

سازمان آموزشی و فرهنگی وزارت علوم



فرآیند تبدیل شرایط واقعی به عمل ریاضی و حل مسائل با عددی کردن

$$\text{Max (Min)} Z = \sum_{j=1}^n C_j x_j = C_1 x_1 + C_2 x_2 + \dots + C_n x_n$$
objective function

subject to s.t:  $a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \leq \geq b_1$ 
Restriction  
 شرط

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \leq \geq b_1$$
constraint  
 شرط

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \leq \geq b_m$$

$x_j \geq 0$ 
مورد و موارد  $m$ 
مورد و موارد  $n$ 
Non Negativity
نسبت

مورد و موارد  $j$  :  $x_j$  و نشان دهنده متغیرهای اصلی یا اهداف اصلی مسئله (برای دستیابی به هدف مورد

بهدف) هستند

مورد و موارد  $j$  :  $C_j$  و ضرایب سود [در صورتی که عمل Max باشد] یا هزینه (در صورتی که عمل

Min باشد) برای هر متغیر

$a_{ij}$  : ضرایب فنی، تکنولوژیکی، تجربه‌وری که نشان دهنده استفاده هر محصول از منابع تولید

۱) با عدد (مترین) استفاده حاصل ۱۴ از منبع تولیدی (۱۴)

۲) بیان میزان موجودی منابع تولید، صورتهای موجودی

۳) برآورد سیستم می باشد

۴) یک خان تولید کننده محصولات چوبی برای سازمان مدیریت و نوآوری مدارس ۳ نوع محصول

تولیدی می نماید برای تولید این محصولات از ۲ نوع چوب راش و تبریزی (بر حسب متر مربع) و دیگری

انسانی (بر حسب نفر ساعت) استفاده می کند مقدار مصرف هر محصول از منابع تولید، همراه حملات

فیلان منابع در حدود پیش نمی نده پس از فروش محصول به شرح جدول زیر می باشد

در این کارخانه می خواهد بداند برای سال جاری در پیش روز میان ۳ محصول کدام یک از دو چه میزان

تولید نماید تا سود کلی شرکت با حداقل میزان ممکن افزایش یابد؟ حساب راه صورت یک جدول بنویسید

جدول صورت سازی نماید

نوع محصول	چوب راش	چوب تبریزی	شردی انسانی	سود دهی واحد
متر	۵	۴	۸	۵
صنعتی	۲	۲	۵	۴
تبریزی	۷	۶	۱۲	۷
حد اکثر میزان	۱۲	۱۵	۱۰	

Subject: \_\_\_\_\_

Date: \_\_\_\_\_



$x_j$	تولید محصول $j$ از $1$	$j=1, 2, 3$
$x_1$	تولید هر عدد سیر	$C_1 = 5$
$x_2$	سبزی $\sim$	$C_2 = 3 \rightarrow$ <span style="color: red;">غذای مورد</span>
$x_3$	تزیین $\sim$	$C_3 = 7$

(چون سود در  $z$  است)

$$\text{Max } Z = \sum_{j=1}^3 C_j x_j = 5x_1 + 3x_2 + 7x_3$$

S.t:  $5x_1 + 3x_2 + 7x_3 \leq 1200$  حدودیت میزان تولید چوب راس

$3x_1 + 2x_2 + 7x_3 \leq 1500$  تزیین

$8x_1 + 5x_2 + 12x_3 \leq 1000$  تزیین اضافی

متغیرها باید مثبت باشند چرا که نمی توانیم منفی باشد  $x_j \geq 0$  که اینجا  $j=1, 2, 3$

مثال یک کارگاه تراشکاری سفارش ۱۰ محصول را برای تولید در دست دارد محصولات باید از ۳

استفاده فوری و قطعه برشته غیر قابل تبدیل، محصول با خاصیت ترد زدن انجام عیبات برای هر محصول

در هر استفاده کاری، شرح جدول زیرها باشد  $j=1, 2, 3, 4$  تولید محصول  $j$  از  $1$   $x_j$

$x_1$ : تولید سفارش A  $C_1 = 5 \rightarrow$  غذای مورد

$x_2$ : B  $C_2 = 4$

$x_3$ : C  $C_3 = 2$

$x_4$ : D  $C_4 = 7$

$\text{Max } Z = \sum_{j=1}^4 C_j x_j = 4x_1 + 6x_2 + 2x_3 + 7x_4$	سوددهی	آبیاری	سنگریزی	تراشکاری	کاشتگاه زمین
$St. 2x_1 + 4x_2 + 3x_3 + 5x_4 \leq 70$ <p style="text-align: center; color: green;">محدودیت زمین کاشتگاه سنگریزی</p>	5	2	5	2	A
$5x_1 + 5x_2 + 3x_3 + 7x_4 \leq 100$ <p style="text-align: center; color: green;">محدودیت زمین کاشتگاه سنگریزی</p>	4	1	5	4	B
$2x_1 + 1x_2 + 2x_3 + 4x_4 \leq 90$ <p style="text-align: center; color: green;">محدودیت زمان آبیاری</p>	2	2	3	3	C
$2x_1 + 1x_2 + 2x_3 + 4x_4 \leq 90$ <p style="text-align: center; color: green;">محدودیت زمان آبیاری</p>	7	4	6	5	D
		90	100	70	محدودیت زمان
					در دسترس
$x_j \geq 0 \quad j=1, 2, 3, 4$					

**سوال ۳** شرکت تعدادی کشت وری مستقر در یک ناحیه کشت وری تسخیر می‌کند. این زمین را می‌دهد

مقدار زمین قابل کشت به همراه سهمیه آب در نظر گرفته شده برای هر شرکت تعدادی که به اندازه زمین

بستگی دارد به شرکت‌های باله (جدول)

سهمیه آب	مقدار زمین	شماره شرکت
200	150	1
70	50	2
120	100	3

محصولات گندم، سویا، پنبه و تخم‌کش که در این ناحیه کشت وری کشت می‌شوند به تجربه ثابت شده است که آب مورد نیاز برای هر محصول در واحد زمین سطح با هم در تفاوت دارد به علاوه عزای کشت وری

اجازه نمی‌دهد که بیش از سهمیه‌ای که به آن‌ها داده شده است زمین‌ها به کشت محصول اختصاص یابد در صورتی که اطلاعات تکمیلی در این زمینه همراه نمود حاصل از کاشت و برداشت محصولات مذکور

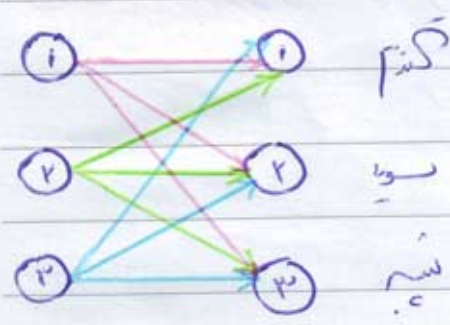
به شرح جدول زیر به شرکت ارائه شده هر سه شرکت توانی کرده اند که دقیقاً نسبتاً با ابزارهای زیرین

هر روز، زیر شرکت محصول اختصاصی دارند اما در می خواهند بدانند هر یک از شرکت های تعدادی چه میزان

از زمین های خود را به شرکت محصول اختصاصی می دهند تا مورد فنی انجام دهد. جدول زیر میزان زمین اختصاصی

ردیف	محصولات	آب مورد نیاز	وزارت کشاورزی	سود (هزار تومان/هکتار)
۱	گندم	۲	۷۰	۳
۲	سیب	۴	۱۳۰	۷
۳	سیب	۳	۱۰۰	۵

تعداد زمین که شرکت نام شرکت محصول خود را  $x_j$   $3000$  و  $2000$   $3000$  و  $2000$



$$Max Z = \sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 C_{ij} x_{ij} = 3x_{11} + 7x_{12} + 5x_{21} + 3x_{22} + 7x_{23} + 5x_{32} + 3x_{33}$$

$$x_{ij} \geq 0$$

St :

$$x_{11} + x_{21} + x_{31} \leq 1500$$

$$x_{12} + x_{22} + x_{32} \leq 2000$$

$$x_{23} + x_{33} \leq 1000$$

به محدودیت مربوط به زمین



$$\begin{aligned} 2x_{11} + 4x_{12} + 3x_{13} &\leq 200 \\ 2x_{21} + 4x_{22} + 3x_{23} &\leq 200 \\ 2x_{31} + 4x_{32} + 3x_{33} &\leq 200 \end{aligned}$$

محدودیت اول

$$\begin{aligned} x_{11} + x_{21} + x_{31} &\leq 70 \\ x_{12} + x_{22} + x_{32} &\leq 140 \\ x_{13} + x_{23} + x_{33} &\leq 140 \end{aligned}$$

محدودیت کتافنی

\* زمین چمن شب و فصل اول و دوم را کتافنی می کنند و

$$\frac{x_{11} + x_{21} + x_{31}}{150} = \frac{x_{12} + x_{22} + x_{32}}{50} = \frac{x_{13} + x_{23} + x_{33}}{100}$$

شب زمینی که دارند

$$50(x_{11} + x_{21} + x_{31}) - 150(x_{12} + x_{22} + x_{32}) = 0$$

محدودیت که معادله را برای هر دو

$$100(x_{11} + x_{21} + x_{31}) - 50(x_{12} + x_{22} + x_{32}) = 0$$

$$x_{11} > 0 \quad x_{21} \geq 0 \quad x_{31} \geq 0$$

فصل اول با فاداری نزدیک قصد دارد مطابق با رسیدن برنامه ریزی شده برای دام های خود

غذای خاص نماید مطابق نظر دامپزشک خان و هر وعده غذای دام باید شامل مقداری از پودر شیر، چربی

و کربوهیدرات باشد. اگر در هر کدام از مواد آبی یا مایه همراه قیاس خرید هر واحد از مواد غذای

فکله بر شمع جدول زیر باشد و در آنرا غایب بر اساس آن مشخص گردد که این واحد با فاداری

برای تأمین غذای داک‌های خودکذا یک رب هم میزنیم از مواد خریداری نماید تا ضمن رعایت نظر

دامتزرگان هزینه کم غذا حداقل ضمن کاهش مایه مساله را اصل میزان غذا

	مواد غذایی	پروتئین (g)	چربی	کربوهیدرات	قیمت خرید واحد
$x_1$ : خرید مواد غذایی A	A	10	17	9	12
$x_2$ : خرید ماده غذایی B	B	15	12	3	20
$x_3$ : خرید ماده غذایی C	C	20	14	10	15
	محدودیت میزان	20	20	100	-
	محدودیت میزان	-	20	-	-

$$\text{Min } Z = \sum_{j=1}^3 C_j x_j = 12x_1 + 20x_2 + 15x_3$$
(C) دامتزرگان هزینه کم (min)

$$\text{St: } 10x_1 + 15x_2 + 20x_3 \geq 200$$
محدودیت میزان پروتئین

$$17x_1 + 12x_2 + 14x_3 \geq 20$$
محدودیت میزان چربی

$$9x_1 + 3x_2 + 10x_3 \geq 100$$
محدودیت میزان کربوهیدرات

$$x_j \geq 0 \quad j=1,2,3$$
این محدودیت برای تمام عوامل ضروری است

Pilavaran

(E)

St:  $x_1 + x_2 \geq 2$

\* چون که تهران با ۸ ساعت به طور متوسط مسافر بار بارانند پس

$x_1 + x_2 \geq 3$

در ساعت ۶-۷ و ۷-۸ آن ۲ خدمتکار و ۱ خدمتکار از آن

$x_1 + x_2 \geq 5$

ساعت ۲-۳ و ۳-۴ هم مستند به همین روال ...

