# Adatszerkezetek és algoritmusok

Rendező algoritmusok

Dr. Fazekas Attila

A tananyag elkészítését az EFOP-3.4.3-16-2016-00021 számú projekt támogatta. A projekt az Európai Unió támogatásával, az Európai Szociális Alap társfinanszírozásával valósult meg.



















































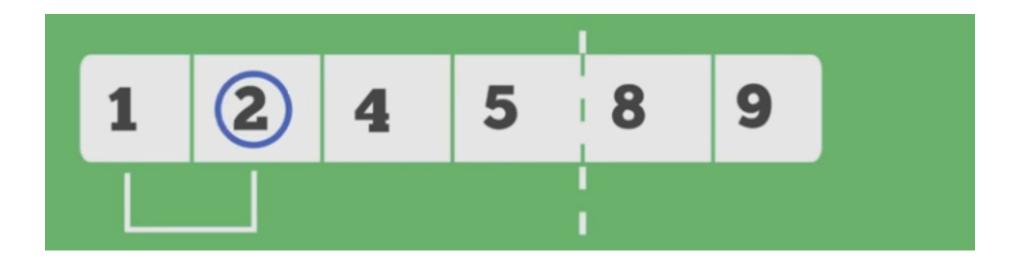




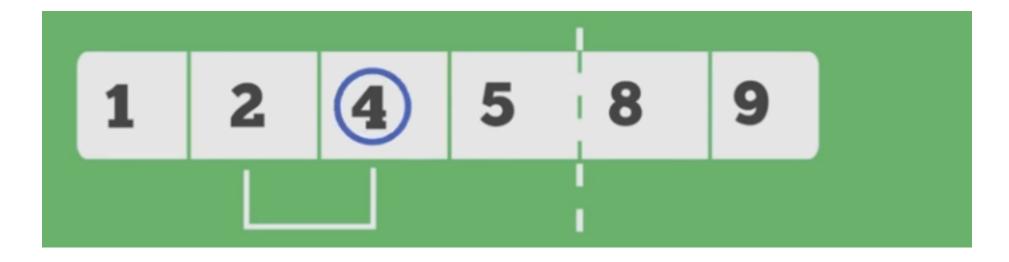








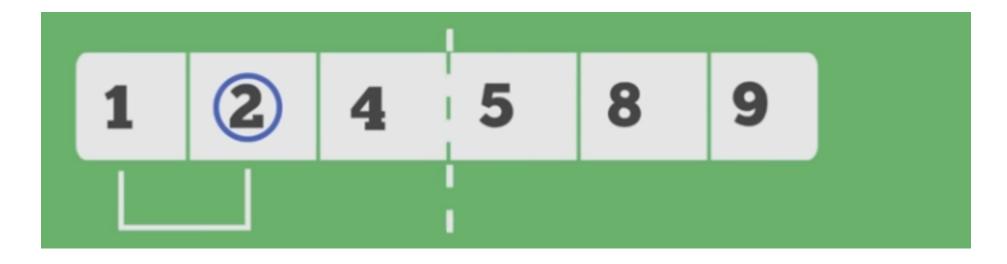




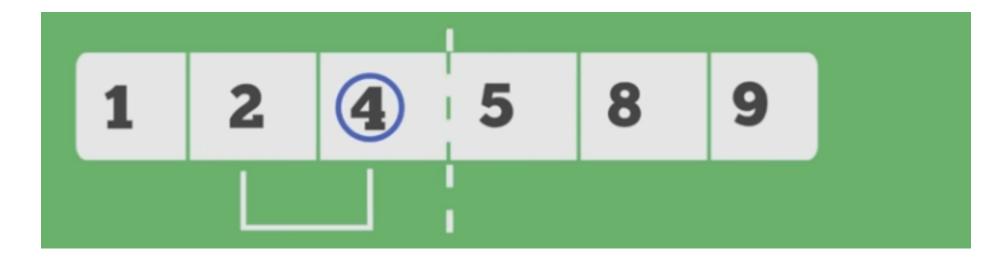






















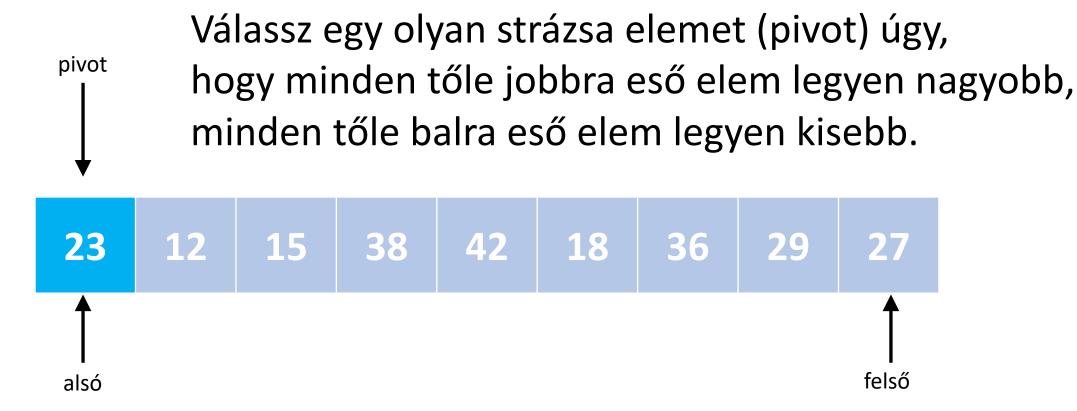
