

# Piacok árazása matroidokkal adott kiértékelési függvények esetén

Önálló projekt előadás

---

Szögi Evelin,

Témavezetők: Bérczi Kristóf, Bérczi-Kovács Erika

Eötvös Loránd Tudományegyetem

# Kombinatorikus piacok



# Piaci modell

$S$ : **tárgyak** halmaza (oszthatatlan tárgyak)

$T$ : **vásárlók** halmaza

Minden  $t \in T$  vásárlóhoz tartozik egy **értékelőfüggvény**:  $v_t : 2^S \rightarrow \mathbb{R}$

**Például:**

- $v_t(X) = \sum_{s \in X} v_t(s)$ ,
- $v_t(X) = r(X)$ , ahol  $r$  egy matroid rangfüggvénye.

# Árazási mechanizmusok

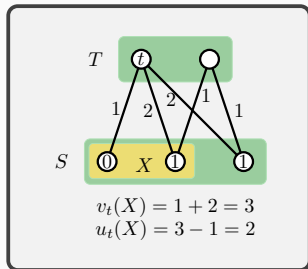
**Eml.:** Egy  $t \in T$  vásárló értékelőfüggvénye  $v_t : 2^S \rightarrow \mathbb{R}$ .

Egy **árazási sémában (pricing scheme)** az eladó meghatározza minden  $s \in S$  tárgynak a  $p(s)$  árát.

⇒ Egy vásárló **hasznossága (utility)** egy  $X \subseteq S$  tárgyhalmaz esetén

$$u_t(X) := v_t(X) - p(X),$$

ahol  $p(X) := \sum_{s \in X} p(s)$ .



# Közjólét (Social welfare)

A tárgyak egy  $\{S_t\}_{t \in T}$  allokációja mellett a **közjólét (social welfare)** értéke

$$\sum_{t \in T} v_t(S_t).$$

**Cél:** Adjunk olyan árazást, ahol minden vásárló úgy vásárol, hogy elérjük a közjólét maximális értékét.

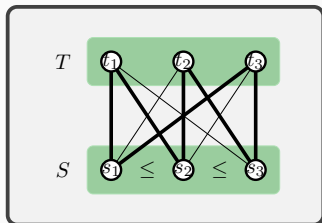
⇒ Bizonyos feltételek mellett ilyen allokációt hatékonyan tudunk találni.

# Statikus árazás

- Statikus árazással nem érhető el közjólét optimumértéke  $2/3$ -ánál jobb (Cohen-Addad et al., '16)

## Feladat

- Vásárlók:  $t_1, t_2, t_3$ , tárgyak:  $s_1, s_2, s_3$ .
- $v_i(s_j) = 1$  ha  $j = i, i + 1$ , különben  $0$ .
- $v_i(X) = \max\{v_i(s) : s \in X\}$ .



Legyen  $p$  egy tetszőleges árazás,  $p(s_1) \leq p(s_2) \leq p(s_3)$  feltehető.

**Megfigyelés** Ha a vásárlók  $t_3, t_2, t_1$  sorrendben érkeznek, akkor  $t_3$  megveszi  $s_1$ -et és  $t_2$  megveszi  $s_2$ -t. Így a közjólét értéke csak  $2$ .

# Dinamikus árazási sémák

## Megoldás

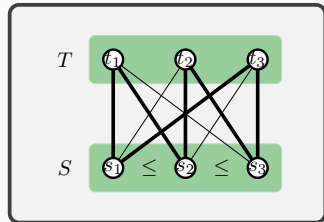
Változtassuk meg az árakat dinamikusan.

Feltesszük, hogy

- az értékelőfüggvények ismertek,
- a vásárlók érkezési sorrendje ismeretlen.

Az árakat módosíthatjuk két vásárló érkezése között.

**Cél:** Minden fázisban állítsuk be úgy az árakat, hogy a vásárlók tetszőleges érkezési sorrendje mellett a végső allokáció olyan legyen, ami eléri a közjólét maximális értékét.



# Dinamikus árazási sémák

## Megoldás

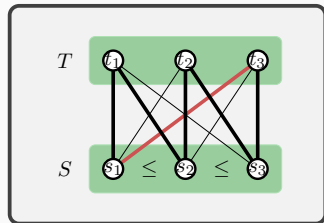
Változtassuk meg az árakat dinamikusan.

