

Algoritmusok

Jelölések:

- x, y, z: a sorozatok elemeit tartalmazó tömbök az indexelés 1-től kezdődik
- n: az x sorozat elemszáma
- darab: általában az eredményként kapott tömb elemszáma
- T: a sorozat elemein értelmezett tulajdonság egy elem esetén vagy igaz, vagy hamis

A logikai műveletek kiértékelésénél felhasználtuk a logikai műveletek rövidzárját.

Az esetleges megjegyzéseket aposztrófjel (') vezeti be a mondatszerű leírásban.

Az emelt szintű érettségi követelményeiben szereplő algoritmusokat *-gal jelöltük.

Elemi algoritmusok

Sorozathoz egyetlen értéket rendelnek.

Összegezés (*)

A sorozat elemeinek összege.

```
összeg=0
ciklus i=1-től n-ig
    összeg=összeg+x(i)
ciklus vége
```

Eldöntés (*)

Van-e T tulajdonságú elem a sorozatban?

```
i=1
ciklus amíg i≤n és x(i) nem T tulajdonságú
    i=i+1
ciklus vége
van=(i≤n)
```

Eldöntés (*)

Minden elem T tulajdonságú-e a sorozatban?

```
i=1
ciklus amíg i≤n és x(i) T tulajdonságú
    i=i+1
ciklus vége
mind=(i>n)
```

Kiválasztás (*)

T tulajdonságú elem keresése a sorozatban (tudjuk, hogy van).

```
i=1
ciklus amíg x(i) nem T tulajdonságú
    i=i+1
ciklus vége
sorszám=i
```

Lineáris keresés (*)

T tulajdonságú elem keresése a sorozatban (nem biztos, hogy van).

```
i=1
ciklus amíg i≤n és x(i) nem T tulajdonságú
    i=i+1
ciklus vége
van=(i≤n)
ha van akkor
    sorszám=i
elágazás vége
```

Keresés rendezett sorozatban (*)

Az y értéket keressük a rendezett x sorozatban.

```
i=1
ciklus amíg i≤n és x(i)<y
    i=i+1
ciklus vége
van=(i≤n és x(i)=y)
ha van akkor
    melyik=i
elágazás vége
```

Logaritmikus (bináris) keresés (*)

Az y értéket keressük a rendezett x sorozatban.

```
első=1
utolsó=n
ciklus
    közepső=(első+utolsó) div 2
    elágazás
        y<x(közepső) esetén utolsó=közepső-1
        y>x(közepső) esetén első=közepső+1
    elágazás vége
amíg első≤utolsó és x(közepső)≠y
ciklus vége
van=(első≤utolsó)
ha van akkor
    melyik=közepső
elágazás vége
```

Megszámlálás (*)

Hány T tulajdonságú elem van a sorozatban?

```
darab=0
ciklus i=1-től n-ig
    ha x(i) T tulajdonságú akkor
        darab=darab+1
    elágazás vége
ciklus vége
```

Maximumkiválasztás (*)

A sorozat elemeinek maximuma.

```
melyik=1
max=x(1)
ciklus i=2-től n-ig
    ha max<x(i) akkor
        melyik=i
        max=x(i)
    elágazás vége
ciklus vége
```

Összetett algoritmusok

Sorozathoz/sorozatokhoz sorozatot/sorozatokat rendelnek.

Kiválogatás kigyűjtéssel (*)

Az x tömb T tulajdonságú elemeinek kiválogatása.

az y tömbbe.

```
darab=0
ciklus i=1-től n-ig
  ha  $x(i)$   $T$  tulajdonságú akkor
    darab=darab+1
     $y(\text{darab})=x(i)$ 
    ' vagy  $y(\text{darab})=i$  ha a sorszámokat gyűjtjük ki
  elágazás vége
ciklus vége
```

Kiválogatás helyben (*)

A sorozat T tulajdonságú elemeinek kiválogatása.

az eredeti tömbbe.

```
darab=0
ciklus i=1-től n-ig
  ha  $x(i)$   $T$  tulajdonságú akkor
    darab=darab+1
     $x(\text{darab})=x(i)$ 
  elágazás vége
ciklus vége
```

Szétválogatás két új tömbbe

Az egyik tömbbe a T tulajdonságú elemek kerülnek, a másikba pedig a többi elem (egymást kizáró tulajdonságok).

```
db1=0
db2=0
ciklus i=1-től n-ig
  ha  $x(i)$   $T$  tulajdonságú akkor
    db1=db1+1
     $y(\text{db1})=x(i)$  ' vagy  $y(\text{db1})=i$ 
  egyébként
    db2=db2+1
     $z(\text{db2})=x(i)$  ' vagy  $z(\text{db2})=i$ 
  elágazás vége
ciklus vége
```

Szétválogatás egy új tömbbe

A tömb elejére a T tulajdonságú elemek kerülnek, a végére pedig a többi elem (egymást kizáró tulajdonságok).

```
darab=0
elsőnemjő=n+1
ciklus i=1-től n-ig
  ha  $x(i)$   $T$  tulajdonságú akkor
    darab=darab+1
     $y(\text{darab})=x(i)$ 
  egyébként
    elsőnemjő=elsőnemjő-1
     $y(\text{elsőnemjő})=x(i)$ 
  elágazás vége
ciklus vége
```

