Programozási tételek

- A programozási tételek olyan általános algoritmusok, melyekkel programozás során gyakran találkozunk.
- Az algoritmusok általában tömbökkel foglalkoznak, legyen tehát T egy N elemű tömb (1..N)

Összegzés

- Egy tömb elemeinek összegzése
- Könnyen átírható szorzatra vagy más műveletre

```
s:=0
Ciklus i:=1...N
s:=s+T[i]
Ciklus vége
Ki: s
```

Meszámolás

Megszámolja, hogy a tömbben hány, adott tulajdonságú elem van –Például, negatív számok

```
s:=0
Ciklus i:=1..N
Ha T[i]<0 akkor s:=s+1
Ciklus vége
Ki: s
```

Eldöntés

- Az algoritmus eldönti, hogy van-e a tömbben adott tulajdonságú elem. Amint talál egyet, a ciklus leáll.
- Ha a ciklus azért állt le, mert túlléptünk a tömb utolsó, vizsgált elemén is, akkor nem volt benne keresett elem

Pl.: •Van-e 50 az elemek között

```
i:=1
Ciklus amíg i<=N és T[i]<>50
i:=i+1
Ciklus vége
Ha i<=N akkor
ki: "volt 50"
```

Kiválasztás

Az algoritmus megadja, hogy a tömbben egy bizonyos elem hol (hányadik helyen) van. Csak akkor működik, ha biztosan van ilyen elem

```
i:=1
Ciklus amíg T[i]<>50
i:=i+1
Ciklus vége
ki: i
```

Keresés

Az előzőnél biztonságosabb algoritmus: megadja, hogy van-e olyan elem, és ha igen, hányadik. (többféle kereső algoritmus van)

Kiválogatás

- Ez az algoritmus egy tömb bizonyos tulajdonságú elemeit teszi egy másik tömbbe.
- db változó számolja, hogy a másik tömbbe hány elem került
- válogassuk ki a negatív számokat.
- Az eredmény a B tömbben lesz
- deklarációnál a B tömböt N eleműre kell választani, hacsak nem tudjuk előre, hány negatív szám van T-ben

```
db:=0
Ciklus i:=1..N
Ha T[i]<0 akkor
db:=db+1
B[db]:=T[i]
Ha vége
Ciklus vége
```

Szétválogatás

Kiválogatáshoz hasonló, de a nem megfelelő elemeket is tömbbe tesszük

Szétválogatás két tömbbe

```
dbb:=0
dbc:=0
Ciklus i:=1..N
Ha T[i]<0akkor
dbb:=dbb+1, B[dbb]:=T[i]
különben
dbc:=dbc+1, C[dbc]:=T[i]
Ciklus vége
```

Metszet

- két tömb (A[1..N] és B [1..M]) azonos elemeinek kiválogatása C tömbbe
- Az algoritmus lényege: menjünk végik A tömb elemein, és válogassuk ki azokat (kiválogatás), melyek szerepelnek B-ben (eldöntés).
- Visszavezethető a korábbi feladatokra
- C maximális elemszáma N és M közül a kisebbik

Unió

- A és B tömb összes elemét C tömbbe tenni
- Tegyük be C-be A összes elemét, majd B-ből azokat, melyek nem szerepelnek A-ban.
- C elemszáma legfeljebb N+M.

```
Ciklus i:=1..N

C[i]:=A[i]

Ciklus vége
db:=N

Ciklus j:=1..M

i:=1

Ciklus amíg i<=N és B[j]<>A[i]

i:=i+1

Ciklus vége

Ha i>N akkor db:=db+1, C[db]:=B[j]

Ciklus vége
```

Maximum kiválasztás

T tömb maximális elemének megkeresése

```
m:=1
Ciklus i:=2..N
Ha T[i]>T[m] akkor m:=I
Ciklus vége
Ki: m, T[m]
```

m:a pillanatnyilag talált legnagyobb elem helyét mutatja

Rendezés

```
Sokféle van

–Különböző adatokra

–Különböző rendezettségre

–stb
```

Rendezés maximum kiválasztással

- Az elv: kiválasztjuk a tömb legnagyobb elemét, és berakjuk a tömb végére (vagyis kicseréljük az utolsó elemmel)
- Ezt az eljárást ismételjük a maradék tömbre
- i változó adja meg, hogy hányadik elem fog a helyére kerülni
- A Csere(i,m) eljárás kicseréli a tömb i. és m. elemét

```
Ciklus i:=N..2
m:=1
Ciklus j:=2..I
Ha T[j]>T[m] akkor m:=j
Ciklus vége
Csere(i,m)
Ciklus vége
```

Buborékos rendezés

- Végigmegy a tömbön, és ha szomszédos elemeknél rossz a sorrend, megcseréli őket.
- Ez a csere, mint egy buborék, végighalad a tömbön, és a legnagyobb elemet biztosan a tömb végére teszi.
- i változó ismét azt jelzi, hányadik elem kerül a helyére.

```
Ciklus i:=N..2
Ciklus j:=1..i-1
Ha T[J]>T[J+1] akkor Csere(j,j+1)
Ciklus vége
Ciklus vége
```