Контролно ДАА

Задача 1. Подредете функциите по асимптотично нарастване: $(\lg n)^{n^{\lg n}},\ n^{(\lg n)^{\lg n}},\ 2^{n!},\ n!+\sqrt{n},\ n!+\lg\lg n.$

$$(\lg n)^{n^{\lg n}}, \ n^{(\lg n)^{\lg n}}, \ 2^{n!}, \ n! + \sqrt{n}, \ n! + \lg \lg n$$

	1	2	3
f(n)	$(\lg n)^{n^{\lg n}}$	$n^{(\lg n)^{\lg n}}$	$2^{n!}$
$gled ext{lg } f(n)$	$n^{\lg n} \lg \lg n$	$(\lg n)^{1+\lg n}$	n!
$\lg \lg f(n)$	$(\lg n)^2$	$\lg n \lg \lg n$	$n \lg n$

OTF: $f_3 \succ f_1 \succ f_2 \succ f_4 \approx f_5$

Задача 2. Намерете сложността на следния фрагмент и изчислете в като фунцкия на n:

$$\begin{array}{l} \mathrm{int} \ s = 0; \\ \mathrm{for} \ (\mathrm{int} \ i = 2; \ i <= 2n; \ i \ += 2) \\ \mathrm{for} \ (\mathrm{int} \ j = 2; \ j <= i; \ j \ += 2) \end{array}$$

return s;

$$s = \sum_{k=1}^{n} (k^2 + k) \approx n^3$$

Сложност на фрагмента: $\sum_{k=1}^{n} k \asymp n^2$

Задача 3. (Бонус) Сортиран масив съдържа числата от 0 до п включително, без повторения, като има едно липсващо число. Предложете алгоритъм (псевдокод), който намира липсващото.

Прилагаме модифицирано двоично търсене: ако a[i] = i, търсим във втората половина, в противен случай - в първата.

Контролно ДАА

Задача 1. Подредете функциите по асимптотично нарастване:

$$n!, \frac{n^2}{(\lg n)^3}, \lg(n!), \sum_{i=1}^{\lfloor \lg n \rfloor} ni, \frac{(n+n^{\frac{1}{\lg n}})!}{n^2}.$$

$$f_4 \asymp n(\lg n)^2$$
$$f_5 \asymp \frac{(n+2)!}{n^2}$$

Ote: $f_1 \simeq f_5 \succ f_2 \succ f_4 \succ f_3$

Задача 2. Намерете сложността на следния фрагмент и изчислете в като фунцкия на n:

for (int
$$i = 3n$$
; $i > 0$; $i = 3$)
for (int $j = 0$; $j < i/3$; $j++$)
 $s ++$:

return s;

$$\sum_{n=1}^{n} k \asymp n^2$$

 $\sum_{k=1}^n k \asymp n^2$ Сложността на фрагмента съвпада с s.

Задача 3. (Бонус) Разликата на две множества A и B е $A \setminus B = \{x | x \in A, x \notin B\}$. Предложете алгоритъм (псевдокод), който намира разликата на числовите масиви а[1, .., n] и b[1, .., т]. Може да приемете за улеснение, че и в а, и в b няма повтарящи се елементи.

I начин: Сортираме b и за всеки елемент x на a: binarySearch(x,b). Сложност: $\theta((m+n)\lg m)$ II начин: Построяваме хеш-таблица от елементите на b и за всеки елемент x на a: find(x, hashtable). Сложност: $\theta(m+n)$