

Sveučilište u Splitu
Fakultet elektrotehnike, strojarstva i brodogradnje

Algoritmi

Vježba 2

Nositelj: izv.prof.dr.sc Matko Šarić

Suradnici u nastavi:

- asistent Jurica Đerek, mag.ing.
- asistent Matija Pauković, mag.ing.

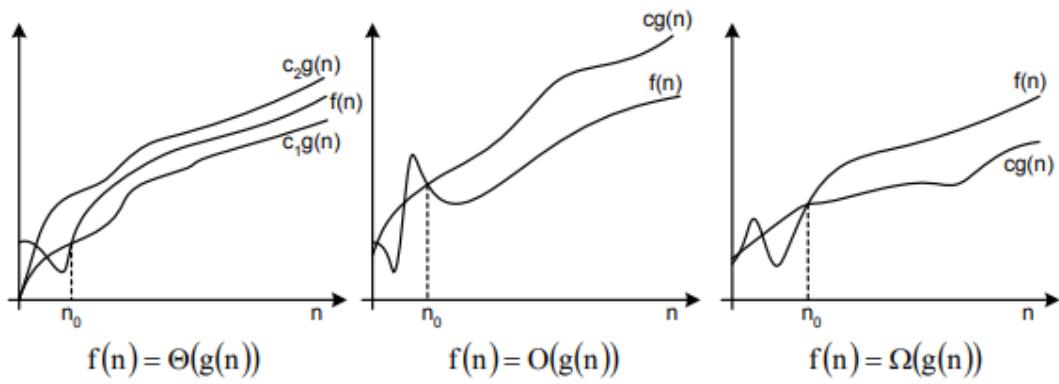
Uvod u vježbu 2

U ovoj vježbi ćemo pokazati način računanja kod O označavanja i računanje sume iz petlji.

Θ-označavanjem asimptotski ograničavamo funkciju i od gore i od dolje. Kada nas zanima samo gornja granica tada koristimo O-označavanje (notaciju).

Definicija: Za danu funkciju $g(n)$, definiramo $O(g(n))$ kao skup funkcija:

$O(g(n)) = \{ f(n) : \text{postoje pozitivne konstante } c \text{ i } n_0 \text{ takve da je } 0 \leq f(n) \leq cg(n) \text{ za sve } n \geq n_0 \}$



Slika: Ilustracija Θ -označavanja, O -označavanja i Ω -označavanja

Algoritam s puno ugniježđenih složenih petlji se rješava tako da se svaka petlja napiše kao suma te se nakon toga izračuna ta suma.

Vježba 2

1. Pokažite da je $4n^2 + 2n - 3 = O(2n^2 - 4n + 1)$ koristeći definiciju O označavanja.

2. Promotrite sljedeći dio koda:

```
for i=1 to n do
    for j=i to 3*i+1 do
        output "izlaz"
```

Neka je $T(n)$ broj ispisa riječi "izlaz" kao funkcija n. Izrazite $T(n)$ kao sumu i riješite tu sumu. Napišite točno rješenje i asimptotsku granicu.

3. Promotrite sljedeći dio koda:

```
i=0
while (i <= n) do
    for j = 1 to i do
        for k = 1 to i/2
            output («izlaz»)
    i = i + 2
```

Neka je $T(n)$ broj ispisa riječi "izlaz" kao funkcija n. Izrazite $T(n)$ kao sumu i riješite tu sumu. Napišite točno rješenje i asimptotsku granicu.

4. Izračunajte koliko se puta, kao funkcija od n (za $n \geq 1$), izvrši naredba output. Napišite točno rješenje i asimptotsku granicu. Pretpostavite da je n potencija broja 2.

```
i=n
while (i>=1) do
    for j = 1 to 4*i+2 do
        output("izlaz")
    i=i/2
```

Neka je $T(n)$ broj ispisa riječi "izlaz" kao funkcija n. Izrazite $T(n)$ kao sumu i riješite tu sumu. Napišite točno rješenje i asimptotsku granicu.

