

# Sortiranje metodom umetanja (Insertion Sort)

- Zadano je polje nesortiranih cijelih brojeva koje treba sortirati.
- Ideja algoritma: članovi polja se međusobno uspoređuju i manji član se uvijek stavi ispred većeg, procedura se napravi za sve članove polja
- Primjer: zadan niz 4, 8, 1, 2
- Počnemo s drugim elementom 8 koji se spremi u privremenu varijablu i krenemo u proceduru za prvi element 4: 8 je veći od 4, pa ne zamjenjuju mjesta
- Sad izaberemo treći element 1 i uspoređujemo ga s drugim elementom 8: on je veći od 1, pa drugi element ubacujemo na mjesto trećeg; zatim ponovimo za prvi element: on je također veći od 1, pa se prebacuje na drugo mjesto, čime dobijemo niz 1, 4, 8, 2
- Istu proceduru ponovimo za četvrti element: on je manji od trećeg i drugog, pa se oni pomiču za jedno mjesto gore i 2 dolazi na drugo mjesto; usporedna s prvim elementom pokazuje da su oni dobro sortirani i ne mijenjaju se njihove pozicije, pa je rezultat drugog prolaska sortirani niz 1, 2, 4, 8

```

#include <stdio.h>
#define N 30
void InsertionSort(int a[], int n);
int main(){
    int i;
    int a[N] = {21,99,10,4,7,12,3,66,9,0,55,27,18,1,6,8,15,2,14,5,19,76,17,13,82,11,16,71,50,30};
    printf("Nesortirano polje:\n");
    for(i = 0; i < N; i++)    printf("%d ", a[i]);    printf("\n");
    InsertionSort(a, N);
    printf("Sortirano polje:\n");
    for(i = 0; i < N; i++)    printf("%d ", a[i]);    printf("\n");
    system("PAUSE");
    return 0;
}
void InsertionSort(int a[], int n) {
    int i,j,k;
    for(j = 1; j < n; j++) {
        k = a[j];
        i = j - 1;
        while(a[i] > k && i >= 0) {
            a[i + 1] = a[i];
            i--;
        } a[i + 1] = k;
    }
}

```

# Mjehuričasto sortiranje – Bubble sort

- Ideja algoritma:
- Pretpostavimo da na ulazu imamo sljedeće polje od 6 elemenata: 5, 3, 10, 2, 6, 4
- Prvo uspoređujemo drugi element polja (3) s prvim elementom (5): **5, 3**, 10, 2, 6, 4
- Ukoliko je prvi uspoređivani element veći od drugog, a ovdje jest, oni međusobno zamijene svoja mjesta. U suprotnom slučaju se zamjena ne obavlja. Nakon zamjene dobivamo sljedeću situaciju: 3, 5, 10, 2, 6, 4
- Zatim se uspoređuju drugi i treći element: 3, **5, 10**, 2, 6, 4
- 5 je manji od 10, pa nema zamjene: 3, 5, 10, 2, 6, 4
- Ovaj postupak se nastavlja dok se ne dođe do zadnjeg elementa:  
U našem slučaju, rad algoritma nastavio bi se ovako:  
Uspoređivanje:                         3, 5, **10, 2**, 6, 4  
Nakon (eventualne) zamjene:                         3, 5, 2, 10, 6, 4  
Uspoređivanje :                         3, 5, 2, **10, 6**, 4  
Nakon (eventualne) zamjene:                         3, 5, 2, 6, 10, 4  
Uspoređivanje :                         3, 5, 2, 6, **10, 4**  
Nakon (eventualne) zamjene:                         3, 5, 2, 6, 4, 10
- Ovim postupkom najveći element došao na svoje mjesto, na kraj niza.
- Sada "skraćujemo" niz za jedan element i ponavljamo ponovno gornji postupak uspoređivanja, ponovno počevši od prvog elementa polja.

