

روش های کمی در تصمیم گیری مدیران

دکتر حنان عموزاد

تعداد واحد: سه واحد نظری

برنامه درسی - سناریوی دوم

ردیف	موضوع	تعداد جلسات	توضیحات
۱	فرایند کلی	۱	*
۲	روش های بی مقیاس سازی و وزن دهی	۲	*
۳	روش های حالت قطعیت	۳	*
۴	رویکرد های عدم قطعیت	۳	*
۵	روش های حالت عدم قطعیت	۳	*
۶	مدل های چند هدفه	۲	*
۷	برنامه ریزی آرمانی	۲	*
۸	تحلیل پوششی داده ها	۱	*

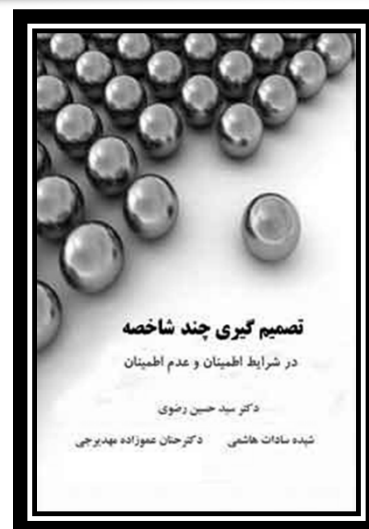
عناوین پیشنهادی پروژه ها



ردیف	موضوع
۱	الگوریتم جستجوی ممنوعه (TS)
۲	الگوریتم ژنتیک (GA)
۳	الگوریتم کلونی مصنوعی زنبور عسل (ABC)
۴	الگوریتم شبکه عصبی (ANN)
۵	الگوریتم کلونی مورچگان (ACA)
۶	الگوریتم رقابت استعماری (ICA)
۷	الگوریتم کرم شب تاب (FA)
۸	الگوریتم شبیه سازی تیریدی (SA)
۹	آموزش نرم افزار AIMMS
۱۰	آموزش حل هر یک از روش های متهیوریستیک با نرم افزار MATLAB
۱۱	تحلیل مقاله های نوین مرتبط

Page • 3

منابع درس



Page • 4



مدلهای جبرانی روشهای امتیازدهی (روش ساده وزنی)

نظریه مطلوبیت

- مطلوبیت شاخصی است که رضایت یک مصرف کننده از مصرف کالا یا خدمتی خاص را نشان می دهد.
- مکتب مطلوبیت گرایی، بیشینه سازی مطلوبیت را ملاکی اخلاقی برای شکل گیری جامعه می داند.
- مطلوبیت گرایی نظیر جرمی بنتام و جان استوارت میل معتقدند جامعه باید سعی در بیشینه سازی مطلوبیت تک تک اعضای خویش و خلق "بالاترین رضایت برای بیشترین تعداد افراد ممکن" داشته باشد.
- کاربرد نظریه مطلوبیت در تصمیم گیری چند شاخصه نیز به همان معنای آن در اقتصاد اشاره دارد.
- بر اساس نظریه مطلوبیت، فرد (تصمیم گیرنده) به گونه ای نسبت به انتخاب از میان مجموعه ای از گزینه ها اقدام می کند که رضایت حاصل از انتخاب خود را به بالاترین سطح ممکن برساند.

جان استورات میل



- ۱۸۷۳-۱۸۰۶؛
- متولد بریتانیا و متوفی در فرانسه؛
- سیاست مدار؛ فیلسوف؛ نویسنده؛ اقتصاد دان؛
- پدر لیبرالیسم؛ حق طبیعی و حق مدنی؛
- بزرگترین احترام به خداوند این است که بگوییم چیزی نمی‌دانیم؛
- کسانی خوشبخت هستند که فکر و اندیشه شان بسوی چیزی غیر از خوشبختی خودشان است؛
- ایام از افراد خطاپذیرترند. هر دورانی دارای عقایدی است که از نظر دوران بعدی اش، نه تنها نادرست بلکه احمقانه محسوب می شود؛
- اگرچه این درست نیست که همه محافظه کاران، افراد نادانی هستند؛ اما این حقیقت است که اکثر افراد نادان، محافظه کار هستند؛
- آنچه که عموم مردم را از اقلیت جدا می کند، ناتوانی آنها در عملکرد مطابق عقایدشان است.

Page 7

جرمی بنتام



- بنیانگذار فایده‌گرایی؛
- ۱۷۴۸-۱۸۳۲؛
- وفات و مرگ در لندن؛
- معتقد بود که جستجوی لذت و گریز از درد، تنها غایت و هدف آدمی است حتی در لحظه ای که انسان بزرگترین لذت را از خود دریغ می کند و یا دردهای سنگینی را بر خود هموار میکند نیز به دنبال لذتی دیگر است.

نظریه مطلوبیت – ادامه

- نظریه مطلوبیت چند شاخصه اغلب زمانی استفاده می‌شود که ریسک و عدم قطعیت نقشی اساسی در تعریف و ارزیابی گزینه‌ها داشته باشد.
- تمرکز این روش بر ساختار گزینه‌های چند معیاره یا چند شاخصه در شرایط ریسک و عدم اطمینان و بر مبنای شیوه‌هایی برای ارزیابی ارزشهای فردی و احتمالات ذهنی است.
- نقطه تمایز در نقش تابع ارزش است. به طور کلی در نظریه مطلوبیت چند شاخصه، تابع ارزش تصمیم گیرنده عینی و آشکار در نظر گرفته می‌شود در حالی که سایر روشهای تصمیم‌گیری چند شاخصه نیازی به این تابع ندارند.

نظریه مطلوبیت – ادامه

- این نظریه مجموعه‌ای از قضاوت‌های ذهنی و روشهای امتیازدهی را به منظور ارزیابی گزینه‌ها بر حسب چندین شاخص با یکدیگر ترکیب می‌کند.
- کاربرد مفهوم مطلوبیت در نظریه تصمیم‌گیری: که اگر مطلوبیت مناسبی به هر یک از نتایج ممکن اختصاص و مطلوبیت مورد انتظار هر گزینه محاسبه شود، آنگاه گزینه‌ای با بالاترین مطلوبیت به عنوان بهترین گزینه انتخاب می‌شود.
- گزینه انتخابی بر این اساس بیشترین همخوانی را با خواسته‌های تصمیم گیرنده خواهد داشت.

تابع مطلوبیت

- تابع مطلوبیت در واقع ابزاری برای بیان ترجیحات به زبان ریاضی است.
- این تابع در واقع ترجیحات تصمیم گیرنده را به صورت تابعی از شاخصهای تصمیم گیری نشان می دهد.
- چنانچه ترجیحات تصمیم گیرنده را جویا شویم، پاسخ او بر اساس تابع مشخص و نامعلومی مانند U خواهد بود.
- در این میان نقش تحلیل گر آن است که با طرح سوالات مناسب از تصمیم گیرنده، نسبت به ارائه برآوردی از این تابع اقدام نماید.

$$U = U(g_1, g_2, \dots, g_n)$$

تابع مطلوبیت جمعی

- اشکال متفاوتی برای تابع مطلوبیت به صورت جمعی، ضربی، ترکیبی و غیره در نظر گرفته می شود.
- کاربرد هر یک مستلزم فرضیات خاصی است.
- ساده ترین و پرکاربردترین شکل تحلیلی تابع مطلوبیت، مدل جمعی است.

$$U(a) = \sum_{j=1}^n k_j \cdot U_j(g_j(a))$$

مطلوبیت گزینه a است که به صورت مجموع مطلوبیت این گزینه در n شاخص تصمیم گیری تعریف شده است.

$$U(a)$$

مطلوبیت گزینه a در شاخص مربوطه را نشان می دهد که توابعی حقیقی و اکیداً صعودی است.

$$U_j(g_j(a))$$

ضرایب ثابت و مثبت

$$k_j$$

تابع مطلوبیت جمعی – ادامه

○ یک فرض اساسی برای استفاده از شکل جمع‌پذیر آن است که شاخصهای تصمیم‌گیری باید دارای استقلال ترجیحاتی باشند.

○ اگر F مجموعه شاخصهای تصمیم‌گیری، J زیرمجموعه‌ای از F و "جی‌بار" متمم این زیر مجموعه باشد، J دارای استقلال ترجیحاتی در F است، اگر ترجیحات بین گزینه‌هایی که تنها در معیارهای J با یکدیگر متفاوت هستند، بستگی به معیارهای "جی‌بار" نداشته باشد.

روش مجموع ساده وزنی

■ در این روش برای هر گزینه امتیازی محاسبه شده و گزینه‌ها بر حسب این امتیاز رتبه‌بندی می‌شوند.

$$A^* = \left\{ F_i^* \mid F_i^* = \max_{i=1,2,\dots,m} \{F_i\} \right\}$$

□ در ساده‌ترین حالت این روش، امتیاز هر گزینه به صورت متوسط وزنی امتیاز گزینه در شاخصهای تصمیم‌گیری تعریف می‌شود

$$F_i = \sum_{j=1}^n w_j r_{ij}$$

$$\sum_{j=1}^n w_j = 1, w_j \geq 0, j = 1, 2, \dots, n$$

مجموع ساده وزنی - ادامه

- در این روش به منظور بی مقیاس سازی ماتریس تصمیم گیری از روش خطی استفاده می شود.
- با تبدیل امتیاز گزینه ها در شاخصهای تصمیم گیری به مقادیر بی مقیاس شده، امتیاز هر گزینه محاسبه می گردد.
- این رابطه در واقع تخمینی از یک تابع مطلوبیت خطی و جمع پذیر است.
- کاربرد این روش تنها زمانی توصیه می شود که فرض استقلال ترجیحاتی میان شاخصها برقرار باشد.
- در واقع سهم هر شاخص در امتیاز کلی نباید توسط شاخصهای دیگر تشدید یا تضعیف شود.

$$F_i = \sum_{j=1}^n w_j n_{ij}$$

$$F_i = \prod_{j=1}^n (n_{ij})^{w_j}$$

مثال

شاخص گزینه	سود خالص	بهره برداران	پایداری جغرافیایی
A_1	۹۹,۶	۴	۷۰
A_2	۸۵,۷	۱۹	۵۰
A_3	۱۰۱,۱	۴۰	۱۰
A_4	۹۵,۱	۵۰	۲۰

شاخص گزینه	سود خالص	بهره برداران	پایداری جغرافیایی
A_1	۰,۹۰۳	۰	۱
A_2	۰	۰,۳۲۶	۰,۶۶۷
A_3	۱	۰,۷۸۳	۰
A_4	۰,۶۱۰	۱	۰,۱۶۷

مجموع ساده وزنی خاکستری

G-SAW

○ تشکیل ماتریس تصمیم گیری خاکستری؛

○ بی مقیاس سازی خاکستری؛

$$[n_{ij}, \bar{n}_{ij}] = \left[\frac{r_{ij}}{\max_i r_{ij}}, \frac{\bar{r}_{ij}}{\max_i \bar{r}_{ij}} \right]$$

$$[n_{ij}, \bar{n}_{ij}] = \left[\frac{\min_i \bar{r}_{ij}}{\bar{r}_{ij}}, \frac{\min_i r_{ij}}{r_{ij}} \right]$$

○ محاسبه وزن و اهمیت هر شاخص؛

$$\otimes w_j = [w_j, \bar{w}_j]$$

○ محاسبه ماتریس موزون نرمال؛

$$\otimes v_{ij} = \otimes w_j \cdot \otimes n_{ij} = [v_{ij}, \bar{v}_{ij}]$$

مجموع ساده وزنی خاکستری – ادامه

G-SAW

○ محاسبه امتیاز نهایی هر گزینه؛

○ رتبه بندی.

$$F_i = \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n \frac{v_{ij} + \bar{v}_{ij}}{2}$$

مثال

- انتخاب پیمانکار پروژه‌های ساختمانی؛
- این مسئله شامل ارزیابی پنج پیمانکار بر حسب شش معیار اولی تجربه (سال)، دومی تعداد پروژه‌های به اتمام رسیده (در فاصله سالهای ۲۰۰۵-۲۰۰۸)، سومی مجموع گردش مالی (میلیون دلار در فاصله سالهای ۲۰۰۵-۲۰۰۸)، چهارمی مجموع تعداد مدیران (نفر در فاصله سالهای ۲۰۰۵-۲۰۰۸)، پنجمی سهم بازار و شش شيوه توليد بوده است؛
- در این میان تنها معیار چهارم از جنس هزینه و سایر معیارها از جنس سود می‌باشند.

