

مقدمه

موسسه پارسه با هدف حداکثر کردن تعداد قبولی‌ها به حد بالای ۹۰٪ ساختار جزوه‌ای را طراحی کرده که دانشجویان بتوانند در زمانی کوتاه جمع‌بندی نکات مطرح شده در درس را قرار گیرند.

در همین راستا جزو حاضر مجموعه فشرده شده از نکات مهم و سوالات کلیدی است که لازم است دانشجویان در هفته آخر قبل از برگزاری امتحان مطالعه کنند. در این مجموعه فقط به نکات اشاره شده است و سعی شده تا دانشجو با در نظر گرفتن این نکات بتوانند سریعاً دوره گذرانده شده به صورت حضوری یا غیرحضوری را در ذهن خود بازنگری کند.

به طور قطع حداقل ۹۵٪ نکات موجود در پس سوالات کنکور خارج از نکات ذکر شده در این مجموعه نمی‌باشد. به طوری که می‌توان با ۹۵٪ اطمینان گفت نکات سوالات کنکور در لابلای نکات همین جزو می‌باشد. این جزو برای دانشجویان رشته‌های مهندسی صنایع سیستم‌های اقتصادی اجتماعی، مدیریت سیستم‌بهره‌وری و دانشجویان رشته مدیریت بسیار مفید می‌باشد. در خاتمه آرزوی توفیق همه دانشجویان را از خداوند منان خواهانم.

با آرزوی موفقیت

اشجری

۸۹ دی ماه

در جدول ذیل دروس به سرفصلهای مهم آن طبقه بندی شده و مشخص شده است که در هر سال از هر مبحث چند تست سوال شده است و دانشجوی محترم می تواند زمان باقیمانده خود را با توجه به اهمیت مباحث مدیریت نماید.

درس: تحقیق در عملیات							رشته: مهندسی صنایع	
نسبت از کل	مجموع سال	۱۳۸۹	۱۳۸۸	۱۳۸۷	۱۳۸۶	۱۳۸۵	مبخت	ردیف
		تعداد تست						
3%	3	2	0	0	0	1	مدل سازی ریاضی و تعریف مسائل	1
2%	2	1	0	0	1	0	مدل های غیر خطی و تبدیل به خطی	2
2%	2	1	0	1	0	0	فضای حل	3
4%	4	1	0	0	3	0	روش ترسیمی حل مسائل برنامه ریزی خطی	4
4%	4	0	1	0	1	2	روش جبری حل مسائل برنامه ریزی خطی	5
8%	9	0	3	1	3	2	روش سیمپلکس حل مسائل برنامه ریزی خطی	6
9%	10	2	2	1	2	3	حالات خاص در مسائل برنامه ریزی خطی	7
1%	1	0	1	0	0	0	روش M بزرگ	8
4%	4	2	0	0	0	2	روش دوفاز	9
19%	21	3	7	4	3	4	ریاضیات در جدول سیمپلکس	10
17%	19	3	2	5	3	6	تحلیل حساسیت در جدول سیمپلکس	11
5%	5	0	0	0	1	4	قضایای دوگان	12
4%	4	2	0	2	0	0	تفسیر اقتصادی دوگان	13
7%	8	0	2	1	2	3	ارتباط اولیه و دوگان	14
3%	3	0	2	0	0	1	نتایج دوگان	15
2%	2	0	0	1	0	1	روش دوال سیمپلکس	16
0%	0	0	0	0	0	0	آنالیز حساسیت	17
5%	6	2	0	3	1	0	مدل های حمل و نقل و روشن های حل آن و آنالیز حساسیت	18
0%	0	0	0	0	0	0	روش پله ای	19
1%	1	0	0	1	0	0	روش ضرایب MODI	20
0%	0	0	0	0	0	0	مدل های شبکه ای	21
0%	0	0	0	0	0	0	مدل تخصیص	22
2%	2	1	0	0	0	1	سیمپلکس تجدید نظر شده	23
0%	0	0	0	0	0	0	متغیر های کراندار	24
0%	0	0	0	0	0	0	متفرقه	25
100%	110	20	20	20	20	30	جمع	

مدل سازی

مدل مونتاژ - مدل تولید - مدل برش

$$\begin{aligned} \text{Max } Z = & 3x_1 + 2x_2 \\ \text{st : } & x_1 + 2x_2 \leq 6 \\ & 2x_1 + x_2 \leq 8 \\ & -x_1 + x_2 \leq 1 \\ & x_2 \leq 2 \\ & x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

مدل تولید

$$\begin{aligned} \text{Max } Z = & \min \{10x_{11} + 15x_{21}, 10x_{12} + 13x_{22}\} \\ \text{st : } & x_{11} + x_{12} \leq 100 \\ & x_{21} + x_{22} \leq 300 \\ & x_{ij} \geq 0 \end{aligned}$$

مدل مونتاژ

$$\begin{aligned} \text{Min } Z = & 2x_1 + 3x_2 + x_3 + 4x_4 \\ \text{st : } & x_1 + 2x_2 + x_3 - 5y_1 = 100 \\ & 2x_1 + 3x_3 + x_4 - 7y_2 = 150 \\ & + 2x_2 + x_3 - 9y_3 = 200 \\ & \geq 0 \\ & x_1, x_2, y_1, y_2, y_3 \end{aligned}$$

مدل برش

روش‌های حل ترسیمی

روش ترسیمی

رسم محدودیت‌ها و رسم تابع هدف به دو شیوه یکی رسم خط دیگری رسم بردار گرادیان (خط عمود بر بردار گرادیان) تابع هدف Z را نشان می‌دهد) گرادیان برداری است که جهت افزایش تابع را نشان می‌دهد.

مثال ۱: محدودیت دوم از مجموعه محدودیت‌های زیر زائد خواهد شد اگر:

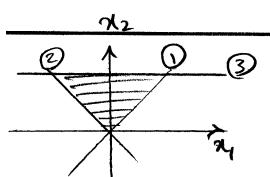
$$\begin{aligned} x_1 - x_2 &\leq 0 \\ x_1 + x_2 &\geq 0 \\ x_2 &\leq 2 \end{aligned}$$

$$x_2 \geq 0 \quad (2) \quad x_1, x_2 \geq 0 \quad (1)$$

$$(4) \text{ هیچ کدام} \quad x_1 \geq 0 \quad (3)$$

حل : گزینه ۳ درست است.

ابتدا رسم می‌کنیم.



اگر خط $x_1 \geq 0$ را رسم کنیم محدودیت دوم زائد می‌باشد.

یادداشت:

مثال ۲: در مسئله برنامه‌ریزی خطی زیر در چه صورت نقطه $(x_1 \ x_2) = (1 \ 1)$ بهينه است؟

$$\text{Max } Z = C_1 x_1 + C_2 x_2$$

$$\text{st: } x_1 + x_2 \leq 2$$

$$x_2 \leq 1$$

$$x_{1,2} \geq 0$$

$$\frac{C_1}{C_2} \leq 0 \quad (2)$$

$$\frac{C_1}{C_2} \leq 1 \quad (1)$$

$$0 \leq \frac{C_1}{C_2} \leq 1 \quad (4)$$

$$\frac{C_1}{C_2} \geq 1 \quad (3)$$

حل: گزينه ۴ درست است.

نکته اين سوال در روش ترسيمی می باشد. به شرطی نقطه $(1,1)$ بهينه است کهتابع هدف يا موازي محدوديت اول شود يا موازي محدوديت دوم.

$$\begin{cases} \frac{C_1}{1} = \frac{C_2}{1} \Rightarrow \frac{C_1}{C_2} = 1 \\ \frac{C_1}{0} = \frac{C_2}{1} \Rightarrow \frac{C_1}{C_2} = \frac{0}{1} = 0 \end{cases} \Rightarrow 0 \leq \frac{C_1}{C_2} \leq 1$$

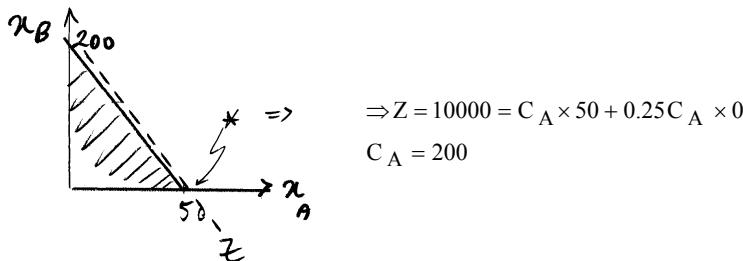
مثال ۳: در يك سистем توليدی در طول يك دوره زمانی 200 ساعته دو محصول A و B تولید می‌گردد تولید هر واحد محصول A 4 برابر وقت تولید هر محصول B است و سود هر واحد B 0.25 سود هر واحد محصول A است ماکریم سود حاصله در اين دوره 200 ساعته 10000 واحد پول است سود هر واحد محصول A چقدر است؟

حل:

$$4x_A + x_B \leq 200 \quad C_B = 0.25C_A$$

$$\text{Max } Z = C_A x_A + 0.25C_A x_B$$

تابع هدف و محدودیت موازی یکدیگرند لذا با رسم متوجه می‌شوید که جواب بهینه چندگانه است و داریم:



مثال ۴: منطقه موجه مسئله زیر چگونه است؟

۱) مثلث

۲) مربع

۳) چهارضلعی غیرمنتظم

۴) منطقه موجه ندارد.

حل: گزينه ۲ درست است.

شكل را رسم کنید. ابتدا محدودیتها را به دو محدودیت تبدیل کرده و رسم کنید.

يادداشت:

.....

.....

.....