- Algoritam nastavlja ovako (oznakom | odvojili smo naše "skraćeno" polje od ostatka koji je već sortiran):
  - Uspoređivanje : **3, 5**, 2, 6, 4 | 10
  - Nakon (eventualne) zamjene: 3, 5, 2, 6, 4 | 10
  - Uspoređivanje : 3, **5, 2**, 6, 4 | 10
  - Nakon (eventualne) zamjene: 3, 2, 5, 6, 4 | 10
  - Uspoređivanje: 3, 2, **5, 6**, 4 | 10
  - Nakon (eventualne) zamjene: 3, 2, 5, 6, 4 | 10
  - Uspoređivanje : 3, 2, 5, **6, 4** | 10
  - Nakon (eventualne) zamjene: 3, 2, 5, 4, 6 | 10
- Nakon ovog kruga zamjena opet je (ali ovaj put u "skraćenom" polju, bez elementa 10) na njegov kraj došao najveći element (broj 6). Sada ponovo skraćujemo polje i započinjemo novi krug zamjena:
  - Uspoređivanje : **3, 2**, 5, 4 | 6, 10
  - Nakon (eventualne) zamjene: 2, 3, 5, 4 | 6, 10
  - Uspoređivanje : 2, **3, 5**, 4 | 6, 10
  - Nakon (eventualne) zamjene: 2, 3, 5, 4 | 6, 10
  - Uspoređivanje : 2, 3, **4, 5** | 6, 10
- Element 5 došao je nakon ovog kruga zamjena na svoje pravo mjesto, pa opet skraćujemo polje za jedan element i započinjemo novi krug usporedbi:
  - Uspoređivanje : **2, 3**, 4 | 5, 6, 10
  - Nakon (eventualne) zamjene: 2, 3, 4 | 5, 6, 10
  - Uspoređivanje : 2, **3, 4** | 5, 6, 10
- Vidimo da u ovom krugu ni jednom nismo morali zamijeniti neka dva elementa. To znači da je niz sortiran, pa algoritam završava s radom.

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define N 30
void ispis(int[], int);
void bubble_sort(int[], int);

int main(){
int polje[N]={31,51,14,99,0,54,19,76,66,78,23,41,50,2,41,5,52,9,63,4,74,17,88,8,11,7,1,91,3,6};

    printf("Nesortirano polje:\n");
    ispis(polje, N);
    bubble_sort(polje, N);
    printf("Sortirano polje:\n");
    ispis(polje, N);
    system("PAUSE");
    return 0;
}

void ispis(int a[], int n){
    int i;
    for(i = 0; i < n; i++)
        printf("%d ", a[i]);
    printf("\n");
}

```

```
void bubble_sort(int a[], int n){
    int flag,temp, i;
    do {
        flag = 0;
        for(i = 0; i < n - 1; i++) {
            if (a[i] > a[i + 1]) {
                temp = a[i];
                a[i] = a[i + 1];
                a[i + 1] = temp;
                flag = 1;
            }
        }
        n--;
    } while (flag != 0);
}
```

# Eratostenov algoritam za nalaženje prostih brojeva

- Za prirodan broj  $p$  veći od 1 kažemo da je *prost (prim)* ako nema drugih djelitelja osim 1 i samog broja  $p$ .
- Ukoliko želimo naći sve proste brojeve između 2 i  $n$ , obično se služimo postupkom kojeg je prvi opisao antički matematičar Eratosten.
- Primjer: naći sve proste brojeve između 2 i 29. Najprije napišemo sve te brojeve jedan iza drugoga:  
2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29
- Zatim u gornjem nizu označimo sve višekratnike broja 2 (ali ne i sam broj 2):  
2, 3, **4**, 5, **6**, 7, **8**, 9, **10**, 11, **12**, 13, **14**, 15, **16**, 17, **18**, 19, **20**, 21, **22**, 23, **24**, 25, **26**, 27, **28**, 29
- Sada se s prvog elementa polja (element 2) pomaknemo na sljedeći *neoznačeni* element. To je broj 3. Označimo sada sve višekratnike broja 3 (ali ne i sam broj 3). Dobijemo ovo:  
2, 3, **4**, 5, **6**, 7, **8**, **9**, **10**, 11, **12**, 13, **14**, **15**, **16**, 17, **18**, 19, **20**, **21**, **22**, 23, **24**, 25, **26**, **27**, **28**, 29
- Sada se s elementa 3 pomičemo na sljedeći neoznačeni element. To je broj 5.  
2, 3, **4**, 5, **6**, 7, **8**, **9**, **10**, 11, **12**, 13, **14**, **15**, **16**, 17, **18**, 19, **20**, **21**, **22**, 23, **24**, **25**, **26**, **27**, **28**, 29
- Sljedeći neoznačeni element bio bi broj 7. Međutim njegove višekratnike ne moramo označavati!
- Dovoljno je označiti višekratnike samo onih prirodnih brojeva koji su manji od drugog korijena najvećeg elementa u nizu. Kako je  $\sqrt{29} \approx 5.3851$ , označeni su svi potrebni višekratnici.
- Nakon završenog postupka, u nizu će neoznačeni ostati *jedino prosti brojevi*.
- Napisati program koji Eratostenovim algoritmom pronalazi i ispisuje sve proste brojeve manje od 100000.

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>
#define MAXSIZE 100001
void Eratosten(int a[], int n);
void main(){
    int max, i;
    int prosti[MAXSIZE] = { 0 };
    printf("Unesi broj manji ili jednak %d: ", MAXSIZE - 1); scanf("%d", &max);
    printf("\n");
    Eratosten(prosti, max);
    printf("Svi prim brojevi manji ili jednaki %d su:\n", max);
    for (i = 2; i <= max; i++)
        if (prosti[i] == 0) printf("%d ", i);
    printf("\n");
    system("PAUSE");
}
void Eratosten(int a[], int n){
    for(int i = 2; i <= sqrt(n); i++) {
        if (a[i] == 0) {
            int k = 2;
            while (k * i <= n){
                a[k * i] = 1;
                k++;} } }
}

