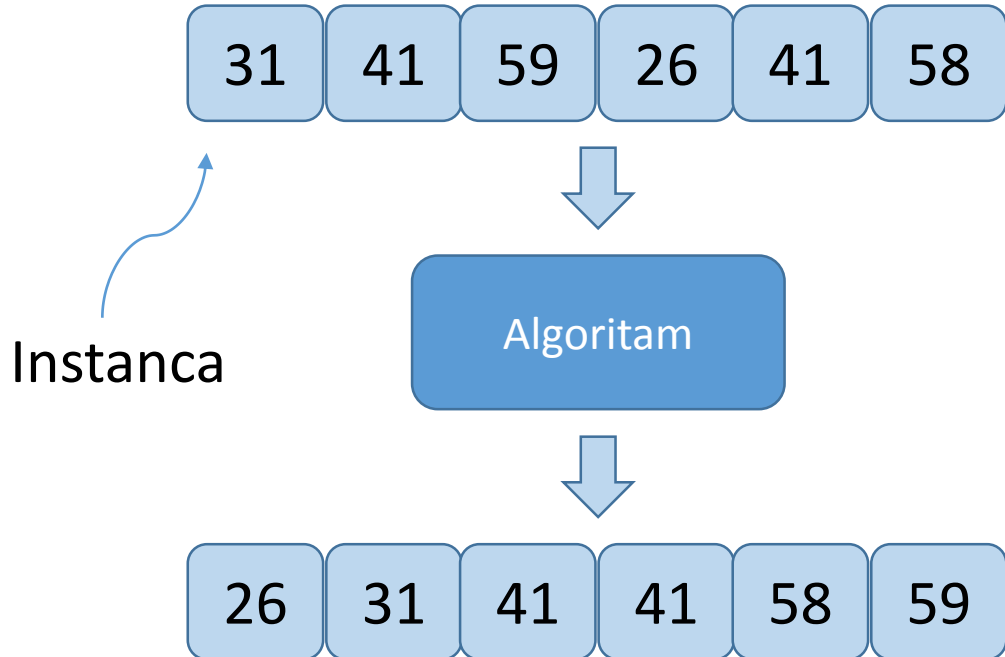


Projektovanje algoritama

L03. Dizajn i analiza algoritama. Insertion Sort. Merge Sort

Problem sortiranja



Problem sortiranja:

Ulaz: niz N brojeva $[a_1, a_2, \dots, a_N]$

Izlaz: permutacija ulaznog niza
 $[a'_1, a'_2, \dots, a'_N]$

takva da je:

$$a'_1 \leq a'_2 \leq \dots \leq a'_N$$

Insertion Sort

- Počinjemo sa praznim nizom.
- Elemente preuzimamo jedan po jedan sa ulaza.
- Novi element ubacujemo u niz tako što
 - poredimo element sa svakim elementom u nizu, s desna na levo
 - element ubacujemo na pravo mesto tako da je niz u svakom trenutku sortiran
- Algoritam završava kada prestane biti novih elemenata na ulazu.

Insertion Sort - Pseudokod

```
INSERTION-SORT(A)
for j = 1 to A.length - 1
    key = A[j]
    i = j - 1
    while i >= 0 and A[i] > key
        A[i+1] = A[i]
        i = i - 1
    A[i+1] = key
```

<http://visualgo.net/sorting>

Kako dokazati tačnost algoritma?

Loop invariant (invarijanta petlje) – osobina koja se ne menja tokom izvršenja petlje.

1. **Inicijalizacija** – osobina je tačna pre prve iteracije petlje.
2. **Održavanje** – ukoliko je osobina tačna pre date iteracije petlje, ostaje tačna i pre naredne iteracije petlje.
3. **Terminacija** – kada se petlja završi, osobina nam daje korisnu posledicu koja nam pomaže da dokažemo da je algoritam tačan.

Matematička indukcija!?