$x_1 + x_2 \geq 1$

$x_1 + x_2 \geq 4$

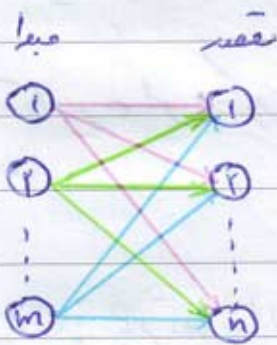
$x_1 + x_2 \geq 1.5$

$x_j \geq 0 \quad j=1, 2, \dots, 7$

## Transportation Problem

مدل های حل و روش:

حل و روش  $\min z = \sum_{i,j} c_{ij} x_{ij}$  چون همیشه هزینه ثابت



$$\min z = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$$

قیمت هزینه  
تعداد  
مقدار

سه آرایه ای که حاصل حل و روش:

کفایت هر سبب ما  $C/n + m$

St:  $\sum_{j=1}^n x_{ij} = S_i \quad i=1, 2, \dots, m$

Supply

عرضه

$\sum_{i=1}^m x_{ij} = d_j \quad j=1, 2, \dots, n$

demand

تقاضا

Pilavarani  $x_{ij} \geq 0 \quad i=1, 2, \dots, m \quad j=1, 2, \dots, n$

(۵)



۱. عبارت است از مقدار بالای ارضی از میدانها که مقصد آن است

۲. هزینه عمل حرکت واحد از میدانها به مقصد آن

۳. یعنی مقدار بالای موجود در مرکز عرضه (Sorse) *سورس*

۴. مقدار تقاضای مصرف کننده (Desination) *مقد*

نکته: در یک مدل عرضه و تقاضا همواره جمع عرضه و تقاضا یکسانند

$$\sum_{i=1}^m S_i = \sum_{j=1}^n d_j$$

در غیر این صورت به یکی از طرفین زیر عمل می کنیم

$$\sum_{i=1}^m S_i > \sum_{j=1}^n d_j$$

الف: جمع عرضه از تقاضا بیشتر است

در این حالت یک مرکز تقاضای مجازی (dummy) ایجاد کرده که هزینه های عمل کالا از آنجا می آید

$$\left| \sum_{i=1}^m S_i - \sum_{j=1}^n d_j \right|$$

مقادیر این مرکز مجازی صفر بوده ضمناً مقدار تقاضای این مرکز مجازی برابر است با

ب: جمع تقاضا از عرضه بیشتر است

در این حالت یک مرکز عرضه مجازی وجود آورده که هزینه های عمل کالا از این مرکز مجازی می آید

$$\left| \sum_{i=1}^m S_i - \sum_{j=1}^n d_j \right|$$

مقادیر صفر بوده همچنین میزان عرضه این مرکز برابر است با

در یک مدل حل و نقل مقدار مقصود برابر با  $m \times n$  مقدار محدودیت ما  $m+n$  می باشد.

Ex: یک شرکت تولیدی محصولات تولیدی ۳، ۲، ۱ خود را جهت مصرف ۳، ۲، ۱ فرودگاه عمده حل

می نماید هزینه های حمل و نقل واحد کالا از هر کارخانه به هر فرودگاه به همراه مقدار سرمایه کالا در هر کارخانه و تقاضای

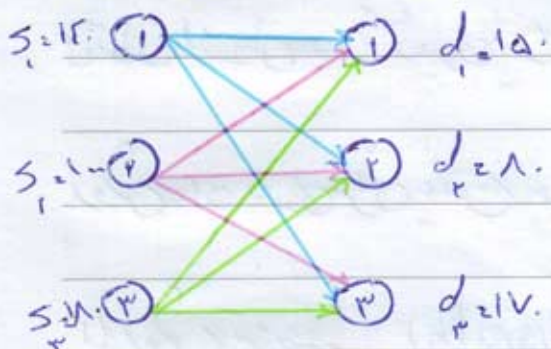
هر فرودگاه به شرح زیر می باشد مدیر شرکت می خواهد این مسئله را با استفاده از مدل برنامه ریزی خطی حل نماید

مکان های تولیدی باید از کدام کارخانه به هر فرودگاه حل شود مسئله را مدل سازی کنید؟

۱-۹ متغیر  $L_1$  محدودیت (۳) سه فرودگاه (۱۳)

فرودگاه و مقصد کارخانه ها

فرودگاه / کارخانه	C	B	A	تقاضا
۱	۲	۵	۲	۱۲
۲	۷	۶	۴	۱۳
۳	۶	۹	۲	۱۸
تقاضا	۱۷	۱۰	۱۵	۴۰



\* تا با برعکس = تقاضا نه (حکایت)

$$\text{Min } Z = \sum_{i=1}^3 \sum_{j=A}^3 C_{ij} \cdot x_{ij} = 2x_{1A} + 5x_{1B} + 2x_{1C} + 7x_{2A} + 6x_{2B} + 9x_{2C} + 2x_{3A} + 4x_{3B} + 2x_{3C}$$

$$9x_{2B} + 7x_{2C}$$

$$\text{S.t: } x_{1A} + x_{1B} + x_{1C} \leq 12$$

تعداد محدودیت و عرضه

$$x_{2A} + x_{2B} + x_{2C} \leq 13$$

$$\text{Pisavaran } x_{3A} + x_{3B} + x_{3C} \leq 18$$

$$x_{1A} + w_{1A} + w_{2A} = 15$$

$$x_{1B} + w_{1B} + w_{2B} = 1$$

$$x_{1C} + w_{1C} + w_{2C} = 17$$

$$x_{1j} \geq 0 \quad j = A, B, C$$

تعداد محصولات

تعداد ماشین‌ها

راه حل‌های بی‌انتهای جوابی بهینه برای مدل برنامه‌ریزی خطی

علاوه بر روش‌های ریاضی موجود که خطی آنها در تناسب بین محدودیت‌ها و متغیرها، محدودیت دارد

می‌توان از روش‌های دیگری نیز استفاده نمود بهترین جواب را بدست آورد.

روش‌های معمولی برای یافتن جوابی بهینه به روش‌های زیر خلاصه می‌شوند

۱) روش ترسیم (Graph)

۲) روش Simplex - سیمپلکس - ستاره

۳) روش گرایی

فرآیند این روش برای حل مدل برنامه‌ریزی خطی ۲ متغیره به شرح زیر می‌باشد

۱) ابتدا محدودیت‌های مدل را به فرم استاندارد بازنویسی می‌کنیم و نقاط تنگن (همه‌جا شرط محدودیت را بر

روی محورهای مختصات بیایند.

۱) تعیین فضای جواب هر فردیست. پس از رسم معادله خط هر محدودیت فضای جواب آن به صورت

زیر تعیین می شود.

\* اگر محدودیت به نرم نامعده  $\leq$  باشد فضای جواب سمت چپ از مختصات در صورتی که محدودیت  $>$

نرم نامعده  $\geq$  باشد فضای جواب سمت چپ از مختصات می باشد.

\* و نهایتاً اگر محدودیت معادله باشد فضای جواب دقیقاً بر روی خود خط قرار می گیرد.

Feasible Region (منطقه جواب)

فضای جواب مشترک Common: پس از رسم معادلات خطی محدودیت ها فضای جواب مشترک

بین تمامی آنها را (در صورت وجود) به نحوی مشخص می نمایند که هیچ یک از نقاط تشکیل دهنده آن اعضا

هیچ کدام از محدودیت ها را نقض نکنند.

تعیین نقاط گوشه ای Extreme Points (نقطه های گوشه ای و قعر)

پس از مشخص شدن فضای جواب مشترک نقاط گوشه ای فضای جواب را به محل تقاطع ۲ محدودیت یا معادله

یا برخورد یک محدودیت با یکی از محورهای مختصات می باشد. مشخص نمودن مختصات هر یک از آنها از این است

محمد اکرم

جواب کسی بہترین حل (Optimal Solution)

برای بہترین آوردن جوابی بہترین مقادیر متغیر از نقاط گوشه ای را در تمام هدف قرار داده در صورتیکہ

عمل Max باشد نقطہ ای بہترین جواب است کہ بیشترین مقدار عددی (بیشترین مقدار سود) داخل عمل Min

بہترین نقطہ ای بہترین جواب است کہ کمترین مقدار عددی ممکن (کمترین میزان هزینه) نصیب ماچ هدف سازد

عمل بہترین جوابی خطی زیر را با استفاده از روش ترسیم حل نمایند:

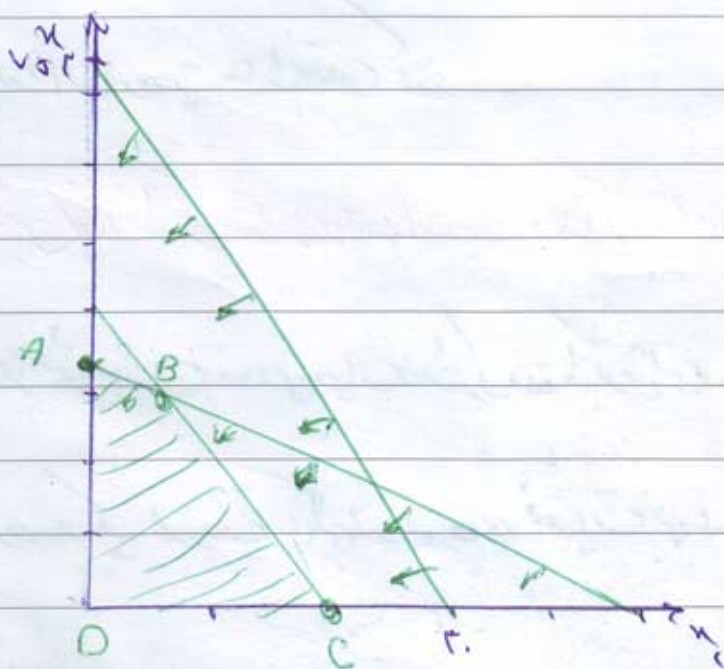
$$\text{Max } Z = 12x_1 + 1x_2$$

$$\text{St: } 5x_1 + 2x_2 \leq 10 \quad \left| \begin{array}{l} x_1 = 2 \\ x_2 = 5 \end{array} \right.$$

$$2x_1 + 3x_2 \leq 10 \quad \left| \begin{array}{l} x_1 = 5 \\ x_2 = 3.33 \end{array} \right.$$

$$8x_1 + 2x_2 \leq 8 \quad \left| \begin{array}{l} x_1 = 1 \\ x_2 = 4 \end{array} \right.$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$



$$5(2) + 2(5) = 10$$

$$2(5) + 3(3.33) = 10$$

$$8(1) + 2(4) = 8$$

A  $\left. \begin{array}{l} x_1 = 0 \\ x_2 = 3, 4 \end{array} \right\} Z_A = 1x(0) + 1(3, 4) \Rightarrow Z_A = 3, 4$

D  $\left. \begin{array}{l} x_1 = 0 \\ x_2 = 0 \end{array} \right\} Z_D = 1x(\cdot) + 1(\cdot) \Rightarrow Z_D = 0$

C  $\left. \begin{array}{l} x_1 = 7 \\ x_2 = 0 \end{array} \right\} Z_C = 1x(7) + 1(\cdot) \Rightarrow Z_C = 7$

$\left. \begin{array}{l} 2x_1 + 3x_2 = 11 \\ 2x_1 + 3x_2 = 11 \\ x_1 = 7 \\ x_2 = 0 \end{array} \right\} \begin{array}{l} -\epsilon u = -11 \\ u = 7 \\ u = 0 \end{array}$

B  $\left. \begin{array}{l} x_1 = 0 \\ x_2 = 7 \end{array} \right\} Z_B = 1x(0) + 1(7) \Rightarrow Z_B = 7$

$\left. \begin{array}{l} x_1 = 0 \\ x_2 = 7 \end{array} \right\} Z = 7$

Max  $Z = 2x_1 - 7x_2$

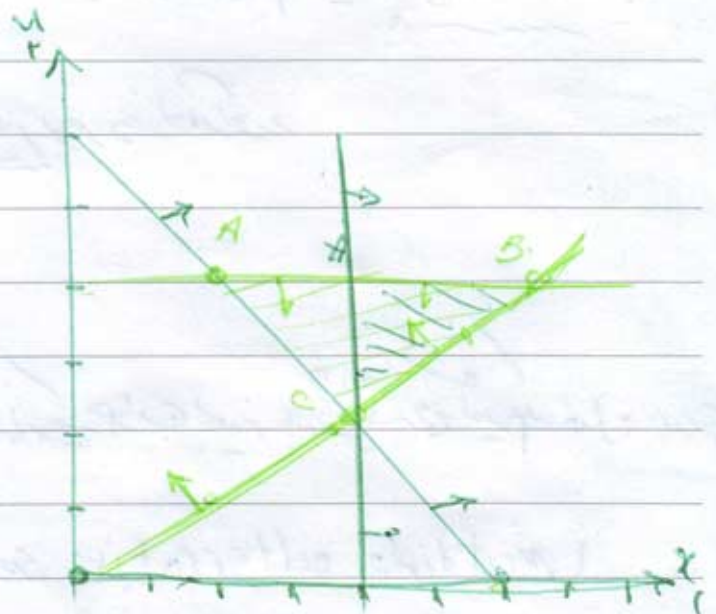
St:  $\left. \begin{array}{l} 2x_1 + 3x_2 \geq 11 \\ x_1 \geq 7 \\ x_2 \geq 0 \end{array} \right\} \begin{array}{l} u_1 \geq 7 \\ u_2 \geq 0 \end{array}$

$x_1 - 2x_2 \leq 0$

$x_1 \geq 7$

$x_2 \leq 5$

$x_1 = 7u_1 \quad \begin{array}{c|c|c|c} u_1 & 1 & 2 & 7 \\ \hline u_2 & 3 & 5 & 5 \end{array}$



Pilavarani

(A)

A |  $\begin{matrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ y_1 & y_2 & y_3 \end{matrix}$       $Z_A = 3(x_1) - 7(x_2) \Rightarrow$       $Z_A = -12$       $C^3 \begin{matrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ 2 & 2 & 11 \end{matrix}$

B |  $\begin{matrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ y_1 & y_2 & y_3 \end{matrix}$       $Z_B = 3(1) - 7(4) \Rightarrow$       $Z_B = 20$       $(1, 2)$

