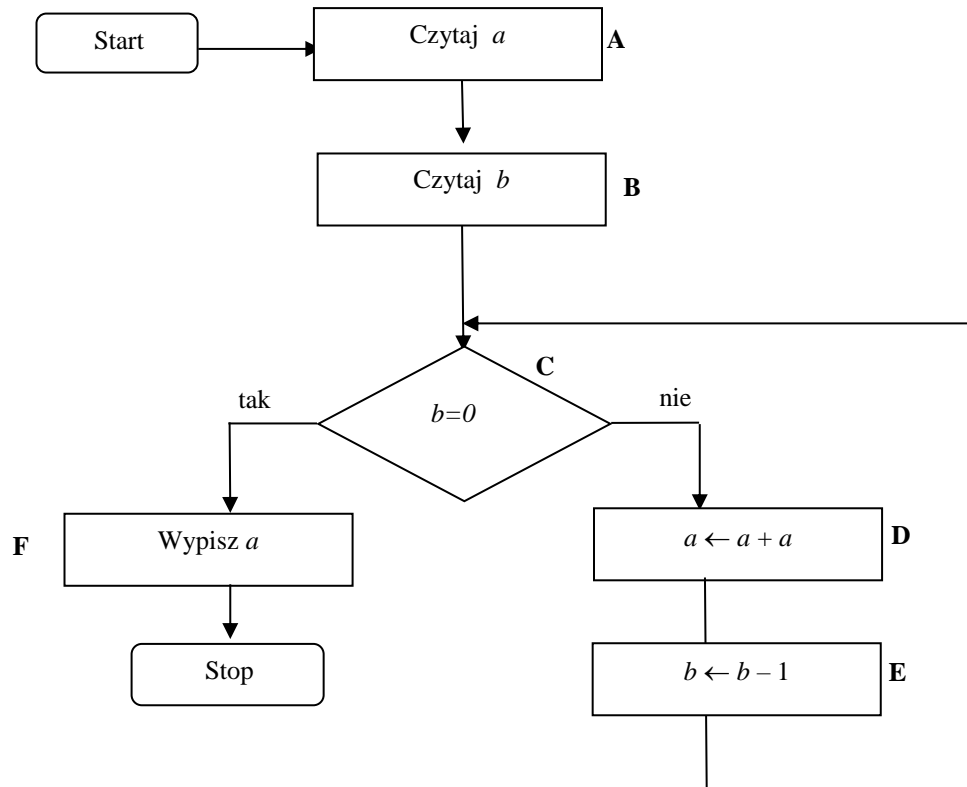


1. [12 pkt] Dany jest następujący algorytm w postaci schematu blokowego:



a) [8] Wykonaj polecenia:

- Napisz program w kodzie RAM implementujący podany powyżej schemat blokowy. Twój program powinien być tak napisany, aby zmiennym  $a$  i  $b$  odpowiadały ustalone komórki pamięci oraz aby każdemu blokowi schematu odpowiadały ustalone instrukcje Twojego programu.
- Podaj numery komórek pamięci odpowiadających zmiennym  $a$  i  $b$ .
- Ponumeruj instrukcje Twojego programu kolejnymi liczbami naturalnymi i podaj, które instrukcje implementują poszczególne bloki (A – F) powyższego schematu:

b) [4] Uzupełnij specyfikację algorytmu.

**Specyfikacja**

Wejście:  $a, b$  – liczby całkowite nieujemne

Wyjście: .....  
.....

2. [16 pkt] Dana jest następująca funkcja:

```

funkcja zagadka(A, lw, pr)

    # A – tablica liczb całkowitych dodatnich
    # lw, pr - liczby całkowite nieujemne
    # x, y – tablice dwuelementowe

1. jeżeli (lw = pr):                zwróć( A[ lw ], −1 )
2. jeżeli (lw = pr − 1 ):
2a.    x[0] ← max( A[lw], A[pr] ), y[0] ← min( A[lw], A[pr] )
2b.    zwróć( x[0], y[0] )
3. s ← ( lw + pr ) // 2    # // - dzielenie całkowitoliczbowe, zaokrąglenie w dół
4. ( x[0], y[0] ) ← zagadka( A, lw, s )
5. ( x[1], y[1] ) ← zagadka( A, s + 1, pr )
6. jeżeli (x[0] > x[1]):                i ← 0
7. w przeciwnym przypadku: i ← 1
8. z ← max( x[ 1 − i ], y[ i ] )
9. zwróć( x[ i ], z )

```

gdzie **max**( *a*, *b* ) i **min**( *a*, *b* ) to funkcja zwracająca odpowiednio większą i mniejszą z liczb *a*, *b* gdy *a* ≠ *b* oraz liczbę *a* gdy *a* = *b*.