Dokaz tačnosti Insertion Sort algoritma

Loop invariant:

Podniz $A[0 .. j-1]$ sadrži sortirane elemente koji su originalno bili u istom podnizu.

1. Inicijalizacija $j = 1$
2. Održavanje
3. Terminacija $A[0 .. n-1]$ je sortiran

Analiza algoritma Insertion Sort

Za analizu bilo kog algoritma neophodan je **model**. Mi ćemo koristiti pretpostavku da se naši algoritmi izvršavaju na **realnom računaru**.

RAM-model

Elementarne operacije (u konstantnom vremenu):
osnovne ALU operacije (aritmetičke, logičke, pomeranja)
load, store
grananje (skok), poziv i povratak iz potprograma

Analiza algoritma Insertion Sort

Veličina ulaza – broj elemenata u ulaznim podacima, broj bita u ulaznom podatku, ...

Vreme izvršavanja – broj elementarnih operacija koje se izvršavaju

Analiza algoritma Insertion Sort

INSERTION-SORT (A)

```
for j = 1 to A.length - 1
    key = A[j]
    i = j - 1
    while i >= 0 and A[i] > key
        A[i+1] = A[i]
        i = i - 1
    A[i+1] = key
```

Best case

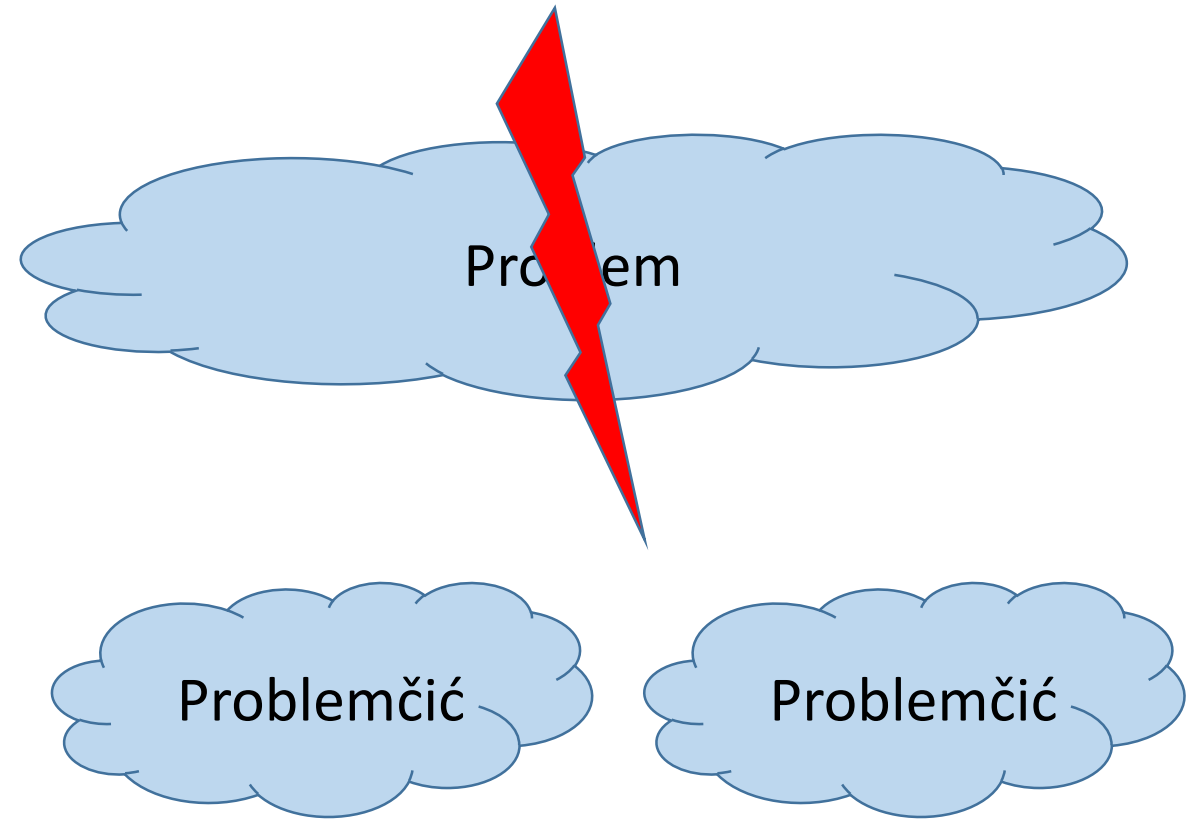
$$T(n) = an + b$$

Worst case

$$T(n) = an^2 + bn + c$$

Takmičenje

"Zavadi pa vladaj"



"Zavadi pa vladaj"



Divide – podelimo problem na nekoliko manjih verzija istog problema.

Conquer – rešimo manje verzije problema rekurzivnim pristupom.

Combine – spojimo rešenja manjih verzija problema u veliko rešenje.

Divide-and-Conquer

Merge Sort



"Really? — my people always say multiply and conquer."

```
MERGE (A, p, q, r)
```

```
  n1 = q - p + 1
```

```
  n2 = r - q
```

```
  new L[1..n1+1]
```

```
  new R[1..n2+1]
```

```
  for i = 1 to n1
```

```
    L[i] = A[p + i - 1]
```

```
  for j = 1 to n2
```

```
    R[j] = A[q + j]
```

```
  L[n1+1] = Inf
```

```
  R[n2+1] = Inf
```

```
  i = j = 1
```

```
  for k = p to r
```

```