C |  $\begin{matrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ y_1 & y_2 & y_3 \end{matrix}$       $Z_C = 3(4) - 7(2) \Rightarrow$       $Z_C = 5$       $(2, 2)$

$\begin{matrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ y_1 & y_2 & y_3 \\ Z = 0 \end{matrix}$

$\begin{matrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ y_1 & y_2 & y_3 \\ Z = 0 \end{matrix}$

تبدیل حالت خود از فضای  
بیش از ۳ بعدی به فضای  
۳ بعدی می شود

حالت خاص بی‌بهرگی : degeneration

اگر در حل یک مدل برنامه ریزی خطی برسیم به حالتی که در آن فضای جواب از نقاط

بیش از ۳ بعدی تبدیل گردد اصطلاحاً گوئیم که مدل دارای حالت خاص بی‌بهرگی می باشد

بی‌بهرگی در روش ترسیم باعث بروز هیچ مشکلی نمی‌گردد ولی در الگوریتم سیمپلکس مانعاً می‌گردد

گفته خواهد شد در راه رسیدن به جوابی که بهترین تاخیر بود وجود خواهد کرد

حالت خاص جوابی که بهترین خواهد بود

هدفی است که مدل برنامه ریزی خطی دارای بیش از یک جواب بهترین باشد نتیجه‌ی کپی برداری

حالت خاص جوابی که بهترین خواهد بود *(multiple alternative solution)*

\* در حالت خاص جوابی بگفته چندگانه مقدار تابع هدف برای جوابی مقدر شده می باشد

در این حالت خاص نمی توان قبل از حل مدل مشخص داریم آیا جوابهای چندگانه وجود دارد

اگر تابع هدف مساوی یا بزرگی یک از خود است پس عددی باشد پس در این حالت می توانیم نتیجه گیری کرد که حالت خاص چندگانه وجود دارد

حالت خاص ۱ و ۲

افضای جوابی که توان جواب بگفته گران داریم محدود است

این حالت خاص (مفاهیمی رخ می دهد که یک فضای جواب شترن خود را بین تمامی خود است های

عمل وجود نداشته باشد یکی از این عمل های جواب بگفته باشد این حالت خاص رخ می دهد

افضای جوابی نامحدود ، جواب بگفته نامحدود ۳

اگر یک فضای جواب شترن خود برای خود است پس عمل وجود نداشته باشد همچنین یک

جواب بگفته نمی توانیم برای عمل پیدا کنیم این حالت خاص رخ می دهد

الگوریتم سیمپلکس ۴

یک روش عملی که تلاقی خود را در مقدار متغیرها در خود است پس یک عمل وجود نداشته باشد و بر آن جوابی



بگینه را سخن گفتن سیمپلکس می باشد

از این تعارف استفاده در مدل می باشد

برای استفاده از روش سیمپلکس باید شرایط را در مدل بر وجود  $b_i$  که اصطلاحاً به آن شرایط

تعارف کردن یا استناد کردن می گویند

این شرایط که گانه نبوده و به شرح زیر می باشد باید در مدل خطی ایجاد کرد تا قابلیت حل مدل به روش سیمپلکس

سرگرد

۱) تابع هدف باید بصورت  $max$  باشد در غیر این صورت (مدل  $min$  باشد) به چند تابع هدف

در (-) تابع  $max \rightarrow min$  تبدیل می باشد

۲) مقادیر مثبت سمت راست محدودیت ها ( $b_i$ ) باید اعدادی + باشد در غیر این صورت با چند محدودیت

در (-) مقدار  $\rightarrow +$  تبدیل می باشد. (بدگس است اگر محدودیت  $b_i$  نامعادله باشد جهت  $b_i$  ها را در تغییر می باشد)

۳) هر محدودیت مدل که بصورت نامعادله باشد باید به فرم معادله تبدیل شود \* بر این منطبقه در اصطلاحات

کوینتاری

از متغیر کتنام مقید نمی گنجد (Slack Variable)  $(+S_i)$  و در محدودیت های که بصورت نامعادله

کوینتاری

از متغیر کتنام مقید نمی گنجد (Surplus Variable)  $(-S_i)$  استفاده می شود

هر محدودیت باید دارای یک متغیر کمینه باشد. متغیر کمینه دارای ۱ شرط است ① ضریب آن

در محدودیت عددی نظر! باشد ② سایر ضرایب آن در با هم هدف محدودیت های دیگر می باشد

عبرت بهتر درجه های دیگر ظاهر شده باشد در محدودیت های آن به فرم با معادله کوچکتر مساوی

هم باشد خود متغیر اصلی کمبود و عدم نقص متغیر کمینه را بیشتر بازی می کند و در با معادلات بزرگتر

سازی با معادلات با یوز متغیری به نام متغیر مصنوعی (Artificial Variable)  $R_i$  استفاده شود

تکلیف متغیرهای اصلی اصل باید دارای مقدار مثبت باشد در غیر این صورت با بهادگیری روش های

ریاضی پس متغیرها را به صورت مقدار مثبت اصل می دیم (تبدیل می کنیم)

اصل برنامه ریزی خطی زیر را به فرم استاندارد تبدیل کنید؟

$$\begin{aligned} \text{Max } 2.0x_1 - 2x_2 + 4x_3 &\rightarrow \text{Max } 2.0x_1 + 2x_2 - 4x_3 = 0 \\ \text{St: } 3x_1 + 2x_2 + 2x_3 &\leq 2. \rightarrow 3x_1 + 2x_2 + 2x_3 + S_1 = 2. \quad \text{انزوله مثبت} \\ x_1 - 2x_2 + 5x_3 &\leq 15 \rightarrow x_1 - 2x_2 + 5x_3 + S_2 = 15 \quad \text{انزوله مثبت} \\ 2x_1 + x_2 - 3x_3 &\geq 10 \rightarrow 2x_1 + x_2 - 3x_3 - R_1 = 10. \quad \text{ضریب (-)} \\ x_1 + 2x_2 + 3x_3 &= 4 \rightarrow x_1 + 2x_2 + 3x_3 + R_2 = 4 \\ x_j &\geq 0 \quad j=1,2,3 \rightarrow x_j \geq 0 \quad j=1,2,3 \end{aligned}$$

\* در صورتی که تابع هدف Max و معادله محدودیت های اصل به فرم استاندارد باشد شرط

عبارت کردن برای آن به فرم استاندارد وجود دارد از این فرمول استفاده کنید

کردن فرم استاندارد

Pilavarani

معادله استاندارد  $R_i$  که با انزوله مثبت  $S_i$  باشد

(مثال) دو مسئله تکراری را به هم وصل کنید تا به یک مسئله استاندارد تبدیل نماید.

$$\text{Min } z = 2x_1 - 4x_2 + 3x_3$$

بازسازی  $x(-1) \rightarrow \text{max} \rightarrow \text{min}$

$$\text{st: } 2x_1 + 4x_2 + 5x_3 \leq 1$$

$$-2x_1 + 2x_2 - 2x_3 \leq -10$$

$$x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 0$$

$$x_1 \geq 0$$

$$x_2 \leq 0$$

$x_3$  آزاد است

$$\text{Max } (-z) = -2x_1 + 4x_2 + 3x_3 \rightarrow \text{max } (-z) + 2x_1 - 4x_2 - 3x_3 = 0$$

$$2x_1 + 4x_2 + 5x_3 + s = 0$$

انرژی 0

$$-2x_1 + 2x_2 - 2x_3 + r = 10 \rightarrow 2x_1 - 2x_2 + 2x_3 - r = -10$$

$$x_1 + 2x_2 + 4x_3 + R = 0$$

$$x_1 \geq 0$$

فردین مسئله استاندارد

$$-x_2 \geq 0 \rightarrow -x_2 + x_2 = 0 \rightarrow x_2 = -x_2 \Rightarrow x_2 \leq 0$$

$$x_3 = x_3 - x_3 \Rightarrow x_3 \geq 0$$

$$\begin{aligned} \text{Max } (-Z) + 2x_1 + x_2 - 3x_3 + 3x_4 &= 0 \\ \text{St: } 2x_1 - x_2 + 5x_3 - 2x_4 + S_1 &= 10 \\ 3x_1 + 2x_2 + x_3 - 2x_4 - S_2 + R_1 &= 15 \\ x_1 - 2x_2 + x_3 - x_4 + R_2 &= 5 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0, x_4 \geq 0 \end{aligned}$$

## الگوریتم سیمپلکس Simplex

پس از تعریف یا استاندارد کردن مدل الگوریتمی توان با استفاده از الگوریتم زیر جواب‌های بهترین یک مدل برنامه ریزی خطی را بدست آورد.

## (1) تشکیل اولین جدول سیمپلکس (initial tableau)

در این مرحله و در سطوح اول آن که به نام ستون متغیرهای پایه (Basic Variable (BV) نامیده می‌شود متغیرهای از جمله هر موجودیت به ترتیب در این ستون قرار می‌گیرد. عبارت کمتر تعداد متغیرهای

این ستون با تعداد موجودیت‌ها برابر است. در هر افقی تابع را به ترتیب متغیرهای اصلی  $(x_j)$

سپس متغیرهای کمکی محدوددهنده  $(ts_i)$  و در خط متغیرهای مصنوعی  $(R_i)$  قرار می‌گیرد

(ع ۱)

در ستون آخر با توجه به مقدار مثبت است از آن موجودیت معائنه می‌شود (C.V) Current Value

از طرف چپ جدول است Right hand side (R.H.S)

و در هر زیر سطر با توجه به مقدار منفی  $(C_j)$  مقدار  $Z$  قرار می‌گیرد.

2) تعین متغیر ورودی و Entering

برای تعین این متغیر ورودی که فعل Max باشد از میان ضرایب منفی سطرهای هدف منفی کردن را انتخاب کرده، متغیر متناظر آن را زیر ورودی پیم می گویند و در صورتی که مدل Min باشد ضرایب ترین ضرایب یا علامتشان دهنده متغیر ورودی می باشد.

\* نکته: اگر در تعین متغیر ورودی بیش از یک متغیر همزمان مانند ای ورودی می باشد انتخاب هر یک به عنوان ملاع است.

3) تعین متغیر خروجی و leaving

برای ... ابتدا بردار سمتی متغیر ورودی را محض کرده سپس ضرایب ثابت سمت راست (C.B) بر ضرایب سمت سمتی متغیر ورودی تقسیم و Min حاصل تقسیم ها نشان دهنده متغیر

$$\min \left\{ \frac{C.B}{a_{ij}} \right\} \quad \forall a_{ij} > 0$$

فقط

خروجی می باشد

\* نکته: اگر ضرایب سمتی متغیر ورودی غیر مثبت باشد (همین صفت منفی) نتیجه بگیریم مدل دارای جوابی نیست.

\* نکته: اگر در تعین متغیر خروجی بیش از یک متغیر مانند ای خروجی می باشد (C.B) <sup>بسطه همزمان</sup>

چون نباید (به جهت جدولی از مشکل احتمالی) جمله  $\leq$  (M.P) باید از قوانین خارج

از مشکل اولیه استفاده می‌کنیم که می‌توانیم از ۲ قاعده زیر استفاده کنیم.

۱) **تقسیم اول و کسب گراف (Lexicography)**

۲) **پرتور با سیر (Pivot selection)**

۳) **جدول جدید می‌سازیم:**

پس از تعیین متغیر ورودی و خروجی باید جدول بروز شده Simplex را تشکیل دهیم و عبارت

بجای آن متغیرهای پایه جدید باید که گردد برای این منظور ابتدا عدد لولا یا **شکل (Pivot)**

را در جدول مشترک برداریم متغیر ورودی و بردار سطرهای متغیر خروجی می‌باشد این جدول را می‌توانیم

با عملیات زیر جدول جدید را تشکیل می‌دهیم

$$\text{سطر متغیر خروجی} = \frac{\text{سطر متغیر ورودی جدید}}{\text{عدد لولا}}$$

$$\text{سطر قدیم متغیر} \left( \text{که عدد آن پایه} \right) + \left( \text{سطر متغیر ورودی جدید} \right) \times \left( \text{عدد لولا} \right) = \text{سطر جدید متغیر مربوطه}$$

۴) **جواب‌های بهینه و (Optimal Solution)**

حاصل می‌گردد هنگامی که جواب‌های بهینه می‌رسد که تمامی ضرایب متغیرهای غیر پایه

در سطر تابع هدف (2) مثبت باشد (در صورتی که قبل از Max باشد) و اگر من  $\min$

بسته به تعاریف، جواب‌های بهینه می‌تواند بی‌نهایت، متناهی یا خالی باشد. در اینجا فرض می‌کنیم که بی‌نهایت جواب وجود دارد.

در اینجا مسئله به صورت (شماره ۱) بهینه شده باشد، مرحله ۲ (متغیرهای ورودی) با بزرگی شروع می‌شود.

