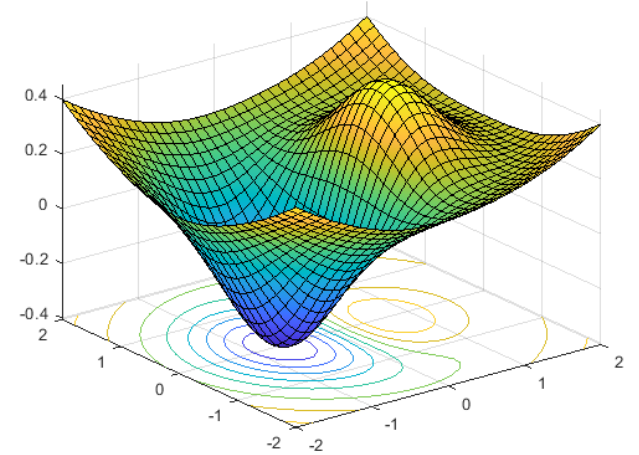
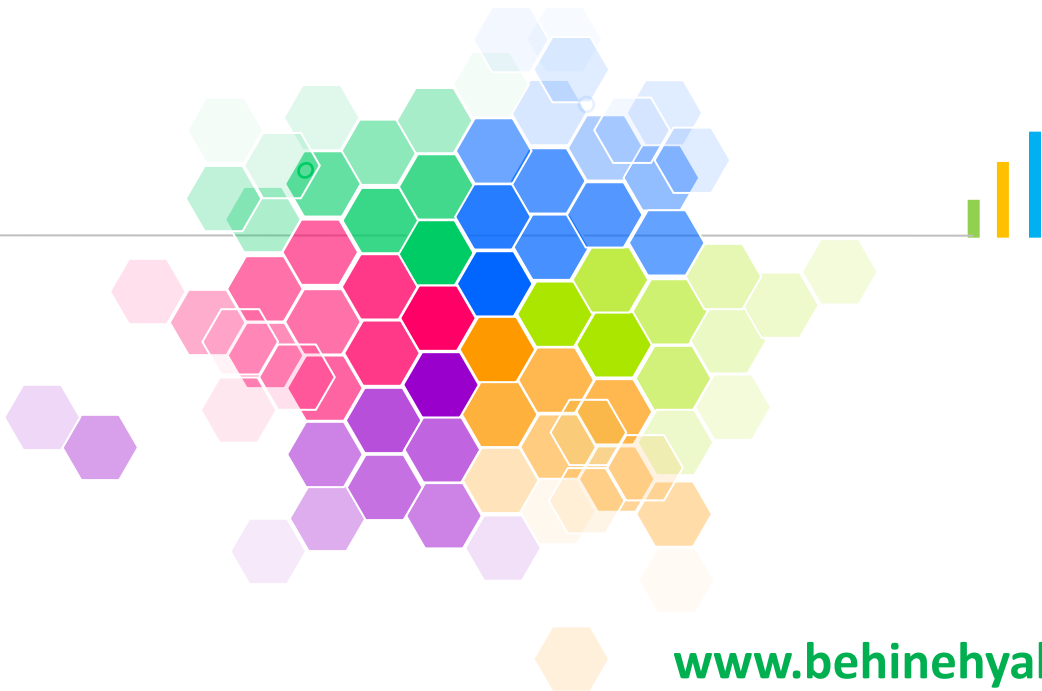


به نام خدا



روش حل Outer Approximation



فهرست مطالب



مقدمه

۱

معرفی روش Outer Approximation

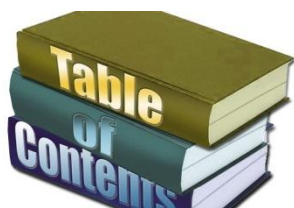
۲

الگوریتم Outer Approximation

۳

مثال

۴



روش *Outer Approximation*، یک روش رایج برای مسائل برنامه ریزی عدد صحیح مختلط غیر خطی یا *Mixed Integer Nonlinear Programming* است. در مقابل این روش، روش تجزیه بندرز *Benders Decomposition* وجود دارد. ایده این دو روش یکسان است و حل مسئله نیازمند حل یک مسئله برنامه ریزی غیرخطی به عنوان زیر مسئله و حل یک مسئله برنامه ریزی عدد صحیح مختلط به عنوان مسئله اصلی است. ولی تفاوت آن ها در نحوه نوشتن مسئله اصلی است.