Page • 19

مثال - ادامه

گزینه‌ها	معیارها											
	$\otimes g_1$	$\otimes g_2$	$\otimes g_3$	$\otimes g_4$	$\otimes g_5$	$\otimes g_6$						
جهت	سود	سود	سود	هزینه	سود	سود						
A_1	۱۱	۱۵	۱۰	۱۵	۳,۳۰	۴,۵	۳۵	۴۸	۰,۱۵۲	۰,۲۰۳	۱	۲
A_2	۱۰	۱۴	۷	۱۳	۲,۵۴	۳,۶۸	۴۰	۵۸	۰,۱۱۱	۰,۱۶۲	۱	۲
A_3	۱۴	۱۸	۵	۹	۱,۹۵	۲,۴۶	۴۲	۵۳	۰,۰۷۹	۰,۱۲۱	۱	۳
A_4	۱۲	۱۶	۱	۴	۰,۴۲	۱,۹۵	۱۵	۶۳	۰,۰۱	۰,۰۵۴	۱	۲
A_5	۶	۱۰	۲	۹	۰,۶۲	۰,۴۲	۱۰	۴۶	۰,۰۱۲	۰,۱۲۲	۱	۲
بهبته	۱۸	۱۵		۴,۵		۱۰		۰,۲۰۳			۳	

مجموع ساده وزنی فازی

■ اولین گام برای حل مسئله با روش ، بی مقیاس سازی ماتریس تصمیم گیری

$$\tilde{W} = (\tilde{w}_1, \tilde{w}_2, \dots, \tilde{w}_n)$$

است.

$$\tilde{R} = [\tilde{r}_{ij}]$$

مجموع ساده وزنی

■ گام اول: بی مقیاس سازی ماتریس تصمیم گیری

– روش اول

$$\text{for } C^+ \rightarrow \tilde{n}_{ij} = \frac{\tilde{r}_{ij}}{\tilde{r}_j^*}$$

$$\tilde{r}_j^* = \max_i \tilde{r}_{ij}$$

$$0 \leq \tilde{n}_{ij} \leq 1$$

$$\text{for } C^- \rightarrow \tilde{n}_{ij} = \frac{\sqrt{\tilde{r}_{ij}}}{\sqrt{\tilde{r}_j^*}} = \frac{\min_i \tilde{r}_{ij}}{\tilde{r}_{ij}}$$

مجموع ساده وزنی

■ **گام اول: بی مقیاس سازی ماتریس تصمیم گیری**

– روش دوم

$$\text{for } C^+ \rightarrow \tilde{n}_{ij} = \frac{\tilde{r}_{ij} - \tilde{r}_j^-}{\tilde{r}_j^* - \tilde{r}_j^-}$$

$$\tilde{r}_j^- = \min_i \tilde{r}_{ij}$$

$$\text{for } C^- \rightarrow \tilde{n}_{ij} = \frac{\tilde{r}_j^* - \tilde{r}_{ij}}{\tilde{r}_j^* - \tilde{r}_j^-}$$

□ **گام دوم: محاسبه امتیاز هر گزینه**

$$\tilde{F}_i = \sum_{j=1}^n \tilde{w}_j \cdot \tilde{n}_{ij}$$

□ **گام سوم: مقایسه امتیاز گزینه‌ها**

Page • 23

مثال

گزینه‌ها	معیارها			
	C_1	C_2	C_3	C_4
A_1	(۲۲.۵, ۴۲.۵, ۵۷.۵, ۷۷.۵)	(۱۵.۳۵, ۴۲.۵, ۶۲.۵)	(۵۲.۵, ۷۲.۵, ۸۰, ۱۰۰)	(۴۶.۸, ۴۸.۹, ۶۲.۹, ۶۶.۷)
A_2	(۵۰, ۷۰, ۷۷.۵, ۹۲.۵)	(۲۲.۵, ۴۲.۵, ۵۰, ۷۰)	(۳۵, ۵۵, ۷۰, ۸۵)	(۶۸.۸, ۷۳.۳, ۸۸, ۱۰۰)
A_3	(۲۲.۵, ۴۲.۵, ۶۵, ۸۵)	(۳۰, ۵۰, ۷۲.۵, ۹۲.۵)	(۳۰, ۵۰, ۶۵, ۸۵)	(۷۸.۶, ۸۴.۶, ۸۴.۶, ۱۰۰)

پیش فرض اساسی در کاربرد روش مجموع ساده وزنی، استقلال شاخصها است
برود به ابتدای درس مرتبط با آموزش آزمون استقلال

اهمیت نسبی معیارهای اول تا چهارم به ترتیب برابر با ۰.۲۱۱، ۰.۲۴۵، ۰.۲۶۵ و ۰.۲۷۹.



معرفی اولیه

Analytic Hierarchy Process

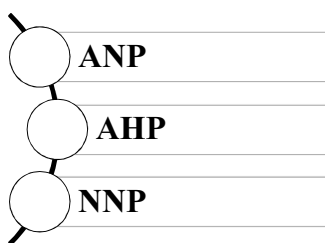
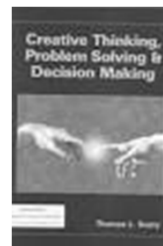
- فرآیند تحلیل سلسله مراتبی اولین بار در سال ۱۹۷۷ توسط توماس ال ساتی ارائه گردید.
- همخوانی منطقی و شهودی زیادی با شیوه ذهنی انتخاب یک گزینه از میان مجموعه ای از گزینه ها بر حسب چندین معیار دارد.
- تصمیم گیرنده انتخاب خود را بر مجموعه ای از مقایسه های زوجی استوار میسازد که با استفاده از آنها اولویت کلی گزینه ها مشخص می گردد.
- با در نظر گرفتن امکان وقوع ناسازگاری در قضاوت های انسانی، ابزاری برای سنجش و بهبود آن فراهم می سازد.

معرفی بنیانگذار

Analytic Hierarchy Process



Born: 1926, Mosul, Iraq (89 years old)
 professor at the University of Pittsburgh
 Education: Yale University



Page • 27

مزایا از دید ساتی

۱. یگانگی و یکتایی مدل. فرآیند تحلیل سلسله مراتبی مدلی ساده، یگانه و منعطف برای حل محدوده وسیعی از مسائل بدون ساختار است که به راحتی برای همگان قابل درک می‌باشد.
۲. پیچیدگی. این روش در حل مسائل پیچیده، نگرش سیستمی و جزء به جزء را به صورت توأم به کار می‌برد.
۳. همبستگی و وابستگی متقابل. این فرآیند وابستگی را به صورت خطی در نظر می‌گیرد.
۴. ساختار سلسله مراتبی. فرآیند تحلیل سلسله مراتبی اجزای یک سیستم را به صورت سلسله مراتبی سازماندهی می‌کند.

مزایا از دید ساتی – ادامه

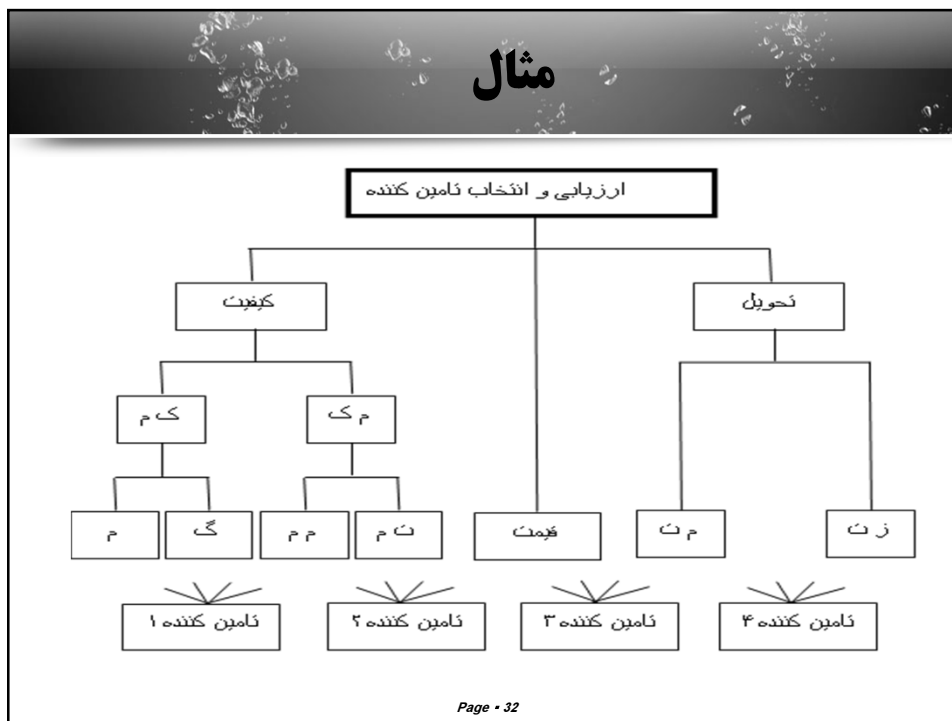
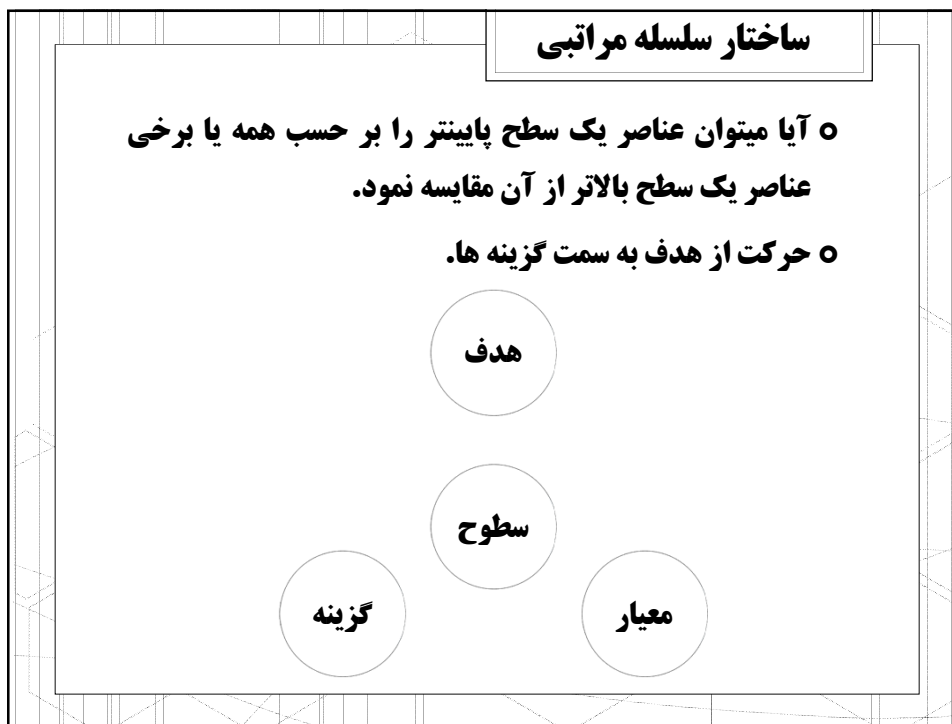
۵. اندازه‌گیری. فرآیند تحلیل سلسله مراتبی مقیاسی برای اندازه‌گیری معیارهای کیفی ارائه می‌دهد.
۶. سازگاری. این روش سازگاری منطقی قضاوت‌های استفاده شده در تعیین اولویت‌ها را محاسبه می‌کند.
۷. تلفیق. این روش رتبه نهایی هر گزینه را ارائه می‌دهد.
۸. تعادل. این روش امکان موازنه میان عوامل مختلف در یک مسئله تصمیم‌گیری را فراهم می‌آورد.
۹. قضاوت و توافق گروهی. این روش را می‌توان برای تلفیق قضاوت‌های مختلف گروهی به کار برد.
۱۰. تکرار فرآیند. این روش امکان باز تعریف مسئله و بهبود قضاوتها را فراهم می‌آورد.

گام‌های اساسی

گام ۱) تشکیل ساختار
سلسله مراتبی مسئله

گام ۲) مقایسه‌های
زوجی

گام ۳) بررسی
سازگاری تصمیمات



الگوی طراحی ساختار

۱. تعیین هدف اصلی. سوال اصلی چیست؟ سعی در انجام چه کاری دارید؟
۲. تعیین اهداف فرعی با توجه به هدف اصلی. در صورت نیاز افق زمانی مسئله مورد بررسی را تعیین کنید.
۳. معیارهایی که برای رسیدن به هدف اصلی یا اهداف فرعی مسئله باید برآورده شوند را تعیین کنید.
۴. زیر معیارهای هر معیار را در صورت وجود تعریف کنید. به این نکته توجه داشته باشید که مقادیر معیارها یا زیر معیارها را باید بتوان بر حسب دامنه ای از مقادیر یا عبارات کلامی نظیر بالا، متوسط و پایین عنوان نمود.
۵. گزینه ها یا پیامدهای مورد نظر را مشخص کنید.

مقایسه های زوجی

- این مقایسهها شامل مقایسه دو گزینه نسبت به یک معیار (زیر معیار) و یا دو معیار (زیر معیار) نسبت به هدف اصلی (معیار مربوطه) است.
- در واقع عناصر هر سطح سلسله مراتبی نسبت به هر یک از عناصر مرتبط با خود در سطح بالاتر مقایسه شده و ترجیح یا اولویت آنها محاسبه میشود.

مقدار عددی	ترجیح تصمیم گیرنده
۱	ارجحیت یا مطلوبیت برابر
۳	کمی ارجح یا مطلوبتر
۵	ترجیح یا مطلوبیت زیاد
۷	ترجیح یا مطلوبیت خیلی زیاد
۹	کاملاً ارجح یا کاملاً مطلوبتر
۲-۴-۶-۸	ترجیحات میان مقادیر فوق

پرسشنامه و ماتریس

معیار / گزینه	پرسشنامه مقایسه زوجی									معیار / گزینه	
	۹	۸	۷	۶	۵	۴	۳	۲	۱		
B											A
C											A
D											A
E											A
C											B
D											B
E											B
D											C
E											C
E											D

$$P = \begin{matrix} & A_1 & A_2 & \dots & A_n \\ \begin{matrix} A_1 \\ A_2 \\ \vdots \\ A_n \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & 1 & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & 1 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

اصول مقایسات زوجی و استفاده از روش

- اصل ۱. تصمیم گیرنده قادر به مقایسه زوجی دو گزینه او نسبت به یک معیار / زیر معیار در مقیاسی نسبی و معکوس پذیر است.
- اصل ۲. تصمیم گیرنده هرگز ترجیح یا اولویت یک عنصر نسبت به عنصر دیگر را بی نهایت در نظر نمیگیرد.
- اصل ۳. مسئله تصمیم را میتوان در قالب یک ساختار سلسله مراتبی تعریف نمود.
- اصل ۴. تمامی معیارها یا زیر معیارهای تاثیرگذار بر مسئله و تمامی گزینه های مورد نظر تنها در یک سطح از ساختار سلسله مراتبی قرار میگیرند.