2. Vježba

① Pokažite da je $4n^2 + 2n - 3 = O(2n^2 - 4n + 1)$ korišteci definiciju O označavajuću

Definicija O označavajuća:

→ Za danu funkciju $g(n)$ definiramo $O(g(n))$ kao skup funkcija:

$O(g(n)) = \{f(n) : \text{postoje pozitivne konstante } c \text{ i } n_0 \text{ takve da vrijedi:}$

$$0 \leq f(n) \leq c g(n) \quad \forall n \geq n_0$$

$$\underbrace{4n^2 + 2n - 3}_{f(n)} = O(\underbrace{2n^2 - 4n + 1}_{g(n)})$$

A) $4n^2 + 2n - 3 \leq C(2n^2 - 4n + 1)$

B) $4n^2 + 2n - 3 \geq 0$

$$\textcircled{A} \quad 4n^2 + 2n - 3 \leq C(2n^2 - 4n + 1)$$

\rightarrow pretpostaviti C tako da vrijednost desne strane nejednakosti bude malo veća od lijeve (neto nam vrijednost zaokruženih brojeva sude razloga)

$$C = 3$$

$$4n^2 + 2n - 3 \leq 3(2n^2 - 4n + 1)$$

$$4n^2 + 2n - 3 \leq 6n^2 - 12n + 3$$

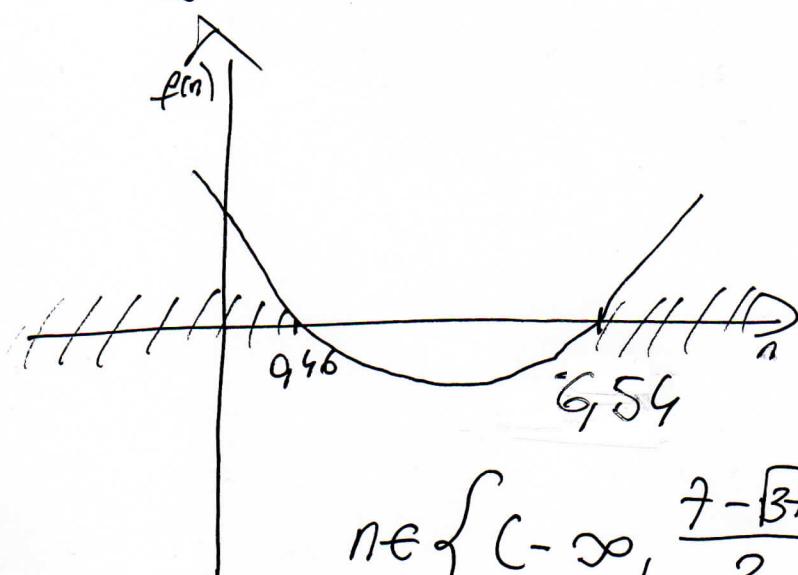
$$-2n^2 + 14n - 6 \leq 0 \quad / :(-2)$$

$$n^2 - 7n + 3 \geq 0$$

$$x_{1,2} = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

$$n_{1,2} = \frac{7 \pm \sqrt{49 - 3 \cdot 3}}{2} = \frac{7 \pm \sqrt{37}}{2}$$

$$n_1 = \frac{7 - \sqrt{37}}{2} \approx 0,46 \quad n_2 = \frac{7 + \sqrt{37}}{2} \approx 6,54$$



$$n \in \left\{ (-\infty, \frac{7 - \sqrt{37}}{2}] \cup [\frac{7 + \sqrt{37}}{2}, +\infty) \right\}$$

②

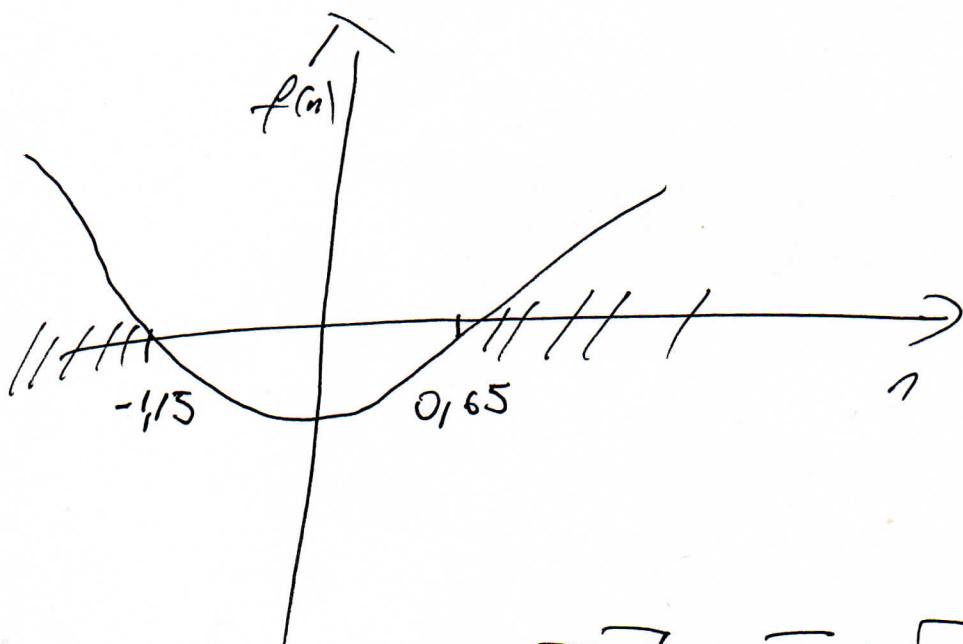
$$\textcircled{3} \quad 4n^2 + 2n - 3 \geq 0$$

