



تحقیق در عملیات ۱

محمدهادی فروغمنداعرابی
پاییز ۱۳۹۹

تحقیق در عملیات ۱

آزمونک دوم

نگارنده: سینا کلانترزاده

۱ چند تعریف

- در مورد یک چندوجهی محدب
- (آ) تعریف وجه را بنویسید.
 - (ب) تعریف رأس را بنویسید.
 - (ج) تعریف نقطه گوشه‌ای را بنویسید.
 - (د) تعریف جواب شدنی پایه‌ای را بنویسید.

۱.۱ پاسخ‌ها

(آ) در یک چندوجهی محدب، مجموعه نقاط B را یک وجه می‌نامیم هرگاه تابع خطی C موجود باشد که برای همه نقاط عضو B مقدار ماکسیم S را اتخاذ کند و برای دیگر نقاط چندوجهی مقداری کم‌تر از S را اتخاذ کند.

(ب) وجه \circ بعدی در یک چندوجهی را رأس می‌نامیم.

(ج) در یک چندوجهی نقطه $X = (x_1, \dots, x_n)$ را گوشه‌ای می‌نامیم هرگاه نتوان آن را به صورت ترکیب محدب هیچ دو نقطه دیگری از چندوجهی

نمایش داد.

- (د) در برنامه‌ریزی خطی بیشینه کردن $C^T X$ با قیدهای $AX = b$ و $X \geq 0$ ، نقطه $X \in \mathbb{R}^n$ را جواب پایه‌ای شدنی می‌نامیم هرگاه یک مجموعه m عضوی $B \subseteq \{1, \dots, n\}$ موجود باشد به طوری که:
- (i) m برابر تعداد سطرهای A باشد.
 - (ii) ماتریس A_B وارون‌پذیر باشد به این معنا که ستون‌هایی شماره‌شان در B آمده است با یکدیگر مستقل باشند.
 - (iii) به ازای هر $j \notin B$ داشته باشیم $x_j = 0$.

۲ تحدب وجه

اثبات کنید وجه یک چندوجهی محدب، محدب است.

۱.۲ پاسخ

فرض کنید T وجه مذکور باشد، می‌دانیم تابع خطی C موجود است که به ازای هر $x \in T$ مقدار ماکسیمم S را اتخاذ می‌کند و همچنین به ازای هر $x \in T$ داریم: $Ax \leq b$ (نامعادله‌های چندوجهی) و $x \geq 0$. نشان می‌دهیم هر ترکیب محدب دو نقطه دلخواه $z, w \in T$ عضو T است. فرض کنید $z = rw + (1-r)z$ ($0 \leq r \leq 1$) یک ترکیب محدب دلخواه از w و z باشد داریم:

$$w, z, r, (1-r) \geq 0 \Rightarrow rw, (1-r)z \geq 0 \Rightarrow rw + (1-r)z \geq 0 \quad (i)$$

$$\begin{aligned} Aw \leq b, Az \leq b, r \geq 0, 1-r \geq 0 &\Rightarrow rAw + (1-r)Az \leq rb + (1-r)b = b \\ &\Rightarrow A(rw + (1-r)z) \leq b \\ &\Rightarrow Aq \leq b. \end{aligned}$$

(iii)

$$\begin{aligned} C^T w = S, C^T z = S &\Rightarrow rC^T w + (1-r)C^T z = rS + (1-r)S \\ &\Rightarrow rC^T w + (1-r)C^T z = S \\ &\Rightarrow C^T(rw + (1-r)z) = S \\ &\Rightarrow C^T q = S. \end{aligned}$$

سپس q قیود عضو T بودن را دارا می‌باشد پس $q \in T$ پس T محدب است.

۳ جواب شدنی آغازین

می خواهیم یک جواب شدنی برای برنامه ریزی زیر پیدا کنید. بدین منظور یک برنامه ریزی خطی دیگر می نویسیم. آن برنامه ریزی خطی را بنویسید.

$$\begin{aligned} \min \quad & 10x_1 + x_2 \\ \text{s.t.} \quad & x_1 + x_2 + 4x_3 + 2x_4 = 2 \\ & 2x_1 + 6x_2 - 2x_4 = 12 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0. \end{aligned}$$