مثال

معیار	A	B	C
A	۱	۱/۲	۱/۶
B	۲	۱	۱/۴
C	۶	۴	۱

سازگاری قضاوت ها

تعریف

$$P = [a_{ij}] \quad i, j = 1, 2, \dots, n$$

$$a_{ik} \times a_{kj} = a_{ij}, \quad i, j, k = 1, 2, \dots, n$$

مراحل

$$|P - \lambda I| = 0$$

$$Pw = \lambda_{\max} w$$

اگر تصمیم گیرنده در قضاوت‌های خود کاملاً سازگار باشد، در این صورت حداکثر مقادیر ویژه ماتریس مقایسه زوجی او برابر با بُعد ماتریس خواهد بود

$$\lambda_{\max} = n$$

$$CI = \frac{\lambda_{\max} - n}{n - 1}$$

سازگاری قضاوت ها - ادامه

o شاخص تصادفی متوسط مقادیر نمونه بزرگی از ماتریس های مقایسه زوجی متشکل از n عنصر است که مقادیر خود را در فاصله ۱ تا ۹ به صورت تصادفی اختیار کرده اند.

n	۱	۲	۳	۴	۵	۶	۷	۸	۹	۱۰
RI	۰	۰	۰.۵۲	۰.۸۹	۱.۱۱	۱.۲۵	۱.۳۵	۱.۴۰	۱.۴۵	۱.۴۹

$$CR = \frac{CI}{RI}$$

شاخص سازگاری کوچکتر یا مساوی ۰.۱ قابل قبول است

روش های وزن دهی



روش بردار ویژه

$$(P - \lambda_{\max} I)w = 0$$

$$\sum_{i=1}^n w_i = 1$$

معیار	A	B	C
A	۱	۱/۲	۱/۶
B	۲	۱	۱/۴
C	۶	۴	۱

روش حداقل مربعات

$$\min \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n (a_{ij} w_j - w_i)^r$$

$$s.t. \sum_{i=1}^n w_i = 1$$

$$w_i \geq 0, i = 1, 2, \dots, n$$

$$L = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n (a_{ij} w_j - w_i)^r + \lambda \left(\sum_{i=1}^n w_i - 1 \right)$$

$$\frac{\partial L}{\partial w_l} = \sum_{i=1}^n a_{il} (a_{il} w_l - w_i)^{r-1} - \sum_{j=1}^n (a_{lj} w_j - w_l)^{r-1} + \lambda = 0, l = 1, 2, \dots, n$$

روش حداقل مربعات – ادامه

$$\sum_{i=1}^n a_{il}(a_{il}w_l - w_i) - \sum_{j=1}^n (a_{ij}w_j - w_i) + \lambda = 0, \quad l = 1, 2, \dots, n$$

$$\sum_{i=1}^n w_i = 1$$

$$\begin{cases} (1 + a_{11}^T)w_1 - (a_{12} + a_{21})w_2 + \lambda = 0 \\ -(a_{21} + a_{12})w_1 + (1 + a_{22}^T)w_2 + \lambda = 0 \\ w_1 + w_2 = 1 \end{cases}$$

$$\begin{bmatrix} 1 + a_{11}^T + a_{21}^T & -(a_{12} + a_{21}) & -(a_{12} + a_{21}) & 1 \\ -(a_{21} + a_{12}) & 1 + a_{22}^T + a_{12}^T & -(a_{22} + a_{11}) & 1 \\ -(a_{21} + a_{12}) & -(a_{22} + a_{11}) & 1 + a_{22}^T + a_{12}^T & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} w_1 \\ w_2 \\ w_2 \\ \lambda \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

Page • 43

مثال

معیار	A	B	C
A	1	1/2	1/6
B	2	1	1/4
C	6	4	1

تحليل سلسلة مراتبي خاكستري

$$P = \begin{bmatrix} 1 & \otimes_{12} & \dots & \otimes_{1n} \\ \otimes_{21} & 1 & \dots & \otimes_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \otimes_{n1} & \otimes_{n2} & \dots & 1 \end{bmatrix}$$

$$\otimes_{ij} = [a_{ij}, \bar{a}_{ij}] \quad i, j = 1, 2, \dots, n, i \neq j$$

Page • 45

محاسبه اوزان

$$\underline{n}_{ij} = \frac{\sum_{i=1}^n x_{ij}}{\sum_{i=1}^n (x_{ij} + \bar{x}_{ij})}$$

$$\bar{n}_{ij} = \frac{\sum_{i=1}^n \bar{x}_{ij}}{\sum_{i=1}^n (x_{ij} + \bar{x}_{ij})}$$

$$N = \begin{bmatrix} \backslash & \otimes_{n_{1r}} & \dots & \otimes_{n_{1n}} \\ \otimes_{n_{r1}} & \backslash & \dots & \otimes_{n_{rn}} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \otimes_{n_{n1}} & \otimes_{n_{nr}} & \dots & \backslash \end{bmatrix}$$

$$w_i = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (\underline{n}_{ij}, \bar{n}_{ij})$$

سازگاری در حالت خاکستری

■ ایریانتو در تحلیل خود به این نتیجه رسیده که با تغییر در قضاوت‌های فاصله‌ای، مادامی که قضاوت‌های جدید در دامنه قضاوت‌های قبلی قرار داشته باشند، نتایج نهایی رتبه‌بندی تغییری نخواهد داشت.

Page • 47

تحلیل سلسله مراتبی فازی

$$\tilde{P} = \begin{bmatrix} \tilde{\gamma} & \tilde{a}_{12} & \dots & \tilde{a}_{1n} \\ \tilde{a}_{21} & \tilde{\gamma} & \dots & \tilde{a}_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \tilde{a}_{m1} & \tilde{a}_{m2} & \dots & \tilde{\gamma} \end{bmatrix}$$

$$\tilde{a}_{ij}, i, j = 1, 2, \dots, n, i \neq j$$

عدد فازی	متغیر کلامی	شدت مقیاس فازی
(- , 1 , -)	اهمیت برابر	$\tilde{\gamma}$
(- , 3 , -)	اهمیت نسبی	$\tilde{\alpha}$
(- , 5 , -)	اهمیت زیاد	$\tilde{\delta}$
(- , 7 , -)	اهمیت آشکار	$\tilde{\nu}$
(- , 9 , -)	اهمیت مطلق	$\tilde{\rho}$
(- , - , -)	مقادیر میانی	$\tilde{\alpha}, \tilde{\delta}, \tilde{\nu}, \tilde{\rho}$

سایر نکات

سایر مراحل و اقدامات بر اساس روش قطعی

Page • 49



مقدمه

○ در صورت وجود وابستگی میان عناصر یک سلسله مراتب، فرآیند تحلیل سلسله مراتبی به نتیجه مطلوب منجر نمی‌شود.

○ این روش فرض سلسله مراتبی بودن ساختار که مستلزم مستقل بودن معیارها نسبت به یکدیگر است را کنار می‌گذارد.

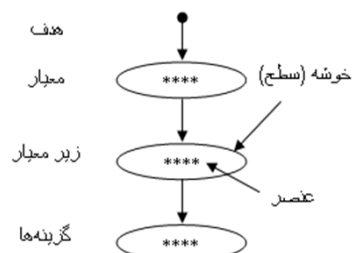
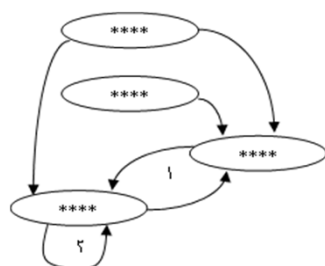
○ فرآیند تحلیل شبکه‌ای از لحاظ شیوه و منطق تجزیه و تحلیل همانند حالت سلسله مراتبی بر مقایسه‌های زوجی استوار است.

ساختار شبکه‌ای

■ وجود روابط متقابل (بازخورد)؛

■ ساختار سلسله مراتبی در واقع ساختاری خطی و از بالا به پایین است؛

■ شبکه‌ها در تمامی جهات گسترش یافته و شامل حلقه‌هایی میان خوشه‌ها و در درون خوشه‌ها می‌باشند.



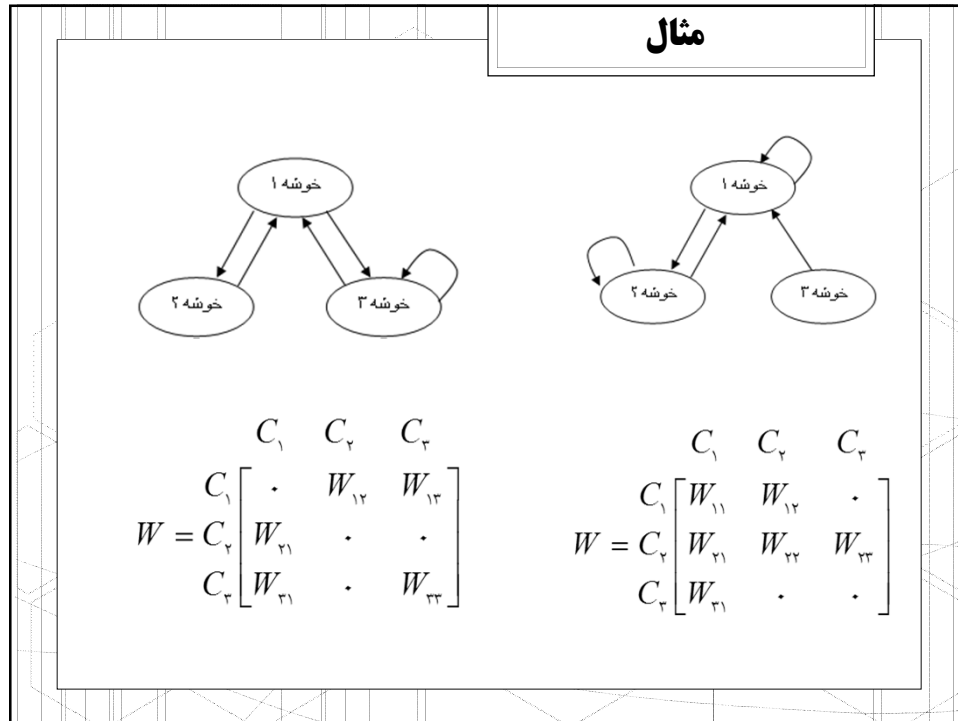
فرایند

- ترسیم شبکه عناصر مسئله با توجه به روابط درونی و میانی آنها؛
- مقایسه‌های زوجی؛
- این مرحله در فرآیند تحلیل شبکه‌ای از طریق مقایسه معیارها و تشکیل سوپر ماتریس انجام می‌شود؛
- با توجه به ترجیحات و علایق ما، میزان اهمیت یک معیار خاص در مقایسه با معیار دیگر به چه میزان است؟
- مقیاس ۹ نایی.

سوپر ماتریس

این سوپر ماتریس شامل m خوشه (سطح) است که $C_i, i=1,2,\dots,m$ ، امین خوشه آن را نشان می‌دهد. همچنین نشان دهنده زامین عنصر خوشه i ام است. هر یک از بردارهای $e_j, j=1,2,\dots,m, i,j=1,2,\dots,m$ نیز بردارهای ویژه اصلی حاصل از تاثیر عناصر خوشه‌های i ام و j ام می‌باشند که از مقایسه زوجی آنها به دست می‌آید. اگر عناصر خوشه‌های i و j تاثیر بر یکدیگر نداشته باشند، $W_{ij}=0$ خواهد بود.

$$W = \begin{matrix} & \begin{matrix} C_1 & C_2 & \dots & C_m \end{matrix} \\ \begin{matrix} e_{11} \\ \vdots \\ e_{1n_1} \\ e_{21} \\ \vdots \\ e_{2n_2} \\ \vdots \\ e_{m1} \\ \vdots \\ e_{mn_m} \end{matrix} & \begin{bmatrix} W_{11} & W_{12} & \dots & W_{1m} \\ W_{21} & W_{22} & \dots & W_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ W_{m1} & W_{m2} & \dots & W_{mm} \end{bmatrix} \end{matrix}$$



فرایند - ادامه

- پس از تشکیل سوپر ماتریس، نوبت به استخراج سوپر ماتریس موزون با تبدیل مجموع تمامی ستونها به یک می‌رسد.
- این مرحله شباهت بسیاری با مفهوم زنجیر مارکوف دارد که در آن مجموع احتمالات تمامی حالات باید برابر یک می‌باشد.
- عناصر هر یک از ستونهای یک خوشه را بر مجموع عناصر آن ستون تقسیم نمائید.
- محاسبه بردار اوزان، با استفاده از توانهای حدی سوپر ماتریس؛

$$\lim_{k \rightarrow \infty} W^k$$

نکته فرایند

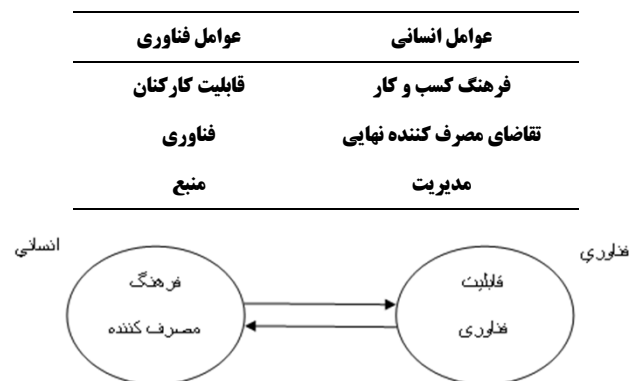
○ گاهی اوقات به دلیل وجود اثر حلقه‌ای، اوزان حاصل از توانهای حدی سوپر ماتریس یکتا نبوده و دو یا چند سوپر ماتریس حدی وجود خواهد داشت.

○ در این حالت برای به دست آوردن اوزان از مجموع چزارو استفاده می‌گردد.

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \left(\frac{1}{N} \right) \sum_{r=1}^N W_r^k$$

مثال

■ عامل کلیدی در توسعه موفق یک سیستم را انطباق عوامل انسانی و فناوری آن در نظر بگیرد.



