

GAZDASÁGMATEMATIKA KÖZÉPHALADÓ SZINTEN





SZÉCHENYI TERV

GAZDASÁGMATEMATIKA KÖZÉPHALADÓ SZINTEN

Készült a TÁMOP-4.1.2-08/2/A/KMR-2009-0041 pályázati projekt keretében
Tartalomfejlesztés az ELTE TátK Közgazdaságtudományi Tanszékén
az ELTE Közgazdaságtudományi Tanszék,
az MTA Közgazdaságtudományi Intézet,
és a Balassi Kiadó
közreműködésével.



Nemzeti Fejlesztési Ügynökség
www.ujszechenyiterv.gov.hu
06 40 638 638



MAGYARORSZÁG MEGÚJUL



A projekt az Európai Unió
támogatásával valósul meg.



ELTE TáTK Közgazdaságtudományi Tanszék

Gazdaságmatematika középfeladó szinten

13. hét

NEM LINEÁRIS PROGRAMOZÁS

Készítette: Lovics Gábor
Szakmai felelős: Lovics Gábor

1 Alapfogalmak, egyenlőségi kritériumok

2 Konvex programozás

A feltételes szélsőérték-számítási feladat (minimalizálás) a következő formában írható fel általánosan:

$$\left. \begin{array}{l} \min f(\mathbf{x}) \\ \mathbf{x} \in S \end{array} \right\} P,$$

ahol $f(x)$ tetszőleges $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ függvény és $S \subseteq \mathbb{R}^n$. Az általános esetet azonban nem tudjuk megoldani még a legnagyobb sebességű számítógépekkel sem. A legjobban kezelhető speciális eset a lineáris, amelyet az előző órán áttekítettünk. A lineáris programozásnak nagyon sok gyakorlati alkalmazása van, gyakori azonban az is, hogy egy modell a lineáris esetben matematikailag jól kezelhető, a gyakorlatban azonban a nem lineáris eset az igazán érdekes. Gyakran a lineáris esetet arra alkalmazzuk, hogy közelítő megoldást keressünk egy nem lineáris példára.

Egyenlőségi kritériumok

Legyenek $f(\mathbf{x})$, $g^{(1)}(\mathbf{x})$, $g^{(2)}(\mathbf{x}), \dots, g^{(k)}(\mathbf{x}) \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ folytonosan deriválható függvények, Egy egyenlőségi kritériumokkal felírt feltételes optimalizálási probléma általános alakja:

$$\left. \begin{array}{l} \max f(\mathbf{x}) \\ g^{(1)}(\mathbf{x}) = 0 \\ g^{(2)}(\mathbf{x}) = 0 \\ \vdots \\ g^{(k)}(\mathbf{x}) = 0 \end{array} \right\}.$$

A feladathoz tartozó Lagrange-függvény pedig:

$$\mathcal{L}(\mathbf{x}) = f(\mathbf{x}) - \sum_{i=1}^k \lambda_i g^{(i)}(\mathbf{x}).$$

Egyenlőségi kritériumok (folyt.)

Az elsőrendű kritériumok ebben az esetben:

$$f'_1(\mathbf{x}) - \lambda_1 g'_1{}^{(1)}(\mathbf{x}) - \lambda_2 g'_1{}^{(2)}(\mathbf{x}) - \dots - \lambda_k g'_1{}^{(k)}(\mathbf{x}) = 0$$

$$f'_2(\mathbf{x}) - \lambda_1 g'_2{}^{(1)}(\mathbf{x}) - \lambda_2 g'_2{}^{(2)}(\mathbf{x}) - \dots - \lambda_k g'_2{}^{(k)}(\mathbf{x}) = 0$$

$$\vdots$$

$$f'_n(\mathbf{x}) - \lambda_1 g'_n{}^{(1)}(\mathbf{x}) - \lambda_2 g'_n{}^{(2)}(\mathbf{x}) - \dots - \lambda_k g'_n{}^{(k)}(\mathbf{x}) = 0$$

$$g^{(1)}(\mathbf{x}) = 0$$

$$g^{(2)}(\mathbf{x}) = 0$$

$$\vdots$$

$$g^{(k)}(\mathbf{x}) = 0.$$

Ennél a feladattípusnál a Lagrange-szorók hasonló szerepet játszanak, mint a lineáris esetben a duál változók. Ekkor ugyanis ezek a változók fogják az árnyékárakat megmutatni.