```
def bubbleSort(tomb, n):
for i in range(n):
  for j in range(0, n-i-1):
    if tomb[j] > tomb[j+1]:
       tmp=tomb[j]
       tomb[j]=tomb[j+1]
       tomb[j+1]=tmp
```



## Gyorsrendezés (Quicksort)

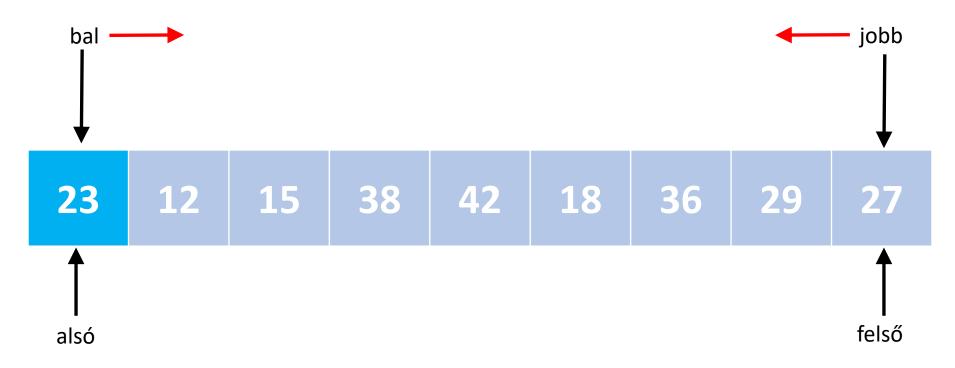
- Hatékony rendezési algoritmus
- Hoare publikálta 1960-ban.
- A használt elv az ún. "Oszd meg és uralkodj!" Ez egy általánosan használt elv az algoritmusok gyakorlatában.
- Két fázisból áll:
  - Felosztás, azaz "oszd meg" a munkát két részre.
  - Rendezés, azaz uralkodás a részeken.





