

# PROBLEM REZANJA ŠIPKE

empirijska i teorijska analiza algoritma,  
rekurzivno i dinamičko programiranje

Maja Pavičić

- ▶ Šipka duljine  $n$
- ▶ Besplatni rezovi
- ▶ Svakoj duljini šipke pridružena vrijednost
- ▶ Određujemo način rezanja šipke koji maksimizira dobit

OPIS PROBLEMA

```
CUT_ROD(p,n)
    if n == 0
        return 0

    q = -inf
    for i = 1 to n
        q = max{q, p[i] + CUT_ROD(p, n-i)}
    return q
```

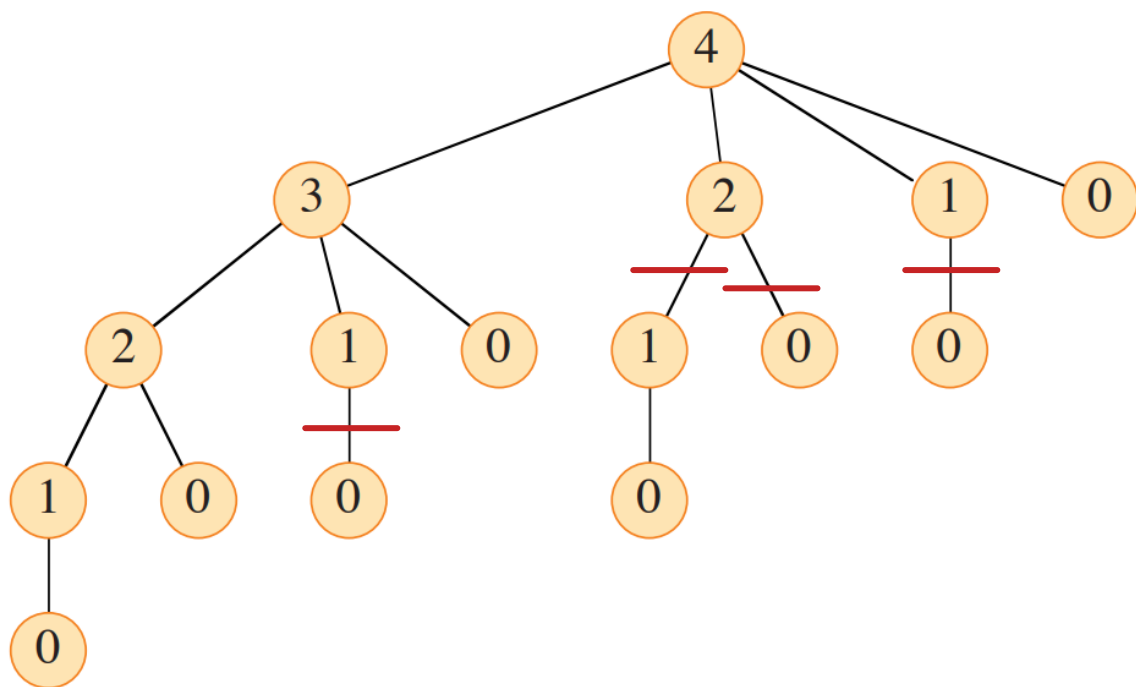
- ▶  $T(n) :=$  broj poziva funkcije *CUT\_ROD* za zadanu početnu duljinu štapa  $n$
- ▶  $T(n) = 1 + \sum_{j=0}^{n-1} T(j)$
- ▶  $T(n) = 2 \cdot T(n-1)$
- ▶  $T(n) = 2^n \cdot T(0) = 2^n$
- ▶  $\Rightarrow T(n) \in \theta(2^n)$

REKURZIVNO RJEŠENJE I TEORIJSKA ANALIZA  
SLOŽENOSTI

```
MEMOIZED_CUT_ROD(p, n)
    let r[0:n] be a new array
    for i = 0 to n
        r[i] = -inf
    return MEMOIZED_CUT_ROD_AUX(p, n, r)
```

```
MEMOIZED_CUT_ROD_AUX(p, n, r)
    if r[n] >= 0
        return r[n]
    if n == 0
        q = 0
    else
        q = -inf
        for i = 1 to n
            q = max{q, p[i], MEMOIZED_CUT_ROD_AUX(p, n-i, r)}
        r[n] = q
    return q
```