Oldjuk meg a következő feltételes optimalizálási feladatot:

$$\left. \begin{array}{l} \min x^2 + y^2 \\ 2x + y = 10 \end{array} \right\}.$$

Megoldás

A feladathoz tartozó Lagrange-függvény:

$$L(x, y) = x^2 + y^2 + \lambda(2x + y - 10).$$

Az optimális megoldás feltétele:

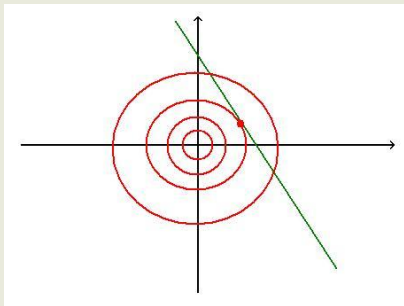
$$L'_x(x, y) = 2x + 2\lambda = 0$$

$$L'_y(x, y) = 2y + \lambda = 0$$

$$2x + y = 10.$$

Példa (folyt.)

Az első egyenletet átrendezve kapjuk, hogy $\lambda = -x$. Ezt a másodikba visszaírva arra jutunk, hogy $x = 2y$. Ezt a harmadikba helyettesítve kapjuk, hogy $y = 2x$. Visszahelyettesítve ezt a korábbi egyenletekbe láthatjuk, hogy $x = 4$, $\lambda = -4$.



Az ábráról leolvasható, hogy valóban a minimalizálási feladatot oldottuk meg.

A feladat

A feltételes optimalizálás legáltalánosabb, de még jól kezelhető esete az úgynevezett konvex optimalizálás.

Legyen

$$\left. \begin{array}{l} \min f(\mathbf{x}) \\ \mathbf{x} \in S \end{array} \right\} CP,$$

ahol $f(x) S \rightarrow \mathbb{R}$ konvex függvény és az $S \subseteq \mathbb{R}^n$ konvex halmaz. A konvex programozási feladatnak számíthatósági szempontból két nagy előnye van. Az egyik, hogy mivel a megengedett megoldások halmaza konvex, ezért két megengedett megoldás közötti pontok (a két pontot összekötő szakasz minden pontja) is részei a megengedett megoldások halmazának. A másik, ha ezt a tényt kiegészítjük azzal, hogy a célfüggvény is konvex, akkor biztosan lehetünk benne, hogy minden lokális optimum egyben globális optimum is.

A feladat (folyt.)

13. hét

Lovics

Tétel

Legyen $g(\mathbf{x}) \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ konvex függvény, és $c \in \mathbb{R}$ tetszőleges.
Ekkor az $S = \{\mathbf{x} | g(\mathbf{x}) \leq c\}$ halmaz konvex.

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

A tétel számunkra legfontosabb következménye, hogy a gyakorlatban a megengedett megoldások halmazát a konvex programozás esetén is egyenlőtlenségi kritériumokkal adjuk meg. Legyenek $f(\mathbf{x})$, $g^{(1)}(\mathbf{x})$, $g^{(2)}(\mathbf{x}), \dots, g^{(k)}(\mathbf{x}) \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ folytonosan deriválható konvex függvények. Egy egyenlőtlenségi kritériumokkal felírt feltételes optimalizálási probléma általános alakja:

$$\left. \begin{array}{l} \min f(\mathbf{x}) \\ g^{(1)}(\mathbf{x}) \leq 0 \\ g^{(2)}(\mathbf{x}) \leq 0 \\ \vdots \\ g^{(k)}(\mathbf{x}) \leq 0 \end{array} \right\} CP.$$