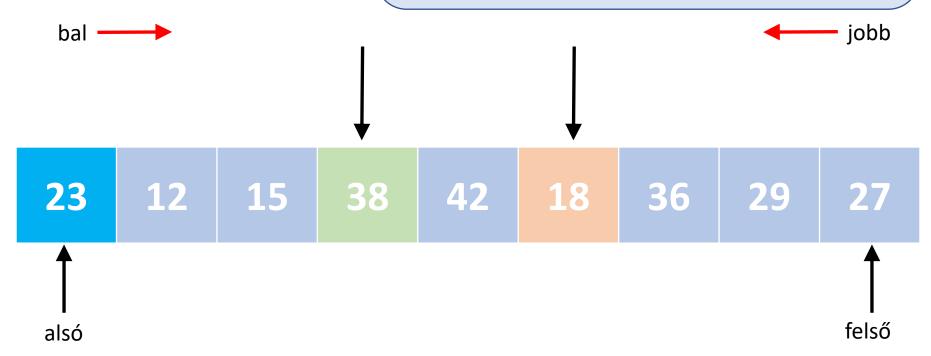


Mozgasd a két határt, amíg nem találkoznak!



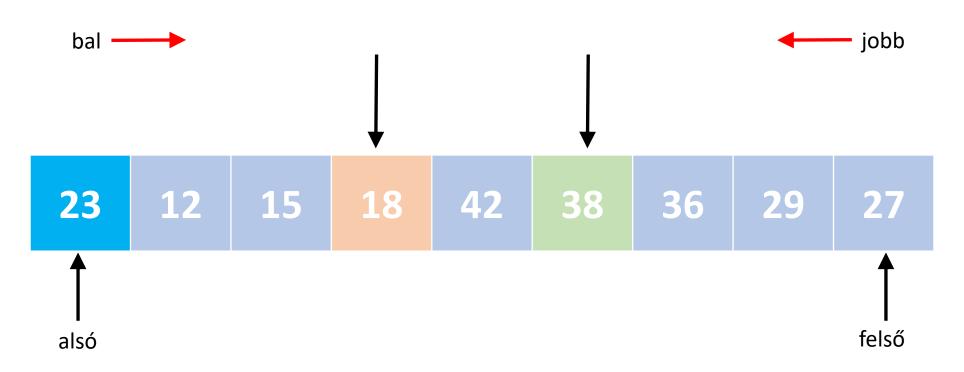


Addig mozgatjuk, amíg a bal mutató a pivotnál nem nagyobb, a jobb mutató a pivotnál nem kisebb elemekre mutat.



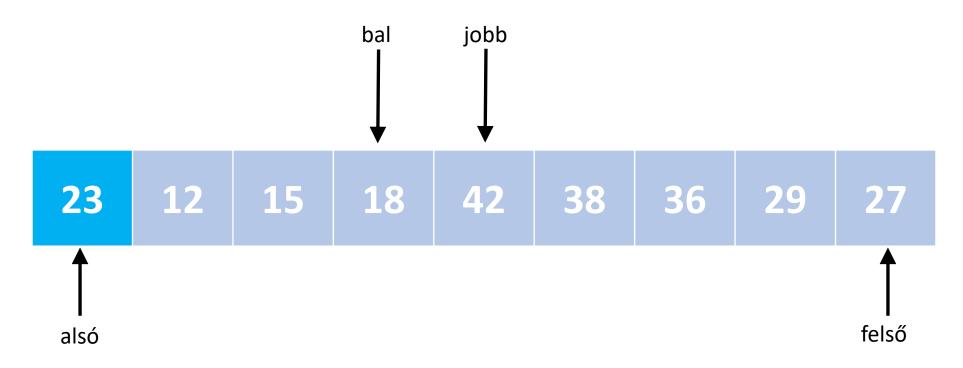


Rossz sorrendben lévő elemeket kicseréljük.