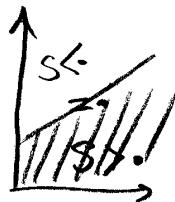
.....

روش جبری

نکته: فضای حل مسئله LP محدب است. تعریف محدب بودن فضا (هیچ نقطه‌ای از این فضا را نمی‌توان از ترکیب محدب هیچ دو نقطه دیگری از همین فضا نشان داد)

نکته: جواب بهینه مسئله LP حداقل در یکی از گوشها رخ می‌دهد. تعداد گوشها یک مسئله LP استاندارد $\begin{pmatrix} n \\ m \end{pmatrix}$ و برای مسئله غیراستاندارد $\begin{pmatrix} m+n \\ m \end{pmatrix}$ می‌باشد.

معانی surplus & slack در محدودیت‌ها (منبع بلاستفاده و مازاد منبع) مقادیر این متغیرها در درون و بیرون و لبه‌های یک فضای حل به صورت زیر است:



نکته: در هر مسئله LP با n متغیر و m محدودیت $m \leq n$ باشد هر گوش از حل یک سیستم m معادله و m مجھول حاصل می‌گردد.

نکته: در هر مسئله LP با n متغیر و m محدودیت که $m > n$ می‌باشد هر گوش از حل یک سیستم n معادله و n متغیر حاصل می‌گردد و اگر مسئله دارای فضای حل باشد. مابقی محدودیت‌ها زائد می‌باشند که می‌توانند باعث تباہیدگی شوند.

$$\text{Max } Z = CX$$

$$\text{st : } Ax \leq b$$

$$b, x \geq 0$$

$$\text{Max } Z = CX$$

$$\text{st : } Ax \leq b$$

$$x \geq 0$$

حتماً دارای فضای حل است.

ممکن است جواب یا فضا نداشته باشد.

نکته: تعداد گوشها یک مسئله LP محدود ولی تعداد جواب‌های یک مسئله LP می‌تواند نامحدود باشد. فرق است بین FS و BS و BFS (جواب شدنی، جواب گوشی یا پایه و جواب گوش شدنی) تعداد گوشها شدنی را فقط با شمارش و یا ترسیم می‌توان بدست آورد.

روش سیمپلکس:

نکته: عنصر لولا همواره عنصری مثبت است.

$$Z_{\text{بعدی}} = Z_{\text{قبلی}} - \underbrace{(Z_j - C_j)x_j}_{\text{متغیر وارد به پایه}} \times \min \left\{ \frac{\text{نسبت}}{\text{متغیر وارد}} \right\}$$

یادداشت:

.....
.....
.....
.....

نکته : اشتباه در انتخاب متغیر واردہ به پایه یا باعث می شود تا مسیر حل طولانی گردد و یا باعث می شود از گوشه‌ای قابل قبول با Z بهتر به گوشه‌ای قابل قبول با Z بدتر منتقل شویم.

نکته : اشتباه در انتخاب متغیر خروج از پایه، RHS را منفی خواهد کرد.
مقادیر متغیرهای پایه در جدول بعدی افزایش (کاهش) می‌یابند هرگاه ضریب متغیر واردہ به پایه در جدول قبلی در سطر مربوط به این متغیر پایه منفی (مثبت) باشند.

	x_j		
	> 0		α
	< 0		β
	0		γ

سینه لولا

با ورود j به پایه، در جدول بعدی α کاهش مقدار و β افزایش مقدار و γ بدون تغییر باقی خواهد ماند.

مثال ۵: آیا در مسئله LP زیر x_1 و x_2 پایه بهینه‌اند؟

$$\text{Max } Z = 2x_1 + 3x_2$$

$$\text{st: } x_1 + 2x_2 \leq 6$$

$$2x_1 + x_2 \leq 8$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

جدول سیمپلکس رارسم و پایه را بروز می‌کنیم:

	x_1	x_2	s_1	s_2	RHS
x_1	1	2	1	0	6
x_2	2	1	0	1	8
Z	-2	-3	0	0	0

	x_1	x_2	s_1	s_2	RHS
x_1	1	2	1	0	6
x_2	0	-3	-2	1	-4
Z	0	1	2	0	12

	x_1	x_2	s_1	s_2	RHS
x_1	1	0	$-\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{10}{3}$
x_2	0	1	$\frac{2}{3}$	$-\frac{1}{3}$	$\frac{4}{3}$
Z	0	0	$\frac{4}{3}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{32}{3}$

بلی پایه فوق بهینه است.

یادداشت:

.....

مثال ۶: در جدول زیر تعداد گوشه‌های مجاور به گوشه فعلی چه تعدادی است از این تعداد چه تعدادی قابل قبول و چه تعدادی غیرقابل قبولند؟

x_B	x_1	x_2	x_3	x_4	s_1	s_2	RHS
x_1	1	0	2	1	1	2	1
x_2	0	1	1	1	-2	0	0.5
Z	0	0	3	-1	3	1	8

5 گوشه قابل قبول
و دو گوشه غیرقابل قبول

پایه‌های شدنی مجاور
 $(x_1, x_3)(x_3, x_2)(x_1, x_4)(s_1, x_2)(s_2, x_2)$
 $(x_4, x_2)(x_1, s_1)$ پایه‌های نشدنی مجاور

مثال ۷: در مثال ۵ با حرکت از گوشه فعلی در راستای x_3 به اندازه یک واحد به چه جوابی خواهیم رسید؟

از فضای حل خارج می‌شویم زیرا:

$$x_3 = 1 \Rightarrow x_1 = 1 - 2 = 1$$

$$x_2 = 0.5 - 1 = -.5$$

$$x_4 = s_1 = s_2 = 0$$

نکته: سیمپلکس از تکراری به تکرار دیگر فقط بهبود را تضمین می‌کند نه حداقل بهبود را.

مثال ۸: دستگاه معادلات زیر را در نظر بگیرید، نقطه (0 4 0 0) یک گوشه قابل قبول برای دستگاه فوق است. گوشه مجاور در این گوشه کدام گزینه است؟

$$x_1 + x_2 + 4x_3 + 12x_4 + 2x_5 = 16 \quad (0 \ 0 \ 4 \ 0 \ 0) \ (1)$$

$$x_2 + x_3 + 3x_4 - 4x_5 = 4 \quad (0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 2) \ (2)$$

$$x_1 \geq 0 \quad \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & \frac{4}{3} & 0 \end{pmatrix} \ (3)$$

$$(0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0) \ (4)$$

حل: گزینه ۱ و ۲ درست است.

گوشه مجاور این گوشه یعنی جدول سیمپلکس بعدی چگونه است؟ جدول سیمپلکس فعلی با پایه (x_1, x_2) به صورت زیر است:

	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	RHS
x_1	1	1	4	12	2	16
x_2	0	1	1	3	-4	4

یادداشت:

.....

پایه را در ستون دوم بروزآوری می‌کنیم یعنی به صورت $\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$ لذا داریم. (سطر دوم ضرب در -1 و حاصل با سطر اول جمع می‌کنیم) داریم

	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	RHS
x_1	1	0	3	9	6	12
x_2	0	1	1	3	-4	4

این همان پایه‌ای است که صورت مسئله از آن خبر داده بود. در این جدول هم x_3 می‌تواند جایگزین یکی از متغیرهای x_1 یا x_2 گردد و هم متغیر x_4 و جدول بعدی هم تباهیده است لذا هم گزینه یک صحیح است و هم گزینه ۳ بنابراین سوال دارای ۲ گزینه صحیح است.

روش M بزرگ و دو فاز

- هرگاه پس از استاندارد کردن مسئله LP به تعداد محدودیت‌ها بردار واحد مستقل موجود نباشد باید از روش M بزرگ و دوفاز استفاده کرد.

فلسفه این دو روش:

اضافه کردن فضای مصنوعی به فضای واقعی مسئله و حرکت از گوشاهای در فضای مصنوعی، گوشه به گوشه تا رسیدن به گوشاهای در فضای واقعی مسئله بنابراین اضافه کردن متغیر مصنوعی فضای حل واقعی را به طور مصنوعی بزرگ می‌کند.

نکته: اضافه کردن متغیر به مسئله LP مقدار Z را می‌تواند بهتر کند.

نکته: اضافه کردن محدودیت به مسئله LP مقدار Z را نمی‌تواند بهتر کند.

برای صفر کردن مقدار متغیر مصنوعی باید ضریب آن را درتابع هدف ماکزیمم M - و درتابع هدف مینیمم مقدار M قرار دهیم.

روش دو فاز از هر نظر شبیه روش M بزرگ بوده و فقط به دلیل احتمال اشتباه در برآورد M توسط ماشین مطرح شده است.

مقدار بهینه w در انتهای فاز I یا مثبت بوده یا صفر است. در صورتی که مثبت باشد مسئله اصلی فضای حل ندارد و در صورتی که صفر شود مسئله اصلی دارای فضای حل واقعی است و می‌توان فاز 2 را شروع کرد. بنابراین شرط ورود به فاز II صفر شدن w در انتهای فاز I است.

مثال ۹: فرض کنید پایان فاز I حل یک مسئله LP با روش دو فاز به صورت زیر است. در این صورت کدام گزینه صحیح است؟

	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	R_1	
w	0	-2	0	-1	-3	0	
x_1	1	1	0	4	1	0	2
x_3	0	0	1	5	0	0	5
R_1	0	0	0	0	0	1	10

۱) دستگاه معادلات همزمان مسئله $AX = b$ ناسازگار است.

۲) سیستم معادلات همزمان مسئله سازگار است لیکن $x \geq 0$

۳) با حذف R_1 از سطر و ستون فاز I را می‌توان شروع کرد.

۴) فاز II را می‌توان با جایگزین کردن R_1 با یکی از متغیرهای

اصلی شروع کرد.

