## Zadanie 2.6

## Treść

Wyznacz asymptotyczne oszacowanie górne dla następujących rekurencji:

- T(n) = T(n/2) + 1
- T(n) = T(n/3) + n
- T(n) = 5T(n/2) + n
- $T(n) = 2T(\sqrt{n}) + 1$

## Rozwiązanie

Ograniczenia asymptotyczne zostaną we wszystkich przypadkach znalezione przy pomocy twierdzenia o rekurencji uniwersalnej (Master theorem).

• T(n) = T(n/2) + 1

Zgodnie z twierdzeniem, jeśli  $T(n) = aT(\lceil \frac{n}{b} \rceil) + O(n^d)$  dla pewnych stałych a > 0, b > 0 oraz  $d \ge 0$ , to:

$$T(n) = \begin{cases} O(n^d), & \text{gdy } d > \log_b a \\ O(n^d \log n), & \text{gdy } d = \log_b a \\ O(n^{\log_b a}), & \text{gdy } d < \log_b a \end{cases}$$

Dla tego podpunktu stałe przyjmują wartości odpowiednio  $a=1,\,b=2$  oraz d=0. Wtedy  $\log_b a = \log_2 1 = 0 = d$ , a więc:

$$T(n) = O(n^d \log n) = O(n^0 \log n) = O(\log n)$$

• T(n) = T(n/3) + n

Podobnie do przykładu poprzedniego znajdujemy wartości stałych równe tym razem  $a=1,\ b=3$  oraz d=1. Wtedy  $\log_b a=\log_3 1=0< d,$  a więc:

$$T(n) = O(n^d) = O(n^1) = O(n)$$

T(n) = 5T(n/2) + n

W tym przypadku stałe wynoszą  $a=5,\,b=2$  oraz d=1. Wtedy  $\log_b a=\log_2 5\approx 2.32>d,$  a więc:

$$T(n) = O(n^{\log_b a}) = O(n^{\log_5 2})$$

 $T(n) = 2T(\sqrt{n}) + 1$ 

Ten przykład nie pozwala na początkowe skorzystanie z twierdzenia o rekurencji uniwersalnej, gdyż kolejne jej kroki nie opierają się na ułamkach liczby n, dlatego należy wprowadzić rekurencję pomocniczą  $F(x) = T(\exp x)$ , gdzie  $x = \log n$ . Wtedy dla rekurencji F(x) można już bezproblemowo obliczyć jej ograniczenie górne przy pomocy twierdzenia.

$$F(x) = T(\exp\log n) = T(n) = 2T(\sqrt{n}) + 1 = 2T(\exp(\frac{1}{2}\log n)) + 1 = 2F(x/2) + 1$$

1

Wartości stałych dla rekurencji F(x) to odpowiednio  $a=2,\ b=2$  oraz d=0. Wtedy  $\log_b a = \log_2 2 = 1 > d,$  a więc:

$$F(x) = O(x^{\log_b a}) = O(x^1) = O(x)$$
$$T(n) = F(\log n) = O(\log n)$$