MEMOIZIRANO REKURZIVNO RJEŠENJE



► Broj poziva funkcije  
`MEMOIZED_CUT_ROD_AUX`

►  $T(n) = 1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2} = \frac{n^2}{2} + \frac{n}{2}$

►  $T(n) \in \theta(n^2)$

## TEORIJSKA ANALIZA SLOŽENOSTI MEMOIZIRANOG REKURZIVNOG ALGORITMA

```
BOTTOM_UP_CUT_ROD(p, n)
  let r[0:n] be a new array
  r[0] = 0

  for j = 1 to n
    q = -inf
    for i = 1 to j
      q = max{q, p[i] + r[j-i]}
    r[j] = q

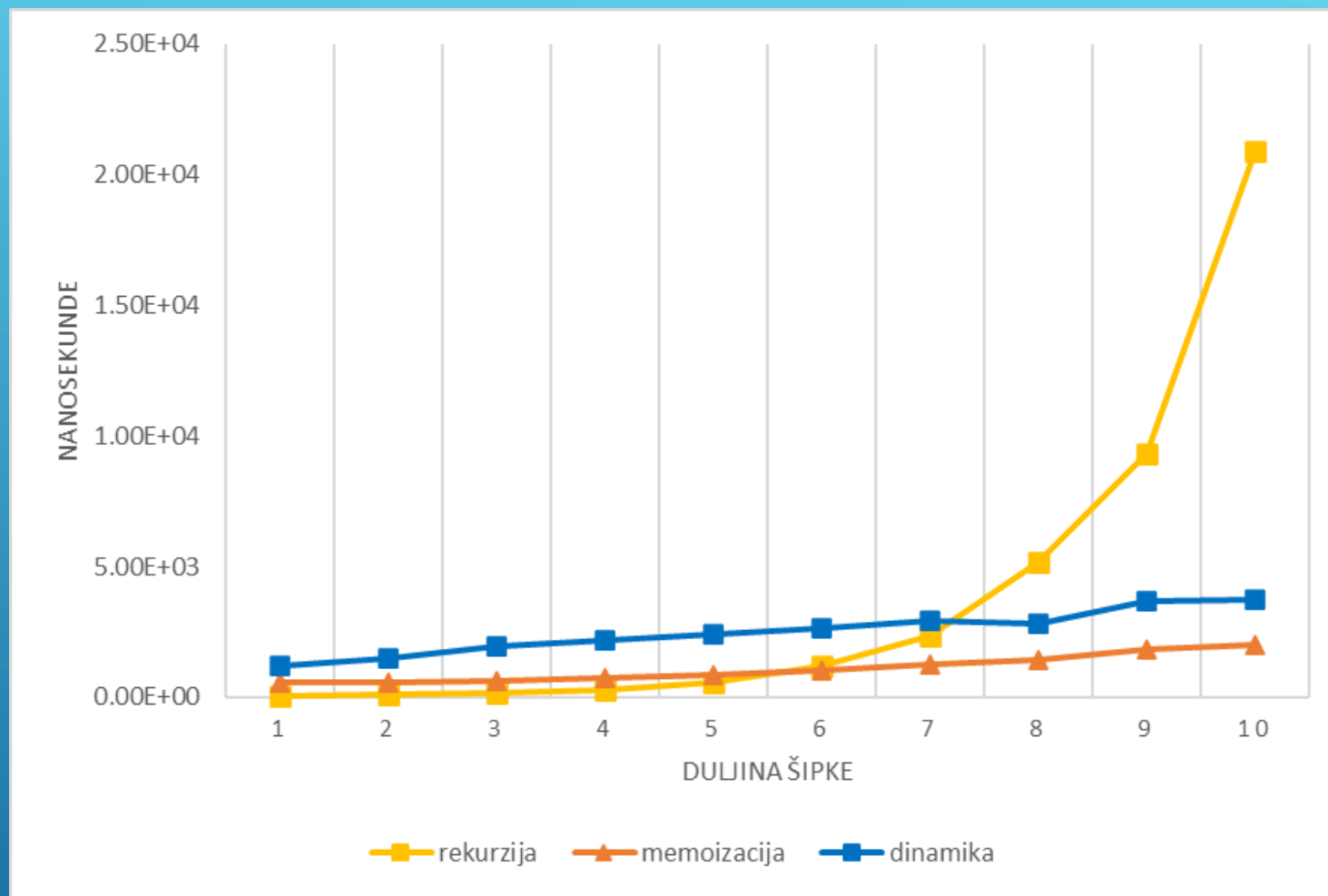
  return r[n]
```

