# Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

Babeș-Bolyai Tudományegyetem

Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

Imelet

oikmertan

Kendezések



# Elmélet

Mi a divide stratégia alapja?

Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

Elmélet

3-SUM

oikmertan

endezések

## Elmélet

- Mi a divide stratégia alapja?
- ► A feladat egyszerű vagy bonyolult

Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

Elmélet

3-SUM

Síkmértan

endezések



#### Elmélet.

Mi a divide stratégia alapja?

A feladat egyszerű vagy bonyolult

▶ Egyszerű: könnyen kiszámítható a megoldás

Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

Elmélet

3-SUM

Síkmértan

Rendezések



Randazásal

Kendezesek

Mi a divide stratégia alapja?

A feladat egyszerű vagy bonyolult

► Egyszerű: könnyen kiszámítható a megoldás

#### Bonyolult:

- Felbontható az eredetihez hasonló, de azoknál egyszerűbb részfeladatokra
- A feladatok függetlenek egymástól
- A sorozatos felbontások valamennyi kapott részfeladat esetében az Egyszerű feladathoz konvergálnak (triviális)
- Megoldjuk a részfeladatokat
- Kombináljuk a részfeladatok megoldásait, hogy megkapjuk a teljes feladat megoldását



Adott egy n elemű számsorozat. Határozzuk meg a sorozat összes olyan különböző eleméből alkotott számhármast, amelyekben a számok összege 0.

#### Például:

$$n = 5$$
  
 $A = \{-2, 5, 9, -1, 3\}$ 

Megoldás: 
$$a_1 + a_4 + a_5 = (-2) + (-1) + 3$$

(Több megoldás is lehetne más számok esetén.)

3-SUM

Lehetőségek?

Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

Elmélet

3-SUM

oikmértan

endezések

Elmélet

3-SUM

Sikmertai

tendezések

# Lehetőségek?

1.  $O(n^3)$  - nyers erő, naiv

\_ . . .

Rendezések

#### Lehetőségek?

- 1.  $O(n^3)$  nyers erő, naiv
- 2.  $O(n^2 \log n)$  közepesen hatékony

. . . . .

Rendezések

# Lehetőségek?

- 1.  $O(n^3)$  nyers erő, naiv
- 2.  $O(n^2 \log n)$  közepesen hatékony
- 3.  $O(n^2)$  nagyon hatékony

#### Síkmértan

Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

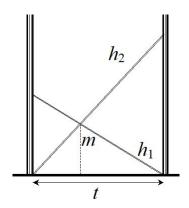
Elmélet

Síkmértan

Rendezésel

Két függőleges fal egymástól t távolságra található. Egy  $h_1$  hosszúságú deszkát az egyik fal alapjától a másik falnak támasztunk. Egy  $h_2$  hosszúságú deszkát a másik fal alapjától az első falnak támasztunk. A két deszka m magasságban érinti egymást egy pontban, amely valahol a két fal között található. Számítsuk ki t-t  $h_1$ ,  $h_2$  és m ismeretében (megengedett hibalehetőség  $10^{-5}$ ).

# Síkmértan



Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

Elmélet

3-SUM

Síkmértan

Rendezések

#### Fogalmazzuk át!

# Síkmértan. Legyen

$$x = \sqrt{h_1^2 - t^2}$$

$$y = \sqrt{h_2^2 - t^2}$$

Ekkor 
$$m = \frac{x \cdot y}{x + y}$$

# Keressük azt a t-t, amelyre m megfelelő!

# Rendezések

Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

Elmélet

3-SUM

Rendezések

Összefésüléses rendezés (MergeSort)

Hatékonyság

# Rendezések

Oszd meg és uralkodj algoritmusok

Vekov Géza

Elmélet

J-301VI

Rendezések

Gyorsrendezés (QuickSort)

- ► Felosztás (Hoare, Lomuto)
- Strázsaválasztás
- Hatékonyság