Feltesszük, hogy

- az értékelőfüggvények ismertek,
- a vásárlók érkezési sorrendje ismeretlen.

Az árakat módosíthatjuk két vásárló érkezése között.

**Cél:** Minden fázisban állítsuk be úgy az árakat, hogy a vásárlók tetszőleges érkezési sorrendje mellett a végső allokáció olyan legyen, ami eléri a közjólét maximális értékét.





# Dinamikus árazási sémák

## Megoldás

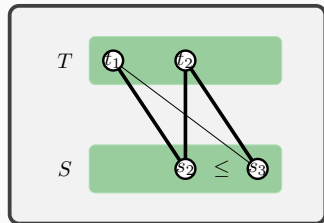
Változtassuk meg az árakat dinamikusan.

Feltesszük, hogy

- az értékelőfüggvények ismertek,
- a vásárlók érkezési sorrendje ismeretlen.

Az árakat módosíthatjuk két vásárló érkezése között.

**Cél:** Minden fázisban állítsuk be úgy az árakat, hogy a vásárlók tetszőleges érkezési sorrendje mellett a végső allokáció olyan legyen, ami eléri a közjólét maximális értékét.



# Dinamikus árazási sémák

## Megoldás

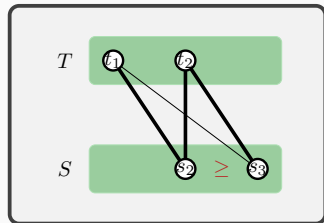
Változtassuk meg az árakat dinamikusan.

Feltesszük, hogy

- az értékelőfüggvények ismertek,
- a vásárlók érkezési sorrendje ismeretlen.

Az árakat módosíthatjuk két vásárló érkezése között.

**Cél:** Minden fázisban állítsuk be úgy az árakat, hogy a vásárlók tetszőleges érkezési sorrendje mellett a végső allokáció olyan legyen, ami eléri a közjólét maximális értékét.



# Gross substitutes függvények

Egy  $v : 2^S \rightarrow \mathbb{R}$  függvény **gross substitutes**, ha bármely  $p, q \in \mathbb{R}^S$  árvektorra, ahol  $q \geq p$ , és bármely  $X \in \arg \max_{Z \subseteq S} \{v(Z) - p(Z)\}$  esetén létezik  $Y \in \arg \max_{Z \subseteq S} \{v(Z) - q(Z)\}$ , melyre  $\{x \in X : p(x) = q(x)\} \subseteq Y$ .

- Közgazdaságtanban széles körben használt fogalom
- Piac szép tulajdonságokkal (pl. Walrasi egyensúly)

## Fő nyitott kérdés

Gross substitutes értékelőfüggvények mellett van-e mindig olyan dinamikus árazás, amellyel elérhető a maximális közjólet?

# Multi-demand értékelőfüggvény

Minden  $t$  vásárlóhoz tartozik egy  $v_t : S \rightarrow \mathbb{R}_+$  értékelőfüggvény, mely minden egyes tárgyhoz rendel egy értéket, és egy  $b(t)$  felső korlát a megvenni kívánt tárgyak számára. Ekkor

$$v_t(X) = \max\{v_t(X') : X' \subseteq X, |X'| \leq b(t)\}$$

**multi-demand** értékelőfüggvény.

## Példák

- $b \equiv 1 \Rightarrow$  **unit-demand** vagy **matching** piac
- $b \equiv 2 \Rightarrow$  **bi-demand** piac

## Korábbi eredmények:

- Unit-demand eset (Cohen-Addad et al., '16)
- Multi-demand eset legfeljebb 3 vásárlóval (Berger et al., '20)

# Matroidok rangfüggvényei

---

# Nagy lépés: matroidok rangfüggvényei

## Fő nyitott kérdés

Gross substitutes értékelőfüggvények mellett van-e mindig olyan dinamikus árazás, amellyel elérhető a maximális közjólét?

⇒ Mi mondható el, ha a vásárlók értékelőfüggvényei súlyozott matroid rangfüggvények?

## (Súlyozott) rang

A  $v_t$  értékelőfüggvény egy matroid (súlyozott) rangfüggvénye.