- ▶ Broj operacija određivanja maksimuma
- ▶  $T(n) = 1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2} = \frac{n^2}{2} + \frac{n}{2}$
- ▶  $T(n) \in \theta(n^2)$
- ▶ Manje konstante nego u memoiziranom rješenju – izbjegnuti skupi funkcijski pozivi

## BOTTOM-UP RJEŠENJE I TEORIJSKA ANALIZA SLOŽENOSTI

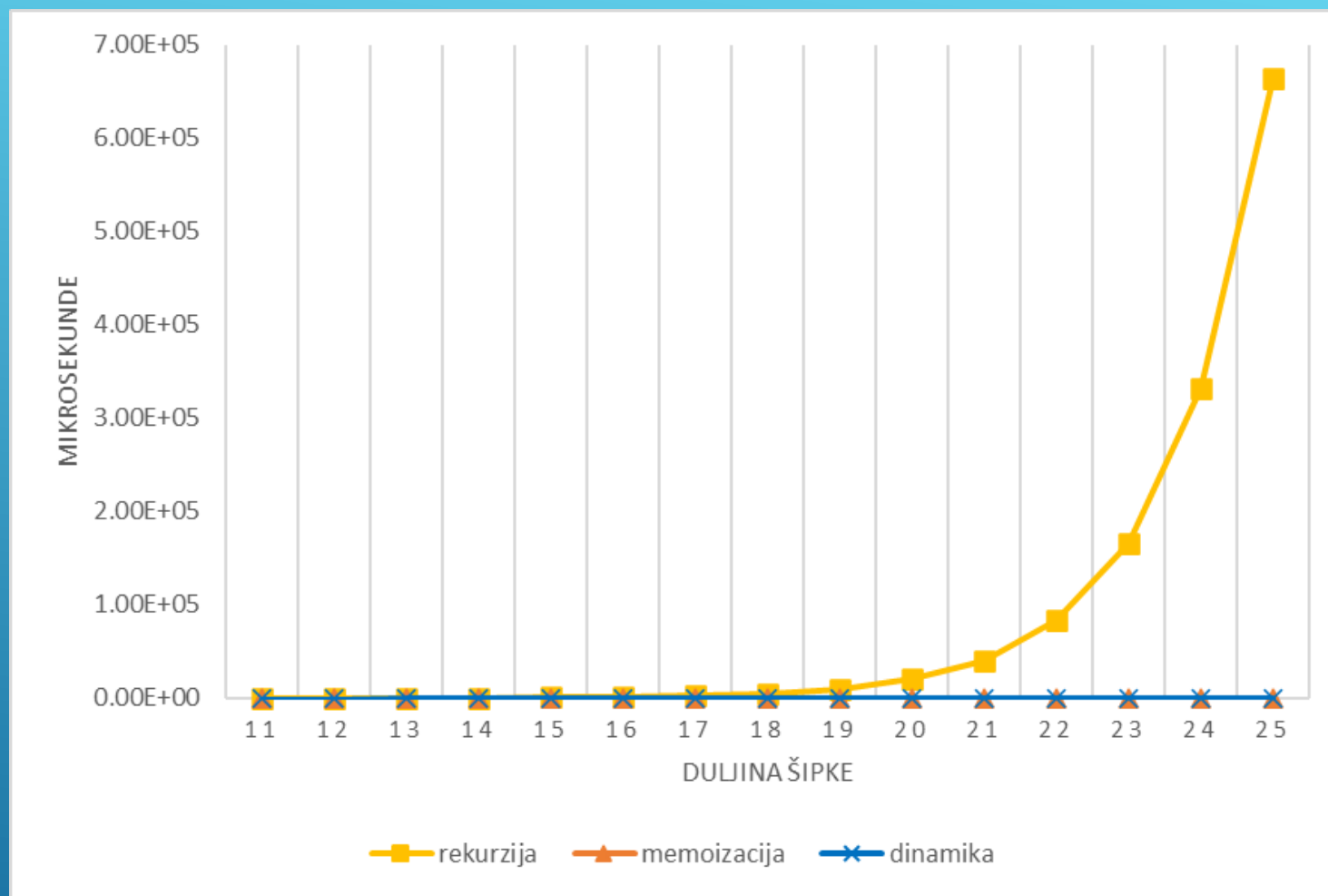
- ▶ i7-1165 G7 2.80GHz
- ▶ 64GB RAM
- ▶ C++
- ▶ Stack size 4MB
- ▶ 100 mjerenja za pojedinu duljinu

