

□ További rendező és kereső algoritmusok

- *Rendezés beszúrással*
- *Rendezés buborék algoritmussal*
- *Rendezés Shell algoritmussal*
- *Rendezés quick (gyors) algoritmussal*

- *Szekvenciális keresés*
- *Bináris keresés*

- *Összefésülés*



□ Rendezés beszúrással



Rendezés: célunk egy adott számsorozat növekvő sorrendbe rendezése.

Példa:

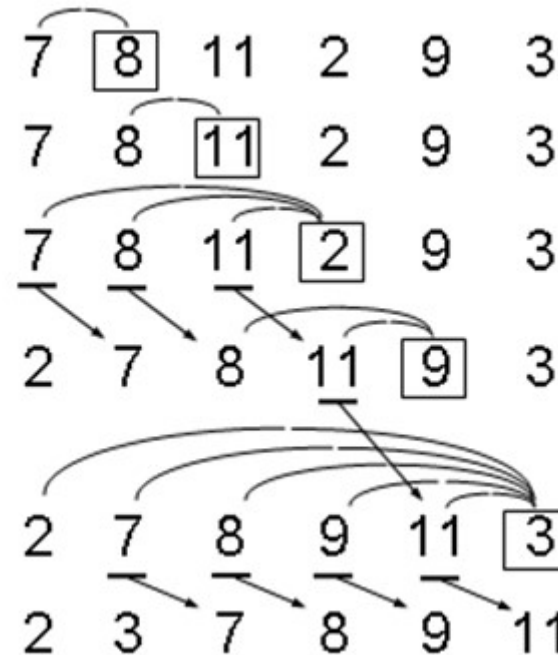
Adott a rendezendő sorozat:

[7,8,4,9,1]

Rendezés után ezt várjuk:

[1,4,7,8,9].

Az algoritmus a kártyások módszerére emlékeztet: a felvett lapot beszúróják a már kézben lévő rendezett lapok közé a megfelelő helyre.



8 beszúrandó elem

öszzehasonlítás

eltolás



□ **A beszúrásos rendezés függénye**
(Az m elemű *vekt* vektor rendezése)

```
void beszurasosRendezes(int* vekt, int m)
{
    int i, j, buf;
    for (i=1; i < m; i++)
    {
        buf = vekt[ i ];
        j = i -1;
        while ( j >= 0 && buf < vekt[ j ] )
        {
            vekt[ j+1] = vekt[ j ];
            j--;
        }
        vekt[ j + 1] = buf; /* beszúrás */
    }
}
```

□ **Rendezés buborék algoritmussal**



Az oszlop alakú rendezetlen vektorban a rendezés során a kisebb elemek buborék módjára emelkednek a nagyobb értékűek fölé.

| | $i = 1$ | | | | | $i = 2$ | | | | $i = 3$ | | | $i = 4$ | | $i = 5$ | |
|----|---------|----|----|----|----|---------|----|----|----|---------|----|----|---------|----|---------|----|
| 0. | 50 | 50 | 50 | 50 | 50 | 10 | 10 | 10 | 10 | 10 | 10 | 10 | 10 | 10 | 10 | 10 |
| 1. | 60 | 60 | 60 | 60 | 10 | 50 | 50 | 50 | 50 | 20 | 20 | 20 | 20 | 20 | 20 | 20 |
| 2. | 30 | 30 | 30 | 10 | 60 | 60 | 60 | 60 | 20 | 50 | 50 | 50 | 30 | 30 | 30 | 30 |
| 3. | 10 | 10 | 10 | 30 | 30 | 30 | 30 | 20 | 60 | 60 | 60 | 30 | 50 | 50 | 40 | 40 |
| 4. | 40 | 20 | 20 | 20 | 20 | 20 | 20 | 30 | 30 | 30 | 30 | 60 | 60 | 40 | 50 | 50 |
| 5. | 20 | 40 | 40 | 40 | 40 | 40 | 40 | 40 | 40 | 40 | 40 | 40 | 40 | 60 | 60 | 60 |

- **A buborék rendezés függvénye**
(Az m elemű $vekt$ vektor rendezése)



```
void Buborek(int* vekt, int m)
{
    int i, j, buf ;
    for (i = 1; i < m; i++)
    {
        for (j = m-1; j >= i ; j-- )
        {
            if (vekt[ j-1 ] > vekt[ j ] )
            {
                buf = vekt[ j -1] ;
                vekt[ j-1] = vekt[ j ];
                vekt[ j ] = buf ;
            }
        }
    }
}
```

□ **Rendezés Shell algoritmussal**



A Donald L. Shell nevéhez fűződő algoritmus az előzőekkel ellentétben, amelyek kb. 200 elemig hatékonyak, nagy elemszámú vektorok rendezésére előnyös. Alapgondolata, hogy ne a közvetlenül szomszédos elemek összehasonlításával végezzük a rendezést. Nagyméretű vektoroknál arányaiban kevesebb adatmozgatást kíván és ezért gyorsabb.