**EX:** مدل برنامه‌ریزی خطی زیر را با استفاده از الگوریتم Simplex حل کنید.

$$\text{Max } Z = 3x_1 + 2x_2 + 5x_3$$

$$\text{St: } x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 42$$

$$2x_1 + 4x_2 \leq 47$$

$$x_1 + 4x_2 \leq 42$$

$$x_j \geq 0, \quad j=1,2,3$$

$$\text{Sol: Max } Z - 3x_1 - 2x_2 - 5x_3 = 0$$

اول استاندارد شده تعریف می‌کنیم ← یعنی استاندارد

چون Max و Min هر دو یکسان است

$$\text{St: } x_1 + 2x_2 + x_3 + S_1 = 42$$

$$2x_1 + 4x_2 + S_2 = 47$$

$$x_1 + 4x_2 + S_3 = 42$$

$$x_j \geq 0, \quad j=1,2,3$$

\* S<sub>1</sub> انتخاب می‌شود:  $(-1) \times$   $(-1) \times$   $(-1) \times$

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	CB
$(-1) \times$	$\frac{1}{1}$	0	1	0	$\frac{1}{1}$	0	42
$(-2) \times$	1	2	1	1	0	0	42

\* S<sub>2</sub> انتخاب می‌شود:  $(-\frac{1}{2}) \times$

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	CB
$(-\frac{1}{2}) \times$	$\frac{1}{2}$	0	1	0	$\frac{1}{2}$	0	21
$(-2) \times$	1	2	1	1	0	0	42

\* Z انتخاب می‌شود:  $(-\frac{1}{2}) \times$

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	CB
$(-\frac{1}{2}) \times$	$\frac{1}{2}$	0	1	0	$\frac{1}{2}$	0	21
$(-2) \times$	1	2	1	1	0	0	42
$(-\frac{1}{2}) \times$	$\frac{1}{2}$	0	1	0	$\frac{1}{2}$	0	21
$(-\frac{1}{2}) \times$	$\frac{1}{2}$	0	1	0	$\frac{1}{2}$	0	21
$(-\frac{1}{2}) \times$	$\frac{1}{2}$	0	1	0	$\frac{1}{2}$	0	21

Optimal Z = 110

B.V	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	CV	
$S_1$	1	2	1	1	0	0	42.	اصلي سبب
$S_2$	3	0	2*	0	1	0	47.	CV سبب است
$S_3$	1	4	0	0	0	1	42.	تغير اصلي را زياد مي كند
* Z	-3	-2	-5	0	0	0	0	تغير هدف است (کوچکتر)
* $S_1$	$-\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$ *	0	1	$-\frac{1}{3}$	0	20	عدد از هدف کم می شود R min
$x_1$	$\frac{2}{3}$	0	1	0	$\frac{1}{3}$	0	20.	
$S_2$	1	4	0	0	0	1	42.	105
Z	$\frac{2}{3}$	-2	0	0	$\frac{2}{3}$	0	115.	
$x_2$	$-\frac{1}{4}$	1	0	$\frac{1}{4}$	$-\frac{1}{4}$	0	10	* چون در 2 جا عدد منفی داریم برای این باید بررسی کنیم
$x_3$	$\frac{2}{4}$	0	1	0	$\frac{1}{4}$	0	22.	چون در سطر 1 مثبت است پس $S_1$ و $S_2$ مقدار آنها
$S_3$	2	0	0	-2	1	1	20	صرف شده و تمام کار
Z	2	0	0	1	2	0	138.*	* با توجه علامت در واحد $S_1$ افزون و در $S_2$ کم می شود مقدار آنها جمع می شود تغییر نه کند

$$\min \left\{ \frac{CV}{a_{ij}} \right\} = \min \left\{ \frac{42.}{1}, \frac{47.}{2} \right\} = 23.5$$

$$x_j \geq 0$$

در جدول جدول زیر، اگر وجود داشته باشد فقط  $x_3$  است که 23.5 است

$x_1 = 0$        $3(0) + 2(0) + 5(23.5) = 117.5$        $S_1$       20 تا 100

$x_2 = 0$        $1(0) + 2(0) + 1(23.5) = 23.5$        $S_2$       2 تا 20

$x_3 = 23.5$        $3(0) + 0(0) + 2(23.5) = 47.$        $S_3$       115

$1(0) + 4(0) + 0(23.5) = 0$        $S_1$       هیچ مصرف نشده



Subject: *Linear Algebra*

Date: *12/12/2022*

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	$CV$
$x_3$	$1$	$2$	$0$	$0$	$0$	$1$	$12$

$s_1$	$0$	$0$	$0$	$1$	$1$	$0$	$0$
-------	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	$CV$
$x_1$	$1$	$0$	$0$	$1$	$1$	$0$	$0$
$x_2$	$0$	$1$	$0$	$0$	$0$	$1$	$12$

$s_2$	$0$	$0$	$0$	$0$	$1$	$0$	$12$
-------	-----	-----	-----	-----	-----	-----	------

*Optimal solution*  
 $x_1 = 0, x_2 = 1, x_3 = 12$

$z(0) = 1(0) + 2(1) + 1(12) = 25$  *max*

$z(0) = 0(1) + 2(1) + 0(12) = 2$  *min*

$z(0) = 1(0) + 2(1) + 0(12) = 2$  *max*

$z(0) = 2(0) + 2(1) + 0(12) = 2$  *min*

Shadow Price

تفسیر قیمت‌های سایه‌ای

ضرایب متغیرهای پایه جدول اول به عبارت دیگر ضرایب متغیرهای کلی که در دست‌فکر تابع هدف

جدول هشتم را سه قیمت با قیمت سایه‌ای نامند این ضرایب بدین معنی می‌باشند که در صورت حرکت واحد افزایش

در موجودی منابع تولید به میزان قیمت سایه‌ای مورد انتظار اصول جهانی افزایش سود می‌تواند باشد. البته جدول ازین

فراگیر حقیقی نیست می‌کند این تفسیر در مورد کاهش منابع تولید و در زمان آن کاهش سود برای اصل می‌تواند

با ورود آزادی در متغیرهای کلی که در دارای تغییر اقتصادی می‌باشند متغیرهای مصنوعی چنین تفسیری

را ایجاد نمی‌کند این نوع متغیرها صرفاً یک حلیه یا کمک به حل برای متعارف کردن جدول است. هر چه ورود دانش

محاسباتی در جدول Simplex ندارد. این نوع متغیرها باید سرفا از جدول حذف شود برای حذف

متغیرهای مصنوعی از یک حل برنامه‌ریزی حقیقی می‌توان از روش زیر استفاده کرد

big M method

1- روش M بزرگ به روشی صحیح

2- روشی فاز 1، فاز 2

روش M بزرگ 8

خواهیم فرآیند این روش برای حل یک حل برنامه‌ریزی حقیقی در حذف متغیرهای مصنوعی از جدول به شرح زیری باشد

1) ابتدا محدودیت‌های مدل را بدون در نظر گرفتن تابع هدف با ضرب از سمت راست تبدیل کنیم.

2) مقیوم‌های مصنوعی خودی را شماره‌گذاری کرده، از ای هر مقیوم مصنوعی در صورتی که مدل  $max$  باشد

به ضریب  $(-M)$  در صورتی که مدل  $min$  باشد ضریب  $(+M)$  در مقیوم‌های مصنوعی ضرب می‌شود.

تابع هدف اضافه می‌شود.  $\leftarrow max \leftarrow x(-M) \leftarrow min \leftarrow x(+M)$

3) تابع هدف را بصورت معادله مساوی صفر تبدیل کرده و اولش را تابع Simplex را تبدیل می‌کنیم (هدف اصلی)

تا بهر صورتی که باشد زیر برای مقیوم‌های مصنوعی باید بجای مقدار صفر در سطح تابع هدف مقدار

$+M$  در مدل  $max$  و  $-M$  در مدل  $min$  وجود دارد این ضرایب بصورت تبدیل شود

تا جدول حالت صفر تبدیل شوند.

4) تعیین مقیوم ورودی، تعیین مقیوم خروجی، تشکیل جدول جدید Simplex و شروع به حل

داشتن دستورالعمل گفته شده در الگوریتم Simplex فرم باشد

نکته 1) هنگامی که آخرین مقیوم مصنوعی از بیاید جدول خارج می‌شود تمامی ضرایب  $M$  باید از سطح تابع

هدف جدول حذف شود در غیر این صورت جدول برای جواب نمی‌باشد

نکته 2) اگر مدل  $max$  باشد ضرایب  $M$  در جدولی که حاصل می‌شود مقیوم مصنوعی با ارزش مثبت در آن باقی‌مانده باشد

تستی بیستم در حل دارای جواب بی‌نهایت

(شاه) حل برنامه ریزی خطی زیر را با استفاده از روش M بنویسید. جواب چیست؟

$$\text{Min } Z = 20x_1 + 15x_2$$

$$\text{s.t. } 2x_1 + x_2 \geq 5 \rightarrow 2x_1 + x_2 - S_1 + R_1 = 5$$

$$-3x_1 + 2x_2 \leq 3 \rightarrow -3x_1 + 2x_2 + S_2 = 3 \Rightarrow \text{Min } Z = 20x_1 + 15x_2 + MR_1 + \mu R_2$$

$$x_1 + x_2 \geq 3 \rightarrow x_1 + x_2 - S_3 + R_3 = 3$$

$$x_1, x_2 \geq 0 \quad x_1, x_2 \geq 0 \Rightarrow \text{Min } Z = 20x_1 + 15x_2 - MR_1 - \mu R_2$$

B.V	$x_1$	$x_2$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	$R_1$	$R_2$	C.V
$R_1$	2	1	-1	0	0	1	0	5
$S_2$	-3	2	0	1	0	0	0	3
$R_3$	1	1	0	0	-1	0	1	3
← Z	-20	-15	0	0	0	-M	-M	0
$R_1$	*2	1	-1	0	0	1	0	5
$S_2$	-3	2	0	1	0	0	0	3
$R_3$	1	1	0	0	-1	0	1	3
← Z	$-20+3M$	$-15+2M$	-M	0	-M	0	0	8M
$x_1$	1	$\frac{1}{2}$	$-\frac{1}{2}$	0	0	?	?	$\frac{5}{2} \rightarrow 2.5$
$S_2$	0	* $\frac{7}{2}$	$-\frac{3}{2}$	1	0	?	?	$\frac{21}{2} \rightarrow 10.5$
$R_3$	0	* $\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	0	-1	?	?	$\frac{3}{2} \rightarrow 1.5$
Z	0	$-5+\frac{1}{2}M$	$-10+\frac{1}{2}M$	0	-M	?	?	$0+\frac{1}{2}M$
$x_1$	1	0	-1	0	1	?	?	2
$S_2$	0	0	-5	1	7	?	?	7
$x_2$	0	1	1	0	-2	?	?	1
Z	0	0	-5	0	-10	?	?	55

چون در حل Min در هر دو سمتی که در حل بهینه است

Pilavarani

$x_1^* = 2$      $x_2^* = 1$      $Z = 55$

	$x_1$	$x_2$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	$R_1$	$R_2$	CV
$+Mx$	2	1	-1	0	0	1	0	5
$-Mx$	1	1	0	0	-1	0	1	3
$+Z$	-20	-15	0	0	0	-M	-M	0

← ستون اصلی  
 $M$   
 ← ستون مقیدین  
 $M$

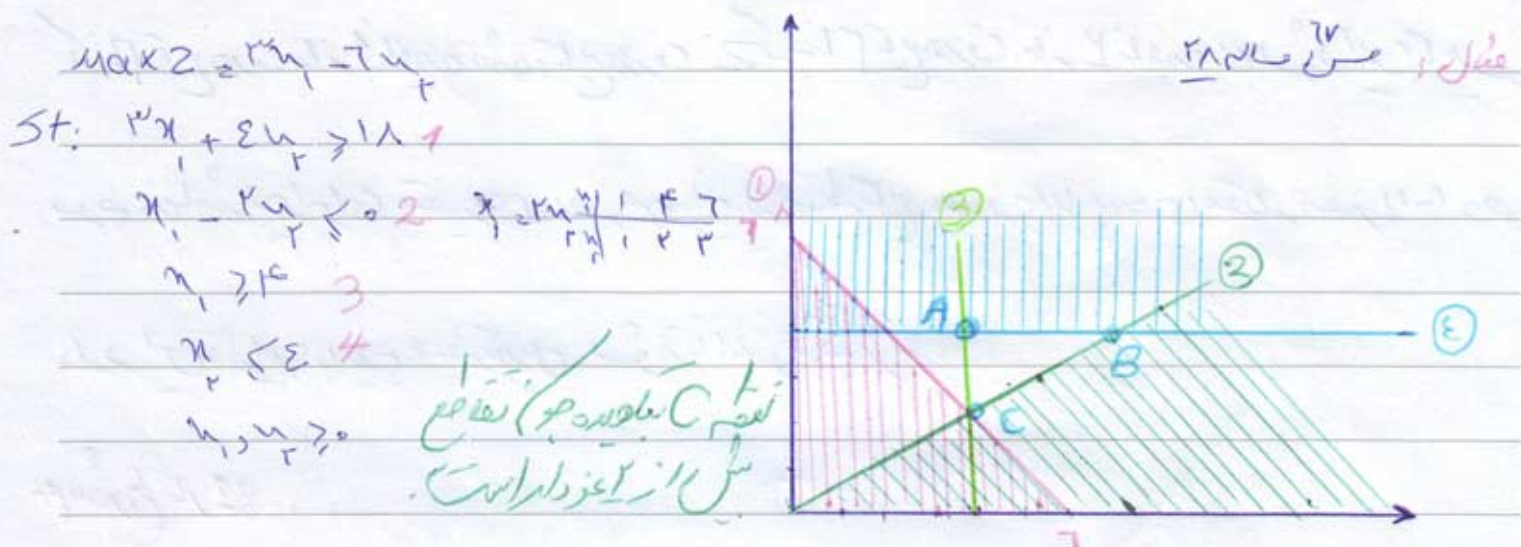
$Z = -20 + 3M - 15 + 2M - M \quad 0 \quad -M \quad 0 \quad 0 \quad 8M$

$M$  بسیار بزرگ است پس اعداد ثابت کنار نشانه  $M$  شود برای مقیاس ورودی کانیدین شود.  
 بنابراین  $M$  مقسوم کننده اند مگر اینکه مقیدین  $M$  ثابت باشد پس عدد  $M$  کنار آنرا را مقاسمی کنیم  
 هر مقیاس مقیاسی که در این جداول مقسومین خارج.