۱.۳ پاسخ

متغیرهای x_5 و x_6 را به ترتیب به نامعادله‌ی اول و دوم اضافه می‌کنیم تا تبدیل به معادله شوند:

$$\begin{aligned} \max \quad & -x_5 - x_6 \\ \text{s.t.} \quad & x_1 + x_2 + 4x_3 + 2x_4 + x_5 = 2 \\ & 2x_1 + 6x_2 - 2x_4 + x_6 = 12 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0. \end{aligned}$$

حال در فرم معادله‌ای بالا $(0, 0, 0, 0, 2, 12)$ یک جواب پایه‌ای شدنی می‌باشد و می‌توانیم با بدست آوردن تابلوی این جواب الگوریتم سیمپلکس را آغاز کنیم و در آخر جواب پایه‌ای شدنی دریافت کنیم اگر ماکسیمم $x_6 - z_6$ صفر شد که یک جواب شدنی داریم و با دادن آن به سیمپلکس ماکسیمم تابع برنامه ریزی خطی مان بدست می‌آید در غیراینصورت برنامه ریزی خطی سوال جواب شدنی ندارد.

۴ اطلاعات اضافی به کمک رسم تابلو

برنامه ریزی خطی زیر را در نظر بگیرید.

$$\begin{aligned} \max \quad & 10x_1 + 15x_2 + 5x_3 \\ \text{s.t.} \quad & 3x_1 + 3x_2 + x_3 \leq 9000 \\ & x_1 + 2x_2 + 2x_3 \leq 4000 \\ & x_1, x_2, x_3 \geq 0. \end{aligned}$$

آ) بدون حل کردن برنامه ریزی خطی نشان دهید که جواب بهینه‌ای برای مسئله وجود دارد که در آن $x_3 = 0$.
ب) با توجه به نکته قبلی، تابلوی بهینه برای برنامه ریزی خطی اصلی مسئله تولید کنید.

۱.۴ پاسخ‌ها

آ) فرض کنید $X = (x_1, x_2, x_3)$ جواب بهینه‌ای برای مسئله باشد پس داریم:

$$\begin{aligned} 10x_1 + 15x_2 + 5x_3 &= S \quad (\text{ماکسیمم تابع هدف}) \\ 3x_1 + 3x_2 + 2x_3 &\leq 9000 \\ x_1 + 2x_2 + 2x_3 &\leq 4000 \\ x_1, x_2, x_3 &\geq 0. \end{aligned}$$

حال فرض کنید $x_3 > 0$ نشان می‌دهیم $X^* = (x_1, x_2 + \frac{x_3}{3}, 0)$ نیز جوابی بهینه است:

$$\begin{aligned} 10x_1 + 15(x_2 + \frac{x_3}{3}) + 5(0) &= S \\ 3x_1 + 3(x_2 + \frac{x_3}{3}) + (0) &\leq 9000 \\ x_1 + 2(x_2 + \frac{x_3}{3}) + 2(0) &\leq 4000 \quad (*) \\ x_1, (x_2 + \frac{x_3}{3}), (0) &\geq 0. \end{aligned}$$

برهان (*):

$$x_1 + 2(x_2 + \frac{x_3}{3}) + 2(0) = x_1 + 2x_2 + \frac{2x_3}{3} < x_1 + 2x_2 + 2x_3 \leq 4000.$$

حال به وضوح $X = (0, 0, 0)$ یک جواب شدنی برای برنامه‌ریزی خطی می‌باشد.

حال نشان می‌دهیم تابع هدف کران‌دار است:

$$\begin{aligned} x_1 \leq 3000 &\rightarrow 10x_1 \leq 30000 \\ x_2 \leq 3000 &\rightarrow 15x_2 \leq 45000 \\ x_3 \leq 9000 &\rightarrow 5x_3 \leq 45000 \\ \Rightarrow 10x_1 + 15x_2 + 5x_3 &\leq 120000. \end{aligned}$$

پس طبق قضیه‌ای برنامه‌ریزی خطی مذکور جواب شدنی بهینه دارد و بالاتر ثابت کردیم با وجود این فرض جوابی وجود دارد که $x_3 = 0$.

