 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:

$i$	$E(i)$
0	1
3	1
5	2
7	3
9	5
10	8

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  $i$ .

$$E(0) = E(1) = E(2) = 1$$

$$E(i) = \underline{E(i-3) + E(i-1)}$$

dla parzystego  $i > 2$

$$E(i) = \underline{E(i-1)}$$

dla nieparzystego  $i > 2$

### 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**  $i \bmod 2 = 0$

$$W[i] \leftarrow \underline{W[i-3] + W[i-1] + 1}$$

**w przeciwnym razie**

$$W[i] \leftarrow \underline{W[i-1] \bmod 7}$$

**jeżeli**  $W[i] > max\_wart$

$$\underline{max\_wart \leftarrow W[i]}$$

**zwróć**  $max\_wart$

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

### Komentarz do zadania

#### 1.1.

Do rozwiązania tego zadania stosujemy definicję rekurencyjną  $wynik(i)$ , wynikającą wprost z podanego pseudokodu:

$wynik(0) = wynik(1) = wynik(2) = 1$   $wynik(i) = wynik(i - 3) +$   
 $wynik(i - 1) + 1$  dla parzystych  $i > 2$   $wynik(i) = wynik(i - 1) \bmod 7$  dla  
nieparzystych  $i > 2$  A zatem:

- $wynik(3) = wynik(2) \bmod 7 = 1 \bmod 7 = 1$
- $wynik(4) = wynik(3) + wynik(1) + 1 = 1 + 1 + 1 = 3$