همانطور که می دانیم باقی مانده یک مقیاس کلی نبود در جدول بحدین نشان دهنده این مطلب است که  
 مقیاس است راست مورد تقار از منبع تولیدی مصرف نکرده و هو جدولی آن در این باره مانده است  
 در مثال حل شده همانطور که می بینید مقدار  $R_2$  در جدول بحدین برابر با  $1/2$  می باشد یعنی این مقدار از عمل منبع دوم  
 که  $1/2$  مانده آن می باشد  $1/2$  واحد در این باره مانده است با مشاهده محدودیت مقیاس دوم متوجه می شویم

که میزان کل منبع دسترس در برابر  $3$  واحد می باشد یعنی اختلاف در ضریب  $3$  - مقیاس اول در محدودیت  
 دوم می باشد ضریب  $3$  - این مسئله است که تولید هر واحد  $2$  واحد  $3$  منبع دوم اضافه می نماید  
 چنین حالتی در دنیا واقعی اتفاق نمی افتد و می توانیم برای دوری از این مشکل از این

موجود دارد



$A \begin{cases} x_1 = 4 \\ x_2 = 4 \end{cases} \quad Z_A = 3(4) - 7(4) = -12$

$B \begin{cases} x_1 = 4 \\ x_2 = 2 \end{cases} \quad Z_B = 3(4) - 7(2) = 11$

$x_1 - 2x_2 = 0 \rightarrow x_1 = 2x_2 \rightarrow \begin{cases} 3(2x_2) + 5x_2 = 18 \\ 2x_2 = 4 \end{cases} \rightarrow \begin{cases} 6x_2 + 5x_2 = 18 \\ x_2 = 2 \end{cases} \rightarrow \begin{cases} 11x_2 = 18 \\ x_2 = 1.8 \end{cases}$

این از معادله‌های اول و دوم

روش‌های ۱، ۲، ۳

فرآیند این روش برای حل به دل‌خواه زیری خطی به شرح زیری باشد

(۱) ابتدا مدل را به فرم استاندارد تبدیل نماید

(۲) متغیرهای مصنوعی و محدودیت‌های استاندارد را از دسترس خارج نماید تا جدول حاصل به نام سازه جدول هدف فاز ۱

$\min w = \sum_{i=1}^m R_i$

نمودار سازه جدول تشکیل دهد این سازه جدول  $\min$  می‌باشد

(۳) اولین سازه جدول Simplex را تشکیل دهد این سازه جدول را به سازه جدول هدف تبدیل نماید

کتابخانه جامع هدف فاز ۱ ناصیه شده و جامع هدف ۲ که تا آجام هدف فاز ۱ ناصیه می شود این کتاب

موضوع می باشد زیرا برای متغیرهای مصنوعی باید در سطح جامع هدف ۱ بجای مقدار صفر (۰) وجود

دارد این ضرایب باید به صفر تبدیل شوند تا کتاب درج شود.

۴ شروع فاز ۱

پس از مخرج شدن جدول باید با فاز ۱ آغاز می شود در این فاز جلاک تعیین متغیر ورودی فقط ضرایب

متغیرهای غیر پایه در سطح جامع هدف ۱ یا فاز ۱ می باشد این فاز تا زمانی ادامه می یابد که تمامی متغیرهای مصنوعی

از پایه خارج شود با خروج آخرین متغیر مصنوعی تمامی ضرایب در صفر درون و مقدار عددی در خارج صفر می آید

نقطه ۱ اگر عددی با ارزش فاز ۱ حل می شود در فاز ۱ به شرایط بگنجد دست باید روی حداقل یک متغیر مصنوعی

با ارزش مثبت در پایه باشد فاز ۱ تا زمانی که در حل جواب بگنجد غیر پایه

۵ شروع فاز ۲ نقطه فاز ۱ پس از خروج آخرین متغیر مصنوعی تمامی ضرایب در صفر و فاز ۲ آغاز می شود

جلاک تعیین متغیر ورودی در فاز ۲ فقط ضرایب متغیرهای غیر پایه در سطح جامع هدف ۲ می باشد فاز ۲ تا زمانی

ارامه می یابد که در حل جواب های بگنجد در صورت وجود دست باید

۱۶ شرایط تعیین متغیر ورودی، تعیین متغیر خروجی، تشکیل جدول Simplex و شرایط بگنجد در حل معادله

دستور العمل نقد شده در الگوریتم Simplex است.

$$\begin{aligned} \max Z &= 5x_1 - 2x_2 - 4x_3 \\ \text{St: } x_1 + 5x_2 - 3x_3 &\geq 15 \\ 5x_1 - 2x_2 + 1x_3 &\leq 2 \\ x_1 + x_2 + x_3 &\leq 8 \\ x_j &\geq 0 \quad j=1,2,3 \end{aligned}$$

جدول برنامه ریزی خطی زیر را با استفاده از روش فاز 2 حل کنید.

B.V	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$S_1$	$S_2$	$R_1$	$R_2$	C.V
$R_1$	1	5	-3	-1	0	1	0	15
$S_1$	5	-2	1	0	1	0	0	2
$R_2$	1	1	1	0	0	0	1	8
$Z$	-5	2	4	0	0	0	0	0
$W$	0	0	0	0	0	-1	-1	0
$R_1$	1	5*	-3	-1	0	1	0	15
$S_1$	5	-2	1	0	1	0	0	2
$R_2$	1	1	1	0	0	0	1	8
$Z$	-5	2	4	0	0	0	0	0
$W$	0	0	0	0	0	-1	-1	0
$R_1$	1/5	1	-3/5	-1/5	0	1/5	0	3
$S_1$	3/5	0	2/5	-1/5	1	1/5	0	28
$R_2$	4/5	0	8/5	1/5	0	1/5	1	2
$Z$	-11/5	0	22/5	1/5	0	1/5	0	-11
$W$	3/5	0	1/5	1/5	0	1/5	0	2
$x_1$	1/2	1	0	-1/2	0	1/2	1	19/2
$S_1$	3	0	-2	-2	1	1	1	30
$x_2$	1/2	0	1	1/2	0	1/2	1	9/2
$Z$	-11/2	0	0	-1/2	0	1/2	1	-119/2
$W$	0	0	0	0	0	1	1	0

Phase 2  
Pillavaran



$$\begin{aligned} \text{Max } Z &= 4u_1 + 7u_2 + 1u_3 \leq 0 \\ \text{St: } u_1 + 2u_2 - 3u_3 - S_1 + R_1 &= 15 \\ 2u_1 - 7u_2 + 1u_3 + S_2 &= 2 \\ u_1 + u_2 + u_3 + R_2 &= 5 \end{aligned}$$

	$u_1$	$u_2$	$u_3$	$S_1$	$S_2$	$R_1$	$R_2$	CV
$x(0)$	1	0	0	-1	0	1	0	15
$x(1)$	1	1	1	0	0	0	1	5
$+w$	0	0	0	0	0	-1	-1	0

CV:  $4 \quad 7 \quad -1 \quad -1 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0$

راالسن متغير وردی دفاز 1 فقط ضرایب لیاست نه 2 و چون  $w = \min$  فست ترین فزید دود

BV	$u_1$	$u_2$	$u_3$	$S_1$	$S_2$	$R_1$	$R_2$	CV
$u_2$	0	1	-1	$-\frac{1}{2}$	0	1	1	$\frac{15}{2}$
$S_1$	0	0	-2	$-\frac{11}{2}$	1	1	1	$\frac{15}{2}$
$u_1$	1	0	2	$\frac{1}{2}$	0	1	0	$\frac{15}{2}$
$Z$	0	0	23	$\frac{11}{2}$	0	1	1	$-\frac{15}{2}$

و چون قبل MAX دود، فست ترین

شایسته کفایت

$$u_1^* = \frac{15}{2} \quad u_2^* = \frac{15}{2} \quad u_3^* = 0 \quad Z^* = \frac{15}{2}$$

قبل ضرایب لیاست برنام با این ضرایب فزید دود داریم

حالت خاص Simplex

1) حالت خاصی خاص Simplex بودن جواب:

فضای مقصودی جهت ورود به پایگان پذیر باشد ولی عاری از ضرایب بردار ستونی آن غیر مثبت باشد یا بعضی

و منفی باشد نتیجه تیرم که مدل دارای جواب بگفته نمی باشد این را در عالم واقعیت همین وضعیت معمولاً تیرمیشی از رخ نخواهد داد

استیانه در فرآیند مدل سازی می باشد

2) حالت خاص فضای جواب نامحدود، جواب بگفته می رود:

اگر مقصودی امکان برای ورود به پایگان باشد ولی بعضی از ضرایب بردار ستونی آن غیر مثبت باشد می توان نتیجه گرفت

که مدل دارای فضای جواب نامحدود است ولی اگر ضرایب حاصل مدل بجز جوابهای ممکنه مورد این حالت رخ نمی دهد

3) حالت خاص فضای جواب نامحدود، جواب بگفته می شود:

این وضعیت زمانی رخ می دهد که بعضی از ضرایب بردار ستونی مقصود ورودی غیر مثبت باشد در همین حالت

فضا نامحدود است و اگر مدل فاقد جوابی باشد نتیجه تیرم می آید که این حالت خاص رخ داده است

4) حالت خاص تباهنده می:

فضایی که مقدار کم است است یعنی از محدودیت های مدل بیشتر باشد و یا در تقس مقصود خروجی بیش از حد مقصود پذیردای

خروج از پایگان باشد مدل دارای حالت خاص تباهنده می است

5) حالت خاص جواب بگفته می شود:

اگر ضرایب یکی از مقصودهای غیر پایگان در سطح تابع هدف جدول بگفته مقصود در مدل دارای این Pilavaran

*دو مدل هم‌ارز: Dual Model's (هم‌ارز، هم‌ارز، هم‌ارز، هم‌ارز)*

Primal:  $\max Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$

*اگر مدل اصل برنامه ریزی خطی به شکل زیر باشد*

St:  $\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i$

$x_j \geq 0 \quad j=1, 2, \dots, n$

*آنگاه این مدل دوگانه هم‌ارز می‌باشد؛ شرح زیر خواهد آمد.*

Dual:  $\min Z = \sum_{i=1}^m y_i b_i$

St:  $\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \geq c_j$

$y_i \geq 0 \quad i=1, 2, \dots, m$

*موانع تعیین مدل هم‌ارز از مدل اصل به شرح زیر می‌باشد.*

Dual	Primal
Min	Max
متغیرها $\geq 0$	اگر محدودیت $\leq$
متغیرها $\leq 0$	اگر محدودیت $\geq$
متغیرها آزاد در دسترس	اگر محدودیت $=$
محدودیتها $\geq 0$	اگر متغیرها $\geq 0$
محدودیتها $\leq 0$	اگر متغیرها $\leq 0$
محدودیتها $=$ محدودیت	اگر متغیرها آزاد در دسترس

*\* اگر مدل اصل Min بود جدول به صورت زیر خواهد بود.*

Subject:

Year.

Month.

Date.