یادداشت:

.....
.....
.....
.....
.....

حل : گزینه ۱ درست است.

مقدار α برابر 10 بوده و پایان فاز I است و $0 > R$ لذا مسئله فضای حل واقعی ندارد لذا گزینه ۱ درست است.

مثال ۱۰ : جدول مسئله مینیمم سازی را در نظر بگیرید. اگر $a = 3$ باشد یک جواب شدنی با $Z = -200$ کدام است؟

	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	b
x_1	-2	1				c
x_3	-1	2				d
x_5	0	3				e
	a	b				-8

	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
	$c + 64$	64	$d + 128$	0	e	(۱)
	c	0	d	0	e	(۲)
	$c + 128$	64	$d + 64$	0	e	(۳)
	$c + 128$	0	$d + 64$	0	e	(۴)

حل : گزینه ۳ صحیح است.

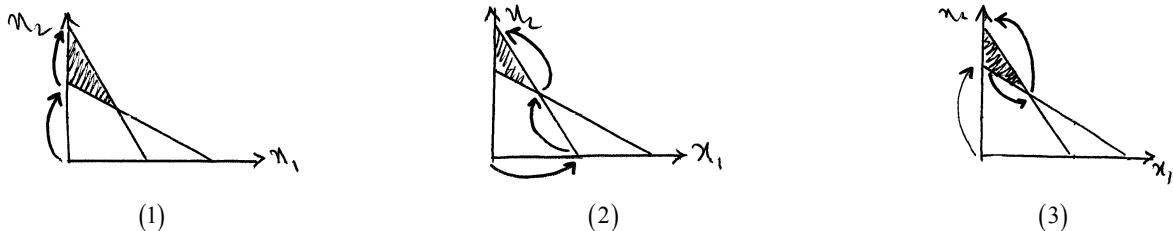
اگر در راستای x_2 به اندازه α حرکت کنیم داریم:

$$\cancel{\alpha}^3 a - 8 = -200 \Rightarrow \alpha = 64 \Rightarrow x_2 = 64 \Rightarrow$$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_3 \\ x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} +2 \\ +1 \\ 0 \end{pmatrix} 64 + \begin{pmatrix} c \\ d \\ e \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} c + 128 \\ d + 64 \\ e \end{pmatrix}$$

مثال ۱۱ : آیا اگر در جدول نهایی یک مسئله LP متغیر مصنوعی در پایه باشد مسئله فضای حل دارد؟ در صورتی که مقدار متغیر مصنوعی صفر باشد بلی در غیراین صورت خیر.

مثال ۱۲ : در کدامیک از مسائل LP زیر روش متغیر مصنوعی به درستی عمل می‌کند؟



مسئله دارای یک محدودیت از نوع بزرگتر یا مساوی بوده و لذا یک متغیر مصنوعی دارد لذا با اولین حرکت وارد فضای واقعی می‌شود (مسائل ۱ و ۳) ولی مقدار Z کمتر و سپس بیشتر نمی‌شود لذا گزینه صحیح ۱ می‌باشد.

مثال ۱۳ : در مراحل حل یک مسئله LP باتابع هدف ماکزیمم سازی تغییرات Z به صورت $11 \rightarrow 8 \rightarrow 10 \rightarrow 5 \rightarrow 0$ می‌باشد علت این تغییر چیست؟

اشتباهی در انتخاب متغیر وارد به پایه رخ داده است.

مثال ۱۴ : اگر در مثال ۸ تغییرات Z به صورت زیر باشد چه حادثه‌ای رخ داده است؟

$$9 \rightarrow 2 \rightarrow 0 \rightarrow 8 \rightarrow 10$$

مسئله را با روش دو فاز حل کردند که ابتدا در جدول نهایی فاز I مقدار α صفر شده و سپس وارد فاز II شده و جواب بهینه $Z^* = 10$ به دست آمده است.

یادداشت:

.....
.....
.....
.....

حالات خاص در مسئله LP

حالت اول - فضای جواب بیکران

نکته: شرط کافی برای داشتن فضای بیکران وجود حداقل یک متغیر که با بردن آن به سمت ∞ یا $-\infty$ کلیه محدودیت‌ها برقرارگردند.
هرگاه ضریب متغیری در محدودیت‌ها همگی صفر یا منفی باشد فضای آن مسئله می‌تواند کراندار یا بیکران باشد.
به طوری که:

اگر مسئله به صورت زیر باشد	اگر مسئله به صورت زیر باشد
$\begin{array}{l} \text{st: } \\ \quad \geq \\ \quad AX \leq b \\ \quad x \geq 0 \end{array}$	$\begin{array}{l} \text{st: } \\ \quad = \\ \quad AX = b \\ \quad x \geq 0 \end{array}$
فضای ممکن است بیکران باشد.	فضای ممکن است بیکران باشد.

در صورتی که مسئله دارای فضای حل بیکران باشد حتماً بردار جهت دور شونده‌ای موجود است ولی اگر در مسئله بردار جهت دور شونده‌ای موجود باشد دلیلی بر بیکرانی فضای ممکن است زیرا ممکن است جهت دور شونده فضای حل نداشته باشد.

بردار جهت رأسی زیرمجموعه بردارهای جهت دور شونده می‌باشد گوششای فضای حاصل از $d \geq 0 & Ad \leq 0$ را جهت رأسی می‌نامند و در مسئله‌ای که فضای دارد ولی گوشش ندارد مانند مثال زیر حداکثر یک جهت رأسی می‌توان داشت:

st:

$$x_1 + x_2 \leq 2$$

در مسئله‌ای از نوع ماکزیمم‌سازی با وجود بردارهای جهت رأسی داریم:

$$\begin{cases} cd > 0 & \text{فضای } Z + \text{ هر دو بیکران} \\ cd \leq 0 & \text{فضای بیکران ولی } Z \text{ کراندار است.} \end{cases} \Rightarrow$$

در مسئله Min برعکس فوق می‌باشد.

چنانچه در جدول سیمپلکس ورودی موجود بوده ولی خروجی موجود نباشد و یا تست حداقل نسبت مقدار ∞ را نتیجه بدهد فضای Z بیکران است. الزاماً نیست تا نشانه فوق در زیر متغیری با منفی‌ترین ضریب در سطر Z در مسئله ماکزیمم‌سازی رخ دهد کافی است این نشانه زیر یک متغیر کاندید برای ورود به پایه ظاهر شود.

برای پی‌بردن به بیکران فضای ۴ راه وجود دارد:

۱) ظاهر مسئله ۲) ترسیم ۳) به دست آوردن بردار d ۴) جدول سیمپلکس

یادداشت:

حالت دوم - تباهیدگی دائم و موقت

هرگاه در یک مسئله n بعدی، بیش از n محدودیت از گوشهای عبور کند گوشه مزبور را تباهیده می‌نامند. محدودیت زائد می‌تواند تباهیدگی ایجاد کند. در تباهیدگی موقت علت تباهیدگی حتماً محدودیت زائد است.

نکته: تباهیدگی تعدد پایه را نتیجه نمی‌دهد ولی تعدد پایه الزاماً تباهیدگی را نتیجه می‌دهد.

مثال ۱۵: محدودیت زائد محدودیتی است:

- ۱) حتماً از ترکیب سایر محدودیتها حاصل شده باشد.
- ۲) ایجاد تباهیدگی کند.
- ۳) که با حذف آن مقدار Z تغییر نکند.
- ۴) هیچ‌کدام

مثال ۱۶: کدام عبارت صحیح نمی‌باشد.

- ۱) بهازاء هر پایه شدنی یک نقطه رأسی منحصر به فرد وجود دارد.
- ۲) بهازاء هر نقطه رأسی تک، پایه وجود دارد.
- ۳) بهازاء هر نقطه رأسی تباهیده بیش از یک پایه وجود دارد.
- ۴) اگر نقطه رأسی بیش از یک پایه داشته باشد یک نقطه رأسی تباهیده است.

حالت سوم - جواب بهینه چندگانه

نشانه‌های جدول در این حالت عبارت است از:

- ۱- جدولنهایی باشد.
- ۲- $Z_j - c_j$ متغیر غیرپایه صفر باشد.
- ۳- $\{z_j\}_{j \neq \min}$ نسبتها

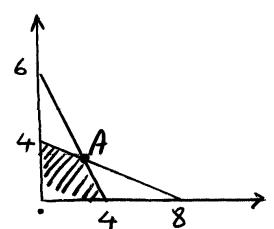
مثال ۱۷: در مسئله LP زیر با فرض آنکه A نقطه‌ای بهینه باشد بازه C_1 را تعیین کنید تا A همواره گوشه بهینه باشد.

$$\text{Max } Z = c_1 x_1 + 16x_2$$

$$\text{st: } x_1 + 2x_2 \leq 8$$

$$3x_1 + 2x_2 \leq 12$$

$$x_{1,2} \geq 0$$



در صورتی A گوشه بهینه باقی خواهد ماند که تابع هدف موازی یکی از دو محدودیت گردد. لذا نسبت ضرائب را به دو محدودیت برابر یکدیگر قرار می‌دهیم:

$$\begin{aligned} \frac{C_1}{1} &= \frac{16}{2} & \frac{C_1}{3} &= \frac{16}{2} \\ C_1 &= 8 & C_1 &= 24 \end{aligned} \Rightarrow 8 \leq C_1 \leq 24$$

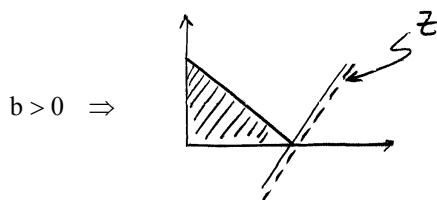
یادداشت:

.....
.....
.....
.....