## EMPIRIJSKA ANALIZA

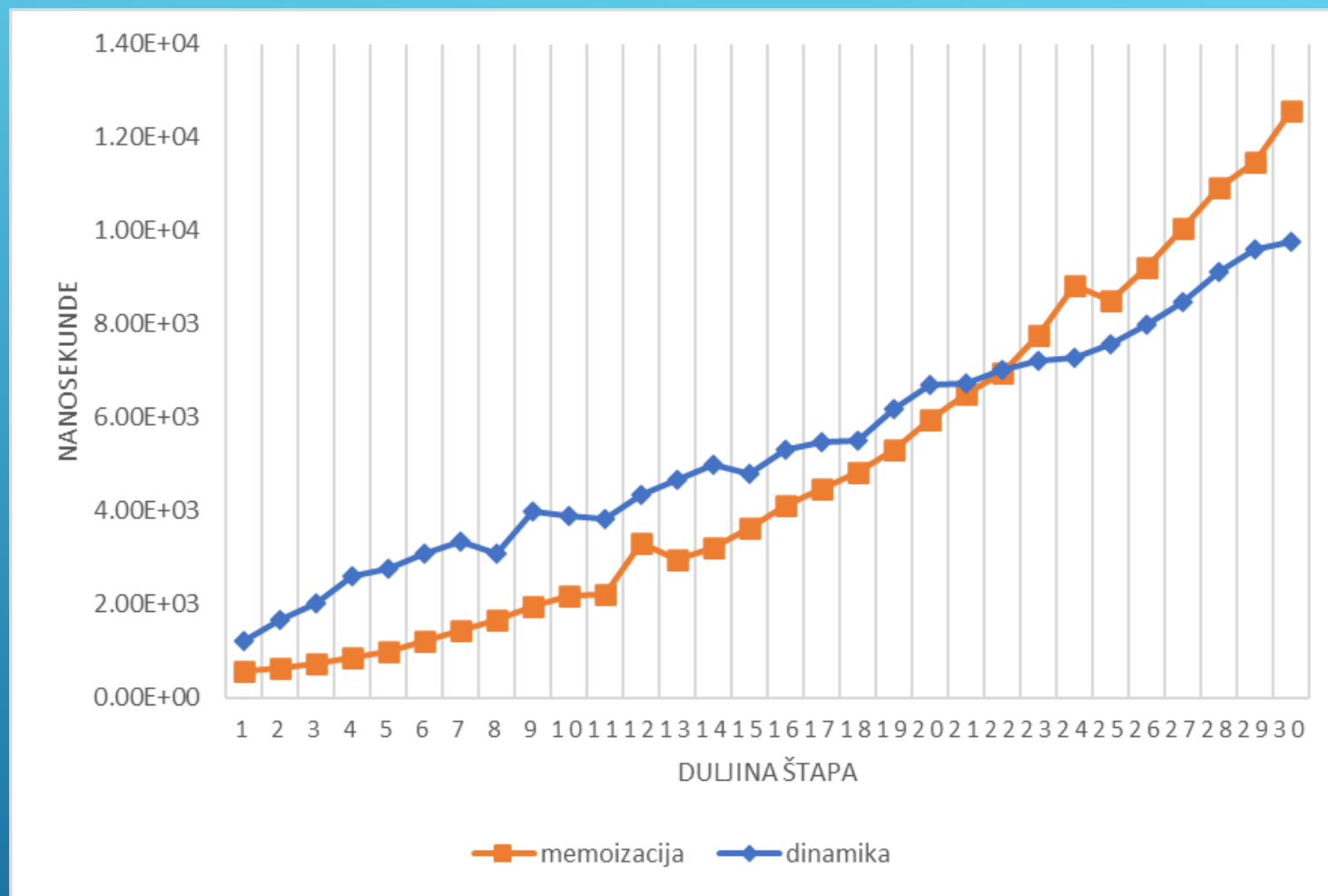


duljine od 1 do 10, povećanje duljine za 1, 100 ponavljanja, mjereno u nanosekundama