( ) برای min عامی محدودیت ها > د برای max عامی محدودیت ها <

مشکل همزاد اصل خطی تبدیل (تفسیر)

$$\text{Max } Z = 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 - 1x_4$$

$$\text{St: } 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 \leq 5 \rightarrow y_1$$

$$x_1 - 2x_2 + 2x_3 \leq 7 \rightarrow y_2$$

$$-2x_1 + x_2 + x_3 \geq 2 \rightarrow y_3$$

$$x_1 + 2x_2 - 2x_3 = 4 \rightarrow y_4$$

$$x_1 \geq 0$$

$$x_2 \leq 0$$

آزاد در اصل

Dual:  $\text{Min } Z = 5y_1 + 7y_2 + 2y_3 + 4y_4$

$$\text{St: } y_1 + y_2 - 2y_3 + y_4 \geq 2 \rightarrow y_1 \geq 0$$

$$2y_1 - 2y_2 + y_3 + 2y_4 \leq 1 \rightarrow y_2 \leq 0$$

$$5y_1 + 2y_2 + y_3 - 2y_4 = -1$$

آزاد در اصل

$$y_1 \geq 0$$

$$y_2 \leq 0$$

$$y_3 \geq 0$$

$$y_4 = \text{آزاد در اصل}$$

Dual  $\rightarrow$  Primal  $\rightarrow$ :  $\text{Max } Z = 2x_1 + 3x_2 - 1x_3$

$$\text{St: } 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 \leq 5 \rightarrow y_1 \geq 0$$

$$x_1 - 2x_2 + 2x_3 \leq 7 \rightarrow y_2 \geq 0$$

$$-2x_1 + x_2 + x_3 \geq 2 \rightarrow y_3 \leq 0$$

$$x_1 + 2x_2 - 2x_3 = 4 \rightarrow \text{آزاد در اصل}$$

$$x_1 \geq 0$$

$$x_2 \leq 0$$

آزاد در اصل



Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. \_\_\_\_\_ ( )

مثال) مدل برنامه ریزی زیر را در نظر گرفته هزاران را تبدیل داده هر دو مدل را حل و مقایسه بر روی خواص

هزاران قوی و ضعیف نوی بیان کردن جواب های بهینه حل هزاران (اولیم) از روی جواب های بهینه حل اولیم

هزاران را از این شکل به این شکل تبدیل می کنیم

$$\text{Min } Z = 2x_1 + 5x_2 + 7x_3 \rightarrow \text{Min } Z = 2x_1 - \delta x_2 - 7x_3 - M R_1 - M R_2 - M R_3$$

$$\text{St: } 2x_1 + x_2 + 2x_3 \geq 4 \rightarrow 2x_1 + x_2 + 2x_3 + R_1 - S_1 = 4$$

$$x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 1 \rightarrow x_1 + 2x_2 + x_3 - S_2 + R_2 = 1$$

$$x_1 + 3x_2 + x_3 \geq 3 \rightarrow x_1 + 3x_2 + x_3 - S_3 + R_3 = 3$$

$$x_j \geq 0 \quad j=1,2,3$$

B.V	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	$R_1$	$R_2$	$R_3$	C.P
$R_1$	2	1	2	-1	0	0	1	0	0	4
$R_2$	1	2	1	0	-1	0	0	1	0	1
$R_3$	1	3	1	0	0	-1	0	0	1	3
Min Z	-2	-5	-7	0	0	0	-M	-M	-M	0
$R_1$	2	1	2	-1	0	0	1	0	0	4
$R_2$	1	2*	1	0	-1	0	0	1	0	1
$R_3$	1	3	1	0	0	-1	0	0	1	3
Min Z	-2+EM	-5+7M	-7+5M	-M	-M	-M	0	0	0	4M
$R_1$	$\frac{3}{2}$	0	1	-1	$\frac{1}{2}$	0	1	0	0	$\frac{5}{2}$
$x_2$	$\frac{1}{2}$	1	1	0	$-\frac{1}{2}$	0	0	0	0	$\frac{1}{2}$
$R_3$	$-\frac{1}{2}$	0	-2	0	$\frac{3}{2}$ *	-1	0	0	1	$\frac{7}{2}$
Z	$\frac{1}{2}+EM$	0	$-1-M$	$-M$	$-\frac{5}{2}+7M$	-M	0	0	0	$\frac{5}{2}+EM$
$R_1$	$\frac{5}{2}$	0	$\frac{3}{2}$	-1	0	$\frac{1}{2}$	1	0	0	2
$x_2$	$\frac{1}{2}$	1	$\frac{1}{2}$	0	0	$-\frac{1}{2}$	0	0	0	1
$S_1$	$-\frac{1}{2}$	0	$-\frac{3}{2}$	0	1	$-\frac{1}{2}$	0	0	0	1
Z	$\frac{1}{2}+\frac{5}{2}M$	0	$-\frac{11}{2}+\frac{5}{2}M$	-M	0	$-\frac{5}{2}+\frac{1}{2}M$	0	0	0	$\frac{5}{2}+EM$
$x_1$	1	0	1	$-\frac{3}{2}$	0	$\frac{1}{2}$	0	0	0	$\frac{7}{2}$
$x_2$	0	1	0	$\frac{1}{2}$	0	$-\frac{1}{2}$	0	0	0	$\frac{1}{2}$
$S_2$	0	0	-1	$-\frac{1}{2}$	1	$-\frac{3}{2}$	0	0	0	$\frac{1}{2}$
Min Z	0	0	-4	$-\frac{1}{2}$	0	$-\frac{1}{2}$	0	0	0	$\frac{11}{2}$

# CYBER-UNIVERSITY.NET

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. ( ) \_\_\_\_\_

حل شداد:  $Max Z = 2y_1 + y_2 + 3y_3 \rightarrow Max Z - 2y_1 - y_2 - 3y_3 = 0$

هناك 3 متغيرات إضافية

St:  $2y_1 + y_2 + y_3 \leq 2 \rightarrow 2y_1 + y_2 + y_3 + t_1 = 2$

St 1 اربعمائة متغير إضافية

$y_1 + 2y_2 + 3y_3 \leq 4 \rightarrow y_1 + 2y_2 + 3y_3 + t_2 = 4$

متغير إضافية

$2y_1 + 2y_2 + y_3 \leq 7 \rightarrow 2y_1 + 2y_2 + y_3 + t_3 = 7$

$y_i \geq 0 \quad i=1, 2, 3$

B.V	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$t_1$	$t_2$	$t_3$	C.V
$t_1$	0	1	1	1	0	0	2 min
$t_2$	1	2	3	0	1	0	4
$t_3$	2	2	1	0	0	1	7
Z	-2	-1	-3	0	0	0	0
$y_1$	1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$	0	0	1
$t_2$	0	$\frac{3}{2}$	$\frac{8}{3}$	$-\frac{1}{3}$	1	0	2 min
$t_3$	0	1	0	-1	0	1	4
Z	0	$\frac{1}{2}$	$-\frac{8}{3}$	$\frac{2}{3}$	0	0	2
$y_2$	1	$\frac{1}{5}$	0	$\frac{2}{5}$	$-\frac{1}{5}$	0	$\frac{1}{5}$
$y_3$	0	$\frac{2}{5}$	1	$\frac{1}{5}$	$\frac{2}{5}$	0	$\frac{1}{5}$
$t_3$	0	1	0	-1	0	1	4
Z	0	$\frac{4}{5}$	0	$\frac{2}{5}$	$\frac{2}{5}$	0	$\frac{2}{5}$

Subject :

Year . Month . Date . ( )

دستور العمل پیدا کردن جواب های بهینه مدل هزار از روی جواب های بهینه مدل اولی در مجلس :

فرآیند پیدا کردن جواب های بهینه مدل هزار از روی اولی در مجلس به شرح زیر می باشد :

(1) ابتدا برای هر متغیر اصلی در مدل اولی یک متغیر کللی که بود برای مدل هزار (ت) محقق نموده و دیگر

متغیرهای اصلی هر متغیر کللی که بود و ماژاد برای مدل اولی (Si) متغیر اصلی برای مدل هزار (ت) متغیر

$$S_i \leftrightarrow x_j \quad , \quad x_j \leftrightarrow t_j$$

(2) مدلهای واقعی را به مدل اولی را مرتباً ابتدا متغیرهای اصلی (t) سپس متغیرهای کللی که بود و ماژاد متغیرهای اصلی

(3) برای یافتن متغیرهای پایه در جدول بهینه مدل اولی هر یک غیر از صف در سطح هدف جدول بهینه هزار را حذف

نموده متغیرهای متغیر آنها را مستقیماً وارد پایه می کنیم

(4) ضرایب سطح هدف جدول بهینه هزار بزرگ تغییر علاقت متغیرها در جدول اعداد ثابت است

جدول بهینه اولی (C) قرار می دهیم (این را به خطهای ریاضی در جدول اولی Min و در هزار Max می نامند

در هر این صورت ضرایب انتقال یافته (x-1) می شود

(اولی Max و هزار Min)

(5) ضرایب ثابت تحت را (C) جدول بهینه هزار را تغییر علاقت مستقیماً و متغیرها را سطح هدف

هدف جدول بهینه اولی منتقل می شود



Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. ( ) \_\_\_\_\_

6) برای تغییرهای پایدار در جدول بهینه اولیه بردارهای سمتی واحد در نظر گرفته برای یافتن میان ضرایب مدل

مقیاسی از نیاز در جدول بهینه هزار محقق این ضرایب عناصر را با تغییر علامت؟ جدول بهینه اولیه منتقل می شود

7) مطابق جدول ضرایب جدول بهینه با جدول اول با هم برابر باشد  $S_1$

	B.V	$d_1$	$d_2$	$d_3$	$t_1$	$t_2$	$t_3$	C.V
$S_1$	$d_1$	1	$\frac{1}{5}$	0	$\frac{3}{5}$	$-\frac{1}{5}$	0	$\frac{1}{5}$
$S_2$	$d_2$	0	$\frac{2}{5}$	1	$-\frac{1}{5}$	$\frac{2}{5}$	0	$\frac{1}{5}$
$t_3$	$t_3$	0	1	0	-1	0	1	4
Z	Z	0	$\frac{7}{5}$	0	$+\frac{1}{5}$	$\frac{2}{5}$	0	$\frac{17}{5}$

B.V	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	C.V
$S_1$	0	0	-1	$-\frac{1}{5}$	1	$-\frac{2}{5}$	$\frac{7}{5}$
$x_1$	1	0	1	$-\frac{2}{5}$	0	$\frac{1}{5}$	$\frac{3}{5}$
$x_2$	0	1	0	$\frac{1}{5}$	0	$-\frac{1}{5}$	$\frac{2}{5}$
Z	0	0	-4	$-\frac{1}{5}$	0	$-\frac{1}{5}$	$\frac{17}{5}$

Simplex → هزار : Dual Simplex

این از وجود این روابط میان ضرایب اولیه و هزار یک رابطه دال امکانی برای این است و می توانیم از این روابط

کمی برنامه ریزی غیر خطی از یک فضای اوج و بهینه ← جواب های اوج و بهینه حرکت خود را این روش

Simplex هزار صرف نظر از آن که هزار نیز می تواند آن را شرح زود باشد

Subject:

Year. Month. Date. ( )

۲۳ ذکر است مدلی به عنوان Simplex خوار عمل می‌گردد باید ۲ ویژگی داشته باشد که به صورت نمودار باشد

عاریت‌ها به سطرهای هدف قبل از تعریف کردن در مدل  $Max$  و منفی و در مدل  $Min$  مثبت باشد

۱) عاریت‌ها همواره  $\geq$  و اعداد ثابت است مثبت باشد

۲) حالت بالا را هم داشته باشد و در صورت امکان حل می‌باشد

۱) ابعاد عاریت محدودیت‌ها می‌باشد که در  $(1)$  مثبت و غیره باشد این عاریت‌ها

۲) عاریت‌ها به تغییر شکل یافته و عاریت‌ها ثابت است مثبت می‌شوند

۳) در فرآیند تعریف تبدیل نموده و ادیس Simplex است که در هر یک از این حالت‌ها باید

۴) بهینه بوده باشد تا به  $8$  می‌باشد

تفسیر متغیر خروجی ۸ برای تفسیر این متغیر از جدول فرایه منفی ثابت است (۱۷) متغیر خروجی

انتخاب هر دو تابع هر متغیری که باشد متغیر ورودی نظر طایفه‌ای خروجی از  $9$  که گردد

تفسیر متغیر ورودی ۹: پس از تفسیر متغیر خروجی بردار سفیدی آن تفسیر این متغیر خروجی

تفسیر آن است که دارای کرده سپس فرایه سطرهای هدف متناظر را بر آن تقسیم  $Min$  قدر مطلوب

$$Min \quad | \quad \frac{C_j}{a_{ij}} \quad | \quad \text{قدر مطلوب}$$

در هر از تقسیم نشان دهنده متغیر ورودی می‌باشد

# CYBER-UNIVERSITY.NET

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. ( ) \_\_\_\_\_

نکته: اگر تمامی ضرایب در سمت چپ غیر منفی باشند تغییر می‌دهیم مدل دارای جواب است

(5) تبدیل جدول جدید Simplex و همانند دستور العمل گفته شده در الگوریتم Simplex می‌باشد

