# Algorytmy i struktury danych

## Lista zadań 4

## Zadanie 1

Skorzystaj z metody rekurencji uniwersalnej i podaj dokładne asymptotyczne oszacowania dla następujących rekurencji:

(a) 
$$n^{1/2} = \Theta(n^{\log_4 2}) \implies T(n) = 2T(n/4) + \sqrt{n} = \Theta(n^{1/2} \log n)$$

(b) 
$$n = \Omega(n^{\log_4 3 + \epsilon})$$
 dla  $\epsilon < 0.2 \implies T(n) = 3T(n/4) + n = \Theta(n)$ 

(c) 
$$n^{3/2} = \Theta(n^{\log_4 8}) \implies T(n) = 8T(n/4) + n\sqrt{n} = \Theta(n^{3/2}\log n)$$

(d)

$$\begin{split} T(n) &= 2T \left( n^{\frac{1}{2}} \right) + 1 \\ m &= \log n, \, U(m) = T \left( e^m \right) = T \left( e^{\log n} \right) = T(n) \\ U(m) &= 2T \left( e^{\log n^{\frac{1}{2}}} \right) + 1 = 2T \left( e^{\frac{1}{2} \log n} \right) + 1 = 2T \left( e^{\frac{m}{2}} \right) + 1 = 2U \left( \frac{m}{2} \right) + 1 \\ 1 &= O \left( m^{\log_2 2 - \epsilon} \right) \, \, \text{dla } \epsilon \leq 1 \implies U(m) = \Theta(m) \\ T(n) &= U(m) = U(\log n) = \Theta(m) = \Theta(\log n) \end{split}$$

#### Zadanie 2

Czas działania algorytmu A opisany jest przez rekurencję  $T(n) = 7T(n/2) + n^2$ . Algorytm konkurencyjny A' ma czas działania  $T'(n) = aT'(n/4) + n^2$ . Jaka jest największa liczba całkowita a, przy której A' jest asymptotycznie szybszy niż A?

$$n^{2} = O\left(n^{\log_{2}7 - \epsilon}\right) \text{ dla } \epsilon \leq 0.80 \implies T(n) = 7T(n/2) + n^{2} = \Theta\left(n^{\log_{2}7}\right)$$

$$n^{2} = O\left(n^{\log_{4}a - \epsilon}\right) \implies T'(n) = aT'(n/4) + n^{2} = \Theta\left(n^{\log_{4}a}\right)$$

$$n^{\log_{4}a} < n^{\log_{2}7}$$

$$n^{\frac{1}{2}\log_{2}a} < n^{\log_{2}7}$$

$$T'(n) = \begin{cases} \Theta\left(n^2\right) & \text{dla } a \in [1, 15] \\ \Theta\left(n^2 log n\right) & \text{dla } a = 16 \\ \Theta\left(n^{log_4 a}\right) & \text{dla } a \in [17, \infty) \\ \Theta\left(n^{log_4 49}\right) = \Theta\left(n^{log_2 7}\right) & \text{dla } a = 49 \end{cases}$$

#### Zadanie 3

Rozważmy warunek regularności  $af(n/b) \le cf(n)$  dla pewnej stałej  $c \le 1$ , który jest częścią przypadku 3 twierdzenia o rekurencji uniwersalnej. Podaj przykład prostej funkcji f(n), które spełnia wszystkie warunki twierdzenia o rekurencji uniwersalnej z wyjątkiem warunku regularności.

$$af(n/b) \le cf(n), \ a \ge 1, \ b > 1, \ c \le 1$$
 
$$T(n) = T(n/2) + \sin n$$
 
$$\sin\left(\frac{n}{2}\right) \le \sin n$$
 
$$\operatorname{dla} \ n = \frac{7\pi}{2}, \ \sin\left(\frac{7\pi}{4}\right) \le \sin\left(\frac{7\pi}{2}\right) \implies -0.7071 \nleq -1$$

#### Zadanie 4

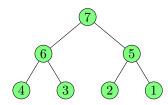
Zasymuluj działanie polifazowego mergesorta dla tablicy:

$$\{9,22,6,19,21,14,10,17,3,5,60,30,29,1,8,7,6,15,12\}.$$

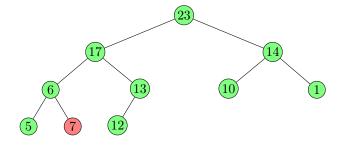
W sortowaniu polifazowym na każdym etapie sortowania scala się sąsiadujące podciągi rosnące, to znaczy: w pierwszym przebiegu {9,22} z {6,19,21}, {14} z {10,17} itd..

#### Zadanie 5

(a) Czy tablica posortowana malejąco jest kopcem?

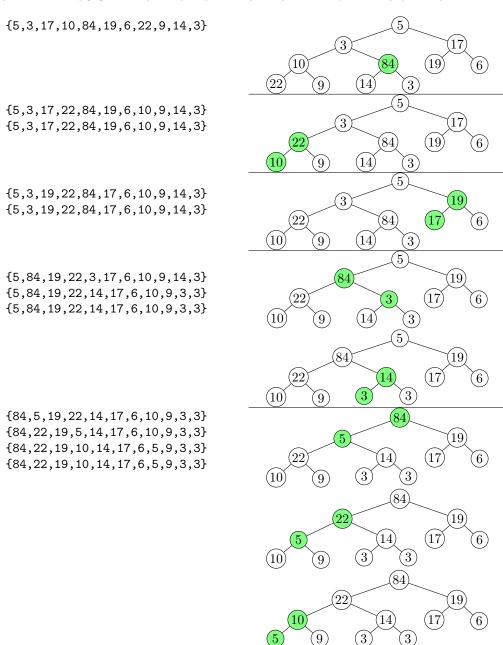


(b) Czy ciąg  $\{23,17,14,6,13,10,1,5,7,12\}$  jest kopcem?



#### Zadanie 6

Zilustruj działanie procedury buildheap dla ciągu {5,3,17,10,84,19,6,22,9,14,3}. Narysuj na kartce wygląd tablicy i kopca po każdym wywołaniu procedury przesiej.



### Zadanie 8

Udowodnij, że wysokość kopca n-elementowego wynosi  $\lfloor \log_2 n \rfloor + 1$ .

$$2^k \le n \le 2^{k+1} - 1 \implies k \le \log_2 n \le k + 1$$

## Zadanie 11

Niech  $F_n$  oznacza ilość różnych kształtów drzew binarnych o n węzłach. Rysując drzewa, łatwo sprawdzić, że  $F_0=1, F_1=1, F_2=2, F_3=5$ , itd. Nie korzystając z internetu:

(a) Znajdź wzór wyrażający  $F_n$  przez  $F_0, F_1, F_2, \dots, F_{n-1}$  dla n=2,3,4 a potem ogólnie.

1

- (b) Zaprojektuj (na kartce) procedurę, która oblicza kolejne wyrazy ciągu  $F_n$ , zapisuje je w tablicy i korzysta z nich przy obliczaniu następnych wyrazów.
- (c) Przeanalizuj ile mnożeń trzeba wykonać, by obliczyć wyrazy od  $F_1$  do  $F_n$ . Czy da się ją zapisać w postaci  $O(n^k)$  dla pewnego k?
- (d) Jaka byłaby złożoność algorytmu rekurencyjnego, który nie korzysta z wartości zapisanych w tablicy, tylko oblicza je ponownie. Czy da się ją zapisać jako  $O(n^k)$ ?