مثال - ادامه

منبع	فناوری	قابلیت	فرهنگ
۳	۵	۱	قابلیت
۱/۳	۱	۱/۵	فناوری
۱	۳	۱/۳	منبع

منبع	فناوری	قابلیت	مصرف کننده
۲	۵	۱	قابلیت
۱/۳	۱	۱/۵	فناوری
۱	۳	۱/۲	منبع

منبع	فناوری	قابلیت	مدیریت
۱/۳	۱/۵	۱	قابلیت
۳	۱	۵	فناوری
۱	۱/۳	۳	منبع

مدیریت	مصرف کننده	فرهنگ	قابلیت
۴	۳	۱	فرهنگ
۱	۱	۱/۳	مصرف کننده
۱	۱	۱/۴	مدیریت

مدیریت	مصرف کننده	فرهنگ	فناوری
۱/۲	۱	۱	فرهنگ
۱/۲	۱	۱	مصرف کننده
۱	۲	۲	مدیریت

مدیریت	مصرف کننده	فرهنگ	فناوری
۱/۲	۱	۱	فرهنگ
۱/۲	۱	۱	مصرف کننده
۱	۲	۲	مدیریت

مثال - ادامه

$$\begin{matrix}
 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\
 1 & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -0.634 & -0.250 & -0.400 \end{bmatrix} \\
 2 & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -0.192 & -0.250 & -0.200 \end{bmatrix} \\
 3 & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -0.174 & -0.250 & -0.400 \end{bmatrix} \\
 4 & \begin{bmatrix} -0.637 & -0.582 & -0.126 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
 5 & \begin{bmatrix} -0.105 & -0.109 & -0.654 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
 6 & \begin{bmatrix} -0.258 & -0.309 & -0.210 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}
 \end{matrix}$$

فرد

$$\begin{matrix}
 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\
 1 & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -0.464 & -0.464 & -0.464 \end{bmatrix} \\
 2 & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -0.210 & -0.210 & -0.210 \end{bmatrix} \\
 3 & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -0.224 & -0.224 & -0.224 \end{bmatrix} \\
 4 & \begin{bmatrix} -0.462 & -0.462 & -0.462 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
 5 & \begin{bmatrix} -0.284 & -0.284 & -0.284 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
 6 & \begin{bmatrix} -0.252 & -0.252 & -0.252 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}
 \end{matrix}$$

زوج

$$\begin{matrix}
 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\
 1 & \begin{bmatrix} -0.464 & -0.464 & -0.464 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
 2 & \begin{bmatrix} -0.210 & -0.210 & -0.210 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
 3 & \begin{bmatrix} -0.224 & -0.224 & -0.224 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
 4 & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -0.462 & -0.462 & -0.462 \end{bmatrix} \\
 5 & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -0.284 & -0.284 & -0.284 \end{bmatrix} \\
 6 & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -0.252 & -0.252 & -0.252 \end{bmatrix}
 \end{matrix}$$

مثال – ادامه

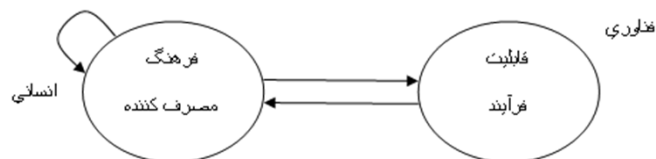
○ بر اساس ماتریس‌های توانی فوق، سوپر ماتریس دارای اثر حلقه‌ای است و در این حالت از جمع چزارو (یعنی افزودن دو ستون و تقسیم مجموع آنها بر دو) برای محاسبه اوزان نهایی به صورت زیر استفاده می‌گردد.

	۱	۲	۳	۴	۵	۶
۱	۰.۲۳۳	۰.۲۳۳	۰.۲۳۳	۰.۲۳۳	۰.۲۳۳	۰.۲۳۳
۲	۰.۱۰۵	۰.۱۰۵	۰.۱۰۵	۰.۱۰۵	۰.۱۰۵	۰.۱۰۵
۳	۰.۱۶۲	۰.۱۶۲	۰.۱۶۲	۰.۱۶۲	۰.۱۶۲	۰.۱۶۲
۴	۰.۲۳۱	۰.۲۳۱	۰.۲۳۱	۰.۲۳۱	۰.۲۳۱	۰.۲۳۱
۵	۰.۱۴۲	۰.۱۴۲	۰.۱۴۲	۰.۱۴۲	۰.۱۴۲	۰.۱۴۲
۶	۰.۱۲۷	۰.۱۲۷	۰.۱۲۷	۰.۱۲۷	۰.۱۲۷	۰.۱۲۷

نکته بازخورد درونی

■ روش ۱: در عناصر قطر اصلی خوشه دارای بازخور درونی اعداد یک قرار دهیم.

■ روش ۲: انجام مقایسه‌های زوجی بر روی عناصر خوشه نسبت به هر یک از عناصر.



فرآیند تحلیل شبکه‌ای خاکستری

فرآیند تحلیل شبکه فازی

■ روش تحلیل توسعه‌ای چانگ؛

- (۱) ایجاد ساختار شبکه‌ای و تعیین روابط میان معیارها و گزینه‌ها؛
- (۲) ایجاد ماتریس‌های مقایسات زوجی فازی با توجه به ساختار شبکه‌ای؛
- (۳) تشکیل ماتریس‌های تلفیقی از طریق میانگین‌گیری هندسی (در تصمیم‌گیری گروهی)؛
- (۴) محاسبه اوزان اولیه با روش تحلیل توسعه‌ای چانگ؛
- (۵) تشکیل سوپر ماتریس با توجه به ساختار شبکه‌ای و محاسبه توانهای حدی آن.

تحلیل توسعه ای چانگ

○ محاسبه اوزان ماتریسهای مقایسات زوجی در حالتی که قضاوتها بر حسب اعداد فازی مثلثی بیان شده اند.

$$P = [\tilde{a}_{ij}]_{n \times n} \quad \text{ماتریس مقایسه زوجی فازی}$$

$$\tilde{S}_k = \sum_{j=1}^n \tilde{a}_{kj} \cdot \left(\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \tilde{a}_{ij} \right)^{-1} \quad \text{شاخص اندازه فازی برای هر سطر}$$

تحلیل توسعه ای چانگ – ادامه

○ در مرحله بعدی، هر یک از مقادیر به دست آمده برای شاخص اندازه فازی به صورت دو به دو با یکدیگر مقایسه میشود.

$$\tilde{S}_\gamma = (l_\gamma, m_\gamma, u_\gamma)$$

$$\tilde{S}_\tau = (l_\tau, m_\tau, u_\tau)$$

$$V(\tilde{S}_\gamma \geq \tilde{S}_\tau) = 1 \Leftrightarrow m_\gamma \geq m_\tau$$

$$V(\tilde{S}_\gamma \geq \tilde{S}_\tau) = \text{hgt}(\tilde{S}_\gamma \cap \tilde{S}_\tau) = d \Leftrightarrow m_\gamma < m_\tau$$

ارتفاع بالاترین فصل مشترک

$$d = \frac{(l_\tau - u_\gamma)}{[(l_\tau - m_\tau) - (u_\gamma - m_\gamma)]}$$

تحلیل توسعه ای چانگ – ادامه

$$d'(A_i) = \min \{V(\tilde{S}_i \geq \tilde{S}_k)\}, k = 1, 2, \dots, n, k \neq i$$

درجه امکان

$$W = (w_1, w_2, \dots, w_n)$$

بی مقیاس سازی

مثال

	(۱)	(۲)	(۳)	(۴)
(۱)	(۱,۱,۱)	(۱/۰۷۸, ۱/۴۲۶, ۱/۸۴۹)	(۱/۱۴۱, ۱/۴۲۶, ۱/۷۴۵)	(۱/۴۸۳, ۱/۹۵۲, ۲/۴۹۶)
(۲)	(-۰/۵۰۳, ۰/۶۳۵, ۰/۸۲۷)	(۱,۱,۱)	(۱/۳۲۲, ۱/۷۶۸, ۲/۳۲)	(۱/۷۰۳, ۲/۲۰۸, ۲/۷۴۹)
(۳)	(-۰/۵۷۳, ۰/۷۰۱, ۰/۸۷۶)	(-۰/۴۳۱, ۰/۵۶۶, ۰/۷۵۷)	(۱,۱,۱)	(۱/۵۵۶, ۲/۰۳۴, ۲/۵۸۷)
(۴)	(-۰/۴۰۱, ۰/۵۱۲, ۰/۶۷۴)	(-۰/۳۶۴, ۰/۴۵۳, ۰/۵۸۷)	(-۰/۳۸۷, ۰/۴۹۲, ۰/۶۴۳)	(۱,۱,۱)

$$S_1 = (-۰/۲۱۳, ۰/۳۱۹, ۰/۴۷۴)$$

$$S_2 = (-۰/۲۰۵, ۰/۳۰۹, ۰/۴۶۲)$$

$$S_3 = (-۰/۱۶۱, ۰/۲۳۷, ۰/۳۴۹)$$

$$S_4 = (-۰/۰۹۷, ۰/۱۳۵, ۰/۱۹۴)$$

$$\left\{ \begin{array}{l} V(S_1 \geq S_2) = 1 \\ V(S_1 \geq S_3) = 1 \\ V(S_1 \geq S_4) = 1 \end{array} \right\} \mapsto \left\{ \begin{array}{l} V(S_2 \geq S_1) = ۰,۹۵۹ \\ V(S_2 \geq S_3) = 1 \\ V(S_2 \geq S_4) = 1 \end{array} \right\} \mapsto \left\{ \begin{array}{l} V(S_3 \geq S_1) = ۰,۶۳۳ \\ V(S_3 \geq S_2) = ۰,۶۶۷ \\ V(S_3 \geq S_4) = 1 \end{array} \right\} \mapsto \left\{ \begin{array}{l} V(S_4 \geq S_1) = ۰,۱۱۱ \\ V(S_4 \geq S_2) = ۰,۰۶۴ \\ V(S_4 \geq S_3) = ۰,۲۴۷ \end{array} \right\}$$

مثال - ادامه

	(۱)	(۲)	(۳)	(۴)
(۱)	(۱,۱,۱)	(۱/۰۷۸, ۱/۴۲۶, ۱/۸۴۹)	(۱/۱۴۱, ۱/۴۲۶, ۱/۷۴۵)	(۱/۴۸۳, ۱/۹۵۲, ۲/۴۹۶)
(۲)	(-۰/۵۰۳, ۰/۶۳۵, ۰/۸۲۷)	(۱,۱,۱)	(۱/۳۲۲, ۱/۷۶۸, ۲/۳۲۲)	(۱/۷۰۳, ۲/۲۰۸, ۲/۷۴۹)
(۳)	(-۰/۵۷۳, ۰/۷۰۱, ۰/۸۷۶)	(-۰/۴۳۱, ۰/۵۶۶, ۰/۷۵۷)	(۱,۱,۱)	(۱/۵۵۶, ۲/۰۳۴, ۲/۵۸۷)
(۴)	(-۰/۴۰۱, ۰/۵۱۲, ۰/۶۷۴)	(-۰/۳۶۴, ۰/۴۵۳, ۰/۵۸۷)	(-۰/۳۸۷, ۰/۴۹۲, ۰/۶۴۳)	(۱,۱,۱)

$$\left\{ \begin{array}{l} V(S_i \geq S_j) = 1 \\ V(S_i \geq S_r) = 1 \\ V(S_i \geq S_s) = 1 \end{array} \right\} \mapsto \left\{ \begin{array}{l} V(S_i \geq S_j) = ۰,۹۵۹ \\ V(S_i \geq S_r) = ۱ \\ V(S_i \geq S_s) = ۱ \end{array} \right\} \mapsto \left\{ \begin{array}{l} V(S_r \geq S_j) = ۰,۶۲۳ \\ V(S_r \geq S_s) = ۰,۶۶۷ \\ V(S_r \geq S_t) = ۱ \end{array} \right\} \mapsto \left\{ \begin{array}{l} V(S_t \geq S_j) = -۰,۱۱۱ \\ V(S_t \geq S_s) = -۰,۰۶۴ \\ V(S_t \geq S_r) = ۰,۲۴۷ \end{array} \right\}$$

$$d'(A_i) = \min(1, 1, 1) = 1$$

$$d'(A_r) = \min(-۰,۹۵۹, 1, 1) = -۰,۹۵۹$$

$$d'(A_s) = \min(-۰,۶۲۳, -۰,۶۶۷, 1) = -۰,۶۲۳$$

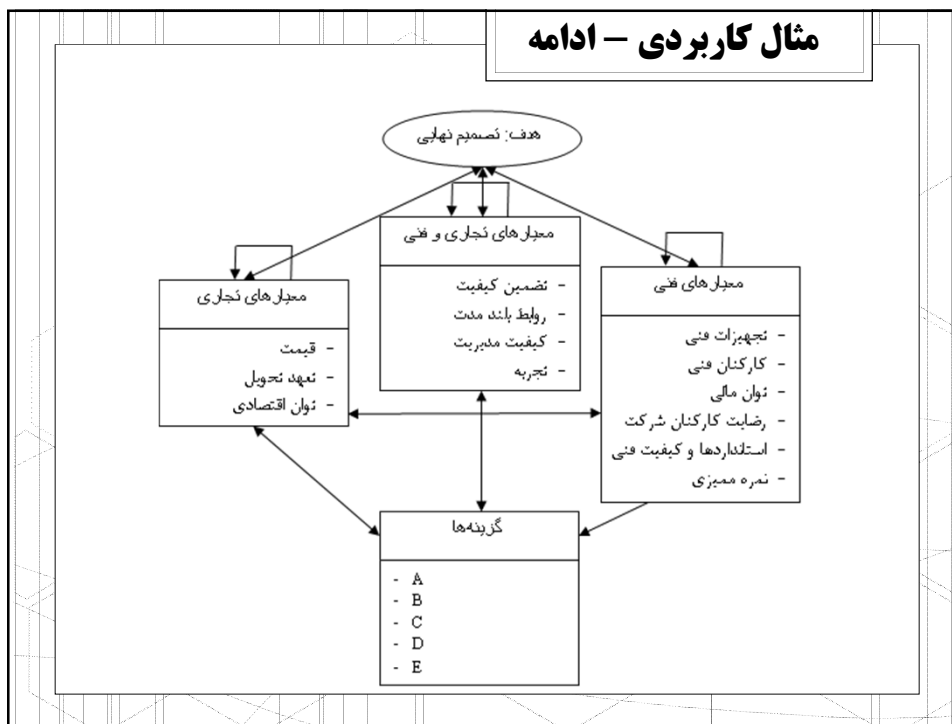
$$d'(A_t) = \min(-, -, -۰,۲۴۷) = -۰,۲۴۷$$