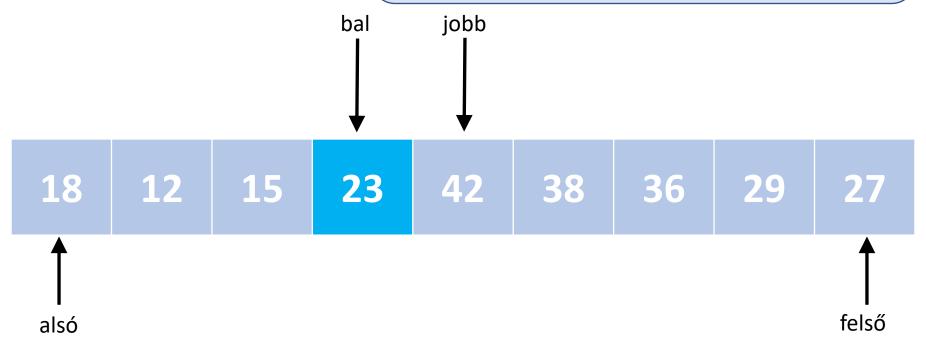


Itt megállunk, mert összeértek a határok.

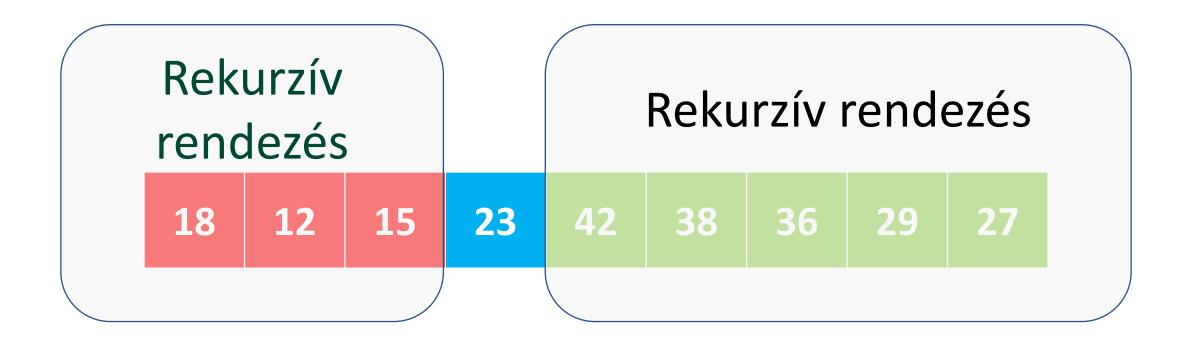




A "bal" helyre berakjuk a pivot elemet. Az ott lévő elemet pedig a helyére rakjuk.









```
def quickSort(tomb,low,high):
 if low < high:
    pi = partition(tomb,low,high)
    quickSort(tomb, low, pi-1)
    quickSort(tomb, pi+1, high)</pre>
```



```
def partition(tomb,low,high):
i=(low-1)
pivot=tomb[high]
for j in range(low ,high):
  if tomb[j]<= pivot:</pre>
    i = i+1
    temp=tomb[i]
    tomb[i]=tomb[j]
    tomb[j]=tmp
tmp=tomb[i+1]
tomb[i+1]=tomb[high]
tomb[high]=tmp
return (i+1)
   DEBRECENI
```

- A felosztás *O(n)* lépésben történik meg.
- Az adatok kétfelé osztása O(log<sub>2</sub>n).
- Ezek alapján összesen *O(n log n)*.
- Ha az adatok már rendezettek, akkor arra gondolhatunk, hogy gyorsabb lesz, de ezzel szemben azt tapasztaljuk, hogy akár jelentősen is lassulhat az algoritmusunk. Ilyenkor  $O(n^2)$  is előfordulhat.
- Mit lehet tenni? Semmit, csak egy kicsit javíthatjuk az esélyeinket, hogy a középső pivot elemet válasszuk ki.



#### Haladó rendezések

Gyorsrendezés

https://www.youtube.com/watch?v=ywWBy6J5gz8

Vödörrendezés

https://www.youtube.com/watch?v=VuXbEb5ywrU

Radix rendezés

https://www.youtube.com/watch?v=nu4gDuFabIM

## Köszönöm a figyelmet!