فرم کلی مدل برنامه ریزی عدد صحیح مختلط غیرخطی با عنوان $MINLP_1$ را به صورت

زیر در نظر بگیرید.

$$\begin{aligned} (MINLP_1) \quad & \min f(x, y) \\ & \text{s.t. } g(x, y) \leq 0, \\ & x \in X \subseteq \mathbb{R}^n, y \in Y \subset \mathbb{Z}^m. \end{aligned}$$

MINLP = Mixed Integer Non-Linear Programming

که در مدل فوق، تعاریف ذیل را داریم.

$$f : X \times Y \rightarrow \mathbb{R},$$

$$g_i : X \times Y \rightarrow \mathbb{R} \quad (i = 1, \dots, q)$$

$$g = (g_1, \dots, g_q)^T$$

مقدمه

و \mathbb{Z}^m مجموعه m بعدی از اعداد صحیح و \mathbb{R}^n مجموعه n بعدی از اعداد پیوسته است. فرض می‌شود که توابع f و g_i محدب و مشتق پذیر هستند. مجموع‌های S و V به صورت زیر تعریف می‌شوند.

$$S = \{(x, y) \in X \times Y \mid g(x, y) \leq 0\}$$

$$V = \{y \in Y \mid \text{there exists } x \in X \text{ such that } g(x, y) \leq 0\}.$$

معرفی روش Outer Approximation



برای مقدار $x^i, y^i \in V$ را جواب بهینه مسئله $NLP(y^i)$ (که در ادامه آمده است) در

نظر بگیرید.

$$\begin{aligned} (NLP(y)) \quad & \min f(x, y) \\ & \text{s.t. } g(x, y) \leq 0, \\ & x \in X. \end{aligned}$$

معرفی روش Outer Approximation



مدل MINLP1 را به صورت زیر می توان نوشت:

$$\begin{aligned} \min_{(x,y) \in S} f(x,y) &= \min_{y^i \in V} \min_{x \in X} \{f(x,y^i) \mid g(x,y^i) \leq 0\} \\ &= \min_{y^i \in V} \min_{x \in X} f(x^i,y^i) + \nabla^T f(x^i,y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ 0 \end{pmatrix} \\ &\quad \text{s.t. } g(x^i,y^i) + \nabla g(x^i,y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ 0 \end{pmatrix} \leq 0 \\ &\quad x \in X \\ &= \min_{y^i \in V} \min \alpha \quad (13.4) \\ &\quad \text{s.t. } \alpha \geq f(x^i,y^i) + \nabla^T f(x^i,y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ 0 \end{pmatrix} \\ &\quad 0 \geq g(x^i,y^i) + \nabla g(x^i,y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ 0 \end{pmatrix} \\ &\quad x \in X, \alpha \in \mathbb{R}^1, \quad * \end{aligned}$$

معرفی روش Outer Approximation



تعریف کنید،

$$T = \{i \mid y^i \in V \text{ and } x^i \text{ solves } (NLP(y^i))\}.$$

مدل اصلی که با MOAV معرفی می شود براساس مجموع T به صورت زیر تعریف می

شود.

(MOAV)

$\min \alpha$

$$\text{s.t. } \alpha \geq f(x^i, y^i) + \nabla^T f(x^i, y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ y - y^i \end{pmatrix}, \quad i \in T,$$

$$0 \geq g(x^i, y^i) + \nabla^T g(x^i, y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ y - y^i \end{pmatrix}, \quad i \in T,$$

$$x \in X, y \in V, \alpha \in \mathbb{R}^1.$$

معرفی روش Outer Approximation



اگر (x^*, y^*) جواب بهینه مدل $MINLP1$ در نظر گرفته شود، (α^*, x^*, y^*) مدل * خواهد بود. می توان نشان داد که حل مسئله $MOAV$ معادل حل مسئله $MINLP1$ است. در موارد اشاره شده، فرض شده است که $y^i \in Y$ منجر به یک جواب امکان پذیر برای $NLP(y^i)$ می شود. ولی اگر این فرض برقرار نباشد، باید بتوان به نحوی جواب y^i را از فضای امکان پذیر مسئله $MOAV$ حذف کرد. برای این که نشان دهیم که y^i منجر به یک جواب امکان ناپذیر برای $NLP(y^i)$ می شود، می توان مدل $NLPF(y)$ را حل کرد.