(6) اگر جواب بدست آید و در جدول Simplex ضرایب در سمت چپ مثبت باشند مقدار بهینه است

مثال: مدل زیر را برای حل با استفاده از روش Simplex بنویسید

$$\text{Min } Z = 2x_1 + 5x_2 + 7x_3 \rightarrow \text{Min } Z = 2x_1 + 5x_2 + 7x_3 = 0$$

$$\text{st: } 2x_1 + x_2 + 2x_3 \geq 3 \rightarrow -2x_1 - x_2 - 2x_3 + S_1 = -3$$

$$x_1 + 2x_2 + x_3 \geq 1 \rightarrow -x_1 - 2x_2 - x_3 + S_2 = -1$$

$$x_1 + 2x_2 + x_3 \geq 3 \rightarrow -x_1 - 2x_2 - x_3 + S_3 = -3$$

$$x_j \geq 0 \quad j=1,2,3$$

BY	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	CB	Min $\frac{RHS}{P}$
$S_1$	-2	-1	-2	1	0	0	-3	3
$S_2$	-1	-2	-1	0	1	0	-1	1
$S_3$	-1	-2	-1	0	0	1	-3	3
Z	-2	-5	-7	0	0	0	0	
$x_1$	1	$\frac{1}{2}$	1	$-\frac{1}{2}$	0	0	$\frac{3}{2}$	$\frac{3}{1} = 3$
$S_2$	0	$-\frac{3}{2}$	-1	$-\frac{1}{2}$	1	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{\frac{3}{2}} = \frac{2}{3}$
$S_3$	0	$-\frac{3}{2}$	0	$-\frac{1}{2}$	0	1	$-\frac{3}{2}$	$\frac{3}{\frac{3}{2}} = 2$
Z	0	-2	-2	-1	0	0	3	
$x_2$	1	0	1	$-\frac{2}{5}$	0	$\frac{1}{5}$	$\frac{2}{5}$	$\frac{2}{\frac{2}{5}} = 5$
$S_2$	0	0	-1	$-\frac{1}{5}$	1	$-\frac{2}{5}$	$\frac{1}{5}$	$\frac{1}{\frac{1}{5}} = 5$
$S_3$	0	1	0	$\frac{1}{5}$	0	$-\frac{2}{5}$	$\frac{2}{5}$	$\frac{2}{\frac{1}{5}} = 10$
Z	0	0	-2	$-\frac{1}{5}$	0	$-\frac{1}{5}$	$\frac{2}{5}$	$\frac{2}{\frac{1}{5}} = 10$

ناموجه بهینه ← صواب است

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. \_\_\_\_\_ ( )

## تفسیر اقتصادی جدول Simplex

موضوع بیانگر الگوریتم Simplex بر مبنای یک شرایط واقعی و اجزای ورودی هر یک از متغیرهای عددی

در جدول جدول می توان از بیانیه جملاتی با استفاده در آن میزان افزایش - کاهش در مقابل فایده موارد خاص

موارد نیاز به همراه سود ابرشته باشد و از دست رفتن محاسبات دارد شود

سوال) جدول زیر را بررسی کنید و همراه جدول آن در تفسیر بنویسید؟

$$\text{MAX } Z = 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \rightarrow \text{MAX } Z = 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 + 0S_1 + 0S_2 = 0$$

$$\text{St: } x_1 + 2x_2 + 4x_3 \leq 42 \rightarrow x_1 + 2x_2 + 4x_3 + S_1 = 42$$

$$3x_1 + 2x_2 \leq 42 \rightarrow 3x_1 + 2x_2 + S_2 = 42$$

$$x_1 + 5x_2 \leq 42 \rightarrow x_1 + 5x_2 + S_3 = 42$$

$$x_j \geq 0 \quad j=1,2,3 \quad x_j \geq 0 \quad j=1,2,3$$

BV	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	rhs
$S_1$	1	2	4	1	0	0	42
$S_2$	3	2	0	0	1	0	42
$S_3$	1	5	0	0	0	1	42
Z	-3	-2	-5	0	0	0	0
$S_1$	$-\frac{1}{2}$	1	0	1	$-\frac{1}{2}$	0	21
$x_2$	$\frac{1}{2}$	1	0	0	$\frac{1}{2}$	0	21
$S_3$	1	5	0	0	0	1	42
Z	$\frac{1}{2}$	-1	0	0	$\frac{1}{2}$	0	105
$x_2$	$-\frac{1}{5}$	1	0	$\frac{1}{5}$	$-\frac{1}{5}$	0	8.4
$x_3$	$\frac{1}{5}$	0	1	0	$\frac{1}{5}$	0	21
$S_3$	2	0	0	-2	1	1	21
Z	2	0	0	1	2	0	138

# CYBER-UNIVERSITY.NET

Subject:

Year. Month. Date. ( )

## تفسیر الیاد جدول ۲ \*

استفاده از منبع  $S_3$   
۲ میزان ۱ واحد

مازاد منبع  $S_3$   
۲ میزان ۱/۲

کامس تولید  $X_3$   
۲ میزان ۳/۲ واحد

افزایش تولید  $X_1$   
۲ میزان ۱ واحد

$$1 \times 0 = 0$$

$$-\frac{1}{2} \times 1 = -\frac{1}{2}$$

$$\frac{3}{2} \times 1 = \frac{3}{2}$$

۱ واحد

$$1 \times 0 = 0$$

$$-\frac{1}{2} \times 0 = 0$$

$$\frac{3}{2} \times 2 = 3$$

۳ واحد

$$1 \times 1 = 1$$

$$-\frac{1}{2} \times 0 = 0$$

$$\frac{3}{2} \times 0 = 0$$

۱ واحد

### سود از دست رفتگی

### سود درست آورده

کامس تولید  $X_3$  میزان ۳/۲ واحد  $\times 5 = \frac{15}{2}$

افزایش تولید میزان ۱ واحد  $\times 3 = 3$

استفاده از منبع  $S_3$  میزان ۱ واحد  $\times 0 = 0$   
+  $\frac{15}{2}$

مازاد منبع  $S_3$  میزان ۱/۲ واحد  $\times 0 = 0$   
+  $3$

$$\frac{15}{2} - 3 = \frac{9}{2} *$$

## تفسیر اقتصادی الیاد جدول ۳

استفاده از منبع  $S_3$   
۲ میزان ۲ واحد

افزایش تولید  $X_1$   
۲ میزان ۱/۲

کامس تولید  $X_3$   
۳ میزان ۳/۲

افزایش تولید  $X_1$   
۲ میزان ۱ واحد

$$2 \times 0 = 0$$

$$-\frac{1}{2} \times 2 = -1$$

$$1 \times \frac{3}{2} = \frac{3}{2}$$

۱ واحد

$$2 \times 0 = 0$$

$$-\frac{1}{2} \times 0 = 0$$

$$3 \times \frac{3}{2} = 4.5$$

۳ واحد

$$2 \times 1 = 2$$

$$-\frac{1}{2} \times 6 = -3$$

$$\frac{3}{2} \times 0 = 0$$

۱ واحد

### سود از دست رفتگی

### سود درست آورده

کامس تولید  $X_3$  میزان ۳/۲  $\times 5 = \frac{15}{2}$   
استفاده از منبع  $S_3$  میزان ۲  $\times 0 = 0$

افزایش تولید  $X_1$  میزان ۱ واحد  $\times 3 = 3$   
 $X_2$  میزان ۱/۲  $\times 2 = 1$

$$\frac{15}{2}$$

$$\frac{7}{2}$$

$$\frac{15}{2} - \frac{7}{2} = \frac{4}{2} *$$

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. ( ) \_\_\_\_\_

## تفسیر اقتصادی متغیر $S_3$ در جدول ۳

تفسیر اقتصادی بیانگر این مطلب است که برای به دست آوردن یک واحد از منبع درآمد  $(S_3)$  با تولید  $x_1$  یا  $x_2$  یا  $x_3$  را کاهش یافته. فوایدی که از این کاهش تولید  $x_1$  را می‌توان به عنوان توان تولید  $x_2$  یا  $x_3$  واحد مشاهده کرد این عملیات علاوه بر اینکه موجب تأمین  $x_1$  واحد  $S_3$  می‌گردد نیاز به  $x_1$  واحد از منبع درآمد بیشتری بود.

حین مشاهده  $x_1$  در جدولی که آنجا می‌نویسد موجب می‌گردد نیاز  $x_2$  واحد پول فدر را بیاوریم.

بسته آوردن $x_1$ واحد منبع $S_3$	تولید $x_2$ واحد	تولید $x_3$ واحد	استفاده از منبع $S_3$ عیناً $x_1$ واحد
$S_1$ ۵ واحد	$\frac{1}{2} \times 2 = \frac{1}{2}$	$\frac{1}{4} \times 1 = \frac{1}{4}$	$1 \times 0.5 = 0.5$
$S_2$ ۱ واحد	$\frac{1}{2} \times 0 = 0$	$\frac{1}{4} \times 2 = \frac{1}{2}$	$1 \times 0.5 = 0.5$
$S_3$ ۵ واحد	$\frac{1}{2} \times 6 = 3$	$\frac{1}{4} \times 0 = 0$	$1 \times 1 = 1$

بسته آوردن $x_1$ واحد $S_3$	افزایش تولید $x_2$ عیناً $x_1$ واحد	کاهش تولید $x_3$ عیناً $x_1$ واحد
$1 \times 0.5$	$\frac{1}{2} \times 2 = \frac{1}{2}$	$\frac{1}{4} \times 1 = \frac{1}{4}$
$1 \times 0.5$	$\frac{1}{2} \times 0 = 0$	$\frac{1}{4} \times 2 = \frac{1}{2}$
$1 \times 1$	$\frac{1}{2} \times 6 = 3$	$\frac{1}{4} \times 0 = 0$

مثال (۲)

تولید قطعات در ساعات کاری  $x_1$  و  $x_2$

افزایش  $x_1$  و  $x_2$

حزینت‌های استاندارد  $A$

$$\text{Min } Z = 80x_1 + 90x_2 + 5A + 7y_1 + 4y_2 + 3A$$

$$\text{st: } \begin{cases} x_1 \leq 12 \\ x_2 \leq 4 \\ x_1 + \frac{1}{2}x_2 \leq 12 \\ x_1 + y_1 \leq 20 \\ x_1 + y_2 \leq 10 \\ x_1 + y_1 \leq 10 \\ x_1 + y_2 \leq 55 \end{cases}$$

مقاله ۲۵ کتاب مدیریت خطا

Subject :

Year . Month . Date . ( )

۲۱ خ

## بنیاد ریاضی Simplex

در مسائل مربوط به الگوریتم Simplex ماتریس بنیاد ماتریس  $B^{-1}$  عبارت است از معکوس ماتریس متغیرهای پایه هر جدول در جدول اول یا جدول دارد یعنی با هر عبارت که در صورت وجود یا غایب این ماتریس و جدول ابتدای جدول اول Simplex به استفاده از مقدار زیر برای اطلاعات هر جدول را بدون استفاده

از مراحل Simplex با هم می‌توانیم معادلات  $k$  خانه  $k$  ترتیب به شرح زیر باشند

$$1) \bar{A}_j = B^{-1} A_j$$

$A_j$ : عبارت است از بردار ستونی متغیر اصلی  $j$  که در جدول یا جدول اول

$\bar{A}_j$ : در هر جدولی به جز جدول اول

$\bar{b}$ : عبارت است از معکوس ماتریس متغیرهای پایه جدولی که مقدار  $\bar{A}_j$  آن محمول می‌باشد در جدول یا جدول اول

$$2) \bar{b} = B^{-1} b$$

$b$ : عبارت است از بردار ستونی اعداد ثابت سمت راست (RHS) در جدول یا جدول اول

$\bar{c}$ : عبارت است از بردار ستونی اعداد ثابت سمت راست در هر جدولی؟ در جدول اول

$$3) \bar{c} = C^B \cdot B^{-1} \cdot C^N$$

$\bar{c}$ : عبارت است ضرایب متغیرهای پایه جدول اول در سطح تابع هدف هر جدول اول که مقادیر

آن محمول می‌باشد

$C^B$ : عبارت است از ضرایب متغیرهای پایه جدولی که مقدار آن محمول می‌باشد در سطح تابع هدف جدول

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. \_\_\_\_\_ ( )

اول جدول (1-1) را در صورتی که این ضرایب از دست فراموشی هدف با مقادیر هدف در (1-1) قرار داده شود در (1-1) قرار می‌گیرد.