بی مقیاس سازی

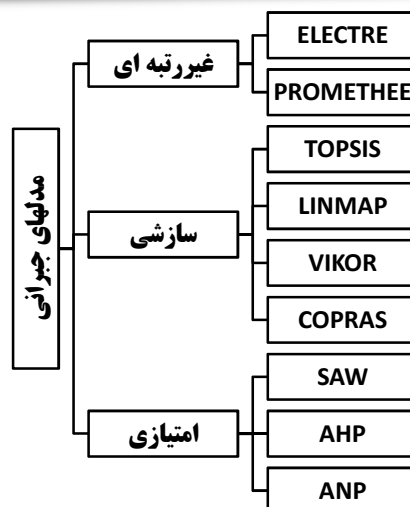
Page • 69

مثال کاربردی

معیار	زیر معیار	تعریف
معیارهای تجاری	قیمت (P)	قیمت پیشنهادی تامین کننده در مناقشه
	تعهد تحویل (DI)	نحوه برآوردن تعهدات در قراردادهای پیشین
	توان اقتصادی (EP)	اطمینان از توانایی تحویل سفارشات در زمان مقرر به صورت اقتصادی
معیارهای تجاری و فنی	تضمین کیفیت (QI)	نحوه پاسخگویی تامین کننده به خدمات تضمین کیفیت خود
	روابط بلند مدت (LR)	سابقه همکاری پیشین تامین کننده با شرکت
	کیفیت مدیریت (MQ)	توانایی مدیریت تامین کننده در ارتباط با مدیریت شرکت در قراردادهای پیشین
معیارهای فنی	تجربه (E)	سابقه فعالیت تامین کننده در زمینه مربوطه
	تجهیزات فنی (TE)	میزان به روز بودن فناوری تامین کننده
	کارکنان فنی (TP)	تجربه و دانش فنی تامین کننده
	توان مالی (FP)	توان مالی تامین کننده برای تهیه فناوری و دانش مورد نیاز
	رضایت کارکنان شرکت (SP)	رضایت کارکنان فنی شرکت از قراردادهای قبلی تامین کننده
	استانداردها و کیفیت فنی (TSQ)	کیفیت محصول / محصولات شرکت
نمره ممیزی (AD)	نمره ممیزی تامین کننده در ممیزی سالانه شرکت	



مدلهای جبرانی



Page • 73

مقدمه

- ایده آل گرایی و بهینه کاوی یک ویژگی ذاتی در تمامی نظامهای طبیعی و غیر طبیعی است.
- گزینه ای را تصمیم یا گزینه بهینه می نامیم اگر در تمامی معیارهای (شاخصه ای) مورد نظر عملکردی بهتر از سایر گزینه ها داشته باشد.
- پیروی از مفهوم برنامه ریزی سازشی (زینی).
- برنامه ریزی سازشی جواب ایده آل یک مسئله بهینه سازی را به گونه ای تعیین می کند که کوتاهترین فاصله را با یک گزینه ایده آل مطلوب (مثبت) داشته باشد.

مقدمه – ادامه

- آیا تعریف اولیه صحیح است؟ تنها کوتاه ترین فاصله با ایده آل مثبت!!
- ایده فاصله یک گزینه از گزینه ایده آل یا ضد ایده آل را محققین بعدی در حل مسائل تصمیم گیری چند شاخصه مورد استفاده قرار دادند.



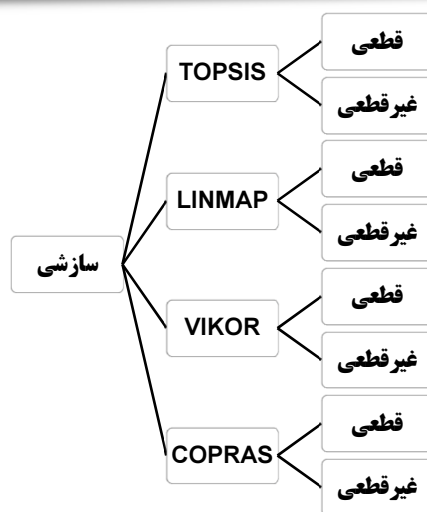
Milan Zeleny

January 22, 1942 (age 73)

Czech-American

Fordham University of New York

طبقه بندی روش ها



روش تاپسیس

- روش اولویت‌بندی گزینه‌ها بر اساس شباهت به گزینه ایده‌آل؛
- هوانگ و یون؛
- گزینه مطلوب گزینه‌ای است که همزمان کمترین فاصله را از ایده‌آل مثبت و بیشترین فاصله را از ایده‌آل منفی داشته باشد؛
- در خصوص ارزیابی m گزینه بر حسب n شاخص.

$$D = [r_{ij}]$$

$$m \times n$$

$$r_{ij}$$

$$w_j \geq 0, j = 1, 2, \dots, n$$

$$\sum_{j=1}^n w_j = 1$$

گام‌ها و مراحل

$$n_{ij} = \frac{r_{ij}}{\sqrt{\sum_{i=1}^m r_{ij}^2}}$$

$$N = [n_{ij}]$$

$$V = N \cdot W$$

$$A^+ = \left\{ v_{ij} \mid \left(\max_i v_{ij}, j \in J \right), \left(\min_i v_{ij}, j \in J' \right) \right\}$$

$$A^- = \left\{ v_{ij} \mid \left(\min_i v_{ij}, j \in J \right), \left(\max_i v_{ij}, j \in J' \right) \right\}$$

گام ها و مراحل - ادامه

$$A^+ = \left\{ v_{ij} \mid \left(\max_i v_{ij}, j \in J \right), \left(\min_i v_{ij}, j \in J' \right) \right\}$$

$$A^- = \left\{ v_{ij} \mid \left(\min_i v_{ij}, j \in J \right), \left(\max_i v_{ij}, j \in J' \right) \right\}$$

$$d_i^+ = \sqrt{\sum_{j=1}^n (v_{ij} - v_j^+)^2}$$

$$d_i^- = \sqrt{\sum_{j=1}^n (v_{ij} - v_j^-)^2}$$

$$CI_i = \frac{d_i^-}{d_i^- + d_i^+}$$

Page • 79

مثال

صادرات	هزینه	درآمد	شاخص
			شرکت
٪۶۰	٪۳	٪۷	A
٪۷	٪۲۸	٪۳۲	B
۰	٪۴	٪۳۴	C

Page • 80

تاپسیس خاکستری

GTOPSIS

○ گام اول: در گام نخست مجموعه‌ای از مهمترین ویژگی‌ها یا معیارهایی که گزینه‌ها را شرح می‌دهند، شناسایی و تعریف می‌شوند.

$$\otimes r_{ij} = [r_{ij}^-, \bar{r}_{ij}^+]$$

○ گام دوم: تشکیل ماتریس تصمیم‌گیری.

○ گام سوم: بی‌مقیاس‌سازی ماتریس تصمیم خاکستری.

بی‌مقیاس‌سازی تاپسیس خاکستری

جهانشاهلو و همکاران

$$\otimes n_{ij} = [n_{ij}^-, \bar{n}_{ij}^+] = \left[\frac{r_{ij}^-}{\sqrt{\sum_{i=1}^m [(r_{ij}^-)^2 + (\bar{r}_{ij}^+)^2]}}, \frac{\bar{r}_{ij}^+}{\sqrt{\sum_{i=1}^m [(r_{ij}^-)^2 + (\bar{r}_{ij}^+)^2]}} \right]$$

سود

هزینه

زاوادیگاس

$$\otimes n_{ij} = [n_{ij}^-, \bar{n}_{ij}^+] = \left[\frac{r_{ij}^-}{\max_i (\bar{r}_{ij}^+)}, \frac{\bar{r}_{ij}^+}{\max_i (\bar{r}_{ij}^+)} \right] \quad \otimes n_{ij} = [n_{ij}^-, \bar{n}_{ij}^+] = \left[\frac{\bar{r}_{ij}^+}{\max_i (\bar{r}_{ij}^+)}, \frac{r_{ij}^-}{\max_i (\bar{r}_{ij}^+)} \right]$$

تاپسیس خاکستری – ادامه

○ گام چهارم: تعیین بردار اوزان معیارها. در این گام نسبت به تعیین بردار وزن شاخصهای تصمیم‌گیری اقدام می‌شود (آنژیومی خاکستری، مقایسه‌های زوجی خاکستری و یا روش

LINMAP با داده‌های خاکستری)؛ $\otimes W = (\otimes w_1, \otimes w_2, \dots, \otimes w_n)$

○ گام پنجم: تشکیل ماتریس تصمیم خاکستری بی‌مقیاس وزین. پس از بی‌مقیاس‌سازی ماتریس تصمیم خاکستری و تعیین بردار اوزان معیارها در گامهای سوم و چهارم، در این گام نسبت به تشکیل ماتریس بی‌مقیاس وزین اقدام می‌شود.

$$\otimes V = \otimes N \cdot \otimes W$$

تاپسیس خاکستری – ادامه

○ گام ششم: تعریف بردارهای ایده‌آل مثبت و منفی. نظیر روش تاپسیس با داده‌های قطعی، در حالت خاکستری نیز به تعریف دو بردار ایده‌آل مثبت و منفی نیاز داریم.

$$A^+ = \{v_1^+, v_2^+, \dots, v_n^+\} = \left\{ \left(\max_i \bar{v}_{ij}, j \in J \right), \left(\min_i \underline{v}_{ij}, j \in J' \right) \right\}$$

$$A^- = \{v_1^-, v_2^-, \dots, v_n^-\} = \left\{ \left(\min_i \underline{v}_{ij}, j \in J \right), \left(\max_i \bar{v}_{ij}, j \in J' \right) \right\}$$

○ گام هفتم: محاسبه فاصله هر گزینه از بردارهای ایده‌آل مثبت و منفی. با تعریف بردارهای ایده‌آل در گام ششم.

$$d_i^+ = \sqrt{\frac{1}{r} \sum_{j=1}^m \left[|v_j^- - \underline{v}_{ij}|^r + |v_j^- - \bar{v}_{ij}|^r \right]}$$

$$d_i^- = \sqrt{\frac{1}{r} \sum_{j=1}^m \left[|v_j^+ - \underline{v}_{ij}|^r + |v_j^+ - \bar{v}_{ij}|^r \right]}$$

تاپسیس خاکستری – ادامه

- گام هشتم. محاسبه شاخص نزدیکی نسبی.
- چه مقدار آن بیشتر باشد، به معنای بهتر بودن گزینه مربوطه است.

$$C_i^+ = \frac{d_i^-}{d_i^+ + d_i^-}$$

مثال

C_r		C_1		شعبه
\underline{x}_{ir}	\bar{x}_{ir}	\underline{x}_{i1}	\bar{x}_{i1}	
۲۶	۳۱	۵۰	۹۸	A_1
۹۵	۹۹	۶۷	۹۹	A_r
۱۰	۱۳	۹۴	۹۷	A_r

تاپسیس فازی

FTOPSIS

○ بی مقیاس سازی ماتریس تصمیم؛

$$\tilde{n}_{ij} = \frac{\tilde{r}_{ij}}{\sqrt{\sum_{i=1}^m \tilde{n}_{ij}^2}}, i = 1, 2, \dots, m; j = 1, 2, \dots, n$$

○ ماتریس بی مقیاس وزین؛

$$\tilde{v}_{ij} = \tilde{w}_j \cdot \tilde{n}_{ij}, i = 1, 2, \dots, m; j = 1, 2, \dots, n$$

○ راه حل ایده آل مثبت و منفی؛

$$\tilde{A}^+ = \left\{ \tilde{v}_1^+, \tilde{v}_2^+, \dots, \tilde{v}_j^+, \dots, \tilde{v}_n^+ \right\} = \left\{ \left(\max_i \tilde{v}_{ij} | j \in J \right), \left(\min_i \tilde{v}_{ij} | j \in J' \right) \right\}$$

$$\tilde{A}^- = \left\{ \tilde{v}_1^-, \tilde{v}_2^-, \dots, \tilde{v}_j^-, \dots, \tilde{v}_n^- \right\} = \left\{ \left(\min_i \tilde{v}_{ij} | j \in J \right), \left(\max_i \tilde{v}_{ij} | j \in J' \right) \right\}$$

تاپسیس فازی

FTOPSIS

○ فاصله گزینه‌ها از ایده آل مثبت و منفی؛

$$\tilde{S}_i^+ = \sqrt{\sum_{k=1}^m \left[\tilde{v}_{ij} - \tilde{v}_j^+ \right]^2}, i = 1, 2, \dots, m$$

$$\tilde{S}_i^- = \sqrt{\sum_{k=1}^m \left[\tilde{v}_{ij} - \tilde{v}_j^- \right]^2}, i = 1, 2, \dots, m$$

$$\max \left\{ \tilde{v}_{ij} \right\} - \tilde{v}_j^+ = \min \left\{ \tilde{v}_{ij} \right\} - \tilde{v}_j^- = \dots$$

