
ALGORYTMY I STRUKTURY DANYCH

SZACOWANIE ZŁOŻONOŚCI OBLICZENIOWEJ

Instytut Informatyki Uniwersytetu Wrocławskiego

Paweł Rzechonek

-
-
1. W podanych niżej funkcjach usuń wszystkie składniki i współczynniki, tak by pozostała jak najprostsza w zapisie funkcja równoważna wejściowej w sencie Θ :
 - (a) $11n^3 + 13n^2 + 17n + 19$
 - (b) $n! + n^n$
 - (c) $2^n + 3^n$
 - (d) $3^{n+7} \cdot 2^{n+5}$
 - (e) $\log(n^n) + \log(n!)$
 - (f) $2^{\log^2 n} + n^{\log n}$
 2. Uzasadnij, że $\left(\frac{n}{2}\right)^{\frac{n}{2}} \leq n! \leq \left(\frac{n}{2}\right)^n$.
 3. Posługując się metodą uzmienniania stałej, oraz korzystając ze wzoru na sumę szeregu geometrycznego i twierdzenia, że suma pochodnych jest równa pochodnej sumy, oblicz:
 - (a) $\sum_{i=1}^n i \cdot 2^i$
 - (b) $\sum_{i=1}^n (i^2 - i) \cdot 3^i$
 4. Wykaż, że dla dowolnej niemalejącej funkcji $f : \mathbf{R}_{+0} \mapsto \mathbf{R}_{+0}$ sumę $\sum_{i=1}^n f(i)$ można oszacować z dołu przez $\int_0^n f(x) dx$ oraz z góry przez $\int_1^{n+1} f(x) dx$. Następnie wykorzystaj tę własność by oszacować sumy:
 - (a) $\sum_{i=1}^n \frac{1}{i}$
 - (b) $\sum_{i=1}^n i^2$
 - (c) $\sum_{i=1}^n i \cdot \log i$
 - (d) $\sum_{i=1}^n 2^i$
 5. Dana jest n -elementowa lista jednokierunkowa. W każdym węźle tej listy jest zapamiętana jedna liczba całkowita będąca kluczem. Nie ma też dwóch różnych węzłów, które pamiętałyby taką samą liczbę. Przeglądanie listy jest standardowe: zaczynamy od pierwszego elementu i przechodzimy przez kolejne, aż nie osiągniemy zadanego celu. Dostęp do k -tego węzła na tej liście wymaga więc czasu $O(k)$. Oszacuj:

- (a) Jaki jest najlepszy i najgorszy czas dostępu do elementu o zadanym kluczu?
- (b) Jaki jest średni czas dostępu do elementu na liście, przy założeniu że o każdy klucz pytamy z jednakowym prawdopodobieństwem?
- (c) Jaki jest średni czas dostępu do elementu na liście, przy założeniu że o każdy klucz pytamy z jednakowym prawdopodobieństwem, oraz że połowa kluczy o które pytamy w ogóle nie znajduje się na liście?