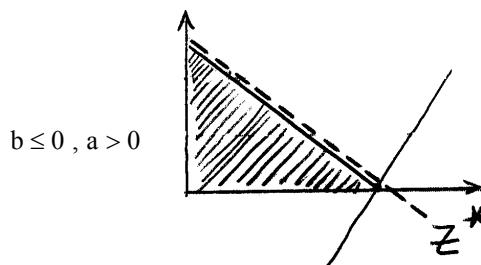
مثال ۱۸: جدول نهايی يك مسئله LP از نوع ماکزيممسازی بهصورت زير است:

	x_1	x_2	x_3	x_4	RHS
x_1	1	0	a	3	2
x_2	0	1	b	2	0
Z	0	0	0	2	10

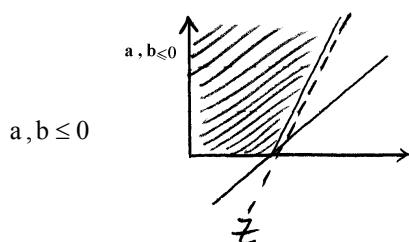
در چه صورت داراي جواب بهينه منحصر به فرد مي باشيم و در اين حالت شكل مسئله بهچه صورت است؟



در مثال ۱۳ در چه صورت داراي چندين گوش بهينه مي باشيم و شكل مسئله در اين حالت چگونه است؟



در مثال ۱۳ در چه صورت مسئله داراي يك گوش بهينه و بيشمار غير گوش بهينه است؟ شكل مسئله را در اين حالت رسم کنيد.



مثال ۱۹: در جدول نهايی زير اگر در راستاي x_4 , x_2 واحد حرکت کنيم به چه جوابي خواهيم رسيد:

	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	RHS
x_1	1	0	0	-3	-1	11
x_2	0	1	0	-1	2	18
x_3	0	0	1	0	-1	15
Z	0	0	0	0	1	48

يادداشت:

.....

.....

.....

.....

$$\begin{pmatrix} 11 \\ 18 \\ 15 \end{pmatrix} + x_4 \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 17 \\ 20 \\ 15 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{cases} x_4 = 2 \\ x_1 = 17 \\ x_2 = 20 \\ x_3 = 15 \end{cases} Z = 48$$

اگر در راستاي x_5 ، 10 واحد به جلو حرکت کنیم داریم:

$$\begin{pmatrix} 11 \\ 18 \\ 15 \end{pmatrix} + x_5 \begin{pmatrix} +1 \\ -2 \\ +1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 21 \\ -2 \\ 25 \end{pmatrix} \Rightarrow 7 = 48 - 10 = 38$$

حالت چهارم: مسئله جواب يا فضا ندارد.

نکته : در روش سیمپلکس:

اگر در روش متغیر مصنوعی، در جواب بهینه R با مقدار مثبت در پایه باشد و يا در روش دو فاز در پایان فاز I $\neq 0$ باشد مسئله فضا ندارد.

نکته : در روش دوال سیمپلکس:

هرگاه خروجی داشته باشیم و ورودی نداشته باشیم مسئله فضا يا جواب ندارد.

مثال ۲۰: مقدار بهینه تابع هدف زیر برابر و جواب بهینه میباشد.

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & Z = x_1 + x_2 \\ \text{sT:} & x_1 + x_2 + x_3 = 2 \\ & x_1 + x_4 = 1 \\ & x_2 + x_5 = 1 \\ & x_1 \text{ تا } x_5 \geq 0 \end{array}$$

(۱) ۲ منحصر به فرد
 (۲) ۳ و نشدنی
 (۳) ۳ و چندگانه
 (۴) ۲ و نامتناهی

حل : هیچ کدام از گزینه ها درست نیست.

زیرا جواب $0 = x_3 = x_4 = x_5$ دارای $Z = 0$ بوده و جواب بهینه است بنابراین مقدار تابع هدف صفر بوده و منحصر به فرد است.

ریاضیات در جدول سیمپلکس:

جدول زیر را به خاطر بسپارید:

	x_B	x_j	RHS
x_B	I	$B^{-1}a_j$	$B^{-1}b$
Z		$C_B B^{-1}a_j - C_j$	$C_B B^{-1}b$

یادداشت:

.....

نکته : متغیرهای مثبتی که جانشین متغیر آزاد می‌شوند، هیچگاه هر دو متغیر مثبت با هم را وارد پایه نمی‌گردند. بنابراین $Z = C|x|$ وقتی x آزاد است برابر است با $Z = C(x' + x'')$

نکته : شرط وجود جواب برای $Ax = b$ آن است که $R(A/b) = R(A)$

نکته : شرط وجود جواب برای $b \geq 0 \& Ax = b$ آن است که b باید در درون مخروط حادث از بردارهای ستونی A قرار گیرد.

نکته : با داشتن B^{-1} در هر جدولی همراه با صورت مسئله می‌توان با استفاده از فرمولهای $a_j = B^{-1}a_j - c_j$ و $C_B B^{-1}a_j - c_j$ کلیه مقادیر مجهول در جدول سیمپلکس را به دست آورد.

مثال ۲۱: مسئله LP زیر را در نظر بگیرید. جدول زیر یکی از تکرارهای این مسئله است:

$$\text{Max } Z = 3x_1 + 7x_2 + 5x_3$$

$$\text{st: } a_1 x_1 + x_2 + a_2 x_3 \leq 15$$

$$a_3 x_1 + 3x_2 + a_4 x_3 \leq 25$$

$$x_{1,2,3} \geq 0$$

x_B	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	RHS
x_1		a		-1	1	10
x_3		b		2	-1	5
z		c		d	e	55

$B^{-1} \begin{pmatrix} a_2 \\ a_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$ و $B^{-1} \begin{pmatrix} a_1 \\ a_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$ به ترتیب از $\begin{pmatrix} a_2 \\ a_4 \end{pmatrix}$ و $\begin{pmatrix} a_1 \\ a_3 \end{pmatrix}$ استفاده می‌شود. برای پیدا کردن $B^{-1} \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix}$ از $\begin{pmatrix} a_1 \\ a_3 \end{pmatrix}$ برای پیدا کردن استفاده می‌شود. برای پیدا کردن $C_B B^{-1} \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix}$ از $C_2 - C_1$ استفاده می‌شود.

$$\begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 2 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} \Rightarrow a = 2, b = -1$$

$$\begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 2 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_1 \\ a_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{cases} a_3 - a_1 = 1 \\ 2a_1 = a_3 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a_1 = 1 \\ a_3 = 2 \end{cases}$$

$$\begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_2 \\ a_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{cases} a_4 = a_2 \\ 2a_2 - a_4 = 1 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a_2 = 1 \\ a_4 = 1 \end{cases}$$

$$y = (3 \ 5) \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 2 & -1 \end{pmatrix} = (7 \ -2) = (d \ e)$$

$$c = (3 \ 5) \underbrace{\begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 2 & -1 \end{pmatrix}}_{\begin{pmatrix} 2 \\ -1 \end{pmatrix}} \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix} - 7 = -6$$

یادداشت:

.....
.....
.....
.....

از آنجائی که تمام ضرائب a_1 تا a_4 بزرگتر یا مساوی صفر بوده و ضرائب متغیرها در مسئله استاندارد شده در جدول همگی بزرگتر یا مساوی صفر هستند لذا فضای حل مسئله محدود است.

نکته: با داشتن بدنه جدول سیمپلکس و با استفاده از رابطه $d = Ad - 0 \geq 0$ و پیدا کردن بردار غیر صفر می‌توان به بیکرانی فضا پی برد.

دوال Dual

تعریف دوال:

$$\begin{array}{ll} \text{Max } Z = Cx & \text{Min } \omega = yb \\ \text{st: } Ax \leq b & \text{st: } yA \geq C \\ x \geq 0 & y \geq 0 \end{array}$$

نکته: نحوه دوال داشتن:

آزاد بودن متغیر \Leftrightarrow تساوی بودن محدودیت
متغیر طبق عرف \Leftrightarrow محدودیت طبق عرف

علامت یک متغیر را در هر مسئله در سه محل می‌توان تغییر داد. (هم در متغیرها و هم در محدودیتها و هم درتابع هدف)

نکته: قضیه ضعیف دوال: مقدار تابع هدف در مسئله \min به ازاء هر جواب شدنی بزرگتر یا مساوی است از مقدار تابع هدف در مسئله \max در ازاء هر جواب شدنی.

قضیه قوی دوال:

اگر x^* و y^* جواب‌های بهینه باشند آنگاه $Z^* = \omega^*$ یا

قضیه فرجه مکمل:

همواره در جواب بهینه دو مسئله اولیه و ثانویه داریم:

$$S'x^* = 0, \quad y^*s = 0$$

s و s' متغیرهای surplus, slack در محدودیتهای دو مسئله‌اند و x^* و y^* جواب‌های بهینه دو مسئله‌اند.

نتایج قضایای دوال

I- اگر هر دو مسئله دارای فضای حل (جواب قابل قبول) باشند هردو باید بهینه برسند.

- اگر یکی به بهینه برسد دیگری هم باید به بهینه برسد.

- مقدار تابع هدف در مسئله \max (Min) به ازاء هر جواب قابل قبول یک حد پایین (بالا) برای مقدار بهینه تابع هدف در مسئله \max یا \min (Max) می‌باشد.

II- $C_B^{-1}B$ های جدول نهایی یک مسئله = جواب‌های بهینه مسئله دیگر

یادداشت:

.....
.....
.....
.....

- تا یکی از دو مسئله به بهینه نرسد، دیگری به شدنی بودن نمی‌رسد.