A konvex programozási feladat megoldása

A fenti feladat megoldása nagyon hasonlóan megy, mint az egyenlőséges esetben. Először is most is felírjuk a feladathoz tartozó Lagrange-függvényt:

$$\mathcal{L}(\mathbf{x}) = f(\mathbf{x}) - \sum_{i=1}^k \lambda_i g^{(i)}(\mathbf{x}).$$

Ebben az esetben azonban a feladat megoldása már nem vezethető vissza egy „egyszerű” többismeretlenes egyenletrendszer megoldására. Tudjuk azonban, hogy a lineáris esetben a duálváltozókra az optimális megoldásban igaz volt a komplementaritás, vagyis hogy egy korláthoz tartozó duálváltozó akkor nem nulla, ha az egyenlőtlenségi kritérium egyenlőséggel teljesül. Mivel ebben az esetben a Lagrange-szorók játszá az árnyékárak szerepét, ezért velük írható fel a komplementaritási kritérium. Logikus ugyanis, hogy az árnyékárak ebben az esetben is nullák lesznek, ha egy korlát nem teljesül élesen, hiszen ekkor a korlát kis mértékű változtatása nem befolyásolja a célfüggvény értékét.

A konvex programozási feladat megoldása (folyt.)

13. hét

Lovics

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

A konvexitási feltételek pedig ahhoz segítenek hozzá, hogy ne kelljen a másodrendű feltételekkel törödnünk, elegendő legyen egy elsőrendű feltételeknek eleget tévő pont megkeresése. Sajnos azonban ezeknél a feladatoknál a konvexitás önmagában nem is elegendő annak biztosítására, hogy az optimum megkereséséhez szükséges és elégséges feltételeket adjunk. Ehhez további úgynevezett regularitási feltételek is kellenek. A regularitási feltételek sokféle módon megfogalmazhatóak, itt nem tárgyaljuk őket részletesen. A regularitási feltételek teljesülésének ellenőrzése a gyakorlatban sokszor ugyanolyan nehéz vagy nehezebb, mint az eredeti feladat megoldása, ezért ezeknek a teljesülésében inkább csak „reménykedni” szoktak a megoldások során.

Tétel (Kuhn-Tucker féle elégséges feltételek)

Legyen adva egy konvex programozási feladat (CP) a fenti egyenlőtlenséges kritériumokkal megadott formában, és legyenek a függvények folytonosan differenciálhatóak. Ekkor annak elégséges feltétele, hogy \mathbf{x}^* pont optimális megoldása a feladatnak, hogy léteznek olyan $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_m \geq 0$ számok, melyekre

- (megengedettségi kritérium) \mathbf{x}^* legyen megengedett megoldása a feladatnak;
- (stacionaritási kritérium) $\frac{\partial f(\mathbf{x}^*)}{\partial x_i} - \sum_{j=1}^m \lambda_j \frac{\partial g^{(j)}(\mathbf{x}^*)}{\partial x_i} = 0$
($i = 1, 2, \dots, n$);
- (komplementaritási kritérium), ha $\lambda_j = 0$, akkor $g^{(j)}(\mathbf{x}^*) < 0$
($j = 1, 2, \dots, m$).

Komplementaritás konvex esetben (folyt.)

13. hét

Lovics

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

A tétel tehát a szükséges feltételeit adja meg az optimumnak. Ha az úgynevezett regularitási feltételek teljesülnek, akkor ezek a feltételek elégségesek is. Ez a gyakorlatban azt jelenti, hogy ha egy algoritmusunk talált a fenti tételnek megfelelő megoldást, akkor az biztosan optimális megoldása az eredeti feladatnak. Ha viszont nem talált, akkor két eset lehetséges. Az egyik, hogy a feladatnak nincs optimális megoldása, a másik, hogy van, csak nem teljesülnek a regularitási feltételek. Mivel a regularitási feltételeket nem tudjuk tipikusan ellenőrizni, ezért ezt a problémát általánosan nem tudjuk megoldani.