معرفی روش Outer Approximation



$$\begin{aligned} (NLPF(y)) \quad & \min \beta \\ \text{s.t.} \quad & \beta \geq g_i(x, y), \quad i = 1, \dots, q, \\ & x \in X. \end{aligned}$$

y^i منجر به امکان ناپذیری مدل $NLP(y^i)$ می شود اگر $NLPF(y^i)$ یک جواب امکان پذیر $\beta^* > 0$ داشته باشد. در این صورت محدودیت زیر را برای حذف y^i از فضای امکان پذیر MOAV اضافه می کنیم.

$$0 \geq g_j(x^i, y^i) + \nabla^T g_j(x^i, y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ y - y^i \end{pmatrix}, \quad j = 1, \dots, q, '$$

معرفی روش Outer Approximation



F را مجموعه اندیس‌هایی تعریف کنید که $y^i \in Y$ باعث امکان ناپذیری $NLP(y^i)$ می‌شود. در مسئله $MOVA$ ، رابطه $y \in V$ باعث می‌شود که مقادیر امکان‌پذیر برای y انتخاب شود. با در نظر گرفتن محدودیت بالا، جواب‌های امکان‌ناپذیر از کلیه مقادیر y در Y حذف می‌شود. لذا می‌توان با جایگزین کردن $y \in V$ با $y \in Y$ و محدودیت بالا، مدل $MOAV$ را حل کرد که از این پس این مدل را MOA می‌نامیم که به صورت زیر بیان می‌شود.

معرفی روش Outer Approximation



(MOA)

$\min \alpha$

$$\text{s.t. } \alpha \geq f(x^i, y^i) + \nabla^T f(x^i, y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ y - y^i \end{pmatrix}, \quad i \in T,$$

$$0 \geq g(x^i, y^i) + \nabla^T g(x^i, y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ y - y^i \end{pmatrix}, \quad i \in T,$$

$$0 \geq g(x^i, y^i) + \nabla^T g(x^i, y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ y - y^i \end{pmatrix}, \quad i \in F,$$

$$x \in X, y \in Y, \alpha \in \mathbb{R}^1.$$

معرفی روش Outer Approximation



با توجه به این که محدودیت های مدل فوق به صورت مرحله به مرحله به مدل MOA

اضافه می شود، لذا مدل به صورت زیر نوشته می شود.

$$\begin{aligned} (MOA_k) \quad & \min \alpha \\ \text{s.t.} \quad & \alpha \geq f(x^i, y^i) + \nabla^T f(x^i, y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ y - y^i \end{pmatrix}, \quad i \in T^k, \\ & 0 \geq g(x^i, y^i) + \nabla^T g(x^i, y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ y - y^i \end{pmatrix}, \quad i \in T^k, \\ & 0 \geq g(x^i, y^i) + \nabla^T g(x^i, y^i) \begin{pmatrix} x - x^i \\ y - y^i \end{pmatrix}, \quad i \in F^k, \\ & x \in X, y \in Y, \alpha \in \mathbb{R}^1, \end{aligned}$$

$$T^k = \{i \mid y^i \in V \text{ and } x^i \text{ solves } NLP(y^i), i = 1, \dots, k\},$$

$$F^k = \{i \mid NLP(y^i) \text{ is infeasible and } x^i \text{ solves } NLPF(y^i), i = 1, \dots, k\}.$$

الگوریتم Outer Approximation



گام ۱: $y^1 \in Y$ را در نظر بگیرید. $LB = -\infty; UB = +\infty; T^0 = F^0 = \emptyset; k = 1$

گام ۲: مسئله $NLP(y^k)$ را حل کنید.