- فقط Z_j های زیر ماتریس B^{-1} در جدول نهایی یک مسئله = جواب‌های بهینه مسئله دیگر.

- اگر یکی از دو مسئله بیکران بشود دیگری غیرقابل قبول است.

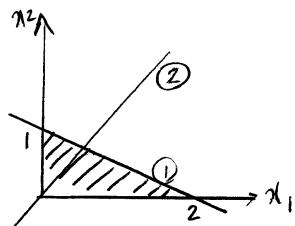
- اگر یکی از دو مسئله غیرقابل قبول باشد دیگری یا بیکران است یا غیرقابل قبول.

چنانچه نتیجه V مشروط به روش دوال سیمپلکس گردد آنگاه غیرقابل قبول بودن یک مسئله بیکران بودن مسئله دیگر را باعث می‌گردد.

- اگر یکی از دو مسئله دارای جواب بهینه تباهیده باشد آنگاه دیگری دارای جواب بهینه چندگانه می‌باشد.

- اگر هر دو مسئله اولیه و ثانویه دارای فضای حل باشند حداقل فضای یکی از دو مسئله بیکران است.

مثال ۲۲: در مسئله ماکزیمم‌سازی زیر اگر محدودیت سومی به صورت $x_1 + x_2 \leq 3$ به مسئله اضافه شود تابع هدف مسئله ثانویه در کدام گزینه است؟



$$\text{Min } Z = y_1 + 3y_3 \quad (1)$$

$$\text{Min } Z = 2y_1 + 3y_2 \quad (2)$$

$$\text{Min } Z = 3y_1 + 2y_3 \quad (3)$$

۴) هیچ کدام

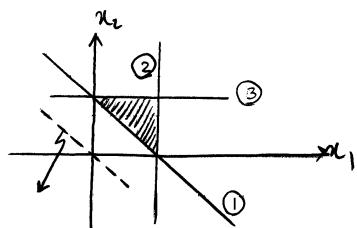
گزینه ۱ صحیح می‌باشد، زیرا مقدار سمت راست محدودیت دوم که مبدأ می‌گذرد صفر است و تنها گزینه ۱ باتوجه به مقدار $b_3 = 3$ صحیح است.

$$\omega = y_1 b_1 + y_2 b_2 + y_3 b_3$$

(چرا؟) هر مقداری می‌تواند باشد.

$$\omega = ? y_1 + 0 y_2 + 3 b_3$$

مثال ۲۳: تابع هدف ثانویه در مثال زیر کدام گزینه است؟



$$\text{Min } \omega = y_1 - y_2 + y_3 + 10 \quad (1)$$

$$\text{Min } \omega = -y_1 + y_2 + y_3 + 10 \quad (2)$$

$$\text{Min } \omega = y_1 - y_2 + y_3 - 10 \quad (3)$$

$$\text{Min } \omega = -y_1 + y_2 + y_3 - 10 \quad (4)$$

$$\text{MAX } Z = x_1 + x_2 + 10$$

گزینه صحیح ۲ می‌باشد، در مسئله Max محدودیت ۱ مطابق عرف نمی‌باشد لذا متغیر اول دوگان هم به صورت غیرمعارف $x_1 \geq 0$ ر.

که اگر علامت y_1 را در سه محل (در متغیرها - در محدودیتها و در تابع هدف) تعویض کنیم. گزینه ۲ صحیح خواهد بود مقدار ۱۰

هم در هر دو تابع هدف به صورت $+10$ قرار می‌گیرد.

یادداشت:

.....

.....

.....

.....

مثال ۲۴: جواب بهینه مسئله ثانویه زیر چیست؟

ثانویه این مسئله فضای حل ندارد زیرا این مسئله بیکران است چرا؟ زیرا اگر متغیرهای x_1 و x_2 و x_3 هر سه هرچه مقدار بیشتری بگیرند همواره در محدودیتها صدق می‌کنند و Z هم ماکزیممتر خواهد شد.

$$\text{Max } Z = 3x_1 + 2x_2 + x_3$$

$$\text{st : } x_1 + 2x_3 \geq 10$$

$$x_2 + x_3 \geq 20$$

$$x_1 + x_2 \geq 30$$

$$x_{1,2,3} \geq 0$$

مثال ۲۵: مسئله LP زیر را در نظر بگیرید. در جواب بهینه این مسئله متغیرهای S_3, S_1, x_1 متغیرهای پایه هستند کدام گزینه

نادرست است؟ (فرض کنید $a_{21}, a_{22}, a_{23} > 0$)

$$\text{Max } Z = C_1x_1 + C_2x_2 + C_3x_3$$

$$\text{st : } a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 \leq b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 \geq b_2$$

$$a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 \leq b_3$$

$$x_{1,2,3} \geq 0$$

$$\frac{c_1}{a_{21}} \leq 0 \quad (2)$$

$$\frac{b_2}{a_{21}} \geq 0 \quad (1)$$

$$\frac{c_1}{a_{21}} \geq \frac{c_2}{a_{22}} \quad (4)$$

$$\frac{c_1}{a_{21}} \leq \frac{c_3}{a_{23}} \quad (3)$$

حل : گزینه ۴ درست است.

از آنجایی که S_3, S_1 در پایه بهینه‌اند لذا $0 = y_3^* = y_1^*$ است (قضیه سوم) و از آنجایی که x_1 در پایه بهینه است لذا متغیر کمکی محدودیت اول دوال صفر است و داریم:

$$a_{21}x_1 = C_1 \Rightarrow y_2 = \frac{C_1}{a_{21}}$$

محدودیت دوم خلاف عرف مسئله Max است لذا $y_2 \leq 0$ است و داریم

بنابراین گزینه ۲ صحیح است اگر $x_3 = x_2 = S_2 = 0$ قرار دهیم در صورت مسئله فوق از محدودیت دوم داریم:

$$a_{21}x_1 = b_2 \Rightarrow x_1 = \frac{b_2}{a_{21}} \geq 0 \Rightarrow \text{گزینه ۱ صحیح است.}$$

محدودیت دوم دوال را نوشته و در آن بهجای y_2 را قرار داده داریم:

$$y a_{22} \geq C_2 \Rightarrow \frac{C_1}{a_{21}} \geq \frac{C_2}{a_{22}} \Rightarrow \text{گزینه ۳ غلط است.}$$

برای محدودیت سوم دوال هم این عمل را تکرار کرده و داریم:

$$\frac{C_1}{a_{21}} \geq \frac{C_3}{a_{23}}$$

بنابراین گزینه ۴ هم صحیح است. بنابراین تنها گزینه نادرست گزینه ۳ است.

پادداشت:

.....
.....
.....
.....

مثال ۲۶: مسئله LP زیر را در نظر بگيريد فرض کنيد اين مسئله داراي فضای حل باشد دوگان اين مسئله چگونه است؟

$$\text{Max } Z = C_1 x_1 + C_2 x_2$$

$$\text{st : } ax_1 + bx_2 = b_1$$

$$Cx_1 + dx_2 = b_2 \quad \frac{a}{b} \neq \frac{c}{d} \neq \frac{k}{m}$$

$$Kx_1 + mx_2 = b_3$$

$$b_1, b_2, b_3, x_1, x_2 \geq 0$$

۱) حتماً تباهید است.

۲) ممکن است جواب نداشته باشد.

۳) داراي جواب بيکران است.

۴) جواب بهينه چندگانه دارد.

حل : گزينه ۴ صحيح است.

مسئله فوق داراي سه محدوديت بوده که معادله سه خط میباشد، سه خط در دو بعدی به سه حالت قرار دارند، يا در يك نقطه مشترکند يا

اشتراكي ندارند يا ∞ نقطه مشترک دارند (بر هم منطبقاند) بنابر گفته مسئله که مسئله داراي جواب است $\frac{a}{b} \neq \frac{c}{d} \neq \frac{k}{m}$ (شيبهای اين

سه خط متفاوتند) لذا اين مسئله تنها يك گوشه دارد و آن هم تباهید است لذا دوال آن داراي جواب بهينه چندگانه است و گزينه ۴ صحيح است.

مثال ۲۷: ثانويه مسئله زير در چه حالتی به سر می برد؟

$$\text{Max } Z = y + 3x$$

$$\text{st : } -\frac{1}{2}x + y \leq 3 \quad y \leq 4 \quad y \leq x^2 \quad y, x \geq 0$$

ثانويه اين مسئله هم داراي فضای حل نمي باشد زيرا اگر در اين مسئله x در محدوديتها به ∞ ميل کلیه محدوديتها برقرارند و به ∞ ميل خواهد كرد.

مثال ۲۸: در مسئله زير مقدارتابع هدف چقدر است؟

$$\text{Max } Z = 2x_1 + 2x_2 + 2x_3$$

$$\text{st : } x_1 + 2x_2 \leq 2$$

$$2x_1 - x_3 \leq 2$$

$$-x_2 + x_3 \leq 2$$

$$x_{1,2,3} \geq 0$$

دوال اين مسئله ضرائب مشابه اين مسئله دارد فقط محدوديتهاي آن از نوع بزرگتر یا مساوي میباشد برای آنکه جوابی در محدوديتهاي اوليه و ثانие صدق کند باید این جواب در حالت $=$ در اين محدوديتها صدق کند لذا محدوديتها را به صورت تساوي در قالب سه معادله و سه مجھول حل کرده خواهيم داشت:

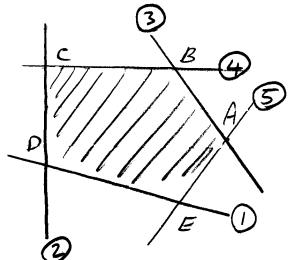
$$Z^* = 8$$

$$x_1 = x_3 = 2 \quad x_2 = 0$$

يادداشت:

.....
.....
.....
.....

