## ALGORITMI Kolokvij I 2005/2006

- 1. Kod računanja vremena izvršavanja QuickSort algoritma koristili smo nejednakost  $\sum_{q=2}^{n-1}q\ln q \leq \frac{n^2}{2}\ln n \frac{n^2}{4}. \text{ Pokažite pomoću aproksimacije korištenjem integrala da je ta nejednakost točna.}$
- 2. Riješite slijedeću rekurziju metodom iteracije

$$T(n) = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ T(n-1) + 3^{n} & \text{za ostale} \end{cases}$$

3. Izračunajte koliko se puta, kao funkcija od n (za  $n \ge 1$ ), izvrši naredba output. Napišite točno rješenje i asimptotsku granicu.

```
i=n
while (i>=1) do {
    for j = 1 to 2*i do {
        output()
    }
    i=i/4
}
```

- 4. Pokažite i objasnite na primjeru polja (1,5,8,9,1,1) kako radi CountinSort algoritam. Da li je CountingSort stabilan algoritam i zašto?
- 5. Dano je polje od n vektora od kojih se svaki sastoji od 3 komponente, a svaka komponenta je cijeli broj od 1 do 20. Definirajmo da su dva vektora bliska ako su im jednake bilo koje dvije komponente, a razlikuju se u najviše jednoj komponenti. Primjerice vektor (3,14,2) je blizak vektoru (3,15,2) i vektoru (3,14,1) ali nije blizak (4,14,3). Definirajte O(n) algoritam koji u polju od ne vektora pronađe dva vektora koja su bliska, ili izvijesti da takva dva vektora ne postoje.