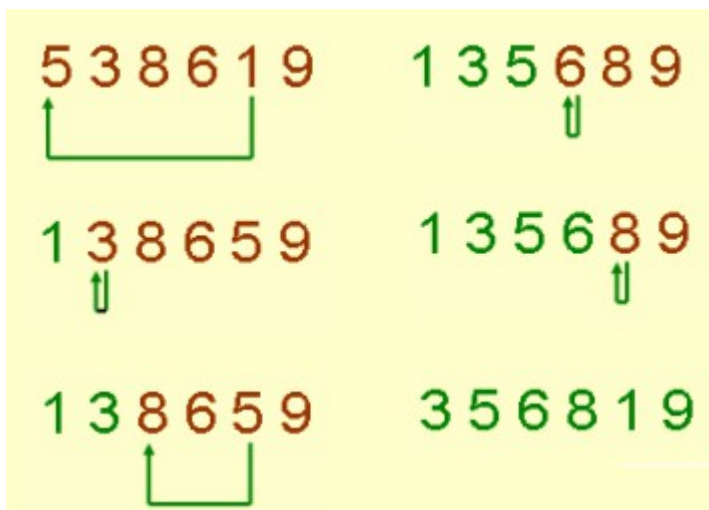


## 1. Sortowanie przez proste wybieranie - (Selectionsort)

Sposób postępowania:

- Wyznaczamy najmniejszy element w ciągu  $a[0] \dots a[n-1]$  - zamieniamy miejscami z pierwszym elementem ciągu
- Wyznaczamy najmniejszy element w  $a[1] \dots a[n-1]$  - zamieniamy z drugim elementem w ciągu...
- Wyznaczamy najmniejszy element w  $a[n-2], a[n-1]$  - zamieniamy z (n-1)-szym elementem w ciągu.

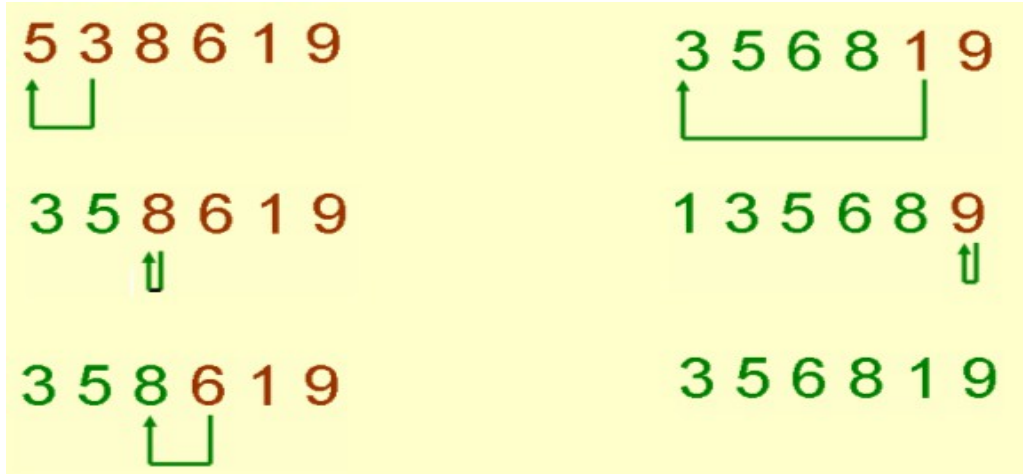


```
void prostewybieranie();
int k,x; //k-indeks minimalnego elementu; x-obiekt minimalny
{
for (int i=0;i< n;i++)
{
    k=i;x=a[i]; //szukamy elementu minimalnego w ciągu a[i]...a[n]
    for (int j=i+1;j<n;j++)
        if (a[j]<x)
        {
            k=j;
            x=a[j]
        }
    a[k]=a[i];
    a[i]:=x; //zamieniamy element i-ty z min
}
}
```

## 2.Sortowanie przez proste wstawianie - (Insertionsort)

### Sposób postępowania:

Dla każdego  $i=2, 3, \dots, n$  należy powtarzać wstawianie  $a[i]$  w już uporządkowaną część listy  $a[1] \leq \dots \leq a[i-1]$



```
void prostewstawianie()
```

```
int j,x;
```

```
{
```

```
    for (int i=2;i<=n;i++)
```

```
    {      x=a[i]; a[0]=x;
```

```
          j=i-1;
```

```
          while (x<a[j])
```

```
          { a[j+1]=a[j];
```

```
            j=j-1; //przesuwamy w prawo, robimy miejsce na  
                  //nasz element
```

```
          }
```

```
          a[j+1]=x;
```

```
    }
```

```
}
```

### 3. Sortowanie przez prostą zamianę - (Bubblesort)

#### Sposób postępowania:

Algorytm opiera się na zasadzie porównywania i zamiany par sąsiadujących ze sobą obiektów (przeglądając tablice od prawej do lewej). W ten sposób po pierwszym kroku algorytmu w lewym końcu tablicy będzie najmniejszy element; po drugim kroku pierwsze dwa elementy tablicy będą posortowane itd...



```
sortowaniebąbelkowe();
int x;
{
    for (int i=1; i<n; i++)
        {for (int j=n-1; j>=i; j--)
            if (a[j-1] >a[j])
            { //zamiana
                x=a[j-1];
                a[j-1]=a[j];
                a[j]=x;
            }
        }
}
```

