Wstęp do Informatyki 2024/2025 Lista 8

Instytut Informatyki, Uniwersytet Wrocławski

Dla zależności rekurencyjnych podanych w zadaniach 1, 2 i 3 wykonaj polecenia:

- Wyznacz wartość T(16);.
- Rozwiąż zależność metodą podstawienia. W zadaniach 2. i 3. wystarczy, że uzyskasz rozwiązanie dla $n=2^k, k\in\mathbb{N}$.
- Podaj przykład algorytmu prezentowanego w ramach wykładu lub na liście ćwiczeniowej, którego złożoność czasową można opisać tą zależnością rekurencyjną. Odpowiedź uzasadnij.
- 1. [1]

$$T(1) = 1$$

 $T(n) = T(n-1) + n,$ $n > 1$

2. [1]

$$T(1)=0$$

$$T(n)=T(\frac{n}{2})+1, \qquad \qquad \text{dla parzystego } n>1$$

$$T(n)=T(\frac{n+1}{2})+1, \qquad \qquad \text{dla nieparzystego } n>1$$

3. [1]

$$\begin{split} T(1)&=1\\ T(n)&=2T(\frac{n}{2})+1, & \text{dla parzystego } n>1\\ T(n)&=T(\frac{n+1}{2})+T(\frac{n-1}{2})+1, & \text{dla nieparzystego } n>1 \end{split}$$

- 4. [2] Uzasadnij, że asymptotycznie (czyli w notacji dużego-O) funkcje podane w zadaniach 2 i 3 są ograniczone przez funkcje wyznaczone w tych zadaniach metodą podstawienia dla każdego naturalnego argumentu n, nie tylko dla poteg dwójki.
 - Wskazówka. Można np. udowodnić, że podane funkcje są monotoniczne i wykorzystać ten fakt. Należy jednak pamiętać, że w dowodzie monotoniczności można wykorzystywać tylko rekurencyjną postać funkcji, ponieważ zwarty "wzór" został udowodniony w zadaniach tylko dla n będących potęgami dwójki.
- 5. [1] Rozważmy następujący algorytm wyznaczania najmniejszej liczby w ciągu n-elementowym: Jeśli n=1 to minimum jest równe jedynemu elementowi ciągu. W przeciwnym razie dzielimy ciąg na dwa podciągi (prawie) równej długości, wyznaczamy minima tych dwóch ciągów m_1, m_2 a następnie wybieramy mniejszą z liczb m_1, m_2 .

- (a) Napisz funkcję rekurencyjną realizującą ten algorytm.
- (b) Podaj zależność rekurencyjną opisującą liczbę porównań elementów z ciągu wejściowego w Twoim rozwiązaniu. Rozwiąż tę zależność dla n postaci $n=2^k$, gdzie $k\in\mathbb{N}$. Wynik porównaj z liczbą porównań w "standardowym" iteracyjnym algorytmie wyznaczania minimum.
- 6. [1] Jak zadziała algorytm Quicksort uruchomiony dla ciągu:
 - (a) uporządkowanego,
 - (b) odwrotnie uporządkowanego (od największej wartości do najmniejszej),
 - (c) złożonego z wielu powtórzeń jednego, tego samego elementu.

Przyjmij, że procedura podzial wybiera pierwszy element rozważanego podciągu jako wartość do podziału (pivot).

- 7. [1] Sortujemy ciągi złożone z 10, 100, 1000 elementów. Dla każdej z tych wartości ustal
 - (a) głębokość drzewa wywołań rekurencyjnych, gdy stosujemy sortowanie przez scalanie;
 - (b) najmniejszą i największą możliwą głębokość drzewa wywołań rekurencyjnych, gdy sortujemy stosując sortowanie szybkie (Quicksort).

Podaj zależność rekurencyjną, której wartością dla danego n jest liczba poziomów drzewa wywołań rekurencyjnych sortowania przez scalanie (mergesort) ciągu n-elementowego.

8. [1] Zapoznaj się z problemem wież z Hanoi. Sformułuj jego specyfikację i przedstaw jego rekurencyjne rozwiązanie w pseudokodzie oraz w postaci funkcji w języku C/Python.

Zadania dodatkowe, niedeklarowane (nie wliczają się do puli punktów do zdobycia na ćwiczeniach, punktacja została podana tylko jako informacja o trudności zadań wg wykładowcy):

- 9. [1] Podaj nierekurencyjny algorytm znajdowania najmniejszego i największego elementu w ciągu, w którym wykonywane jest co najwyżej $\frac{3}{2}n$ porównań elementów.
- 10. [0] Sortujemy metodą Quicksort ciąg złożony z 10 elementów. Przedstaw:
 - (a) drzewo wywołań rekurencyjnych dla przypadku, gdy algorytm będzie działał najdłużej (gdy mamy "najgorsze" wyniki funkcji podzial),
 - (b) drzewo wywołań rekurencyjnych dla przypadku, gdy algorytm będzie działał najkrócej (gdy mamy "najlepsze" wyniki funkcji podzial).
- 11. [2] Zaimplementuj algorytm Quicksort bez użycia rekurencji.

Wskazówka. Jeśli znasz strukturę danych nazywaną stosem, spróbuj ją zaimplementować i wykorzystać w tym zadaniu.

Uwaga. Jeśli to zadanie jest dla Ciebie zbyt łatwe, spróbuj zaimplementować Quicksort bez rekurencji, używając jedynie pamięci pomocniczej stałego rozmiaru. Takie rozwiązanie jest warte 4 punkty.

- 12. [2] Zaimplementuj sortowanie przez scalanie bez użycia rekurencji. Poza funkcją scalającą dwa ciągi, Twoje rozwiązanie powinno używać jedynie pamięci stałego rozmiaru.
- 13. [2] Podaj iteracyjne (nierekurencyjne) rozwiązanie problemu wież z Hanoi, wymagające jedynie pamięci pomocniczej stałego rozmiaru.
- 14. [0.5] Uzasadnij, że Quicksort (funkcja qsort podana na wykładzie) nie spełnia własności stopu w sytuacji gdy funkcja podzial(a, 1, p) może zwracać jako wynik wartość p dla argumentów 1, p takich, że 1 < p. Sprawdź też, czy sytuacja taka może mieć miejsce w przypadku funkcji podzial podanej na wykładzie.