Példa komplementaritás használatára

Nézzük meg a következő konvex programozási feladatot:

$$\left. \begin{array}{l} \max xy \\ x^2 + y^2 \leq 25 \\ x + 7y \leq 25 \\ x \geq 0 \\ y \geq 0 \end{array} \right\} CP.$$

A feladathoz tartozó Lagrange-függvény a következő:

$$L(x, y) = xy - \lambda_1(x^2 + y^2 - 25) - \lambda_2(x + 7y - 25) - \lambda_3x - \lambda_4y.$$

Mielőtt felírnánk az optimum elégséges feltételeit, egyszerűsítsük le a feladatot kicsit, néhány specialitást kihasználva. Jól látszik, hogy a feladatnak vannak olyan megengedett megoldásai, melyekre mindkét változó szigorúan pozitív (pl.: $x = y = 1$). Ez azt jelenti, hogy az optimális megoldásban a célfüggvény értéke biztosan pozitív lesz. Ebből viszont az következik, hogy az $x = 0$ vagy az $y = 0$ nem lehet optimális megoldása a feladatnak.

Példa komplementaritás használatára (folyt.)

13. hét

Lovics

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

Eszerint az utolsó két feltétel biztos, hogy szigorú egyenlőtlenséggel teljesül az optimumban, tehát $\lambda_3 = \lambda_4 = 0$. Vagyis elegendő a következő Lagrange-függvényt vizsgálnunk:

$$L(x, y) = xy - \lambda_1(x^2 + y^2 - 25) - \lambda_2(x + 7y - 25).$$

(Ha ezt az egyszerűsítést nem tesszük meg, akkor is eljutunk az optimális megoldáshoz, csak sokkal több számolással.)

Az egyszerűsítés után az optimum elégséges feltétele, hogy találjunk olyan $\lambda_1, \lambda_2 \geq 0$ számokat, melyre

$$L'_x(x, y) = y - 2\lambda_1x - 7\lambda_2 = 0$$

$$L'_y(x, y) = x - 2\lambda_1y - \lambda_2 = 0$$

$$x^2 + y^2 \leq 25 \quad / \lambda_1 > 0 \Rightarrow x^2 + y^2 = 25 /$$

$$7x + y \leq 25 \quad / \lambda_2 > 0 \Rightarrow 7x + y = 25 /$$

Példa komplementaritás használatára (folyt.)

13. hét

Lovics

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

Ennek a rendszernek a megoldását úgy kereshetjük meg, hogy az első két egyenletet négyféle egyenletrendszerrel és egyenlőtlenségekkel egészítjük ki. Mind a négy esetben az egyenlőséges feltételekből indulunk ki, azoknak megkeressük a megoldását, majd ellenőrizzük, hogy a kapott megoldásra teljesülnek-e az egyenlőtlenségi feltételek.

A négy eset a következő

- 1 $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = 0, x^2 + y^2 < 25, 7x + y < 25;$
- 2 $\lambda_1 = 0, \lambda_2 > 0, x^2 + y^2 < 25, 7x + y = 25;$
- 3 $\lambda_1 > 0, \lambda_2 = 0, x^2 + y^2 = 25, 7x + y < 25;$
- 4 $\lambda_1 > 0, \lambda_2 > 0, x^2 + y^2 = 25, 7x + y = 25.$

Példa komplementaritás használatára (folyt.)

- 1 A $\lambda_1 = \lambda_2 = 0$ -t az első két egyenletbe behelyettesítve kapjuk, hogy $x = y = 0$, ami a korábban belátottak alapján nem lehet optimális megoldás.
- 2 Az $\lambda_1 = 0$ -t az első két egyenletbe visszahelyettesítve a következő egyenletrendszert kapjuk

$$y - 7\lambda_2 = 0$$

$$x - \lambda_2 = 0$$

$$7x + y = 25.$$

A második egyenlet alapján $x = \lambda_2$. Ezt az első egyenletbe visszahelyettesítve kapjuk, hogy $y = 7x$. Ezt a harmadikba beírva láthatjuk, hogy $x = \frac{25}{14} \approx 1,79$. Visszahelyettesítéssel kapjuk, hogy $y = \frac{25}{2} = 12,5$, $\lambda_2 = \frac{25}{14}$.