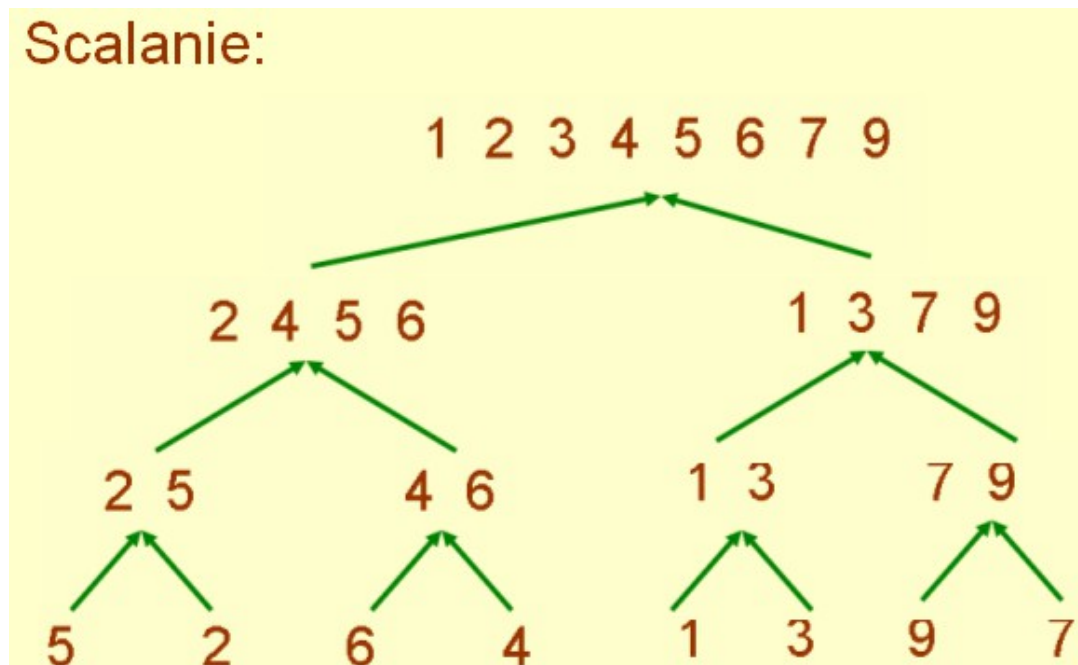
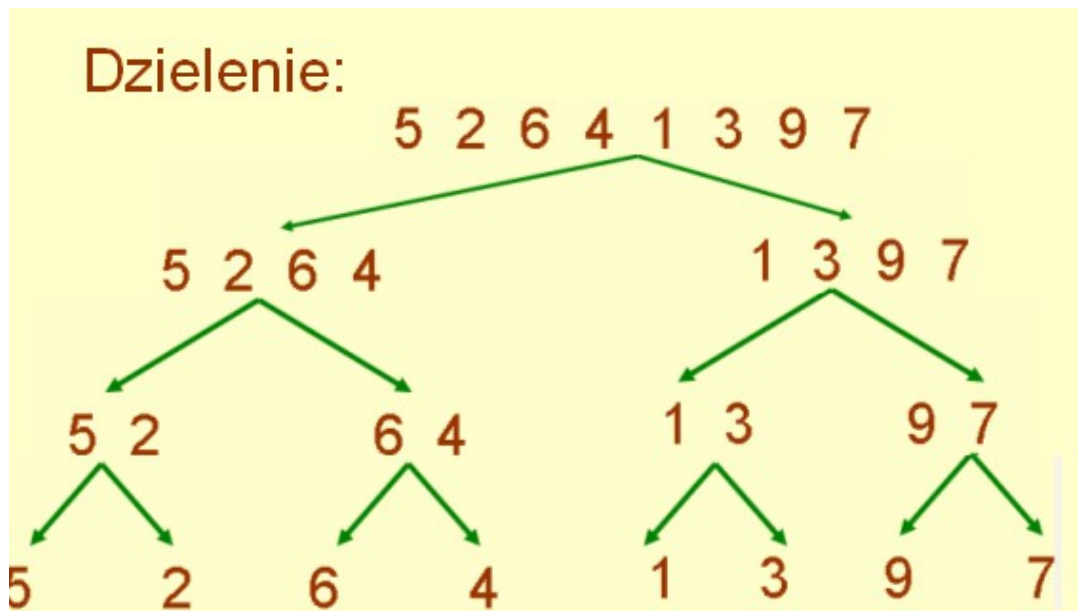
#### 4. Sortowanie przez scalanie - (Mergesort)

Dane: `int a[n]`

Wyjście: tablica posortowana niemalejąco

Sposób postępowania:

- Podziel ciąg  $a[0], a[1], a[2], \dots, a[n-1]$ , na dwa podciągi:  
 $a[0], \dots, a[m]$  oraz  $a[m+1], \dots, a[n-1]$
- Posortuj rekurencyjnie każdy z podciągów  $a[0], \dots, a[m]$  oraz  $a[m+1], \dots, a[n-1]$
- Scal oba podciągi w jeden.



**Algorytm (rekurencyjny!):**

```
void mergesort (int l, int r);
```

```
{int m;
```

```
  if (l<r)
```

```
  { m = (l+r) / 2 ;
```

```
    mergesort (l, m) ; //dzielenie
```

```
    mergesort (m+1, r) ;
```

```
    bitmerge (l, m, r) //scalanie
```

```
  }
```

```
}
```

**Wywołanie procedury sortowania przez scalanie: mergesort (0, n-1) ;**

**Scalanie :**

- zastosujemy łatwiejszą w zaprogramowaniu wersję scalania:

**scalanie ciągu bitonicznego.**

- tablica `aux[0...n-1]` – globalna tablica robocza
- Będziemy kopiować z tablicy `a` do `aux` oba sąsiednie ciągi, w prawym odwracając kolejność.
- W ten sposób powstanie ciąg bitoniczny: do połowy rosnący, potem malejący

**Zaimplementuj scalanie ciągu bitonicznego.**