**C<sup>B</sup>**: عبارت است از ضرایب متغیرهای پایه جدول اول در دست فراموشی هدف همان جدول اول (1-1) در

صورتی که در آن فاقد متغیرهای مصنوعی باشد و عبارت از دست فراموشی در جدول اول به فرم  $C_j - C_B B^{-1} A_j$  که با کسره قرار می‌دهد

برای محاسبه باشد

$$Z_j - C_j = (C_B^{-1} B^{-1} C^B) A_j - C_j = y_j A_j - C_j$$

↑  
سود از دست فراموشی  
↓  
سود هر یک از متغیرها

**Z<sub>j</sub> - C<sub>j</sub>**: عبارت است از ضرایب متغیرهای  $Z_j - C_j$  در دست فراموشی هدف هر جدولی که مقادیر آن معلوم باشد

با مقادیر باشد

**C<sub>j</sub>**: عبارت است از ضرایب متغیرهای  $C_j$  در دست فراموشی هدف جدول اول یا اصل ضریب در (1-1) (التراب)

ضرایب از دست فراموشی هدف با مقادیر استخراج کرده در (1-1) قرار می‌دهد.

$$Z_j - C_j = (C_B^{-1} B^{-1} C^B) b = y_j b$$

**Z<sub>j</sub>**: سود است از دست فراموشی هدف هر یک از Simplex که نشان دهنده  $y_j$

سود هر یک از متغیرها باشد

**مثال**: حل برنامه ریزی خطی زیر را در نظر گرفته ابتدا به روش Simplex آن را حل نموده سپس

اطلاعات زیر را از جدول اول استخراج کرده از فعالیت‌های  $S_1, S_2, S_3$  در دست فراموشی قرار می‌دهد.

$$\text{Max } Z = 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \rightarrow \text{Max } Z = 3x_1 + 2x_2 - 5x_3$$

$$\text{St: } x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 24, \quad x_1 + 2x_2 + x_3 + S_1 = 24$$

$$2x_1 + x_2 \leq 12, \quad 2x_1 + x_2 + S_2 = 12$$

$$x_1 + 4x_2 \leq 12, \quad x_1 + 4x_2 + S_3 = 12$$

$$x_j \geq 0, \quad j = 1, 2, 3$$



# CYBER-UNIVERSITY.NET

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. \_\_\_\_\_

B.V	A <sub>1</sub> x <sub>1</sub>	A <sub>2</sub> x <sub>2</sub>	A <sub>3</sub> x <sub>3</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>3</sub>	b
S <sub>1</sub>	1	2	1	1	0	0	42
S <sub>2</sub>	2	0	2	0	1	0	42
S <sub>3</sub>	1	2	0	0	0	1	42
Z	-3	-2	-5	0	0	0	0
S <sub>1</sub>	-1/2	2/2	0	1	-1/2	0	21
x <sub>2</sub>	1/2	1/2	1	0	1/2	0	21
S <sub>3</sub>	1	1/2	0	0	0	1	42
Z	1/2	-2	0	0	1/2	0	105
x <sub>2</sub>	-1/2	1/2	0	1/2	-1/2	0	21
x <sub>3</sub>	1/2	0	1	0	1/2	0	21
S <sub>3</sub>	2	0	0	-2	1	1	21
Z	1	0	0	1	2	0	135

فرض B: 
$$\begin{pmatrix} S_1 & x_2 & S_3 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

فرض B: 
$$\begin{pmatrix} x_2 & x_3 & S_3 \\ 2 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 2 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

د. 2.2: 
$$\begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

عناصر متغییر - مقادیر - مقادیر

عدد  $\sum_{j=1}^n a_{ij} \geq 2$

$$\begin{pmatrix} 2 & 0 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 & -1/2 & 0 \\ 0 & 1/2 & 0 \\ -1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

ماتریس      شرط اولی و دوم      قسم بردار کتبی

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. ( ) \_\_\_\_\_

آر جی دے کے خلاف (۳) سزا سننے کے سبب مجولیم پرست اورم۔

$$\bar{A}_j = B^{-1} A_j \quad j=1, 2, 3$$

$$\bar{A}_1 = B^{-1} A_1 = \begin{pmatrix} \frac{1}{r} & -\frac{1}{r} & 0 \\ 0 & \frac{1}{r} & 0 \\ -r & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -\frac{1}{r} \\ \frac{3}{r} \\ r \end{pmatrix}$$

$$\bar{A}_2 = B^{-1} A_2 = \begin{pmatrix} \frac{1}{r} & -\frac{1}{r} & 0 \\ 0 & \frac{1}{r} & 0 \\ -r & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\bar{A}_3 = B^{-1} A_3 = \begin{pmatrix} \frac{1}{r} & -\frac{1}{r} & 0 \\ 0 & \frac{1}{r} & 0 \\ -r & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\bar{b} = B^{-1} b = \begin{pmatrix} \frac{1}{r} & \frac{1}{r} & 0 \\ 0 & \frac{1}{r} & 0 \\ -r & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4r \\ 4r \\ 4r \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 4r \\ r \end{pmatrix}$$

$$y = C^{-1} B^{-1} B - C = (r, d, 1, 0) \begin{pmatrix} \frac{1}{r} & -\frac{1}{r} & 0 \\ 0 & \frac{1}{r} & 0 \\ -r & 1 & 1 \end{pmatrix} = (0, 1, 0, 0) \begin{matrix} \uparrow S_1 \\ \downarrow S_2 \end{matrix} \text{ and } (1, 1, 0, 0) \begin{matrix} \downarrow S_3 \\ \downarrow S_4 \end{matrix}$$

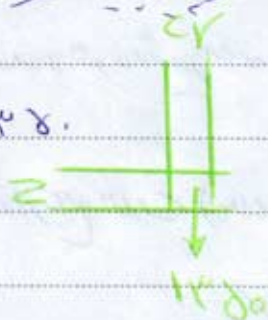
$$Z_j - C_j = y A_j - C_j \quad j=1, 2, 3$$

$$Z_1 - C_1 = y A_1 - C_1 = (1, 2, 0, 0) \begin{pmatrix} \frac{1}{r} \\ \frac{3}{r} \\ r \end{pmatrix} - 3 = r - 3 = \epsilon \quad \text{جوں تہا کاسے سبب پرست اورم۔}$$

$$Z_2 - C_2 = y A_2 - C_2 = (1, 2, 0, 0) \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ r \end{pmatrix} - 2 = 0$$

$$Z_3 - C_3 = y A_3 - C_3 = (1, 2, 0, 0) \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} - d = 0 \quad \text{دریہ سبب پرست اورم۔}$$

$$Z = y b \rightarrow Z = (1, 2, 0, 0) \begin{pmatrix} 4r \\ 4r \\ r \end{pmatrix} = 4r + 4r + 1r = 8r$$



# CYBER-UNIVERSITY.NET

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. \_\_\_\_\_

$$\text{Min } Z = 2x_1 + 10x_2 \quad \text{Min } Z = 2x_1 + 10x_2 - M R_1 - M R_2 = 0$$

$$\text{st: } 2x_1 + 4x_2 \geq 8 \quad 2x_1 + 4x_2 - S_1 + R_1 = 8$$

$$-2x_1 + 2x_2 \leq 4 \quad -2x_1 + 2x_2 + S_2 = 4$$

$$x_1 + 4x_2 \geq 4 \quad x_1 + 4x_2 - S_3 + R_2 = 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0 \quad x_1, x_2 \geq 0$$

BV	x <sub>1</sub>	x <sub>2</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>3</sub>	R <sub>1</sub>	R <sub>2</sub>	CB
R <sub>1</sub>	2	4	-1	0	0	1	0	0
S <sub>2</sub>	-2	2	0	1	0	0	0	4
R <sub>2</sub>	1	4	0	0	-1	0	1	4
Min Z	-2	-10	0	0	0	-M	-M	0
θ Z	-2+2M	-10+4M	-M	0	-M	0	0	M
x <sub>1</sub>	1	1/4	-1/4	0	0	1/4	0	0/4
S <sub>2</sub>	0	5/4	-3/4	1	0	3/4	0	2/4
R <sub>2</sub>	0	15/4	1/4	0	-1	-1/4	1	1/4
Z	0	-8+1/4M	-10+1/4M	0	-M	10-1/4M	0	20+1/4M
x <sub>2</sub>	1	0	-1	0	1	1	-1	2
S <sub>2</sub>	0	0	-5	1	7	5	-7	7
x <sub>2</sub>	0	1	1	0	-2	-1	2	1
Z	0	0	-5	0	-10	5-M	10-M	55

بنیاد ریاضی در شرایطی که عمل دلبازی متغیر مصنوعی می باشد \*

در صورتی که تمامی معاملات یک عمل بنیاد ریاضی خطی باشد، فراموش نکنید که وجود متغیر مصنوعی اجتناب

نیاز بر بودن و غیره است. مقدار یک طرف (معادلات) + مقدار یک طرف (معادله) = مقدار یک طرف (معادله)

در چنین شرایطی ابتدا باید ضرایب موج مقدار یک طرف را در دو طرف معادلات یکسان کنیم تا معادلات

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. \_\_\_\_\_ ( )

جدول را تکمیل کنیم لازم بدانیم که مقدار  $z$  دیکر برابر با صفر نمی باشد بنابراین مقدار تابع هدف در

هر عبارتی برابر است با  $z = y b$

در جدول که دارای متغیر صفر می باشد ابتدا باید قراریم درجه در تابع هدف و در آنجا که متغیر صفر

با ضرایب متغیرها یعنی اطلاعات هر جدول را می توانیم  $z = y b$  بنویسیم

معنای اتصال فرضی غیر مابین  $B^{-1}$  یکی از جداول سوال قبل است صورت زیری باشد

$$جدول \quad B^{-1} = \begin{matrix} R_1 & S_1 & R_1 \\ \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 2 & 1 & -7 \\ -1 & 0 & 2 \end{pmatrix} \end{matrix}$$

$$z = C \cdot B^{-1} \cdot (M, 0, M) \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = (M, 0, M)$$

$$z_1 = C_1 \cdot y A_1 - C_1 = (M, 0, M) \begin{pmatrix} 2 \\ -2 \\ 1 \end{pmatrix} = 20z - 20 + 2M$$

$$z_2 = C_2 \cdot y A_2 - C_2 = (M, 0, M) \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} = 15z - 15 + 2M$$

$$z_{S_1} = C_{S_1} \cdot y A_{S_1} - C_{S_1} = (M, 0, M) \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = 0z - M$$

$$z_{S_2} = C_{S_2} \cdot y A_{S_2} - C_{S_2} = (M, 0, M) \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix} = 0z - M$$

$$z = y b = (M, 0, M) \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 2 \end{pmatrix} = 4M$$

$$\bar{A}_j = B^{-1} A_j = \begin{matrix} R_1 & S_1 & R_1 \\ \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 2 & 1 & -7 \\ -1 & 0 & 2 \end{pmatrix} \end{matrix} \begin{matrix} x_1 & x_2 & S_1 & S_2 \\ \begin{pmatrix} 2 & 1 & -1 & 0 \\ -2 & 2 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & -1 \end{pmatrix} \end{matrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & -5 & 7 \\ 0 & 1 & 1 & -2 \end{pmatrix}$$

# CYBER-UNIVERSITY.NET

Subject: \_\_\_\_\_

Year. \_\_\_\_\_ Month. \_\_\_\_\_ Date. \_\_\_\_\_ ( )

$$\bar{b} = B^{-1}b = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ \omega & 1 & -v \\ -1 & 0 & r \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \omega \\ r \\ r \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} r \\ v \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$y = C^{-B} \cdot B^{-1} \cdot C^B (r, \omega, 1, \omega) \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ \omega & 1 & -v \\ -1 & 0 & r \end{pmatrix} = (M, 0, M) \cdot (\omega, \omega, 1, \omega) = (M, 0, M) \rightarrow$$

$$(\omega - M, 0, 1, \omega - M)$$

$$z_1 = C_1 = y A_1 = C_1 (\omega - M, 0, 1, \omega - M) \begin{pmatrix} r \\ r \\ 1 \end{pmatrix} = (r - rM) = 1 - rM + 1 - M - rM = 2 - 2rM - M$$

$$z_2 = C_2 = y A_2 = C_2 (\omega - M, 0, 1, \omega - M) \begin{pmatrix} 1 \\ r \\ 1 \end{pmatrix} = (1 - rM) = \omega - M + 1 - M - 1 - rM = \omega - M - rM$$

$$z_3 = C_3 = y A_3 = C_3 (\omega - M, 0, 1, \omega - M) \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = -M = -\omega + M - M = -\omega$$

$$z_4 = C_4 = y A_4 = C_4 (\omega - M, 0, 1, \omega - M) \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix} = -M = -1 + M - M = -1$$

$$z = yb = z = (\omega - M, 0, 1, \omega - M) \begin{pmatrix} \omega \\ r \\ r \\ r \end{pmatrix} = (-1, M) = r\omega - \omega M + r\omega - rM + 1, M = \omega$$

B.V	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$z_1$	$z_2$	$z_3$	$R_1$	$R_2$	CV
$x_1$	1	0	-1	-1	0	1	1	-1	r
$x_2$	0	0	-1	0	0	v	\omega	-v	v
$x_3$	0	1	1	\omega	0	r	-1	r	1
z	0	0	-1	\omega	-1	-1	\omega - M	1 - M	\omega