الف) اگر $NLP(y^k)$ امکان پذیر بود، جواب بهینه مدل را در x^k قرار دهید.

$f(x^k, y^k) = UB^k$ و $T^k = T^{k-1} \cup \{k\}$ و $\min\{UB, UB^k\} = UB$ اگر $UB = UB^k$ باشد

$$(x^k, y^k) \rightarrow (x^*, y^*)$$

الگوریتم Outer Approximation



ب) اگر $NLP(y^k)$ امکان ناپذیر بود، مسئله $NLPF(y^k)$ را حل کنید. و جواب بهینه

$$x^k \text{ را در نظر بگیرید و } F^k = F^{k-1} \cup \{k\}.$$

گام ۳: مسئله MOA_k را حل کنید و جواب $(\alpha^k, x^{k+1}, y^{k+1})$ را بدست آورید و

اگر $\alpha^k = LB^k$ بود متوقف شوید و (x^*, y^*) را جواب بهینه مسئله $MINLP1$

معرفی کنید. در غیر این صورت $k := k + 1$ و بروید گام ۲.

مثال: مدل برنامه ریزی غیرخطی عدد صحیح مختلط زیر را به روش *Outer*

Approximation حل کنید.

$$\begin{aligned} \min f(x, y) &= 5y - 2 \ln(x + 1) \\ \text{s.t. } g_1(x, y) &= e^{x/2} - (1/2)\sqrt{y} - 1 \leq 0, \\ g_2(x, y) &= -2 \ln(x + 1) - y + 2.5 \leq 0, \\ g_3(x, y) &= x + y - 4 \leq 0, \\ x &\in [0, 2], y \in [1, 3] \text{ integer.} \end{aligned}$$

مثال



حل:

گام ۱: $y^1 = 1; LB = -\infty; UB = +\infty; T^0 = \emptyset; F^0 = \emptyset$

گام ۲: مسئله $NLP(y^k)$ را حل کنید.

$$\min \quad 5y^k - 2\ln(x+1)$$

st.

$$e^{x/2} - \frac{1}{2}\sqrt{y^k} - 1 \leq 0$$

$$-2\ln(x+1) - y^k + 2.5 \leq 0$$

$$x + y^k - 4 \leq 0$$

$$x \in [0, 2].$$

مثال



سوال این است که آیا این مسئله امکان پذیر است یا خیر؟ برای این منظور، مسئله

$NLPF(y^k)$ را حل می کنیم.

$$\min \beta$$

s.t.

$$\beta \geq e^{x/2} - 1.5$$

$$\beta \geq -2 \ln(x + 1) - 1.5$$

$$\beta \geq x - 3$$

$$x \in [0, 2]$$

جواب بهینه مدل فوق به صورت زیر است:

$$\beta^* = 0.133; x^1 = 0.98$$

لذا مسئله $NLP(y^k)$ امکان ناپذیر است. به عبارت دقیق‌تر، $NLP(y^k)$ برای $y^k = 1$

امکان ناپذیر است. لذا $F^1 = \{1\}$.

مثال



گام ۳: محدودیت هایی که جواب گام ۲ را از فضای امکان پذیر حذف کند به صورت زیر

به مدل MOA اضافه می شود.

$$\min \alpha$$

s.t.

$$0 \geq e^{0.98/2} - 0.5\sqrt{1} - 1 + \left(0.5e^{0.98/2}, -0.5\frac{1}{2\sqrt{1}}\right) \begin{pmatrix} x - 0.98 \\ y - 1 \end{pmatrix}$$

$$0 \geq -2\ln(1.98) - 1 + 2.5 + \left(\frac{-2}{0.98+1}, -1\right) \begin{pmatrix} x - 0.98 \\ y - 1 \end{pmatrix}$$

$$0 \geq 0.98 + 1 - 4 + (1, 1) \begin{pmatrix} x - 0.98 \\ y - 1 \end{pmatrix}$$

$$x \in [0, 2], y \in [1, 3], \text{int}$$

مثال



ساده شده مدل فوق به صورت زیر می شود.