Ellenőriznünk kell még az egyenlőtlenségeket. A $\lambda_2 = \frac{25}{14} > 0$ feltétel teljesül, viszont az $x^2 + y^2 \approx 160 > 25$ megsérti a megengedettségi feltételt, így az első esetből nem jött ki a feltételeknek megfelelő megoldás.

Példa komplementaritás használatára (folyt.)

- ③ A $\lambda_2 = 0$ -t behelyettesítve az első két egyenletbe, és azokat kiegészítve a megfelelő harmadik egyenlettel kapjuk, hogy

$$y - 2\lambda_1 x = 0$$

$$x - 2\lambda_1 y = 0$$

$$x^2 + y^2 = 25.$$

Az első két egyenletből kapjuk, hogy

$$2\lambda_1 = \frac{y}{x}$$

$$2\lambda_1 = \frac{x}{y}.$$

A két egyenlet jobboldala egyenlővé tehető egymással, vagyis $\frac{y}{x} = \frac{x}{y}$. Ennek az egyenletnek kétféle megoldása van, az egyik az $x = y$, a másik az $x = -y$. Ha viszont kihasználjuk azt is, hogy $\lambda_1 > 0$ kell legyen, akkor láthatjuk, hogy a második eset nem lehet megoldása az egyenletnek, így elegendő az elsővel továbbmennünk.

Példa komplementaritás használatára (folyt.)

13. hét

Lovics

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

Helyettesítsük az $x = y$ -t a harmadik egyenletbe:

$$2x^2 = 25$$
$$x = \frac{5}{\sqrt{2}}.$$

Visszahelyettesítéssel kapjuk, hogy $y = \frac{5}{\sqrt{2}}$, $\lambda_1 = \frac{1}{2}$.

Láthatjuk, hogy a $\lambda_1 > 0$ feltételünk teljesül. Ellenőrizni kell még, hogy

$$\frac{7 \cdot 5}{\sqrt{2}} + \frac{5}{\sqrt{2}} \approx 28 > 25.$$

A megengedettségi feltétel megint nem teljesül, így a feladatnak ebből az esetéből sem jön ki optimális megoldás.

Példa komplementaritás használatára (folyt.)

13. hét

Lovics

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

- ④ Végül az utolsó esetben négy ismeretlenünk és négy egyenletünk lesz:

$$y - 2\lambda_1 x - 7\lambda_2 = 0$$

$$x - 2\lambda_1 y - \lambda_2 = 0$$

$$x^2 + y^2 = 25$$

$$7x + y = 25.$$

A negyedikből adódik, hogy $y = 25 - 7x$. Ezt a harmadik egyenletbe behelyettesítve kapjuk, hogy

$$x^2 + (25 - 7x)^2 = 25$$

$$50x^2 - 350x + 600 = 0$$

$$x^2 - 7x + 12 = 0$$

$$x_{1,2} = \frac{7 \pm \sqrt{49 - 48}}{2} = \begin{cases} 4 \\ 3 \end{cases}.$$

Példa komplementaritás használatára (folyt.)

13. hét

Lovics

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

Az eredményt a harmadik egyenletbe visszahelyettesítve kapjuk, hogy ha $x = 4$, akkor $y = 25 - 7 \cdot 4 = -3$, ami nem megengedett megoldás. Hasonlóan, ha $x = 3$, akkor $y = 25 - 7 \cdot 3 = 4$.

A kapott eredményt helyettesítsük vissza az első két egyenletbe. Így a következő rendszert kapjuk

$$4 - 6\lambda_1 - 7\lambda_2 = 0$$

$$3 - 8\lambda_1 - \lambda_2 = 0.$$

A második egyenlet hétszeresét vonjuk ki az első egyenletből, így kapjuk, hogy

$$-50\lambda_1 = -17$$

$$\lambda_1 = \frac{17}{50} = 0,34.$$

Példa komplementaritás használatára (folyt.)