مثال ۲۹: در جواب بهینه دوال مسئله‌ای که شکل آن به صورت زیر است و جواب بهینه در نقطه A می‌باشد چه متغیرهایی در پایه بهینه می‌باشند؟



این مسئله دارای دو متغیر و ۵ محدودیت است بنابراین دوال آن دارای ۲ محدودیت و ۵ متغیر است لذا دو متغیر پایه دارد. با توجه به قضیه سوم از آنجائی که محل برخورد محدودیتهای ۳ و ۵ گوشه بهینه A را حاصل می‌کند بنابراین در دوال مسئله هم متغیرهای y₅ و y₃ در پایه بهینه‌اند.

مثال ۳۰: مسئله زیر را در نظر بگیرید:

$$\text{Max } Z = 50x_1 + 80x_2 + 30x_3$$

$$\text{st : } x_1 + 2x_2 + 4x_3 \leq 8$$

$$2x_1 + 4x_2 + 2x_3 \leq 5$$

$$-x_1 + x_2 + 4x_3 \leq 6$$

اگر قیمت‌های سایه محدودیتهای دوم و سوم به ترتیب 23 و 4 باشد و s₁ مقداری مثبت داشته باشد (s₁ متغیر کمبود محدودیت اول است) در جواب بهینه چه متغیرهایی در پایه بهینه نمی‌باشند؟

$$s_3, s_1, x_3 \quad (۱)$$

$$s_3, s_2, x_2 \quad (۲)$$

$$s_3, x_3, x_2 \quad (۳)$$

$$s_2, s_1, x_1 \quad (۴)$$

حل : گزینه ۳ درست است.

زیرا $y_1 = 0 \iff s_1 > 0 \iff$ با قراردادن مقادیر دوال (4-23) در محدودیتهای دوال (0-23) در نیاز به نوشتن دوال نمی‌باشد) محدودیتهای اول و سوم دوال عمل کننده بوده لذا x₁ و x₃ در پایه بوده بنابراین x₂ غیرپایه بوده و s₂ و s₃ هم غیرپایه می‌باشند زیرا 0 < s₁ است.

مثال ۳۱: با توجه به مسئله زیر و اطلاعات ناقص از جدول بهینه مقدار Z* چقدر است؟

$$\text{Max } Z = 3x_1 - 2x_2 + c_3 x_3 + c_4 x_4$$

$$\text{st : } x_1 + \alpha x_3 + \beta x_4 = b_1$$

$$x_2 + 8x_3 + \theta x_4 = b_2$$

$$x_{1,2,3,4} \geq 0$$

$$B = \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \theta \end{pmatrix}, \quad Z_1 = C_1 = 4 \quad Z_2 - C_2 = 5 \quad \text{از جدول نهایی داریم:}$$

$$Z^* = 7b_1 + 3b_2 \quad (۱)$$

$$Z^* = 9b_1 + 2b_2 \quad (۲)$$

$$Z^* = c_3 b_1 + c_4 b_2 \quad (۳)$$

$$Z^* = 4b_1 + 5b_2 \quad (۴)$$

حل : گزینه ۴ درست است.

یادداشت:

.....
.....
.....
.....

زيرا از خاصيت III داريم: شروع كننده x_1 و x_2 بوده لذا B^{-1} در جدول نهاي زير x_1 و x_2 است حال z_j هاي زير B^{-1} يعني x_1 و x_2 را به دست می آوريم.

$$\begin{array}{rcl} \frac{x_1}{Z_j - C_j} & \frac{x_2}{Z_j - C_j} & \Rightarrow \omega^* = Z^* = 7b_1 + 3b_2 \\ \frac{4}{3 \leftarrow C_j} & \frac{5}{3 \leftarrow C_j} & \\ \hline y_1 = 7 & y_2 = 3 & \end{array}$$

مثال ۳۲: اگر يك مسئله LP داري فضای حل بیکران باشد در مورد ثانويه آن چه می توان گفت:

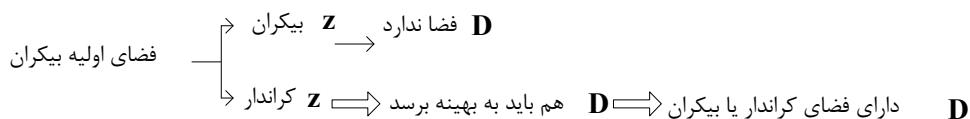
۱) فضای حل ندارد يا داري جواب بهينه است.

۲) فضای حل مسئله ثانويه يا وجود ندارد يا ممکن است کراندار نباشد.

۳) فضای حل ندارد.

۴) ۱ يا ۲

حل : گزينه ۴ درست است.



آناليز حساسيت در مدل LP

نکته: با مقادير $\frac{\partial Z}{\partial b}$ يا $\frac{\partial Z}{\partial x_N}$ و ... آشنا باشيد و بدانيد که اين مقادير چه معنى دارند و به کجاي جدول سيمپلکس اشاره می کنند.

نکته: تغيير در مقادير b بر شدنی بودن اثر می گذارد. درصورت اثرگذاشتمن مقدار تابع هدف بدتر می شود.

نکته: تغيير در مقادير c بر بهينگي اثر می گذارد. درصورت اثرگذاشتمن مقدار تابع هدف بهتر می شود.

نکته: تغيير در ماترييس A می تواند بر بهينگي و شدنی بودن به طور همزمان اثر بگذارد.

نکته: كليه حالات آناليز حساسيت با استفاده از فرمول هاي $B^{-1}a_j - c_j$, $B^{-1}b$ و $C_B B^{-1}a_j - c_j$ پاسخ داده می شود.
www.ieun.ir

نکته: تفاوت مقدار سمت چپ از سمت راست محدوديتها در يك مسئله بازء مقادير متغيرهاي آن مسئله مقادير $Z_j - C_j$ هاي مسئله دیگر را نتيجه می دهد.

يادداشت:

.....

مثال ۳۳: اگر در یک مسئله متعارف از نوع ماکزیمم‌سازی ضرائب تابع هدف و ضرائب متغیرها در محدودیتها ۱۰۰ برابر گردند. آن‌گاه:

مقادیر متغیرها در مسئله اولیه $\frac{1}{100}$ می‌گردد زیرا در

$$x_B = B^{-1} b \Leftrightarrow Ax = b$$

$$\Leftrightarrow Ax = \frac{b}{100} \Leftrightarrow 100Ax = b$$

$$x_B = \frac{1}{100} x_{\text{قدیم}} \quad x_B = \frac{1}{100} x_{\text{جدید}}$$

ولی Z^* جدید تغییر نمی‌کند. زیرا ضرائب تابع هدف ۱۰۰ برابر شده‌اند. بنابراین ω جدید هم نباید تغییر کند. اما تابع هف دوال به صورت زیر است:

$$\omega = \frac{1}{100} b_1 y_1 + \frac{1}{100} b_2 y_2 + \dots + \frac{1}{100} b_n y_n$$

بنابراین متغیرهای دوال باید ۱۰۰ برابر گرددند تا ω تغییر نکند.

مثال ۳۴: مسئله LP زیر را در نظر بگیرید.

$$\text{Max } Z = Cx$$

$$\text{st : } Ax \leq b$$

$$x \geq 0$$

جواب‌های بهینه دوال این مسئله را $y_1^*, y_2^*, \dots, y_m^*$ می‌نامیم حال کلیه اعضاء بردار B را به صورت $b_i + k_i$ تغییر می‌دهیم، k_i مقادیری ثابت هستند. اگر مسئله تغییر یافته دارای فضای حل باشد و مقدار Z^{**} جواب بهینه مسئله تغییر یافته باشد داریم:

$$Z^{**} \geq Z^* + \sum_{i=1}^{j=1} y_i^* k_i \quad (1) \quad Z^{**} \leq Z^* + \sum_{i=1}^m y_i^* k_i \quad (2) \quad Z^{**} < Z^* + \sum_{i=1}^m y_i^* k_i \quad (3) \quad Z^* = Z^{**} \quad (4)$$

حل: گزینه ۳ درست است.

زیرا از قضیه اول دوال داریم:

$$Z^{**} \leq \sum_{i=1}^m y_i^* (b_i + k_i) = \underbrace{\sum_{i=1}^m y_i^* b_i}_{Z^*} + \sum_{i=1}^m y_i^* k_i$$

یادداشت:

.....
.....
.....
.....

مثال ٣٥: گاهی اوقات لازم است تا با بررسی صورت مسئله سریعاً پی به جواب‌های بهینه برد.
در مسئله زیر اگرتابع هدف به صورت $\text{Max } Z = (1+\theta)x_1 + (2+2\theta)x_2 + 4x_3$ را به گونه‌ای بدست آورید که مسئله بهینه باقی بماند؟

$$\text{Max } Z = x_1 + 2x_2 + 4x_3 \quad \theta \leq 1 \quad (1)$$

$$\text{st : } x_1 + x_2 + x_3 \leq 100 \quad \theta \leq -1 \quad (2)$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 \leq 60 \quad \theta \geq 1 \quad (3)$$

$$x_{1,2,3} \geq 0 \quad \theta \leq 7 \quad (4)$$

حل : گزینه ۱ درست است.