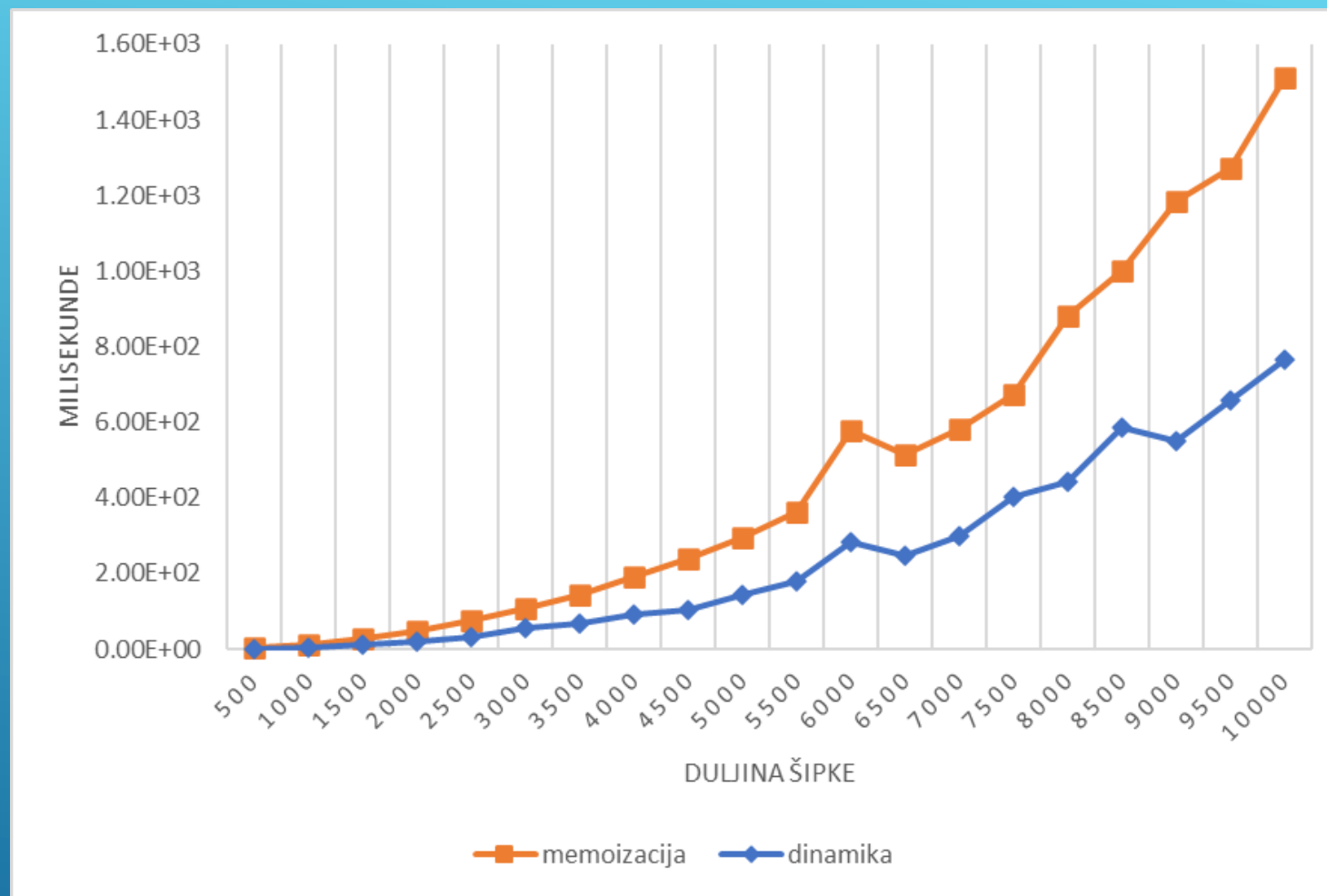




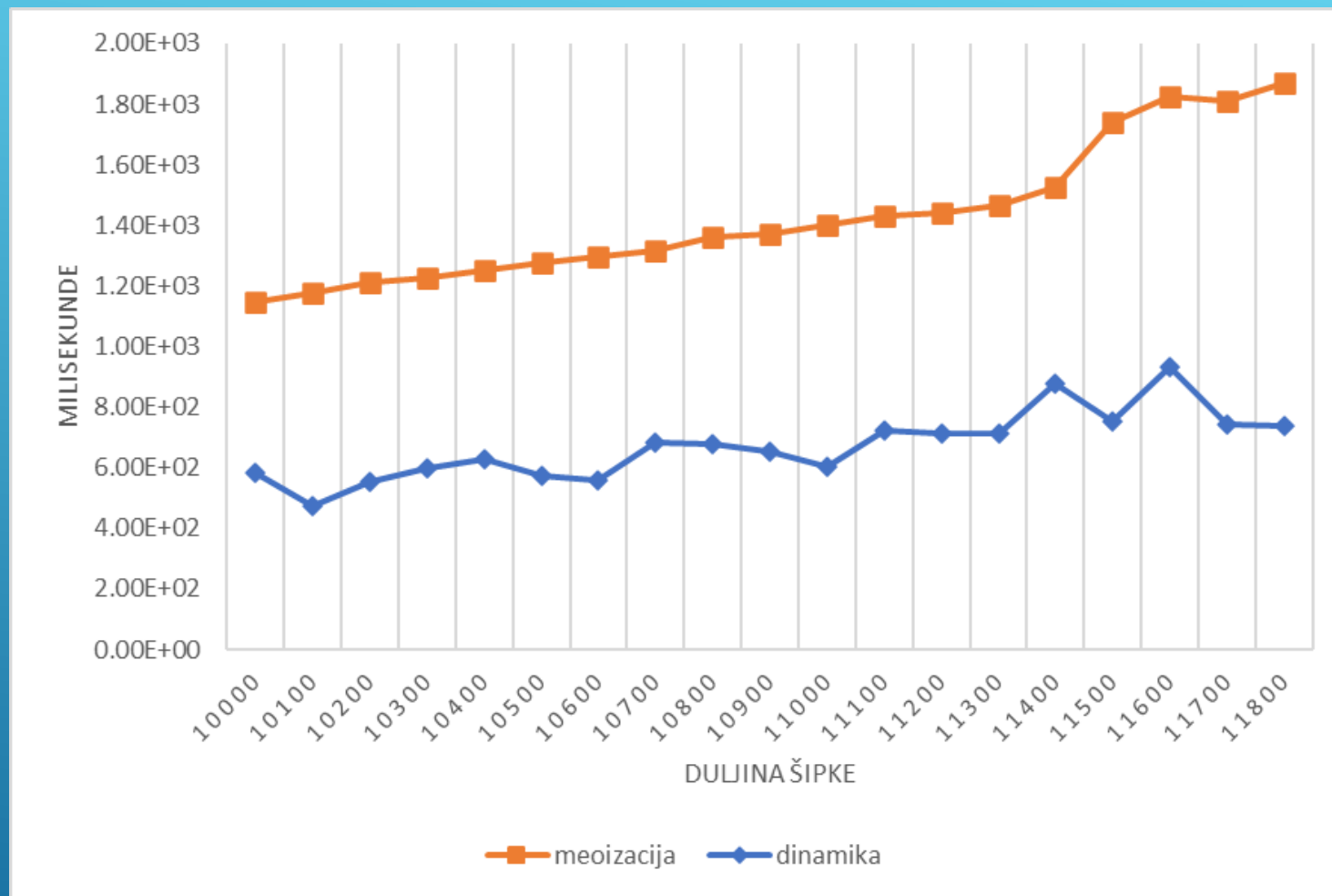
duljine od 11 do 25, povećanje duljine za 1, 100 ponavljanja, mjereno u mikrosekundama



duljine od 1 do 30, povećanje duljine za 1, 100 ponavljanja, mjereno u nanosekundama



duljine od 500 do 10 000, povećanje duljine za 500, 100  
ponavljanja, mjereno u milisekundama



duljine od 10 000 do 11 800, povećanje duljine za 100, 3 ponavljanja, mjereno u milisekundama

# IZVORI

1. Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., & Stein, C. (2022). Introduction to Algorithms (Fourth Edition). MIT Press.  
<https://mitpress.mit.edu/algorithms/>
2. Mihelčić, M. 30.10.2023. "Dinamičko programiranje - nastavak, pohlepni algoritmi - uvod". kolegij Oblikovanje i analiza algoritama. Prirodoslovno - matematički fakultet, Sveučilište u Zagrebu  
<https://web.math.pmf.unizg.hr/nastava/oaa/materijali/predavanjaMM/Predavanje6.pdf>

HVALA NA POZORNOSTI