$$n_{1,2} = \frac{-2 \pm \sqrt{4 - 4 \cdot 4 \cdot (-3)}}{8} = \frac{-2 \pm \sqrt{52}}{8} = \frac{-2 \pm \sqrt{4 \cdot 13}}{8},$$

$$= \frac{-2 \pm 2\sqrt{13}}{8} = \frac{-1 \pm \sqrt{13}}{4}$$

$$n_1 = \frac{-1 - \sqrt{13}}{4} \quad n_2 = \frac{-1 + \sqrt{13}}{4}$$

$$n_1 \approx -1,15 \quad n_2 \approx 0,65$$



$$n \in \left(-\infty, \frac{-1 - \sqrt{13}}{4} \right] \cup \left[\frac{-1 + \sqrt{13}}{4}, +\infty \right)$$

$$\textcircled{A} + \textcircled{B} \quad n \geq \frac{7 + \sqrt{37}}{2}$$

$$\underline{n_0 = 7}$$

(3)

② Promotrite slijedeći dio koda:

```
for i=1 to n do  
    for j=i to 3*i+1 do  
        output "izlaz"
```

Neka je $T(n)$ broj ispisa rijeci "izlaz"

kao funkcija n. Izračite $T(n)$ kao sumu i riješite tu sumu. Napisite točno rješenje i asymptotsku granicu.

petlja \Leftrightarrow suma

\rightarrow Vrijeme izračavaju unutar petlje je konstantno

$$M(i) = \sum_{j=i}^{3i+1} 1$$

$$i=1 \rightarrow \sum_{j=1}^{3 \cdot 1 + 1} 1 = 1+1+1+1 = 4$$

$$i=2 \rightarrow \sum_{j=2}^{3 \cdot 2 + 1 = 7} 1 = 1+1+1+1+1+1 = 6$$

$$i=3 \rightarrow \sum_{j=3}^{10} 1 = 1+1+1+1+1+1+1+1 = 8$$

$$M(i) = \sum_{j=i}^{3i+1} 1 = \underbrace{3i+1}_{\text{gornja granica}} - \underbrace{(i-1)}_{\downarrow} = 2i+2$$

Ako oduzmemo gornju od donje granice, dobijemo broj koji je za 1 manji od broja vrtnji potige.

Npr. Za $i=3$ kad oduzmemo $10-3$ dobijemo 7, a suma je u stvarnosti 8.

$$T(n) = \sum_{i=1}^n M(i) = \sum_{i=1}^n 2i + 2 =$$

$$= \sum_{i=1}^n 2i + \sum_{i=1}^n 2 = \boxed{\sum_{i=1}^n i = \frac{n}{2} (1+n) = \frac{n}{2} + \frac{n^2}{2}}$$

$$= 2 \sum_{i=1}^n i + 2 \sum_{i=1}^n 1 =$$

$$= 2 \left(\frac{n^2}{2} + \frac{n}{2} \right) + 2n = n^2 + n + 2n = \overbrace{n^2 + 3n}^{\text{DOMINANTNI ČLAN}}$$

$\Theta(n^2)$

③ Promotrite sljedeći dio koda:

$i = 0$

while ($i \leq n$) do

 for $j=1$ to i do

 for $k=1$ to $i/2$

 output ("izlaz")

$i = i+2$

Neka je $T(n)$ broj ispisa riječi "izlaz"
kao funkcija n. Izrazite $T(n)$ kao
sumu i riješite tu sumu. Napišite točno
rješenje i asymptotsku granicu.

$i = 0$

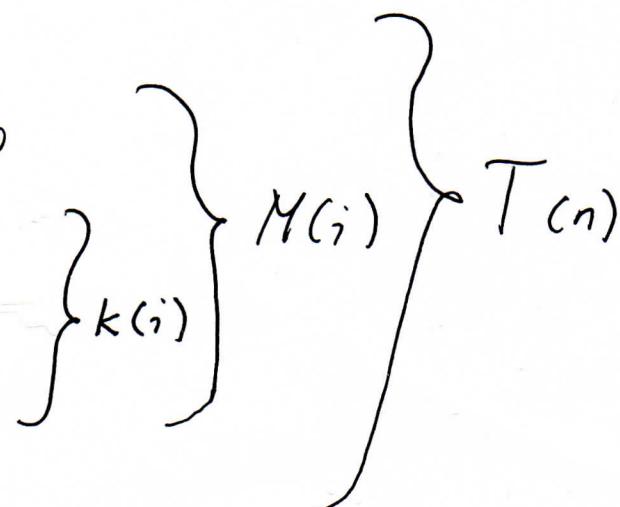
while ($i \leq n$) do

 for $j=1$ to i do

 for $k=1$ to $i/2$

 output ("izlaz")