Szétválogatás helyben

Az eredeti tömb elejére a T tulajdonságú elemek kerülnek, a végére pedig a többi elem.

```
első=1
utolsó=n
temp=x(1)
ciklus amíg első<utolsó
  ciklus amíg első<utolsó és
     $x(\text{utolsó})$  nem  $T$  tulajdonságú
  utolsó=utolsó-1
ciklus vége
ha első<utolsó akkor
   $x(\text{első})=x(\text{utolsó})$ 
  első=első+1
  ciklus amíg első<utolsó és
     $x(\text{első})$   $T$  tulajdonságú
  első=első+1
  ciklus vége
ha első<utolsó akkor
   $x(\text{utolsó})=x(\text{első})$ 
  utolsó=utolsó-1
  elágazás vége
elágazás vége
ciklus vége
 $x(\text{első})=temp$ 
ha  $x(\text{első})$   $T$  tulajdonságú akkor
  darab=első
egyébként
  darab=első-1
elágazás vége
```

Metszet

Két sorozat közös elemeinek meghatározása (feltételezzük, hogy egy sorozaton belül egy elem csak egyszer szerepel).

```
darab=0
ciklus i=1-től elemszám(x)-ig
  j=1
  ciklus amíg  $j \leq \text{elemszám}(y)$  és  $x(i) \neq y(j)$ 
    j=j+1
  ciklus vége
  ha  $j \leq \text{elemszám}(y)$  akkor
    darab=darab+1
     $z(\text{darab})=x(i)$ 
  elágazás vége
ciklus vége
```

Unió

Két sorozatból újabb sorozat készítése, amely a közös elemeket csak egyszer tartalmazza (feltételezzük, hogy az eredeti sorozatokon belül egy elem csak egyszer szerepel).

```
x elemeinek átmásolása z-be
darab=elemszám(x)
ciklus j=1-től elemszám(y)-ig
  i=1
  ciklus amíg  $i \leq \text{elemszám}(x)$  és  $x(i) \neq y(j)$ 
    i=i+1
  ciklus vége
  ha  $i > \text{elemszám}(x)$  akkor
    darab=darab+1
     $z(\text{darab})=y(j)$ 
  eljárás vége
ciklus vége
```

Halmazfelsorolás készítése

Az y sorozathoz hozzávesszük az x sorozat azon elemeit, amelyek még nem szerepelnek az y -ban.

```
darab=0
ciklus i=1-től n-ig
  j=1
  ciklus amíg j≤darab és x(i)≠y(j)
    j=j+1
  ciklus vége
  ha j>darab akkor
    darab=darab+1
    y(darab)=x(i)
  elágazás vége
ciklus vége
```

Összefuttatás

Rendezett sorozatokból (x, y) egy újabb sorozat (z) készítése, amelybe a közös elemeket csak egyszer vesszük fel.

```
i=1
j=1
darab=0
ciklus amíg i≤elemszám(x) és j≤elemszám(y)
  darab=darab+1
  elágazás
    x(i)<y(j) esetén z(darab)=x(i) : i=i+1
    x(i)=y(j) esetén z(darab)=x(i) : i=i+1 : j=j+1
    x(i)>y(j) esetén z(darab)=y(j) : j=j+1
  elágazás vége
ciklus vége
ciklus amíg i≤elemszám(x)
  darab=darab+1
  z(darab)=x(i)
  i=i+1
ciklus vége
ciklus amíg j≤elemszám(y)
  darab=darab+1
  z(darab)=y(j)
  j=j+1
ciklus vége
```

Rendezések

Egyszerű cserés rendezés (*)

```
ciklus i=1-től n-1-ig
  ciklus j=i+1-től n-ig
    ha x(i)>x(j) akkor
      csere: x(i), x(j)
  elágazás vége
ciklus vége
```

Buborékos rendezés (*)

```
i=n
ciklus amíg i≥2
  utolsó=0
  ciklus j=1-től i-1-ig
    ha x(j)>x(j+1) akkor
      csere: x(j), x(j+1)
  utolsó=j
  elágazás vége
ciklus vége
i=utolsó
ciklus vége
```

Összefuttatás ütközővel

Rendezett sorozatokból (x, y) egy újabb sorozat (z) készítése, amelybe a közös elemeket csak egyszer vesszük fel. Az eredeti sorozatokat ki tudjuk egészíteni egy újabb elemmel, amely nagyobb, mint a sorozatokban előforduló értékek (ütköző). Az x sorozat eredeti elemszáma: n , az y sorozat eredeti elemszáma: m

```
i=1
j=1
darab=0
x(n+1)=ütköző
y(m+1)=ütköző
ciklus amíg i<n+1 vagy j<m+1
  darab=darab+1
  elágazás
    x(i)<y(j) esetén z(darab)=x(i) : i=i+1
    x(i)=y(j) esetén z(darab)=x(i) : i=i+1 : j=j+1
    x(i)>y(j) esetén z(darab)=y(j) : j=j+1
  elágazás vége
ciklus vége
```

Összefésülés

Összefuttatás ütközővel (lásd az előző algoritmust), ha a két sorozatban biztosan nincs közös elem.

```
i=1
j=1
darab=0
x(n+1)=ütköző
y(m+1)=ütköző
ciklus amíg i<n+1 vagy j<m+1
  darab=darab+1
  ha x(i)<y(j) akkor
    z(darab)=x(i)
    i=i+1
  egyébként
    z(darab)=y(j)
    j=j+1
  elágazás vége
ciklus vége
```

Minimumkiválasztásos rendezés (*)

```
ciklus i=1-től n-1-ig
  min=i
  ciklus j=i+1-től n-ig
    ha x(min)>x(j) akkor
      min=j
  elágazás vége
ciklus vége
csere: x(i), x(min)
ciklus vége
```

Beillesztéses rendezés

```
ciklus i=2-től n-ig
  j=i-1
  temp=x(i)
  ciklus amíg j>0 és x(j)>temp
    x(j+1)=x(j) : j=j-1
  ciklus vége
  x(j+1)=temp
ciklus vége
```

Forrás: Szlávi Péter – Zsákó László: Módszeres programozás: Programozási tételek (Mikrológia 19, ELTE Informatikai Kar, 2004)