$$\min \alpha$$

s t.

$$0 \geq -0.417 + 0.816x - 0.25y$$

$$0 \geq 2.1236 - 1.01x - y$$

$$0 \geq -4 + x + y$$

$$x \in [0, 2], y \in [1, 3], \text{int}$$

جواب بهینه مدل فوق به صورت زیر است:

$$x^2 = 0.1224; y^2 = 2; \alpha^1 = -\infty; LB = -\infty$$

مثال



گام ۲: برای $y^2 = 2$ مدل $NLP(y^2)$ دارای جواب امکان پذیر است؟

$$\min \quad 10 - 2 \ln(x + 1)$$

s.t.

$$e^{x/2} - 0.5\sqrt{2} - 1 \leq 0$$

$$-2 \ln(x + 1) - 2 + 2.5 \leq 0$$

$$x + 2 - 4 \leq 0$$

$$x \in [0, 2]$$

مثال



برای بررسی امکان پذیری مدل فوق می بایستی مدل زیر را حل کرد:

$$\min \beta$$

s t.

$$\beta \geq e^{x/2} - 0.5\sqrt{2} - 1$$

$$\beta \geq -2 \ln(x + 1) + 0.5$$

$$\beta \geq x - 2$$

$$x \in [0, 2]$$

جواب بهینه مدل فوق برابر است با:

$$\beta^* = -0.3855; x = 0.557$$

مثال



با توجه به این که β^* منفی است لذا مدل $NLP(y^2)$ امکان پذیر است. حالا مدل

$NLP(y^2)$ را حل می کنیم.

$$\min \quad 10 - 2 \ln(x + 1)$$

st.

$$e^{x/2} - 0.5\sqrt{2} - 1 \leq 0$$

$$-2 \ln(x + 1) - 2 + 2.5 \leq 0$$

$$x + 2 - 4 \leq 0$$

$$x \in [0, 2]$$

مثال



جواب بهینه مدل فوق به صورت زیر است:

$$x^2 = 1.069; f(x^2, y^2) = 8.545 = UB^2$$

$$UB = \min\{+\infty, 8.545\} = 8.545 \rightarrow (x^*, y^*) = (1.069, 2); T^2 = \emptyset \cup \{2\}$$

مثال

گام ۳: مدل MOA را حل کنید.

$$\min \alpha$$

s.t.

$$T^2 = \begin{cases} \alpha \geq 5 \times 2 - 2 \ln(1 + 1.069) + \left(-\frac{2}{1.069 + 1}, 5 \right) \begin{pmatrix} x - 1.069 \\ y - 2 \end{pmatrix} \\ 0 \geq e^{1.069/2} - 0.5\sqrt{2} - 1 + \left(0.5e^{1.069/2}, -0.5\frac{1}{2\sqrt{1}} \right) \begin{pmatrix} x - 1.069 \\ y - 2 \end{pmatrix} \\ 0 \geq -2 \ln(1 + 1.069) - 2 + 2.5 + \left(\frac{-2}{1.069 + 1}, -1 \right) \begin{pmatrix} x - 1.069 \\ y - 2 \end{pmatrix} \\ 0 \geq 3.069 - 4 + (1, 1) \begin{pmatrix} x - 1.069 \\ y - 2 \end{pmatrix} \end{cases}$$

$$F^1 = \begin{cases} 0 \geq -0.417 + 0.816x - 0.25y \\ 0 \geq 2.1236 - 1.01x - y \\ 0 \geq -4 + x + y \end{cases}$$

$$x \in [0, 2], y \in [1, 3], \text{int}$$

مثال



جواب بهینه مدل فوق به صورت زیر می شود.

$$x^3 = 1.0692; y^3 = 2; \alpha^2 = 8.545 = LB^2 = UB = 8.545$$

لذا به جواب بهینه رسیدم که به صورت $(x^*, y^*) = (1.069, 2)$ و پایان.

با تشکر

راه های ارتباطی با ما

www.behinehyab.com

behinehyab@gmail.com