```



## Primjer za različite složenosti istog problema

- Zadano je polje cijelih brojeva  $A_0, A_1, \dots, A_{n-1}$ . Brojevi mogu biti i negativni. Potrebno je pronaći najveću vrijednost sume niza brojeva. Pretpostavit će se da je najveća suma 0 ako su svi brojevi negativni. Problem je razmatran na predavanjima.
- Kubna složenost: Ispituju se svi mogući podnizovi. U vanjskoj petlji se varira prvi član podniza, u srednjoj petlji varira se zadnji član podniza, u unutrašnjoj petlji varira se duljina niza od prvog člana do zadnjeg člana. Sve 3 petlje se za najgori slučaj obavljaju  $n$  puta: apriorna složenost  $O(n^3)$ .
- Kvadratna složenost: ako uočimo da je treća petlja nepotrebna (ne treba se suma svaki put računati iznova), složenost se može reducirati na  $O(n^2)$ .
- Linearna \* logaritamska složenost:  $O(n \log_2 n)$  - relativno složeni rekurzivni postupak. Ako se ulazno polje podijeli približno po sredini, rješenje može biti takvo da je maksimalna suma u lijevom dijelu polja, ili je u desnom dijelu polja ili prolazi kroz oba dijela. Prva dva slučaja mogu biti riješena rekurzivno. Zadnji slučaj se može realizirati tako da se nađe najveća suma u lijevom dijelu koja uključuje njegov zadnji član i najveća suma u desnom dijelu koja uključuje njegov prvi član. Te se dvije sume zbroje i uspoređuju s one prve dvije.
- Linearna složenost: zbrajaju se svi članovi polja redom, a pamti se ona suma koja je u cijelom tijeku tog postupka bila najveća, pa je složenost algoritma  $O(n)$

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

// vraca niz znakova c u zadanoj duljini n
char* nc (int c, int n) {
    static char s[80+1];
    s[n] = '\0';           // prirubi
    while (--n >= 0) s[n] = c; // popuni
    return s;
}

// ispis polja
void ispisi(int A[], int n) {
    int i;
    printf("\n");
    for (i = 0; i < n; i++) printf(" A[%d]",i);
    printf("\n");
    for (i = 0; i < n; i++) printf("%5d", A[i]);
    printf("\n");
}

```

```

// Kubna slozenost
int MaxPodSumaNiza3 (int A[], int N) {
    int OvaSuma, MaxSuma, i, j, k;
    int iteracija = 0;

    MaxSuma = 0;
    for (i = 0; i < N; i++) {
        printf ("i=%d\n", i);

        for (j = i; j < N; j++) {
            OvaSuma = 0;
            for (k = i; k <= j; k++) {
                OvaSuma += A [k];
                ++iteracija;
            }
            if (OvaSuma > MaxSuma)
                MaxSuma = OvaSuma;
            printf ("Suma clanova [%d, %d] = %d, a najveca = %d\n",i, j, OvaSuma, MaxSuma);
        }
    }
    printf ("Broj iteracija: %d\n", iteracija);
    return MaxSuma;
}

```

```

// Kvadratna slozenost
int MaxPodSumaNiza2 (int A[ ], int N) {
    int OvaSuma, MaxSuma, i, j;
    int iteracija = 0;

    MaxSuma = 0;
    for (i = 0; i < N; i++) {
        printf ("i=%d\n", i);

        OvaSuma = 0;
        for (j = i; j < N; j++) {
            OvaSuma += A[ j ];
            ++iteracija;
            if (OvaSuma > MaxSuma)
                MaxSuma = OvaSuma;
            printf ("Suma clanova [%d, %d] = %d, a najveca = %d\n",i, j, OvaSuma, MaxSuma);
        }
    }
    printf ("Broj iteracija: %d\n", iteracija);
    return MaxSuma;
}

```