Egy  $X$  halmaz **rangja**

$$r(X) = \max\{|I| : I \subseteq X \text{ független}\}.$$

Adott  $w : S \rightarrow \mathbb{R}$  súlyok mellett egy  $X$  halmaz **súlyozott rangja**

$$r_w(X) = \max\{w(I) : I \subseteq X \text{ független}\}.$$

**Eml.:** Multi-demand értékelőfüggvény:

$$v_t(X) = \max\{v_t(X') : X' \subseteq X, |X'| \leq b(t)\}.$$

⇒ Ez pontosan egy  $b(t)$  rangú uniform matroid súlyozott rangfüggvénye.

# Dütting és Végh sejtése

## Nyitott kérdés

Ha az értékelőfüggvények (súlyozott) matroid rangfüggvények, akkor van-e mindig dinamikus árazás, amellyel elérhető az optimális közjólét?

## Speciális eset

- Adott két vásárló matroid rangfüggvény értékelőfüggvénnyel.
- Feltesszük, hogy  $S = B_1 \cup B_2$ , ahol  $B_i$  bázis  $M_i$ -ben ( $i = 1, 2$ ).  
Ekvivalensen, az optimális közjólét  $r_1(B_1) + r_2(B_2) = |S|$ .

## Dütting és Végh sejtése, '17

Létezik  $p \in \mathbb{R}^S$  árvektor úgy, hogy

- bármely  $B \in \arg \min\{r_1(X) - p(X) : X \in \mathcal{B}_1\}$  esetén  $S - B \in \mathcal{B}_2$ , és
- bármely  $B \in \arg \min\{r_2(X) - p(X) : X \in \mathcal{B}_2\}$  esetén  $S - B \in \mathcal{B}_1$ .



## Bérczi, Kakimura, Kobayashi, '20

A sejtés igaz két speciális esetben:

1. **eset:** Az egyik matroid partíciós matroid (a másik tetszőleges).
2. **eset:** Mindkét matroid SBO (strongly base orderable).
  - Ilyenek például a lamináris, transzverzális matroidok, gammoidok

Az új megközelítéssel be tudtuk látni a következőt:

### **Tétel (Bérczi, Bérczi-Kovács, Szögi, '21)**

Ha minden vásárló értékelőfüggvénye egy 2-rangú matroid súlyozott rangfüggvénye, akkor létezik dinamikus árazás, mely eléri a közjólét optimális értékét, és az árazás polinomiális időben kiszámítható.

A tételt uniform matroidokra kimondva kapjuk a következő új eredményt:

### **Tétel (Bérczi, Bérczi-Kovács, Szögi, '21)**

Minden bi-demand piacon létezik optimális dinamikus árazás és polinomiális időben kiszámítható.

### Bérczi, Bérczi-Kovács, Szögi, '21

Minden bi-demand piacon létezik optimális dinamikus árazás és polinomiális időben kiszámítható.

"Pontos élek" gráfjával dolgozunk (pontos él - szerepel valamilyen opt. megoldásban).

**De:** A pontos élek egyenként szerepelnek optimális megoldásban, de nem minden pontos élpár szerepel opt. megoldásban.

**Bérczi, Bérczi-Kovács, Szögi, '21**

Minden bi-demand piacon létezik optimális dinamikus árazás és polinomiális időben kiszámítható.

## **A bizonyítás ötlete**

- "Veszélyes" halmazok
- Kikeresztézést lehet alkalmazni
- Kisebb részekre bontható a feladat, indukciót tudunk alkalmazni

# Új bizonyítás korábbi eredményekre

Az új, matroidokra vonatkozó eredményből következik az alábbi, korábban bebizonyított eredmény:

## Cohen-Addad et al., '16

Unit-demand esetben létezik dinamikus árazás, mely eléri az optimális közjólétet, és polinomiális időben kiszámítható.

Az új, duális megközelítéssel új bizonyítás a korábbi tételre:

## Berger et al., '20

Minden multi-demand piacon, legfeljebb 3 vásárló esetén létezik optimális dinamikus árazás, mely polinomiális időben kiszámítható.

- Sokkal rövidebb bizonyítás
- Több vásárlóra nem általánosítható

**Köszönöm a figyelmet!**