□ **Rendezés quick (gyors) algoritmussal**

Ez a speciális cserealgoritmus C. A. R. Hoare találmánya. Nevéhez méltóan gyors, különösen nagyméretű vektoroknál. Lefutása függ az ún. pivot elem szerencsés megválasztásától is.

Megjegyzések:

A rendezés elvégezhető szövegkonstansokat tartalmazó karaktervektorokon is. Ekkor a karakterek ASCII kódját vesszük alapul az összehasonlításnál.

A memóriában történő rendezést belső, a fájllemegeken fájlban végzett rendezést külső rendezésnek is nevezik.

□ **Kereső algoritmusok**



Feladat: egy vektor megadott értékkel egyező elemének megtalálása, vagy annak megállapítása, hogy ilyen elem nincs. Sikeres keresés megadja az elem indexét.

□ **Szekvenciális keresés**

Rendezetlen sorozaton is elvégezhető. Az elemeket sorra összehasonlítjuk a keresett értékkel. Egyezés esetén megadjuk az elem indexét. Lassú, a sebessége függ az elemnek a sorozatban elfoglalt helyétől. (V.ö. Kiválasztással)

□ **Bináris keresés**

Csak rendezett sorozaton alkalmazható. Nagyon gyors. Alapgondolata, hogy minden lépésben elhagyja a maradéksorozat azon felét, mely a keresett értéket biztosan nem tartalmazza. Minden lépésben az $((\text{alsóindex} + \text{felsőindex}) / 2)$ indexű elemmel hasonlítja össze a keresett értéket. Ha az elem kisebb, akkor az elemmel végződő alsó, ha nagyobb, akkor az elemmel kezdődő felső félsorozatot hagyja el. Egyenlőség esetén megtalálta a keresett elemet. Átlagos esetben $\log_2(\text{maxindex})$ lépés elegendő.

□ Példa

A sorozat: 1 3 7 9 12 19 27

Keresett érték = **12**

1. lépés: $i = (0+6)/2$; (=3)

A maradéksorozat:

$9 < \mathbf{12}$

12 19 27

2. lépés: $i = (4+6)/2$; (=5)

A maradéksorozat:

$19 < \mathbf{12}$

12

3. lépés: $i = (4+4)/2$; (=4)

$12 == \mathbf{12}$



megtalálta.

- **A bináris keresés függvénye**
(Az m elemű *vekt* vektor rendezése)



```
void Bin_keres(int* vekt, int m, int keresett )  
{  
    int a, f, k, talalt ;  
    a = 0; f = m-1; talalt = 0;  
    while (a <= f && !talalt )  
    {  
        k = ( a + f ) / 2 ;  
        if (keresett < vekt[ k ] )  
            f = k-1;  
        else if (keresett > vekt[ k ] )  
            a = k+1;  
        else  
            talalt = 1;  
    }  
    if (talalt) return k;  
    else return -1;  
}
```



□ **Összefésülés (merge)**

Célja két, azonos típusú értékekből álló rendezett sorozat egyesítése a rendezettség megtartásával. A sorozat fájl is lehet.

Példa:

S1: 2,4,5,5,7

S2: 1,3,4,6,9



S1_2: 1,2,3,4,4,5,5,6,7,9

□ Az összefésülés függvénye



```
void Merge(int* S1, int* S2, int* S1_2, int m1, int m2 )
{
    int i1=0, i2=0, k=0 ;
    while (k < m1 + m2 )
        if (i1 < m1 && i2 < m2)
        {
            if (S1[ i1 ] <= S2[ i2 ] )
            {
                S1_2[ k ] = S1[ i1 ];
                i1++;
            }
            else { S1_2[ k ] = S2[ i2 ]; i2++; }
            k++;
        }
        else
            for (k = k; k < m1+m2; k++)
                if (i1 == m1 ) { S1_2[ k ] = S2[ i2 ]; i2++; }
                    else { S1_2[ k ] = S1[ i1 ]; i1++; }
    }
```