○ فازی زدایی؛

○ محاسبه مقادیر شاخص نزدیکی نسبی؛

$$C_i^+ = \frac{S_i^-}{S_i^+ + S_i^-}, i = 1, 2, \dots, m$$

معادل سازی فازی مثلثی – گزینه به معیار

متغیر کلامی	عدد فازی مثلثی معادل	عدد فازی ذوزنقه‌ای معادل
خیلی ضعیف/ خیلی کم	(۰، ۱، ۲)	(۰، ۰، ۱، ۲)
ضعیف/ کم	(۱، ۲، ۳)	(۱، ۲، ۳)
نسبتاً ضعیف/ نسبتاً کم	(۲، ۳، ۵)	(۲، ۳، ۴، ۵)
متوسط	(۴، ۵، ۶)	(۴، ۵، ۵، ۶)
نسبتاً قوی/ نسبتاً خوب	(۵، ۶، ۸)	(۵، ۶، ۷، ۸)
قوی/ خوب	(۷، ۸، ۹)	(۷، ۸، ۸، ۹)
خیلی قوی/ خیلی خوب	(۸، ۹، ۱۰)	(۸، ۹، ۱۰، ۱۰)

معادل سازی فازی مثلثی – اهمیت معیارها

متغیر کلامی	عدد فازی مثلثی معادل	عدد فازی ذوزنقه‌ای معادل
خیلی پایین	(۰، ۰، ۱، ۰، ۲)	(۰، ۰، ۰، ۱، ۰، ۲)
پایین	(۰، ۱، ۰، ۲، ۰، ۳)	(۰، ۱، ۰، ۲، ۰، ۳)
نسبتاً پایین	(۰، ۲، ۰، ۳، ۰، ۵)	(۰، ۲، ۰، ۳، ۰، ۴، ۰، ۵)
متوسط	(۰، ۴، ۰، ۵، ۰، ۶)	(۰، ۴، ۰، ۵، ۰، ۵، ۰، ۶)
نسبتاً بالا	(۰، ۵، ۰، ۶، ۰، ۸)	(۰، ۵، ۰، ۶، ۰، ۷، ۰، ۸)
بالا	(۰، ۷، ۰، ۸، ۰، ۹)	(۰، ۷، ۰، ۸، ۰، ۸، ۰، ۹)
خیلی بالا	(۰، ۸، ۰، ۹، ۱)	(۰، ۸، ۰، ۹، ۱، ۱)

فاصله اعداد فازی خاص

$$\tilde{a}_1 = (a_1, m_1, m_1^r, b_1)$$

$$\tilde{a}_r = (a_r, m_r, m_r^r, b_r)$$

$$d_v(\tilde{a}_1, \tilde{a}_r) = \sqrt{\frac{1}{r} \left[(a_1 - a_r)^r + (m_1 - m_r)^r + (m_1^r - m_r^r)^r + (b_1 - b_r)^r \right]}$$

$$\tilde{a}_r = (a_r, m_r, b_r)$$

$$\tilde{a}_1 = (a_1, m_1, b_1)$$

$$d_v(\tilde{a}_1, \tilde{a}_r) = \sqrt{\frac{1}{r} \left[(a_1 - a_r)^r + (m_1 - m_r)^r + (b_1 - b_r)^r \right]}$$

فاصله اعداد فازی خاص – ادامه

$$d_i^+ = \sum_{j=1}^n d_v(\tilde{v}_{ij}, \tilde{v}_j^+), i = 1, 2, \dots, m$$

$$d_i^- = \sum_{j=1}^n d_v(\tilde{v}_{ij}, \tilde{v}_j^-), i = 1, 2, \dots, m$$

$$CI_i = \frac{d_i^-}{d_i^+ + d_i^-}, i = 1, 2, \dots, m$$

مثال

$$w_1 = (0.7, 0.8, 0.8, 0.9)$$

$$w_2 = (0.8, 0.9, 1, 1)$$

C_2	C_1	
(5, 7, 8, 10)	(5, 6, 7, 8)	A_1
(8, 9, 10, 10)	(7, 8, 8, 9)	A_2
(7, 8, 8, 10)	(7, 8, 9, 10)	A_3

Page • 93

روش لینمپ

- برنامه‌ریزی خطی برای تجزیه و تحلیل چند بعدی ترجیحات؛
- توسط اسرینیواسان و شاکر؛
- با در نظر گرفتن مجموعه‌ای اولیه از ترجیحات تصمیم گیرنده در خصوص اولویت زوجی گزینه‌ها نسبت به یکدیگر، یک بردار تصمیم ایده‌آل و اوزان شاخصهای تصمیم‌گیری را به گونه‌ای مشخص می‌سازد که رتبه‌بندی حاصل از فاصله گزینه‌ها با بردار ایده‌آل به دست آمده بر اساس اوزان محاسبه شده بیشترین سازگاری را با ترجیحات اولیه تصمیم گیرنده داشته باشد.

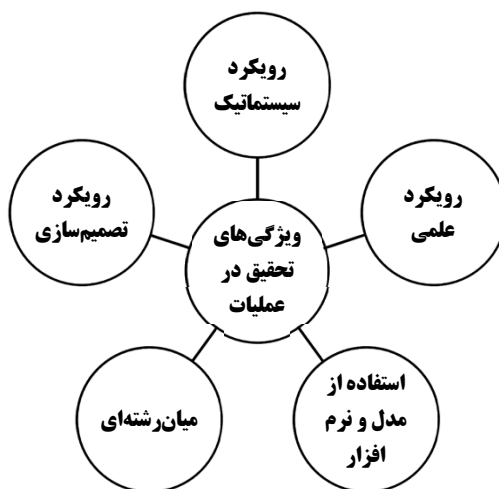
مبنای روش لینمپ

برنامه ریزی خطی

- انواع برنامه / مدل
- اجزاء مدل
- مدل سازی پیوسته و صفر یا یک و ترکیبی
- حل مدل های خطی (هندسی، سیمپلکس، M، دو فاز، ثانویه، تجدید نظر شده، انشعاب و تحدید هندسی، تغییر متغیر، بالاس)
- تحلیل حساسیت و برنامه ریزی پارامتری

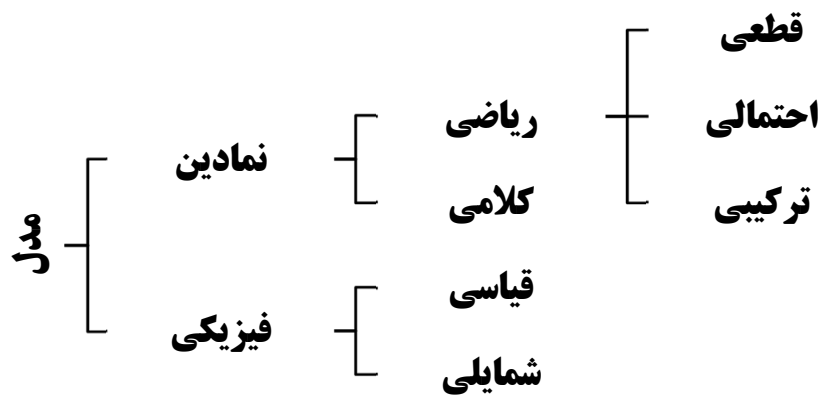
Page • 95

ویژگی ها



Page • 96

انواع مدل ها



Page • 97

اجزاء مدل ریاضی



Page • 98

جزء اول. متغیرها

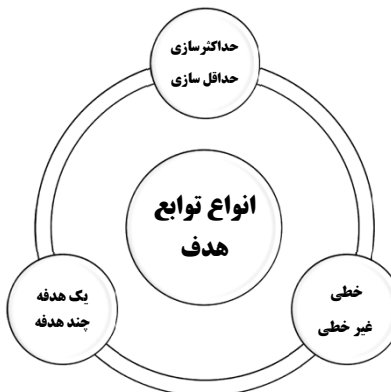
به دو دسته قابل تقسیم هستند و با $x_j, y_i, x_{ij}, y_{jk}, \dots$ نمایش داده می‌شوند. اندیسهای متغیر نشاندهنده ابعاد درگیر در مساله هستند. در صورتیکه مساله تک بعدی باشد و به عنوان مثال هدف تولید محصول باشد، تنها یک اندیس بکار میرود (x_j مقدار تولید، استخدام یا خرید در ماه زام). در صورتیکه مساله دو بعدی باشد و به عنوان مثال ارسال کالا از مبدا به مقصد مدنظر باشد، اندیس دو بعدی خواهد بود (x_{ij} مقدار کالای ارسالی از مبدا i به مقصد j ، نیروی زام استخدام شده برای دوره زام). همچنین اگر مساله سه بعدی باشد، x_{ijk} میتواند نشان دهنده میزان تولید محصول زام در ماه زام و در کارگاه k باشد.

متغیر وابسته	متغیر مستقل
<input type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>
<input type="checkbox"/> بیرون زا	<input type="checkbox"/> درون زا
<input type="checkbox"/> نتیجه	<input type="checkbox"/> تصمیم
<input type="checkbox"/> پاسخ	<input type="checkbox"/> قابل کنترل
<input type="checkbox"/> غیر قابل کنترل	

Page • 99

جزء دوم. تابع هدف

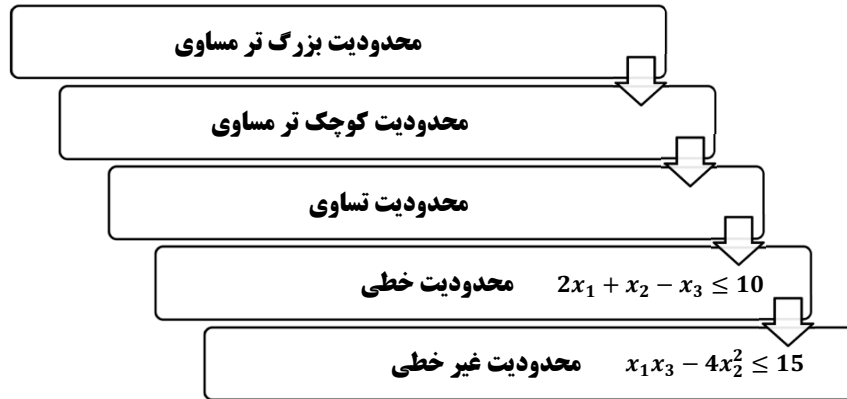
■ یک رابطه ریاضی خطی که هدف موسسه (سازمان) را در قالب متغیرهای تصمیم توصیف می‌کند و با Z نمایش داده می‌شود.



Page • 100

جزء سوم. محدودیت ها

یک معادله یا نامعادله، متشکل از متغیرهای تصمیم است که موانع موجود در دستیابی به هدف را مطرح می‌سازد. محدودیت‌ها بسته به نوع تعریف می‌توانند \leq $=$ \geq باشند. قبل از نمایش محدودیتها از نماد ('s.t' به معنی "محدود به") در مدل‌سازی استفاده می‌شود.



Page • 101

جزء چهارم. وضعیت متغیرهای تصمیم

۱. اگر متغیر تصمیم از نوع پیوسته و نامنفی باشد، از نماد استفاده می‌شود.
۲. اگر متغیر تصمیم از نوع آزاد در علامت باشد، از نماد Free استفاده می‌شود.
۳. اگر متغیر تصمیم از نوع صفر یا یک باشد، از نماد 0 or 1 استفاده می‌شود.
۴. اگر متغیر تصمیم از نوع عدد کاملاً صحیح باشد (عضو مجموعه اعداد صحیح) از نماد Int استفاده می‌شود.



Page • 102

جزء پنجم. ضرایب متغیرهای تصمیم در تابع هدف

این نماد به مفهوم تخصیص مقدار C به ازاء ایجاد هر واحد از متغیر j ام است. به عنوان مثال با تولید هر واحد از محصول x_j به اندازه C_j واحد هزینه یا سود نصیب سازمان خواهد شد.

جزء ششم) منابع در دسترس. با b_i نمایش داده می شود و به مفهوم مقدار موجود از منبع i است.

جزء هفتم) ضرایب متغیرهای تصمیم در محدودیت ها. با نماد a_{ij} نمایش داده می شود و به این پارامترها ضرایب فنی نیز گفته میشود که در واقع میزان مصرف یک خروجی (یا متغیر تصمیم)، از منابع را نمایش میدهد.

چارچوب کلی مدل

$$\text{Max (Min) } Z = \sum_{j=1}^n C_j \cdot X_j$$

s.t :

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} \cdot x_j \leq \text{or} = \text{or} \geq b_i, \quad \forall i \in m$$

$$x_j \geq 0 \quad \text{or free}$$

$$\text{Max (Min) } Z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

S.t :

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

$$a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2n} x_n \leq b_2$$

.

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

$$x_j \geq 0$$

$$x_j \leq 0$$

$$x_j \text{ free}$$

- فرض تناسب. هر فعالیت به تنهایی و مستقل از سایر فعالیت های دیگر عمل می نماید. مقدار تابع هدف و میزان مصرف منابع دقیقاً متناسب با یک متغیر، تغییر می کند.
- فرض جمع پذیری. تابع هدف از مجموع متغیرها بدست می آید. به عبارتی روابط غیر از رابطه ریاضی جمع (یا تقریق) نباید در تابع هدف یا محدودیت ها و بین متغیرهای تصمیم استفاده شود. این فرض در مدل های برنامه ریزی غیرخطی صادق نخواهد بود.
- فرض بخش پذیری. متغیرهای تصمیم می توانند مقادیر غیر صحیح باشند. به عبارتی لزومی به عدد صحیح بودن نتایج مدل ریاضی نیست. این فرض در مدل های عدد صحیح و صفر یا یک صادق نخواهد بود.
- فرض معین بودن. تمامی پارامترهای مدل مقادیری ثابت و غیر احتمالی اند. این فرض در مدل های احتمالی مانند برنامه ریزی پویای احتمالی صادق نخواهد بود.