    if L[i] <= R[j]
```

```
      A[k] = L[i]
```

```
      i = i + 1
```

```
    else
```

```
      A[k] = R[j]
```

```
      j = j + 1
```

Merge Sort

Loop invariant

Na početku petlje, $A[p .. k-1]$ sadrži $k-p$ najmanjih elemenata nizova L i R sortiranih u rastućem redosledu.

```
MERGE-SORT (A, p, r)
```

```
if p < r
```

$$q = \left\lfloor \frac{p+r}{2} \right\rfloor$$

```
MERGE-SORT (A, p, q)
```

```
MERGE-SORT (A, q+1, r)
```

```
MERGE (A, p, q, r)
```

<http://visualgo.net/sorting>

Analiza algoritma Merge Sort

Opšti slučaj problema koji rešavamo **divide-and-conquer** pristupom:

a potproblema veličine **n/b**

$$T(n) = \begin{cases} \theta(1), & n \leq c \\ aT\left(\frac{n}{b}\right) + D(n) + C(n) \end{cases}$$

$D(n)$ – vreme podele problema

$C(n)$ – vreme spajanja rešenja

Analiza algoritma Merge Sort

$$D(n) = \theta(1)$$

$$C(n) = \theta(n)$$

$$\theta(n) + \theta(1) = \theta(n)$$

$$**T(n) = \theta(n \lg n)**$$

$$T(n) = \begin{cases} \theta(1), & n = 1 \\ 2T\left(\frac{n}{2}\right) + \theta(n), & n > 1 \end{cases}$$

Vežbe

1. Izmeniti INSERTION-SORT algoritam tako da sortira niz u **opadajućem** redosledu.
2. Dizajnirati algoritam **linearne pretrage elementa** i dokazati tačnost algoritma LINEAR-SEARCH.
3. Dizajnirati algoritam za **sabiranje dva binarna broja** (na binarnom nivou).

Vežbe

1. Dizajn i analiza algoritma **SELECTION-SORT**. <http://visualgo.net/sorting>
2. Analizirati algoritam **LINEAR-SEARCH**.

Vežbe

1. Napisati rekurentnu jednačinu za INSERTION-SORT realizovan rekurzivno.
2. Dizajnirati algoritam **binarne pretrage elementa**, napisati rekurentnu jednačinu i predvideti složenost algoritma BINARY-SEARCH.
3. Analizirati algoritam za sortiranje BUBBLE-SORT.



thank you!

© Universal Studios, Revealing Homes