13. hét

Lovics

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

Visszahelyettesítéssel kapjuk, hogy

$$\lambda_2 = 0,28.$$

Mivel $\lambda_1 > 0$ és $\lambda_2 > 0$, ezért ez a eset kielégíti a Kun-Tucker-tétel feltételeit, tehát optimális megoldást találtunk.

A Kun-Tucker-tétel speciális esetei

A következőkben azt mutatjuk meg, hogy a Kun-Tucker-tétel valójában nem más, mint több korábban tanult feltételes optimalizáláshoz kapcsolódó eredmény általánosítása.

- ① Legyen adva egy konvex optimalizálási feladat, és tegyük fel, hogy az optimum a megengedett megoldások egyik belső pontja. Ekkor a komplementaritási kritérium értelmében $\lambda_j = 0$ minden j -re. Ekkor viszont a stacionaritási kritérium alapján ez azt jelenti, hogy ez a pont a célfüggvényem egy stacionárius pontja.
- ② Az egyenlőségi kritériumoknál tanultak is tekinthetők a Kun-Tucker-tétel egy speciális esetének. Ennek szemléltetésére nézzünk egy olyan példát, ahol egy darab egyenlőségi korlát mellett szeretnénk maximalizálni egy célfüggvényt. Ekkor a feladat a következő alakú lesz

$$\left. \begin{array}{l} \min f(\mathbf{x}) \\ g(\mathbf{x}) = 0 \end{array} \right\} CP.$$

A Kun-Tucker-tétel speciális esetei (folyt.)

A szokásos trükkel ez átírható egyenlőtlenes formába

$$\left. \begin{array}{l} \min f(\mathbf{x}) \\ g(\mathbf{x}) \leq 0 \\ -g(\mathbf{x}) \leq 0 \end{array} \right\} CP'.$$

A Kun-Tucker-tétel értelmében az optimalitás kritériuma, hogy létezzenek olyan $\lambda_1, \lambda_2 \geq 0$ számok melyre

$$\begin{aligned} g(\mathbf{x}) &\leq 0 \\ -g(\mathbf{x}) &\leq 0 \\ \frac{\partial f(\mathbf{x})}{\partial x_i} - \lambda_1 \frac{\partial g(\mathbf{x})}{\partial x_i} + \lambda_2 \frac{\partial g(\mathbf{x})}{\partial x_i} &= \\ &= \frac{\partial f(\mathbf{x})}{\partial x_i} - (\lambda_2 - \lambda_1) \frac{\partial g(\mathbf{x})}{\partial x_i} = 0, \quad (i = 1, 2, \dots, m), \\ \text{ha } \lambda_1 = 0 &\Rightarrow g(\mathbf{x}) < 0, \\ \text{ha } \lambda_2 = 0 &\Rightarrow g(\mathbf{x}) > 0. \end{aligned}$$

A Kun-Tucker-tétel speciális esetei (folyt.)

13. hét

Lovics

Alapfogalmak,
egyenlőségi
kritériumok

Konvex
programozás

Az első két egyenlőtlenségből következik, hogy $g(\mathbf{x}) = 0$.

Ebből az is következik, hogy $\lambda_1 \neq 0$, $\lambda_2 \neq 0$. A stacionaritási kritérium esetén a $\lambda = \lambda_2 - \lambda_1$ változó lesz az előjelkötetlen Lagrange-szorzó.

(Igazából a levezetés csak akkor helyes, ha $g(x)$ lineáris függvény, mert ekkor lesz $g(x)$ és $-g(x)$ is konvex.)

- 3 Mivel a lineáris függvények egyszerre konvexek és konkávok is, ezért egy lineáris programozási feladatra is felírható a Kun-Tucker-tétel. Ekkor a komplementaritási kritérium éppen a lineáris programozás komplementaritását fogja visszaadni.

ELTE TáTK Közgazdaságtudományi Tanszék

Köszönjük, hogy használta tananyagunkat!
Bármilyen kérdést, megjegyzést örömmel várunk az
eltecon.hu
honlapon feltüntetett címekre