مساله ترکیب تولید

■ کارخانه‌ای چهار محصول a, b, c, d را که به ترتیب سودشان ۲۵ و ۲۰ و ۱۰ و ۱۵ دلار است تولید می‌نماید. اگر برای تولید این چهار محصول به نیروی انسانی، ماده اولیه، ماشین آلات نیاز داشته باشیم مدل برنامه‌ریزی تولید این کارخانه را به نحوی تهیه کنید که سود کارخانه حداکثر شود و مقادیر استفاده از منابع از محدوده جدول زیر تجاوز نکند. اعداد داخل جدول نشان‌دهنده میزان منبع مورد نیاز برای تولید هر واحد از محصولات است.

در دسترس	D	C	B	A	محصول منبع	
۱۰۰۰	۹	۱۵	۷	۵	نیروی انسانی	نفر/ساعت
۵۰۰۰	۷	۵	۷	۱۰	ماده اولیه	کیلوگرم
۳۷۵	۱	۲	۱۰	۳	ماشین آلات	تعداد/ساعت
	۲۷۰	۱۵۰	۱۰۰	۲۰۰	تقاضا	
	۲۵	۲۰	۱۰	۱۵	سود	

Page • 105

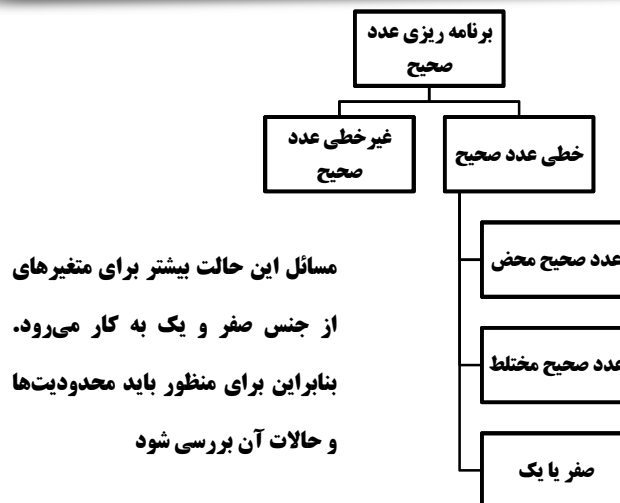
مساله حمل و نقل

■ یک شرکت توزیع‌کننده باید تمامی محصولات خود را از ۳ مرکز توزیع به ۳ فروشگاه ارسال کند. ظرفیت ۳ مرکز توزیع به ترتیب ۲۵۰، ۱۵۰، ۲۵۰ و تقاضای ۳ فروشگاه به ترتیب ۳۰۰، ۲۰۰، ۱۵۰ است. اگر هزینه ارسال هر واحد کالا از مراکز توزیع به فروشگاه‌ها مطابق جدول زیر باشد، مسئله را به نحوی مدل‌سازی نمایید که هزینه توزیع‌کننده حداقل گردد.

فروشگاه \ توزیع	۱	۲	۳	
۱	۷	۱۱	۱۲	۲۵۰
۲	۱۱	۱۵	۸	۱۵۰
۳	۹	۱۴	۱۶	۲۵۰
	۳۰۰	۲۰۰	۱۵۰	

Page • 106

مدلسازی اعداد صحیح



Page • 107

حالت های خاص

رابطه	قاعده	کد
$y_1 + y_2 \leq 1$	محدودیت‌های دو به دو ناسازگار	۱
$y_1 + y_2 = 1$	محدودیت این یا آن	۲
$y_1 + y_2 \geq 1$	محدودیت الزام	۳
$y_1 + y_2 = 2$	محدودیت الزام دو گانه	۴
$y_1 - y_2 \leq 0$	محدودیت وابستگی ناقص	۵
$y_1 - y_2 = 0$	محدودیت وابستگی	۶
$y_1 + y_2 + \dots + y_k = k$	انتخاب k متغیر از میان n متغیر تصمیم	۷

Page • 108

حالت های خاص – ادامه

رابطه	قاعده	کد
$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n \leq b_1 + M(y)$ $a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n \leq b_2 + M(y)$ $x_j \geq 0$ $y = 0,1$	انتخاب یک محدودیت از میان دو محدودیت (روش اول)	۸
$a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n \leq b_1 + My_1$ $a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n \leq b_2 + My_2$	انتخاب یک محدودیت از میان دو محدودیت (روش دوم)	۹
$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \leq b_1 + My_1$ $a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \leq b_2 + My_2$ \dots $a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \leq b_m + My_m$	انتخاب k محدودیت از میان N محدودیت	—
$y_1 + y_2 + \dots + y_M \leq M - k$	انتخاب حداکثر k محدودیت از M محدودیت	۱۰
$y_1 + y_2 + \dots + y_M \geq M - k$	انتخاب حداقل k محدودیت از M محدودیت	۱۱
$y_1 + y_2 + \dots + y_M = M - k$	انتخاب دقیقاً k محدودیت از M محدودیت	۱۲

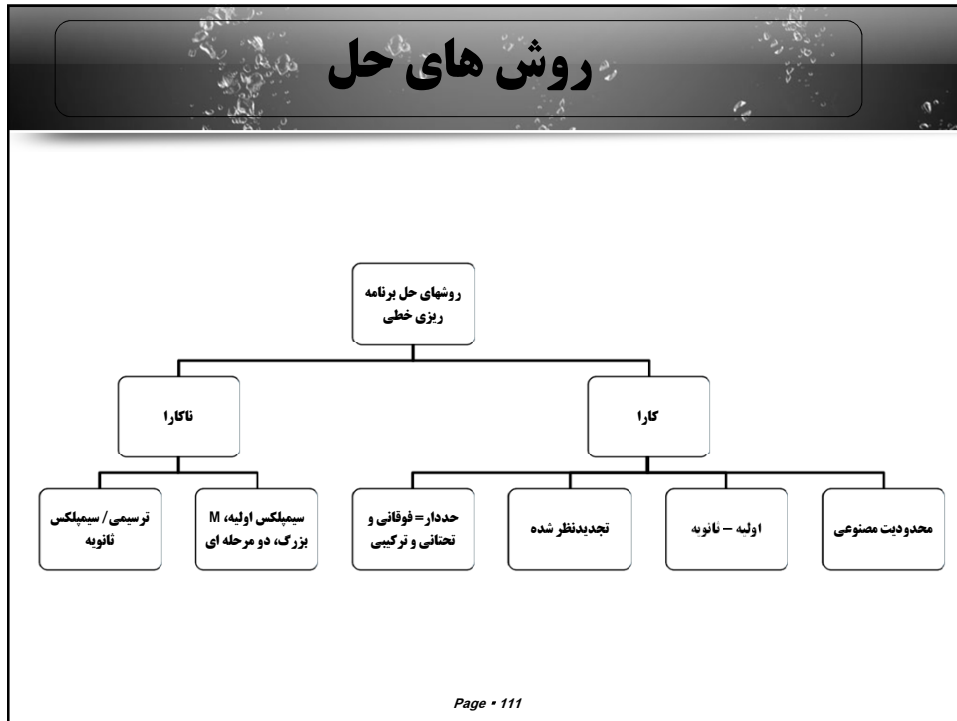
Page • 109

مثال

- در کارخانه‌ای که تنها یک محصول تولید می‌کند، (محصول B) مقدار تولید یا حداکثر به میزان 1000، واحد است، یا اینکه اصلاً از کالای B تولیدی صورت نمی‌گیرد. این وضعیت را مدل‌سازی نمایید.
- محصول B یا تولید نمی‌شود و یا در صورت تولید حداقل 500 و حداکثر 1000 واحد تولید خواهد شد.
- محصول B یا تولید نمی‌شود و یا در صورت تولید باید 500 واحد تولید شود.
- اگر محصول B در بسته‌های 300 یا 500 یا 1000 تایی به فروش برسد، محدودیتی بنویسید که فروش محصول B را تضمین کند.

Page • 110

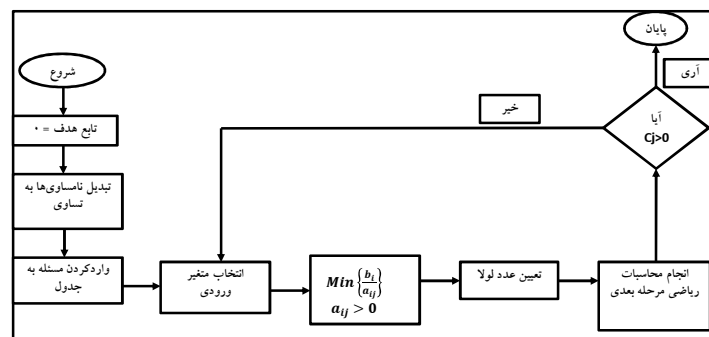
روش های حل



ملزومات ادامه درس

■ روش هندسی

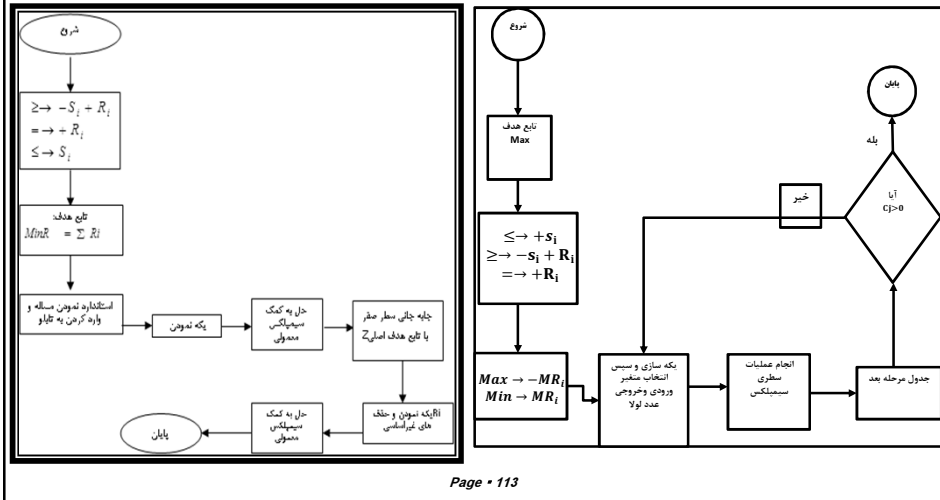
■ روش سیمپلکس اولیه



ملزومات ادامه درس

■ روش M

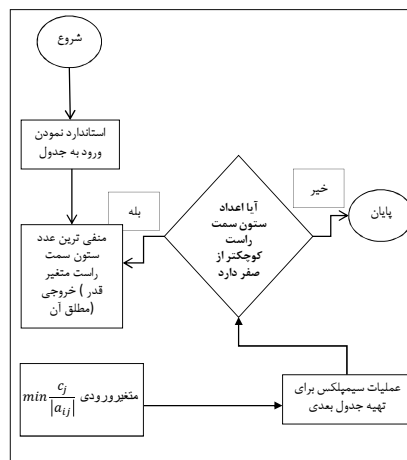
□ روش دو مرحله ای



Page • 113

ملزومات ادامه درس

■ روش سیمپلکس ثانویه



Page • 114

- (۱) مساله اولیه با تابع هدف حداکترسازی یا Max و مساله ثانویه با تابع هدف حداقل سازی یا Min نوشته شود.
- (۲) به تعداد محدودیت‌های موجود در مساله اولیه، متغیر تصمیم در مساله ثانویه خواهیم داشت و به تعداد متغیرهای تصمیم در اولیه، محدودیت در ثانویه خواهیم داشت.
- (۳) ضرایب متغیرهای تصمیم در تابع هدف یا "C_j" ها نقش منابع را برای مساله ثانویه ایفا خواهند کرد.
- (۴) منابع مورد استفاده در مساله اولیه با "b_i" ها نقش ضرایب متغیرهای تصمیم را در ثانویه به عهده خواهد داشت.
- (۵) متغیرهای تصمیم در مساله ثانویه همان قیمت‌های سایه هستند و با "y_i" نمایش داده می‌شوند.
- (۶) محدودیت‌های مساله اولیه بهتر است از نوع کوچکتر مساوی و محدودیت‌های ثانویه از نوع بزرگتر مساوی باشد.
- (۷) تمامی متغیرهای تصمیم در اولیه - ثانویه باید غیرمنفی باشند.
- (۸) اگر ضرایب متغیرهای تصمیم در اولیه a_{ij} باشد در ثانویه a_{ij} خواهد بود.