زیرا: ابتدا با بررسی دو بدوی متغیرها متوجه می‌شویم که فقط پایه (s_3, s_1) بهینه می‌باشد. پایه (x_1, x_3) و (s_2, x_3) شدنی نبوده و از طرفی x_3 با x_2 هم نمی‌تواند در پایه باشد زیرا دترمینان ماتریس پایه صفر می‌باشد.

$$x_B = \begin{pmatrix} x_3 \\ s_1 \end{pmatrix} \Rightarrow B = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow B^{-1} = \frac{1}{-1} \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$$

$$Z_j - C_j \Big|_{x_1, 2} = \underbrace{\begin{pmatrix} 4 & 0 \\ 0 & 4 \end{pmatrix}}_{(0 \quad 4)} \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} - (1+\theta \quad 2+2\theta) \geq 0$$

$$(8-4) - (1+\theta \quad 2+2\theta) \geq 0$$

$$(7-\theta \quad 2-2\theta) \geq 0 \Rightarrow \frac{\theta \leq 7}{\theta \leq 1} \Rightarrow \theta \leq 1$$

نکته : نام دیگر $Z_j - C_j$ ها هزینه‌های تقلیل یافته Reduced cost می‌باشد.

نکته : معنی متغیرهای دوال در مسئله ماکزیمم‌سازی، سهم سود هر واحد از هریک از منابع می‌باشد.

مثال ٣٦: جدول نهایی یک مسئله LP به صورت زیر است. در چه صورت می‌توان سود بهینه را افزایش داد؟

	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	RHS
x_1	1	3	0	1	$-\frac{1}{2}$	15
x_3	0	-1	1	-1	1	10
Z	0	5	0	1	2	140

آیا اگر سود محصول دوم 6 واحد اضافه شود سود بهینه افزایش می‌یابد؟ بلی زیرا

$$Z_2 - C_2 = 5 \Rightarrow Z_2 - (C_2 + 6) = (Z_2 - C_2) - 6 = -1$$

آیا اگر محصول جدیدی با سود آوری 4 و میزان مصرف از منابع 1 و 1 به مسئله اضافه شود سود بهینه افزایش می‌یابد؟ بلی زیرا $y_1 + y_2 - 4 = (1+2) - 4 = -1 = Z_j - C_j$

یادداشت:

.....
.....
.....
.....

مثال ۳۷: برای یک مسئله L_p متغیرهای ثانویه به ترتیب ۱ و ۳ و ۹ شده‌اند انتخاب کدام گزینه پر هزینه‌تر است؟

۱) برای مسئله‌ای بصورت Max , افزایش یک واحد به سمت راست محدودیت دوم

۲) برای مسئله‌ای بصورت Max , کاهش یک واحد از سمت راست محدودیت اول

۳) برای مسئله‌ای بصورت Min , افزایش یک واحد به سمت راست محدودیت سوم

۴) برای مسئله‌ای بصورت Min و کاهش یک واحد از سمت راست محدودیت دوم

حل : گزینه ۳ درست است.

زیرا:

$$Z^* = W^* = \alpha$$

$$\text{از سود سه واحد کم می‌شود} \Rightarrow Z = \alpha - 3 \quad \text{گزینه 1}$$

$$\text{از سود یک واحد کم می‌شود} \Rightarrow Z = \alpha - 1 \quad \text{گزینه 2}$$

$$\text{هزینه ۹ واحد اضافه شد} \Rightarrow Z = \alpha + 9 \quad \text{گزینه 3}$$

$$\text{هزینه ۳ واحد اضافه شد} \Rightarrow Z = \alpha + 3 \quad \text{گزینه 4}$$

مثال ۳۸: در روش دوال سیمپکس چنانچه متغیر خروجی موجود بوده ولی تمام عناصر در این سطر خروجی همگی مثبت باشند می‌توان

نتیجه گرفت که:

۲) دوال کراندار است و مسئله اولیه نشدنی می‌باشد.

۱) دوال بیکران است و مسئله اولیه نشدنی می‌باشد.

۴) هیچ کدام.

۳) دوال نشدنی و مسئله اولیه بیکران است.

حل : گزینه ۱ درست است.

مثال ۳۹: مسئله LP زیر جدول نهایی آن را در نظر بگیرید بازه b_1, b_2 به طور همزمان برای آن که جدول بهینه بماند چیست و شبه

قیمت منبع دوم چقدر است؟

Min	$W = 5x_1 + 2x_2 + x_3$	$x_1 \quad x_2 \quad x_3 \quad S_2 \quad S_1$	RHS
st :	$x_1 + 4x_2 + x_3 \leq b_1$	$S_1 \quad -1 \quad 3 \quad 0 \quad 1 \quad 1$	4
	$2x_1 + x_2 + x_3 \geq b_2$	$x_3 \quad 2 \quad 1 \quad 1 \quad -1 \quad 0$	2
	$x_{1,2,3} \geq 0$	$\omega \quad -3 \quad -1 \quad 0 \quad -1 \quad 0$	

$$y_2^* \leq b_2 \quad b_1 \geq 0 \quad (2)$$

$$y_2^* = 1 \quad b_1 \geq b_2 \geq 0 \quad (1)$$

$$y_2^* = -1 \quad b_2 \geq b_1 \geq 0 \quad (4)$$

$$y_2^* = -1 \quad b_1 \geq b_2 \geq 0 \quad (3)$$

حل : گزینه ۱ درست است.

توجه کنید ماتریس B^{-1} زیرمتغیرهای ابتدا S_1 و سپس R است علیرغم آن که در جدول S_2, S_1 را جابجا داده است و مسئله را با R در محدودیت دوم شروع به عمل کرده‌ایم.

$$B^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 0 & +1 \end{pmatrix}$$

یادداشت:

.....
.....
.....
.....

بنابراین $a_j^{-1} B^{-1}$ متغیر R_2 و S_2 قرینه‌اند.

$$B^{-1}b \geq 0 \Rightarrow \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 0 & +1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \end{pmatrix} \geq 0 \Rightarrow b_1 - b_2 \geq 0 \& +b_2 \geq 0 \Rightarrow b_1 \geq b_2 \geq 0$$

و زیر S_2 و R هم قرینه‌اند لذا $y_2 = Z_j = 1$ بنا براین گزینه ۱ صحیح است.

کاربردهای L_p - مدل حمل و نقل و تخصیص

۱- مدل حمل و نقل

نکته: شرط وجود جواب شدنی $\sum a_i = \sum b_j$

نکته: مسئله حمل و نقل همواره دارای جواب بهینه محدود است. بنا براین هیچ‌گاه حالت خاص بیکران بودن و غیرقابل قبول بودن در مسئله حمل و نقل صدق نمی‌کند.

نکته: شرط لازم و کافی برای آنکه جواب‌های پایه مسئله حمل و نقل صحیح باشند آن است که عرضه‌ها و تقاضاها صحیح باشند.

نکته: در صورتی که بخواهیم مقدار x_{ij} را صفر کنیم باید $C_{ij} = M$ قرار دهیم.

نکته: هر مسئله نامتعادلی را می‌توان متعادل کرد (با اضافه کردن سطر یا ستون مجازی)

نکته: ساختار خاص در ماتریس ضرائب مدل حمل و نقل وجود دارد در هر ستون دو عدد یک و مابقی صفر می‌باشند.

نکته: مسئله حمل و نقل دارای m متغیر بوده و $m + n$ محدودیت و اگر با روش سیمپلکس حل شود هر گوششدنی آن حتماً تباہیده خواهد بود.

نکته: همواره یکی از محدودیت‌های مسئله حمل و نقل زائد است.

نکته: تعداد متغیرها با مقدار مثبت در هر جواب پایه مسئله حمل و نقل $m + n - 1$ است.

نکته: صفر نشانه تباہیدگی و محدودیت زائد که در جدول سیمپلکس در گوششدنی ظاهر می‌شود در جدول حمل و نقل مشاهده نمی‌شود.

نکته: دوال مسئله حمل و نقل همواره دارای جواب بهینه چندگانه می‌باشد و محدودیت‌های دوال مسئله حمل و نقل (هزینه) به صورت زیر است:

$$U_i + V_j \leq C_{ij}$$

آزاد $, V_j$

یادداشت:

.....
.....
.....
.....

نکته: دوال مسئله حمل و نقل همواره دارای یک درجه آزادی است.

نکته: تعداد خانه‌هایی که در حلقه بررسی کننده یک خانه غیرپایه مورد استفاده قرار می‌گیرند زوج بوده.

نکته: تعداد عناصر با مقدار مثبت در هر جواب‌شدنی مسئله حمل و نقل حداقل mn تا می‌باشد.

نکته: اگر به $\sum C_{ij}$ های یک سطر جدول حمل و نقل مثل سطر i به اندازه k واحد اضافه می‌شود مقدار Z بهینه آن به اندازه $K \sum a_i$ افزایش می‌یابد.

مثال ۴۰: یک جواب پایه موجه در مسئله حمل و نقل به صورت زیر است در چه صورت x_{11} متغیر وارد به پایه است؟

	a		7		q
	100			50	
200	6		b		5
			150		

$$a \geq 10, a \geq b + 7 \quad (1)$$

$$a \leq 10, a \leq b + 7 \quad (2)$$

$$a \leq 10, a \geq b \quad (3)$$

$$a \geq 10, a \leq b \quad (4)$$

حل: گزینه ۳ درست است.

زیرا: باید $j - C_j$ بزرگتر یا مساوی صفر باشد و در ثانی $j - C_j$ متغیر $x_{11} - Z_j$ از $x_{22} - Z_j - C_j$ متغیر x_{11} مثبت‌تر باشد.

$$1) (a+5)-(6+9) \leq 0 \Rightarrow a \leq 10$$

$$2) (a-10) \leq (b+9)-(12) \Rightarrow a-10 \leq b-3$$

$$a \leq b + 7$$

مثال ۴۱: روش MODI بر چه اساسی طراحی شده است؟

جواب: بر اساس مسئله ثانویه در روش سیمپلکس طراحی شده است.