- a) [6] Rozważ uruchomienie zagadka(*A*, 0, 9), gdzie komórki *A*[0..5] są wypełnione cyframi Twojego numeru indeksu a komórki *A*[6..9] są wypełnione cyframi bieżącego roku 2021. Podaj:
- Wynik zwracany przez powyżej opisane wywołanie zagadka(*A*, 0, 9).
  - Liczbę wywołań rekurencyjnych funkcji zagadka w trakcie uruchomienia zagadka(*A*, 0, 9).
  - Wartości *lw* i *pr* dla wszystkich wywołań rekurencyjnych, w którym wartość argumentu *pr* jest równa 9.
- b) [3] Zapisz w postaci zależności rekurencyjnej asymptotyczną złożoność czasową funkcji zagadka, gdzie argumentem jest rozważana liczba elementów tablicy  $n = pr - lw + 1$ . Możesz w swoim rozwiązaniu skorzystać z poniższej wskazówki ilustrującej niepełną postać tej zależności;
- $$T(1) = T(2) = 1$$
- $$T(n) = T(\dots) + \dots \quad \text{gdy } n \text{ jest nieparzyste}$$
- $$T(n) = \dots \quad \text{gdy } n \text{ jest parzyste}$$
- c) [4] Załóżmy, że *n* jest naturalną potęgą dwójki czyli  $n = 2^k$  dla nieujemnej całkowitej liczby *k*. Przy tym założeniu rozwiąż zależność rekurencyjną z punktu b) metodą podstawienia.
- d) [3] Uzupełnij specyfikację funkcji zagadka.

#### Specyfikacja

*Wejście:* *A* – tablica liczb całkowitych dodatnich  
*lw*, *pr* - liczby całkowite nieujemne

*Wyjście:* para liczb *x*, *z* taka, że .....

3. [11 pkt] Napisz algorytm realizujący poniższą specyfikację:

**Specyfikacja**

*Wejście:*

$s, m_1, \dots, m_6, c_1, \dots, c_4$  – liczby ze zbioru  $\{0, 1\}$  reprezentujące znak, mantysę i cechę (w U2) liczby zapisanej w reprezentacji zmiennopozycyjnej.

*Wyjście:*

Wartość liczby o zapisie zmiennopozycyjnym

znak	mantysa						cecha			
$s$	$m_1$	$m_2$	$m_3$	$m_4$	$m_5$	$m_6$	$c_1$	$c_2$	$c_3$	$c_4$

*Przykład:*

Dla zapisu zmiennopozycyjnego

znak	mantysa						cecha			
0	0	1	0	0	0	0	1	1	1	1

Odpowiadającego ciągowi wejściowemu 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1 wynik jest równy 0,625, gdyż  $0,625 = (-1)^0 \cdot 1,010000_{(2)} \cdot 2^{-1}$ , czyli

- $s = 0$  odpowiada za znak dodatni liczby,
- $m_1, \dots, m_6 = 0, 1, 0, 0, 0, 0$  odpowiada mantysie  $1,010000$
- $c_1, \dots, c_4 = 1, 1, 1, 1$  to wykładnik  $-1$  zapisany w U2 na 4 bitach.

4. [11 pkt] Dla funkcji:

$$f_1(n) = n \cdot (\log n)^2$$

$$f_2(n) = n^2 / 10$$

$$f_3(n) = \log n + 2^{10} \cdot n$$

wykonaj następujące polecenia:

- (a) Ustaw  $f_1(n)$ ,  $f_2(n)$  i  $f_3(n)$  w takiej kolejności  $f_i(n)$ ,  $f_j(n)$ ,  $f_k(n)$ , że  $f_i(n) = O(f_j(n))$  oraz  $f_j(n) = O(f_k(n))$ .
- (b) Udowodnij każdą z zależności  $f_i(n) = O(f_j(n))$  oraz  $f_j(n) = O(f_k(n))$ .

*Uwaga.* W dowodach zależności można m.in. korzystać z faktu:

Jeżeli  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$ , to  $f(n) = O(g(n))$ .