

# psa-teoretična-01

## 1. naloga

1. Naslednje funkcije razvrsti v **nepadajočem vrstnem redu** glede na **asimptotično rast** (veliki  $O$ ).

- $f_1(n) = 2^{2^{1000000}}$
- $f_2(n) = 2^{1000000n}$
- $f_3(n) = \binom{n}{2}$
- $f_4(n) = n\sqrt{n}$

**Primer:**  $f(n) = n$  raste asimptotično počasneje kot  $g(n) = n^2$ . Z drugimi besedami,  $f(n) \in O(g(n))$ , toda  $g(n) \notin O(f(n))$ .

---

$f_1(n)$

$f_1(n)$  je konstantna funkcija, saj  $2^{2^{1000000}}$  ni odvisno od  $n$ , zaradi česar velja

$$f_1(n) \in O(1) \iff f_1(n) = O(1)$$

$f_2(n)$

Po pravilu  $a^{m \cdot n} = (a^m)^n = (a^n)^m$  velja:

$$f_2(n) = 2^{1000000n} = (2^{1000000})^n = (2^n)^{1000000}$$

Velja, da funkcija raste tako hitro, kot raste  $n$ . To pomeni, da  $(2^n)^{1000000}$  raste hitreje kot  $(2^n)^{99999}$  in ta počasneje kot 99998, itn.

To vodi do tega, da funkcija  $f_2(n)$  raste vsaj tako hitro, kot  $2^n$ , torej:

$$f_2(n) = O(2^n)$$

$f_3(n)$

$f_3(n) = \binom{n}{2}$  lahko razvijemo po enačbi:

$$\begin{aligned}\binom{n}{r} &= \frac{n!}{(n-r)! \cdot r!} \\ \Rightarrow \binom{n}{2} &= \frac{n!}{(n-2)! \cdot 2!} \\ &= \frac{n(n-1) \cancel{(n-2)!}}{\cancel{(n-2)!} \cdot 2!} \\ &= \frac{n(n-1)}{2!} \\ &= \frac{n(n-1)}{2}\end{aligned}$$

Torej  $f_3(n) = \frac{n(n-1)}{2}$  in velja naprej:

$$\frac{n(n-1)}{2} = \frac{n^2 - n}{2} = \frac{n^2}{2} - \frac{n}{2}$$

$O$ -notacija opisuje zgornjo mejo asimptotičnega obnašanja funkcij - kako se funkcija obnaša, ko  $n$  raste - funkcija ne raste hitreje, kot največji člen v enačbi.

V naši enačbi je največji člen  $n^2/2$ , saj  $n^2 = n \cdot n = 2n > n$ . Funkcija ne raste hitreje kot  $n^2$ , zato je to zgornja meja in velja, da je asimptotična rast funkcije:

$$f_3(n) = O(n^c); \quad c \geq 2$$

za vsak  $c \geq 2$ , oziroma  $O(n^2)$ .

$$f_4(n)$$

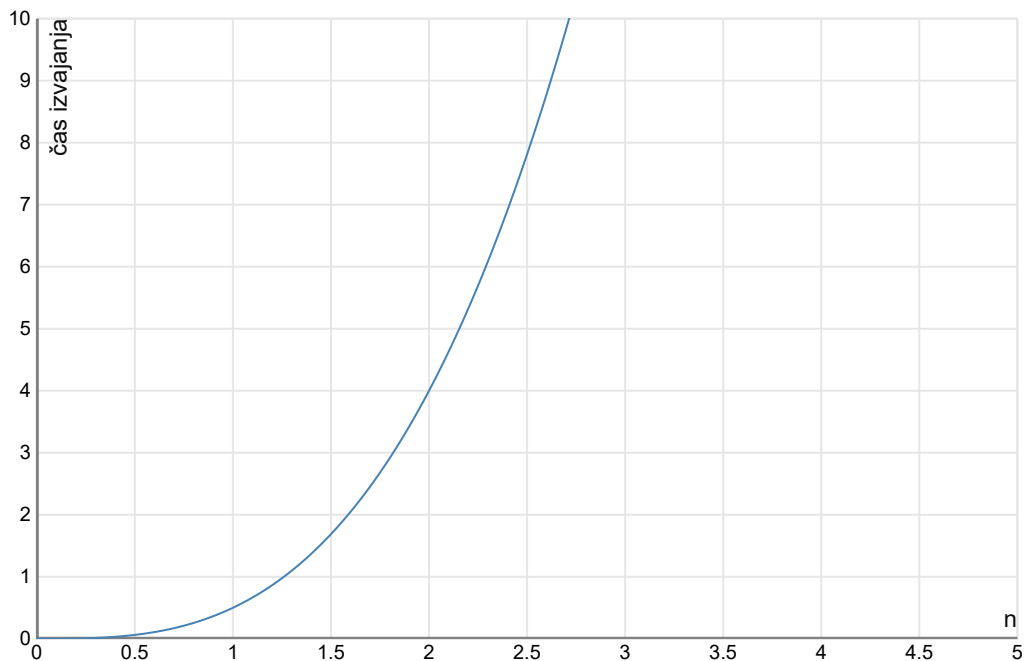
Če preuredimo zapis funkcije:

$$f_4(n) = n\sqrt{n} = n^1 \cdot n^{1/2}$$

Po pravilu  $a^n \cdot a^m = a^{n+m}$  velja:

$$n^1 \cdot n^{1/2} = n^{1+1/2} = n^{3/2}$$

Funkcija grafično izgleda tako:



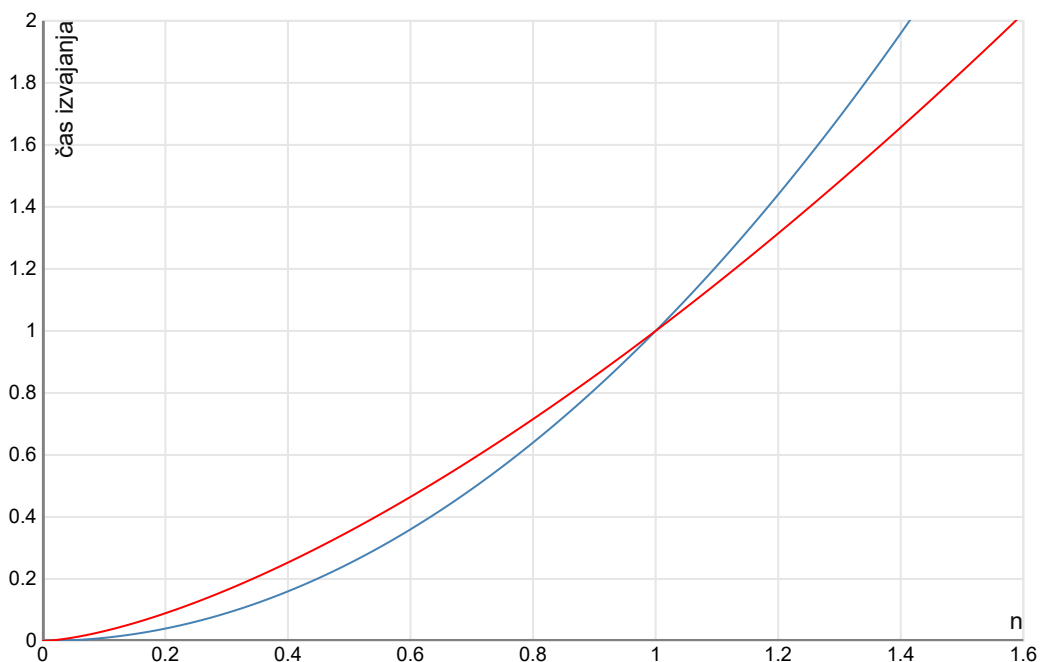
Podobno kot prej rečemo, da funkcija ne raste hitreje kot člen  $n^{3/2}$ , torej

$$f_4(n) = O(n^c); \quad c \geq \frac{3}{2}$$

**Katera od  $f_3$  in  $f_4$  ima večjo asimptotično rast?**

$f_3 = O(n^2)$  raste hitreje kot  $f_4 = O(n^{3/2})$ , saj  $n^{3/2} = n^{1.5}$  raste hitreje kot  $n^1$ , a počasneje kot  $n^2$  (glede na primer iz navodil).

Grafično predstavljeno (modra =  $f_3$ , rdeča =  $f_4$ ):



# Nepadajoči vrstni red funkcij glede na njihove asimptotične rasti

$$O(1) < O(n^{3/2}) < O(n^2) < O(2^n) \implies f_1 < f_4 < f_3 < f_2$$

---

2. Z uporabo definicije velikega  $O$  pokaži  $n^{1+0,001} \notin O(n)$ .

2. naloga