ب) ابتدا با اضافه کردن متغیرهای مثبت x_4 و x_5 به برنامه‌ریزی خطی فوق، آن را تبدیل به فرم معادله‌ای می‌کنیم:

$$\begin{aligned} \max \quad & 10x_1 + 15x_2 + 5x_3 \\ \text{s.t.} \quad & 3x_1 + 3x_2 + x_3 + x_4 = 9000 \\ & x_1 + 2x_2 + 2x_3 + x_5 = 4000 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0. \end{aligned}$$

حال تابلوی متناظر با $B = \{4, 5\}$ را تشکیل می‌دهیم:

	p	x_1	x_2	x_3
x_4	9000	-3	-3	-1
x_5	4000	-1	-2	-2
z	0	10	15	5

حال می‌خواهیم x_1 را به مجموعه‌ای پایه‌مان اضافه کنیم. معادله اول محدودیت $x_1 \leq 3000$ را ایجاد می‌کند و معادله دوم محدودیت $x_1 \leq 4000$ پس x_4 باید از مجموعه پایه‌مان حذف شود:

	p	x_2	x_3	x_4
x_1	3000	-1	$-\frac{1}{3}$	$-\frac{1}{3}$
x_5	1000	-1	$-\frac{5}{3}$	$\frac{1}{3}$
z	3000	5	$\frac{5}{3}$	$-\frac{10}{3}$

حال می‌خواهیم x_2 را به مجموعه پایه‌مان اضافه کنیم. معادله اول محدودیت $x_2 \leq 3000$ را ایجاد می‌کند و معادله دوم محدودیت $x_2 \leq 1000$ پس x_5 باید از مجموعه پایه‌مان حذف شود:

	p	x_3	x_4	x_5
x_1	2000	$\frac{4}{3}$	$-\frac{2}{3}$	1
x_2	1000	$-\frac{5}{3}$	$\frac{1}{3}$	-1
z	35000	$-\frac{20}{3}$	$-\frac{5}{3}$	-5

چون ضرایب در تابع هدف منفی هستند پس تابلوی فوق، تابلوی بهینه است.

۵ اطلاعات تابلو

برنامه‌ریزی خطی زیر را در نظر بگیرید.

$$\begin{aligned} \max \quad & 2x_1 + 3x_2 - 4x_3 \\ \text{s.t.} \quad & x_1 - x_2 + 2x_3 + x_4 = 3 \\ & -x_1 + 3x_2 + 5x_3 + x_5 = 1 \\ & x_i \geq 0, \quad \forall i \in \{1, 2, 3, 4, 5\}. \end{aligned}$$

تابلوی زیر برای برنامه‌ریزی خطی بالا را در نظر بگیرید

	p	x_2	x_3	x_4
x_1	3	1	-2	-1
x_5	A	-2	-7	-1
z	B	5	-8	-2

توجه کنید که در تابلوی بالا در ستون‌های مربوط به x_2 و x_3 و x_4 خود نام متغیرها حذف شده و فقط ضرایبشان مشخص شده است. مقدار A و B چقدر باید باشد؟

۱.۵ پاسخ

داریم:

$$\begin{aligned} x_1 &= 3 + x_2 - 2x_3 - x_4 \\ x_5 &= 1 + x_1 - 3x_2 - 5x_3 \Rightarrow x_5 = 4 - 2x_2 - 7x_3 - x_4 \\ \Rightarrow A &= 4. \end{aligned}$$

و

$$\begin{aligned} z &= 2x_1 + 3x_2 - 4x_3 \Rightarrow z = 6 + 5x_2 - 8x_3 - 2x_4 \\ \Rightarrow B &= 6. \end{aligned}$$

۶ اطلاعات تابلویی دیگر

فرض کنید یک برنامه‌ریزی خطی داریم که تابع هدف آن به صورت زیر است:

$$z = 4x_1 + 5x_2 - x_4 - 3x_5,$$

در یکی از مراحل اجرای الگوریتم سیمپلکس تابلو به صورت زیر است:

	p	x_1	x_3	x_4
x_2	1	-3	-2	-4
x_5	3	1	-3	-2
z	-4	A	-1	-15

مقدار A چقدر است؟

۱.۶ پاسخ

$$x_2 = 1 - 3x_1 - 2x_3 - 4x_4$$

$$x_5 = 3 + x_1 - 3x_3 - 2x_4$$

$$z = 4x_1 + 5x_2 - x_4 - 3x_5 \Rightarrow z = -4 - 14x_1 - x_3 - 15x_4$$

$$\Rightarrow A = -14.$$

۷ چند قدم سیمپلکس

برنامه‌ریزی خطی زیر را در نظر بگیرید

$$\min 2x_1 + x_2$$

$$s.t. \quad x_1 + x_2 \leq 2$$

$$x_1 - x_2 \leq 0$$

$$x_1 \leq 1$$

$$x_1, x_2 \geq 0.$$

(آ) در یک شکل ناحیه شدنی و قیود را مشخص کنید.

