

# Algoritmi za sortiranje

## **Vežbe**

# Najčešće metode sortiranja

- Metoda umetanja (*Insertion sort*)
- Metoda zamene suseda (*Bubble sort*)
- Metoda izbora (*Selection sort*)
- Sortiranje po lancima ekvidistantnih zapisa (*Shell sort*)
- Sortiranje po metodi kupa (*Heapsort*)
- Particijska metoda sortiranja (*Quicksort*)
- Sortiranje spajanjem (*Merge sort*)

# Bubble sort

- Poredi vrednosti dva susedna elementa i vrši zamenu ukoliko je potrebno. Algoritam ponavlja ovaj proces sve dok ne prođe kroz ceo niz a da ne izvrši ni jednu zamenu. Na ovaj način veće vrednosti “isplivaju” na kraj niza a manje vrednosti “potonu” na početak niza.
- **za:** jednostavnost i lakoća primene.  
**protiv:** velika neefikasnost.

# Bubble sort algoritam

```
void bubbleSort(int numbers[ ], int array_size)
{
    int i, j, temp;
    for (i = (array_size - 1); i >= 0; i--)
    {
        for (j = 1; j <= i; j++)
        {
            if (numbers[j-1] > numbers[j])
            {
                temp = numbers[j-1];
                numbers[j-1] = numbers[j];
                numbers[j] = temp;
            }
        }
    }
}
```

# Insertion sort

- Ubacuje svaki element na njegovo odgovarajuće mesto u finalnom nizu. Najjednostavnija primena zahteva dva niza – izvorni niz i niz u koji se element ubacuje. Kako bi se sačuvala memorija, najčešće se radi tako da element koji se trenutno pomera postavlja iza već sortiranih elemenata i ponavlja se zamena dok se ne postavi na odgovarajuću poziciju.
- **za:** relativno jednostavan i lak za primenu.  
**protiv:** neefikasan za velike nizove.

# Insertion sort algoritam

```
void insertionSort(int numbers[], int array_size)
{
    int i, j, index;
    for (i=1; i < array_size; i++)
        {
            index = numbers[i];
            j = i;
            while ((j > 0) && (numbers[j-1] > index))
                {
                    numbers[j] = numbers[j-1];
                    j = j - 1;
                }
            numbers[j] = index;
        }
}
```

# Selection sort

- Radi tako da bira najmanji preostali nesortirani element u nizu, zatim ga menja sa elementom na sledećoj poziciji koja treba da se popuni.
- **za:** jednostavan i lak za primenu.  
**protiv:** neefikasan za velike nizove.

# Selection sort algoritam

```
void selectionSort(int numbers[], int array_size)
{
    int i, j;
    int min, temp;
    for (i = 0; i < array_size-1; i++){
        min = i;
        // min ce cuvati indeks elementa koji je najmanji od elemenata
        // sa indeksima od i do array_size-1
        for (j = i+1; j < array_size; j++) {
            if (numbers[j] < numbers[min]) min = j;
        }
        // zamena mesta elementima sa indeksima i i min
        temp = numbers[i];
        numbers[i] = numbers[min];
        numbers[min] = temp;
    }
}
```

# Shell sort

- (Donald Shell, 1959.)
- Nekoliko puta prolazi kroz niz, sortirajući svaki put nizove istih dimenzija koristeći *insertion sort*. Svaki put prolaskom kroz niz uvećava se niz koji treba sortirati dok to ne bude ceo niz.
- **za:** efikasan za nizove srednje veličine.  
**protiv:** donekle složen algoritam.

# Shell sort algoritam

```
void shellSort(int numbers[], int array_size)
{
    int i, j, increment, temp;
    increment = 3;
    while (increment > 0)
    {
        for (i=0; i < array_size; i++)
        {
            j = i; temp = numbers[i];
            while ((j >= increment) && (numbers[j-increment] > temp))
            {
                numbers[j] = numbers[j - increment];
                j = j - increment;
            }
            numbers[j] = temp;
        }
        if (increment/2 != 0)
            increment = increment/2;
        else if (increment == 1)
            increment = 0;
        else increment = 1;
    }
}
```

# Quick sort

- Algoritam vrlo jednostavan u teoriji, ali veoma je teško pretočiti ga u kod.
- Rekurzivni algoritam čine četiri koraka:
  - Ako niz ima jedan ili manje elemenata za soritiranje, kraj.
  - Odaberi jedan element u nizu za pivot (za to se najčešće koristi krajnje levi element niza).
  - Podeli niz na dva dela – u jednom su elementi veći od pivota a u drugom elementi manji od pivota.
  - Rekurzivno ponavljaj algoritam za obe polovine originalnog niza.
- **za:** izuzetno brz.
- **protiv:** veoma složen algoritam, rekurzija.

# Quick sort algoritam

```
void quickSort(int numbers[], int array_size)
{
q_sort(numbers, 0, array_size - 1);
}
void q_sort(int numbers[], int left, int right)
{
int pivot, l_hold, r_hold;
l_hold = left; r_hold = right; pivot = numbers[left];
while (left < right) {
while ((numbers[right] >= pivot) && (left < right))
right--;
if (left != right) {
numbers[left] = numbers[right]; left++; }
while ((numbers[left] <= pivot) && (left < right))
left++;
```

# Quick sort algoritam

```
if (left != right) {  
  numbers[right] = numbers[left];  
  right--;  
}  
}  
numbers[left] = pivot;  
  pivot = left;  
  left = l_hold;  
  right = r_hold;  
  if (left < pivot)  
  q_sort(numbers, left, pivot-1);  
if (right > pivot)  
  q_sort(numbers, pivot+1, right);  
}
```

# Merge sort

- Rekurzivni algoritam:
  - U svakom rekurzivnom pozivu ono što želimo da sortiramo delimo na dva dela.
  - Nakon sortiranja obe polovine one se spajaju.
  - Za spajanje se koristi pomoćni niz.
- **za:** izuzetno brz.
- **protiv:** koristi dodatni memorijski prostor za pomoćni niz, rekurzija.

# Merge sort algoritam

```
void mergeSort(int a[], int temp[], int begin, int end){  
    // sortiramo niz a pocevsi od indeksa begin do indeksa end  
  
    if(begin >= end)  
        return;  
  
    int mid = begin+(end - begin)/2; // mid je indeks srednjeg elementa  
  
    mergeSort(a, temp, begin, mid);  
    mergeSort(a, temp, mid+1, end);  
  
    merge(a, temp, begin, mid, end); // spajanje sortiranih polovina  
    // jedna polovina ide od begin do mid, druga od mid+1 do end  
  
}
```

# Merge sort algoritam

```
void merge(int a[], int temp[], int begin, int mid, int end){

    int i, j, k;
    for(i=begin; i<=end; i++){ // prepisujemo elemente u pomocni niz temp
        temp[i] = a[i];
    }

    i = begin; // indeks za elemente iz prve polovine
    j = mid+1; // indeks za elemente iz druge polovine
    // obe polovine su sortirane (ali nezavisno jedna od druge)
    // prepisujemo elemente iz temp u a, ali tako da budu sortirani
    for(k = begin; k<=end; k++){
        if(i>mid) a[k] = temp[j++]; // ako smo presli elemente iz prve pol.
        else if(j>end) a[k] = temp[i++]; //ako smo presli el. iz druge pol.
        // u suprotnom poredimo elemente iz obe polovine i manji ide u a
        else if(temp[i] < temp[j]) a[k] = temp[i++];
        else a[k] = temp[j++];
    }
}
```