```

// NlogN slozenost - koristi funkcije Max3 i MaxPodSuma
// racuna najveci od 3 broja
int Max3 (int A, int B, int C) {
    return A > B ? A > C ? A : C : B > C ? B : C;
}
// trazi najvecu podsumu clanova od Lijeve do Desna
int MaxPodSuma (int A[], int Lijeve, int Desna, int dubina) {
    int MaxLijeveSuma, MaxDesnaSuma;
    int MaxLijeveRubnaSuma, MaxDesnaRubnaSuma;
    int LijeveRubnaSuma, DesnaRubnaSuma;
    int Sredina, i, ret;

    printf ("%s> MaxPodSuma(%d, %d) ...\n", nc(' ', dubina*2), Lijeve, Desna);
    if (Lijeve == Desna) { // Osnovni slucaj
        if (A [Lijeve] > 0)
            ret = A [Lijeve]; // podniz od clana A[Lijeve]
        else
            ret = 0; // suma je 0 ako su svi brojevi negativni
        printf ("%s< MaxPodSuma(%d, %d) = %d\n", nc(' ', dubina*2), Lijeve, Desna, ret);
        return ret;
    }
    // racun lijeve i desne podsume s obzirom na Sredina
    Sredina = (Lijeve + Desna) / 2;
    MaxLijeveSuma = MaxPodSuma (A, Lijeve, Sredina, dubina+1);
    MaxDesnaSuma = MaxPodSuma (A, Sredina + 1, Desna, dubina+1);
}

```

```

// najveca gledano ulijevo od sredine
MaxLijevaRubnaSuma = 0; LijevaRubnaSuma = 0;
for (i = Sredina; i >= Lijeva; i--) {
    LijevaRubnaSuma += A [i];
    if (LijevaRubnaSuma > MaxLijevaRubnaSuma)
        MaxLijevaRubnaSuma = LijevaRubnaSuma;
}
// najveca gledano udesno od sredine
MaxDesnaRubnaSuma = 0; DesnaRubnaSuma = 0;
for (i = Sredina + 1; i <= Desna; i++) {
    DesnaRubnaSuma += A [i];
    if (DesnaRubnaSuma > MaxDesnaRubnaSuma)
        MaxDesnaRubnaSuma = DesnaRubnaSuma;
}
printf ("%s Lijeva=%d Desna=%d Rubna=%d\n",
        nc (' ', dubina*2), MaxLijevaSuma, MaxDesnaSuma,
        MaxLijevaRubnaSuma + MaxDesnaRubnaSuma);

// najveca od lijeva, desna, rubna
ret = Max3 (MaxLijevaSuma, MaxDesnaSuma,
            MaxLijevaRubnaSuma + MaxDesnaRubnaSuma);
printf ("%s< MaxPodSuma(%d, %d) = %d\n",
        nc (' ', dubina*2), Lijeva, Desna, ret);
return ret;
}

```

```
// NlogN slozenost
int MaxPodSumaNizaLog (int A [], int N) {
    return MaxPodSuma (A, 0, N - 1, 0);
}
```

```
// Linearna slozenost
int MaxPodSumaNiza1 (int A[], int N) {
    int OvaSuma, MaxSuma, j;

    OvaSuma = MaxSuma = 0;
    for (j = 0; j < N; j++) {
        OvaSuma += A[ j ];
        if (OvaSuma > MaxSuma)
            MaxSuma = OvaSuma;
        else if (OvaSuma < 0)
            OvaSuma = 0;      // povecanje izgleda sljedeceg podniza
        printf ("j=%d OvaSuma=%2d MaxSuma=%2d\n", j, OvaSuma, MaxSuma);
    }
    return MaxSuma;
}
```

```

void main (void) {
int A [] = {2,5,-8,4,-2,5,-5,4,3,-2};
int rez;
printf("\n\nKubna slozenost\n");
ispisi(A, sizeof (A) / sizeof (A [0]));
rez = MaxPodSumaNiza3 (A, sizeof (A) / sizeof (A [0]));
printf("\nMaxSuma3 = %d", rez);
getchar();
printf("\n\nKvadratna slozenost\n");
ispisi(A, sizeof (A) / sizeof (A [0]));
rez = MaxPodSumaNiza2 (A, sizeof (A) / sizeof (A [0]));
printf("\nMaxSuma2 = %d", rez);
getchar();
printf("\n\nLogaritamska slozenost\n");
ispisi(A, sizeof (A) / sizeof (A [0]));
rez = MaxPodSumaNizaLog (A, sizeof (A) / sizeof (A [0]));
printf("\nMaxSumaLog = %d", rez);
getchar();
printf("\n\nLinearna slozenost\n");
ispisi(A, sizeof (A) / sizeof (A [0]));
rez = MaxPodSumaNiza1 (A, sizeof (A) / sizeof (A [0]));
printf("\nMaxSuma1 = %d\n", rez);
system("PAUSE");
exit (0);
}

```