$i = i+2$



$k(i)$:

$$k(i) = \sum_{k=1}^{i/2} 1 = \frac{i}{2}$$

$M(i)$:

$$M(i) = \sum_{j=1}^i k(j)$$

$$M(i) = \sum_{j=1}^i j \cdot k(j) = i \cdot k(i) = i \cdot \frac{i}{2} = \frac{i^2}{2}$$

$T(n)$:

$$T(n) = \sum_{i=0}^n M(i) = \sum_{i=0}^n \frac{i^2}{2}$$

→ ne ide od $O(n)$ do n zbog toga
iteracije

→ ide $i = i+2$ {
ako je $n=8$, za $i=i+1$, $i=0, 1, 2, \dots, 8 \rightarrow$
petka se vrati 9 puta
za $i=i+2$ $i=0, 2, 4, 6, 8 \rightarrow$ petka se vrati 5 puta}

→ zbog toga umjesto $O \rightarrow n$ ide $O \rightarrow \frac{n}{2}$

→ postoji pravilo:

$$\sum_{i=1}^n i^2 = \frac{2n^3 + 3n^2 + n}{6}$$

→ moži izraz ide od 0. Prilagodit očimo $T(n)$!

→ nije isto je li n paran ili
neparan?

[Ja parni n :]

$$i = 2e \quad e = 0, 1, 2, \dots, \frac{n}{2}$$

$$\textcircled{1} \quad 2e = 0 \quad (\begin{matrix} \text{početak} \\ \text{sume} \end{matrix})$$

$$\textcircled{2} \quad n = 2e \quad (\begin{matrix} \text{gornje} \\ \text{granice} \end{matrix})$$

Substicija

$$\begin{aligned} T(n) &= \sum_{e=0}^{\frac{n}{2}} \frac{(2e)^2}{2} = \sum_{e=0}^{\frac{n}{2}} 2e^2 = 2 \sum_{e=0}^{\frac{n}{2}} e^2 = \\ &= 2 \cdot \frac{2 \cdot \left(\frac{n}{2}\right)^3 + 3 \cdot \left(\frac{n}{2}\right)^2 + \frac{n}{2}}{6} = \\ &= \frac{n^3 + 3n^2 + 2n}{12} \end{aligned}$$

za neparni n (u izražaju za parni
zamijeniti n s $n-1$)

$$T(n) = 2 \sum_{e=0}^{n/2} e^2 = \frac{(n-1)^3 + 3(n-1)^2 + 2(n-1)}{12}$$

dominantni član je n^3 pa je
 $\Theta(n^3)$

⑨ Izračunajte koliko se puta, kao funkcija od n ($\forall n \geq 1$), izvrši naredba **output**.

Napisite točno rješenje i asimptotsku granicu. Pretpostavite da je n potencija broja 2.

$2^n \rightarrow$ potencija broja 2

$i = n$

while ($i >= 1$) do

for $j = 1$ to $2i$ do } $M(i)$ } $T(n)$

output "izlaz"

$i = i/2$

$$M(i) = \sum_{j=1}^{2i} 1 = 2i$$

$\forall n = 16$

$\rightarrow už i = i-2, i = 16, 14, 12, \dots, 2 \Rightarrow$ pet putova

vrti se 8 puta

$\rightarrow už i = i/2, i = 16, 8, 4, 2, 1 \Rightarrow$ pet putova se vrati

5 puta

$$T(n) = \sum_{i=1}^n 2i \rightarrow \text{SUPSTITUCIJA}$$

$i = 2^e$
$i = 2^e / cd$
$e = 0$

$n = 2^e / cd$
$cdn = e$
$e = cdn$

$$T(n) = \sum_{e=0}^{\log n} 2 \cdot 2^e = 2 \cdot \sum_{e=0}^{\log n} 2^e$$

geometrijski red:

$$\sum_{i=1}^n x^i = \frac{x^{n+1} - 1}{x - 1}$$

$$T(n) = 2 \cdot \frac{2^{\log n + 1} - 1}{2 - 1} = 2 \cdot 2 \cdot 2^{\log n} - 2 =$$

$$= 4n - 2 \quad (2^{\log_2 n} = n)$$

$\Theta(n)$