(ب) در شکل تمامی جواب‌های شدنی پایه‌ای را مشخص کنید.

(ج) از بین جواب‌های شدنی پایه‌ای کدام بهینه هستند؟

(د) برنامه‌ریزی خطی را به صورت یک برنامه‌ریزی خطی به شکل معادله‌ای بنویسید. متغیرهای جدید را با s نام‌گذاری کنید.

(ه) یک تابلو که در آن $x_1 = x_2 = 0$ است را رسم کنید.

(و) این تابلو معادل کدام نقطه در شکلی است که در قسمت اول رسم کرده‌اید؟

(ز) مجموعه پایه را در این تابلو مشخص کنید.

(ح) می‌خواهیم یک عملیات لولا را روی تابلو اجرا کنیم. چه انتخاب‌هایی برای اضافه کردن به پایه داریم؟

(ط) متغیر با بیشترین ضریب را به عنوان متغیر لولا انتخاب کنید و عملیات لولا را انجام بدهید. تابلوی جدید را رسم کنید.

(ی) تابلوی جدید معادل چه پایه‌ای است؟

(ک) تابلوی جدید معادل چه نقطه‌ای در شکل است؟

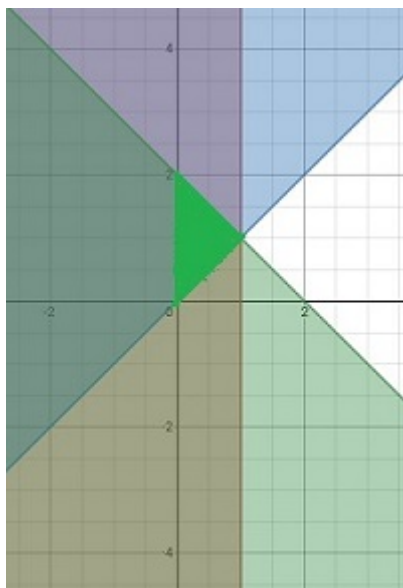
(ل) در این تابلو چه متغیری را می‌توانیم به عنوان متغیر لولا به پایه اضافه کنید؟

(م) هنگام اضافه کردن این متغیر لولا، چه گزینه‌هایی به عنوان پایه بعدی داریم؟

(ن) کدام یک از پایه‌های بعدی بهینه هستند؟ (با توجه به شکل استدلال کنید.)

۱.۰.۷ پاسخها

آ) مثلث سبز رنگ فضای جواب را نشان می‌دهد.



ب) جواب‌های پایه‌ای شدن آن‌هایی هستند که صفر بیشتری دارند: $(0,0)$ ، $(0,2)$ و $(1,1)$.

ج) $(1,1)$ بهینه است زیرا $2x_1 + x_2 = 3$ می‌شود و نسبت به بقیه بزرگ‌تر است.

د)

$$\begin{aligned} \max \quad & 2x_1 + x_2 \\ \text{s.t.} \quad & x_1 + x_2 + x_3 = 2 \\ & x_1 - x_2 + x_4 = 0 \\ & x_1 + x_5 = 1 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0. \end{aligned}$$

و $S = \{x_3, x_4, x_5\}$

ه)

	p	x_1	x_2
x_3	2	-1	-1
x_4	0	-1	1
x_5	1	-1	0
z	0	2	1

و نقطه $(0,0)$.

$B = \{3, 4, 5\} \subset$



ج) دو انتخاب x_1 و x_2 چون ضریب هر دو در z مثبت است.

ط) x_1 بیشترین ضریب را دارد:

	p	x_2	x_4
x_3	2	-2	1
x_1	0	1	-1
x_5	1	-1	1
z	0	3	-2

ی) $B = \{3, 1, 5\}$

ک) $X = (0, 0, 2, 0, 1)$ که همان $(0, 0)$ است.

ل) متغیر x_2 را باید اضافه کنیم چون تنها متغیر با ضریب مثبت در تابع هدف است.

م) معادله اول و سوم برای x_2 محدودیت ایجاد می کنند یعنی معادلات متناظر با x_3 و x_5 .

ن) پایه $B = \{1, 2, 3\}$ ، چون باید از نقطه $(0, 1)$ به $(0, 0)$ برویم.