مثال ۴۲: جدول حمل و نقل زیر را در نظر بگیرید مقدار هزینه کل در صورتی که $30 < \theta < 40$ باشد چقدر است؟

	1	2	
1		5	1
2	8		5
50		50	
	570 - 40	(1)	

$$20 + \theta$$

$$570 - 30 \quad (2)$$

$$540 - 30 \quad (3)$$

$$540 - 50 \quad (4)$$

یادداشت:

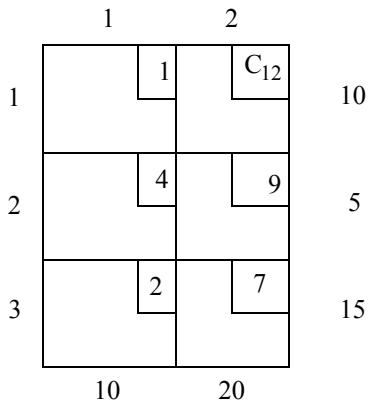
.....
.....
.....
.....

جواب در گزینه ۲ می‌باشد زیرا:

$\theta - 30$	5		1
	50		
	8		5
80 - θ			

$$7 = 50 + 50 - 150 + 640 - 80 = 540 - 30$$

مثال ۴۳: در مسئله حمل و نقل زیر C_{12} چقدر باشد تا مسئله در جواب بهینه در حالت خاص قرار گیرد.



(۴) همه موارد درست است.

8 (۳)

7 (۲)

6 (۱)

حل: گزینه ۴ درست است.

زیرا با گزینه ۱ یعنی $C_{12} = 6$

مسئله را اگر با روش گوشش شمال غربی یا حداقل هزینه یا جواب اولیه‌ای به دست آوریم این جواب بهینه و چندگانه و تباهیده است.

با گزینه‌های 2 و 3 هم مسئله دارای جواب تباهیده است.

w w w . i e u n . i r

مثال ۴۴: خانه‌های پایه در loop بررسی کننده خانه‌های غیرپایه آیا مستقل خطی می‌باشند؟

بلی ولی تمام خانه‌های شرکت کننده در loop (در کنجها) مستقل از یکدیگر نمی‌باشند زیرا یکی از کنجها را در loop خانه غیر پایه تشکیل داده و متغیرهای غیرپایه متغیرهای وابسته‌اند زیرا هر متغیر غیرپایه‌ای را می‌توان از ترکیب متغیرهای پایه نوشت.

یادداشت:

.....

.....

.....

.....

مدل تخصیص:

نکته: همان مدل حمل و نقل است وقتی که $a_i = b_j = 1$

نکته: جواب‌های پایه مسئله تخصیص همواره صحیح می‌باشند زیرا $b_j = a_i$ مقادیری صحیح هستند.

نکته: تعداد متغیرها با مقدار مثبت در هر جواب پایه مسئله تخصیص n می‌باشد.

نکته: تعداد متغیرهای پایه مسئله تخصیص $2n - 1$ که از این تعداد n تا ۱ و مابقی صفرند.

نکته: تعداد متغیرهای پایه مسئله تخصیص اگر با روش سیمپلکس حل شود، $2n$ می‌باشد.(به تعداد محدودیت‌ها)

نکته: تعداد پایه‌های شدنی مسئله تخصیص $n!$ بعدی است.

نکته: تعداد متغیرها با مقدار مثبت در هر جواب شدنی مسئله تخصیص n بعدی می‌تواند n^2 = کل تعداد متغیرها باشد.

نکته: تعداد متغیرها با مقدار صفر در هر جواب پایه مسئله تخصیص چه تعدادی است؟

$$n^2 - n = n(n-1)$$

کل صفرها

$$n(n-1) - (n-1) = (n-1)^2$$

نکته: هر چه از هزینه‌ها (C_{ij}) در مسئله تخصیص کم شود تأثیری در جواب بهینه نخواهد داشت فقط Z بهینه را تغییر می‌دهد.

نکته: جهت جلوگیری از تخصص خاص می‌توان C_{ij} آن خانه را به M تغییر داد.

مثال ۴۵: مسئله تخصص زیر چند جواب بهینه دارد؟

	A	B	C	
1	8	9	11	2 (۱)
2	11	12	14	4 (۲)
3	10	11	13	5 (۳)
				6 (۴)

حل: گزینه ۴ درست است.

زیرا با انجام قدم‌های ۱ و ۲ از روش مجارستانی کلیه اعداد جدول صفر می‌شوند بنابراین هر 6 جواب (3!) مسئله بهینه است.

یادداشت:

.....

.....

.....

.....

مثال ۴۶: مسئله تخصیص زیر را در نظر بگیرید: اعداد داخل جدول نمره آزمون سه شرکت‌کننده برای سرپرستی سه بخش از ۴ بخش می‌باشد چه شخصی سرپرست بخش ۴ خواهد شد؟

	۱	۲	۳	۴
A	30	78	78	70
B	40	87	80	75
C	20	65	75	65

A (۱)

B (۲)

C (۳)

C و A شرایط برابر دارند.

حل : گزینه ۱ درست است.

زیرا اولاً مقادیر جدول از نوع سود می‌باشد لذا راحت‌تر آن است که اعداد جدول را در -1 ضرب کرده و سپس الگوریتم مجارستانی (هزینه) را اجرا کنیم خواهیم داشت:

	۱	۲	۳	۴
A	-30	-78	-78	-70
B	-40	-87	-80	-75
C	-20	-65	-75	-65
D	0	0	0	0

	۱	۲	۳	۴
A	48	0	0	8
B	47	0	7	8
C	55	10	0	10
D	0	0	0	0

	۱	۲	۳	۴
A	40	0	0	0
B	34	0	7	0
C	47	10	0	2
D	0	1	1	0

B \rightarrow A \rightarrow 4, 1 يا 1, 4
C \rightarrow 3
D \rightarrow 1

روش سیمپلکس تجدیدنظر شده - متغیرهای حد دار - بحث سیکل

نکته : تنها تفاوت روش سیمپلکس تجدیدنظر شده با روش سنتی در استفاده از حافظه کمتر می‌باشد.

نکته :

$$B_K^{-1} = E_{K-1} E_{K-2} \dots E_2 E_1 B^{-1}$$

نکته : تنها تفاوت فقط در قدم پنجم روش سیمپلکس می‌باشد.

یادداشت:

.....

نکته: از آنجاییکه ماشین در هر تکرار فقط B^{-1} را در حافظه نگهداری می‌کند لذا هر چه مسئله دارای B^{-1} کوچکتر می‌باشد سرعت حل مسئله بیشتر می‌باشد.

نکته: تغییر متغیر روی حد پایین' $X = L + X'$

$$X_i = U_i - X'_i \quad X_j = U_j - X'_j \quad \text{یا}$$

نکته: در روش متغیرهای کراندار از عناصر مثبت ستون لولا برای تضمین غیر منفی شدن متغیرها در جدول بعدی استفاده می‌شود و از عناصر منفی ستون لولا برای تضمین اینکه متغیرهای پایه در جدول بعدی از حد بالای خود فراتر نزود استفاده می‌شود بنابرانی در این روش عنصر لولا هم می‌تواند مثبت باشد و هم منفی

نکته: تعداد متغیرها با مقدار مثبت در هر جواب پایه مسئله با متغیرهای کراندار می‌تواند از m هم بیشتر باشد.

نکته: مقدار متغیر وارد شونده به پایه از رابطه:

$$x_j = \min \left\{ U_j, \theta_1 = \min \left\{ \frac{\beta_i^0}{a_{ij}} / a_{ij} > 0 \right\}, \theta_2 = \min \left\{ \frac{U_i - \beta_i}{-a_{ij}} / a_{ij} < 0 \right\} \right\}$$

پیروی می‌کند.

نکته: کاربرد روش لکزیکو گراف هنگامی است که خروجی منحصر به فرد نباشد.

نکته: پدیده سیکل احتمالی است.

مثال ۴۷: برای محاسبه ماتریس‌های مقدماتی از جدول سیمپلکس استفاده می‌شود؟ از ستون لولا و سطر لولا یا محل عنصر لولا در ستون لولا

مثال ۴۸: اگر یک مسئله L_p که دارای 100 متغیر و 1000 محدودیت است، ثانویه این مسئله را در نظر بگیریم در این صورت ماشین مسئله اولیه را راحت‌تر حل می‌کند یا مسئله ثانویه را؟

مسئله ثانویه را راحت‌تر حل می‌کنند زیرا بعد B^{-1} در مسئله ثانویه 100×100 بوده که معادل 10000 خانه از حافظه می‌باشد ولی در مسئله اولیه بعد 1000×1000 بوده که یک میلیون خانه از حافظه را شامل می‌گردد.

مثال ۴۹: در یک مسئله L_p یکی از متغیرها بصورت $x_2 \geq -7$ تعریف شده برای حل این مسئله با روش سیمپلکس از کدام گزینه برای جایگزین کردن این متغیر استفاده می‌شود:

$$\begin{array}{l} x'_2 \geq 0, \quad x_2 = x'_2 - 7 \quad (4) \\ x'_2 > 0 \end{array} \quad \begin{array}{l} x_2 = x'_2 + 7 \quad (3) \\ x'_2 > 0 \end{array} \quad \begin{array}{l} x'_2 \leq 7 \quad (2) \\ -x_2 \leq 7 \quad (1) \end{array}$$

حل: گزینه ۴ درست است.

زیرا باید تغییر متغیر روی حد پایین اعمال گردد.

$$x_2 = -7 + x'_2$$

$$x'_2 \geq 0$$

یادداشت:

.....
.....
.....
.....