ساختار ماترسی مسائل برنامه ریزی خطی

ردیف	شرح	ماترسی
۱	ماترسی ضرایب تابع هدف که با C نمایش داده می‌شوند	$C = [c_1, c_2, \dots, c_n]_{1 \times n}$
۲	ماترسی متغیرهای تقسیم که با X نمایش داده	$X = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}_{n \times 1}$
۳	ماترسی منابع یا محدودیت‌ها که با b نماد نمایش داده	$b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}_{m \times 1}$
۴	ماترسی ضرایب فنی که با A نمایش داده	$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}_{m \times n}$

$MaxZ = \sum_{j=1}^n C_j x_j$
 s.t:
 $\sum a_{ij} x_j \leq b_i$
 $x_j \geq 0$
 $MaxZ = C_1 x_1 + C_2 x_2 + \dots + C_n x_n$
 s.t
 $a_{11} X_1 + a_{12} X_2 + \dots + a_{1n} X_n \leq b_1$
 $a_{21} X_1 + a_{22} X_2 + \dots + a_{2n} X_n \leq b_2$
 \vdots
 $a_{m1} X_1 + a_{m2} X_2 + \dots + a_{mn} X_n \leq b_m$
 $X_j \geq 0$
 $i = 1, 2, 3, \dots, m$
 $j = 1, 2, 3, \dots, n$

Page • 115

ساختار ماترسی مسائل برنامه ریزی خطی - ادامه

ردیف	شرح	ماترسی
۵	ماترسی متغیرهای کمکی که با S نمایش داده	$S = \begin{bmatrix} S_1 \\ S_2 \\ \vdots \\ S_m \end{bmatrix}_{m \times 1}$
۶	ماترسی یکه، که با I نماد / نشان داده	$I = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}_{m \times m}$

$MaxZ = \sum_{j=1}^n c_j x_j$
 s.t:
 $\sum_{j=1}^m a_{ij} x_j + S_i = b_i$
 $x_j \geq 0$
 $MaxZ = C_1 x_1 + C_2 x_2 + \dots + C_n x_n$
 s.t:
 $a_{11} X_1 + a_{12} X_2 + \dots + a_{1n} X_n \leq b_1$
 $a_{21} X_1 + a_{22} X_2 + \dots + a_{2n} X_n \leq b_2$
 \vdots
 $a_{m1} X_1 + a_{m2} X_2 + \dots + a_{mn} X_n \leq b_m$
 $X_j, S_i \geq 0$
 $i = 1, 2, 3, \dots, m$
 $j = 1, 2, 3, \dots, n$

Page • 116

شکل ریاضی تابلوی سیمپلکس

B.V	X_1	X_2	X_3	...	X_n	S_1	S_2	S_3	...	S_n	R. h. s
Z	$-C_1$	$-C_2$	$-C_3$...	$-C_n$	0	0	0	...	0	Z_0
X_1	a_{11}	a_{12}	a_{13}	...	a_{1n}	1	0	0	...	0	b_1
X_2	a_{21}	a_{22}	a_{23}	...	a_{2n}	0	1	0	...	0	b_2
X_3	a_{31}	a_{32}	a_{33}	...	a_{3n}	0	0	1	...	0	b_3
.
.
X_n	a_{m1}	a_{m2}	a_{m3}	...	a_{mn}	0	0	0	...	1	b_m

$Max Z = C.X$

st

$AX + IS = b$

$S, X \geq 0$

$Max Z = C.X$

st

$[A \ I] \begin{bmatrix} X \\ S \end{bmatrix} = b$

$X, S \geq 0$

$[A, I] = [N, B]$

$\begin{bmatrix} X \\ S \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} X_N \\ X_B \end{bmatrix}$

$Max Z = C.X$

s.t :

$[N, B] \cdot \begin{bmatrix} X_N \\ X_B \end{bmatrix} = b$

$X, S \geq 0$

شکل ریاضی تابلوی سیمپلکس – ادامه

B.V	X_1	X_2	X_3	...	X_n	S_1	S_2	S_3	...	S_n	R. h. s
Z	$-C_1$	$-C_2$	$-C_3$...	$-C_n$	0	0	0	...	0	Z_0
X_1	a_{11}	a_{12}	a_{13}	...	a_{1n}	1	0	0	...	0	b_1
X_2	a_{21}	a_{22}	a_{23}	...	a_{2n}	0	1	0	...	0	b_2
X_3	a_{31}	a_{32}	a_{33}	...	a_{3n}	0	0	1	...	0	b_3
.
.
X_n	a_{m1}	a_{m2}	a_{m3}	...	a_{mn}	0	0	0	...	1	b_m

$Max Z = C.X$

s.t :

$[N, B] \cdot \begin{bmatrix} X_N \\ X_B \end{bmatrix} = b$

$X, S \geq 0$

$[N, B] \begin{bmatrix} X_N \\ X_B \end{bmatrix} = b$

$N.X_N + B.X_B = b$

$N.X_N + B.X_B = b \xrightarrow{B^{-1}} B^{-1}.N.X_N + B^{-1}.B.X_B = B^{-1}.b$

$B^{-1}.N.X_N + B^{-1}.B.X_B = B^{-1}.b \xrightarrow{X_N=0} 0 + B^{-1}.B.X_B = B^{-1}.b \rightarrow B^{-1}.B.X_B = B^{-1}.b$

$B^{-1}.B.X_B = B^{-1}.b \xrightarrow{B^{-1}.B=I} X_B = \bar{b} = B^{-1}.b$

$\bar{b} = B^{-1}.b$

$X_B = \bar{b} = B^{-1}.b$

شکل ریاضی تابلوی سیمپلکس – ادامه

B.V	X_1	X_2	X_3	...	X_n	S_1	S_2	S_3	...	S_n	R. h. s
Z	$-C_1$	$-C_2$	$-C_3$...	$-C_n$	0	0	0	...	0	Z_0
X_1	a_{11}	a_{12}	a_{13}	...	a_{1n}	1	0	0	...	0	b_1
X_2	a_{21}	a_{22}	a_{23}	...	a_{2n}	0	1	0	...	0	b_2
X_3	a_{31}	a_{32}	a_{33}	...	a_{3n}	0	0	1	...	0	b_3
⋮											⋮
X_n	a_{n1}	a_{n2}	a_{n3}	...	a_{nn}	0	0	0	...	1	b_m

$Max Z = C.X$

s.t :

$$[N, B]. \begin{bmatrix} X_N \\ X_B \end{bmatrix} = b$$

$X, S \geq 0$

$$Z = Cx = [C_B, C_N] \begin{bmatrix} X_B \\ X_N \end{bmatrix} = C_B.X_B + C_N.X_N$$

$$Z = C_B.X_B \rightarrow \begin{cases} X_B = B^{-1}.b, \rightarrow Z = C_B.B^{-1}.b \\ X_B = \bar{b}, \rightarrow Z = C_B.\bar{b} \end{cases}$$

$$Z_j - C_j = \bar{C}_j = C_B.B^{-1}.N - C_N$$

$$Z_j - C_j = \bar{C}_j = C_B.\bar{P}_j - C_j$$

$$\bar{a}_{ij} = B^{-1}.a_{ij}$$

$$\bar{P}_j = B^{-1}.P_j$$

شکل ریاضی تابلوی سیمپلکس – ادامه

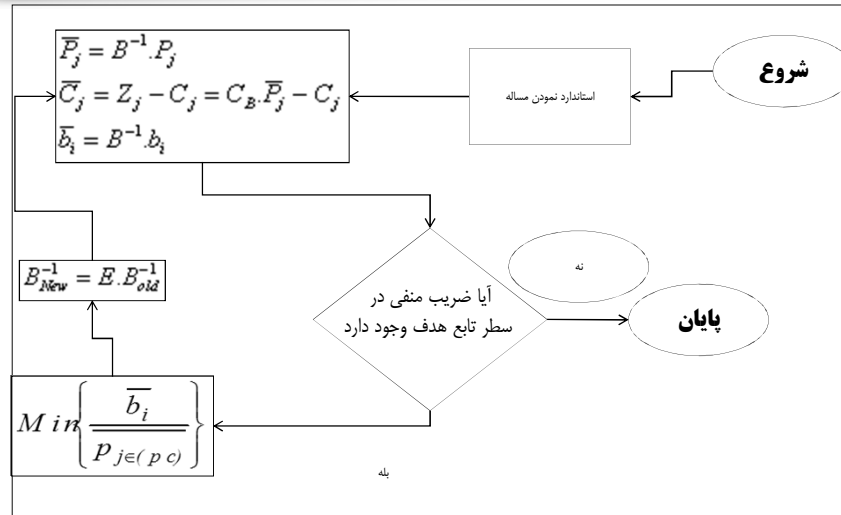
B.V	x_1	x_2	x_n	S_1	S_2	S_n	R.h.s
Z	$C_B.\bar{P}_j - C_j$								$C_B.X_B = C_B.\bar{b}$
x_1									$B^{-1}.b$
x_2									
⋮									
⋮									
x_n									

B.V	متغیرها	RHS
Z	$C_B.\bar{P}_j - c_j$	$C_B.X_B = C_B.\bar{b}$
X_B	$B^{-1}.P_j$	$B^{-1}.b$

تحلیل حساسیت

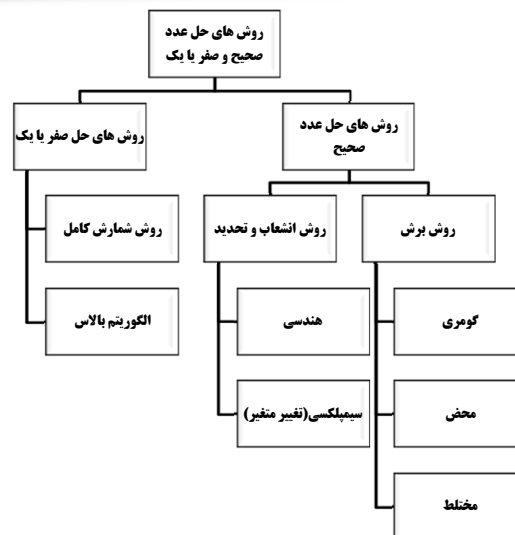
برنامه ریزی پارامتری

سیمپلکس تجدید نظر شده



Page • 121

فصل چهارم: حل مسائل عدد صحیح



Page • 122

انشعاب و تحدید هندسی

گام ۱) مساله را بدون در نظر گرفتن محدودیتهای عدد صحیح با استفاده از روش هندسی حل نمائید.

گام ۲) اگر جواب گام ۱ عدد صحیح بود مساله خاتمه یافته است در غیر اینصورت به گام سوم بروید.

گام ۳) متغیری که جواب غیر عدد صحیح دارد بین دو عدد صحیح محصور کنید

$$x_1 = \frac{5}{2} \rightarrow 2 \leq x_1 \leq 3$$

گام ۴) مرحله انشعاب. مساله اصلی را به دو مساله فرعی تبدیل نموده و به هر حالت یکی از محدودیت‌های زیر را اضافه و هر مساله فرعی را به روش هندسی حل نمائید.

$$MaxZ = \sum_{j=1}^n C_j x_j$$

S.t:

$$\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i$$

$$x_j \geq k + 1$$

$$MaxZ = \sum_{j=1}^n C_j x_j$$

S.t:

$$\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i$$

$$x_j \leq k$$

$$x_j = Int$$

انشعاب و تحدید هندسی – ادامه

گام ۵) جواب هر یک از مسائل فرعی را بدست آورده و در صورتی که در جواب صورت فرعی از جواب

اصلی بهتر بود (برای تابع هدف Max بزرگتر و برای تابع هدف Min مقدار کوچکتر مطلوب‌تر است)،

جواب اولیه را بهبود دهید (جواب کلی مساله را به جواب بهتر مساله قبلی تغییر دهید). در ابتدای توابع

حداکثرسازی مقدار بهینه مساله کلی منفی بینهایت و برای مسائل حداقلسازی مثبت بینهایت در نظر

گرفته می‌شود. سپس با هر تکرار و در صورت رسیدن به نقطه بهتر، جواب اولیه را بهبود دهید.

گام ۶) مرحله تحدید. در صورتی که هر انشعاب به عمق رسید آن شاخه را مسدود نمائید، شرایط به عمق

رسیدن یکی از سه حالت زیر است:

انشعاب و تحدید هندسی – ادامه

الف) جواب مساله فرعی از جواب قبلی مساله بهتر باشد. در این حالت این انشعاب پاسخ بهتر را داشته و اگر تمامی متغیرهای آن عدد صحیح شده بود، بهترین جواب مساله تا آن لحظه همین انشعاب است.

ب) جواب مساله فرعی از جواب کلی مساله بدتر باشد.

ج) ناحیه موجهی برای حل مساله فرعی پیدا نشود. در این حالت مساله فرعی فاقد منطقه جواب موجه بوده و مساله به عمق رسیده است.

کام ۷) تمامی انشعاب ها را به همین طریق بررسی نموده و به عمق برسید، تا جواب نهائی مساله بدست آید.

برش گومری

برای اجتناب از تکرارها و انشعاب‌های روش انشعاب و تحدید هندسی و سیمپلکسی معادله‌ای به مساله برنامه‌ریزی عدد صحیح اضافه می‌کنیم، که این معادله منجر به انتخاب نقاطی می‌گردد که تماماً عدد صحیح است و به عبارتی به کمک معادله برش فضای جواب محدب تغییر کرده و نقطه حدی آن تماماً عدد صحیح می‌شود. این معادله برش باید دارای ویژگی باشد که هیچ یک از جواب‌های عدد صحیح موجه را از فضای جواب خارج نکند.

شرط استفاده

در معادله برش گومری شرط استفاده از معادله برش عدد صحیح بودن تمام ضرائب و اعداد محدودیت-هاست

برش گومری – ادامه

گام ۱) بدون در نظر گرفتن شرط عدد صحیح مساله را به روش سیمپلکس (هر نوعی از سیمپلکس) حل نمائید.

گام ۲) اگر خروجی گام یک در مقدار متغیرهای اساسی عدد صحیح بود مساله خاتمه یافته است، در غیر اینصورت به گام ۳ بروید.

گام ۳) معادله برش گومری را برای یکی از سطرها انتخاب کنید. سطر انتخابی باید طبق یکی از قواعد زیر انتخاب شود.

Page • 127

برش گومری – ادامه

قاعده اول) حداکثر مقدار جزء کسری مقادیر سمت راست را محاسبه کرده، سطری که جزء کسری بزرگتری دارد برای برش انتخاب می‌شود

قاعده دوم) اگر جزء کسری حداقل دو سطر با یکدیگر برابر بود قاعده اول کارائی نداشته و باید از قاعده دو استفاده نمود، طبق قاعده دوم حداکثر مقدار حاصل تقسیم جزء کسری مقادیر سمت راست به مجموع ضرایب فنی، ملاک خواهد بود

قاعده سوم) اگر دو قاعده فوق کار ساز نبود، یک انشعاب را به دلخواه انتخاب نمائید

$$Max \{ [bi]_F \} \qquad Max \left\{ \frac{[bi]_F}{\sum [S_{ij}]_F} \right\}$$

Page • 128

برش گومری – ادامه

کام ۴) پس از انتخاب سطر گومری معادله برش گومری را با استفاده از رابطه زیر بدست آورده و به انتهای جدول بهینه اضافه می کنیم

$$\sum [a_{ij}]_F . w_j + Sg_i = -[bi]_F$$

کام ۵) مساله را به روش سیمپلکس ثانویه حل کنید.

کام ۶) به کام ۲ بازگردید.

فصل پنجم: حل مسائل صفر یا یک

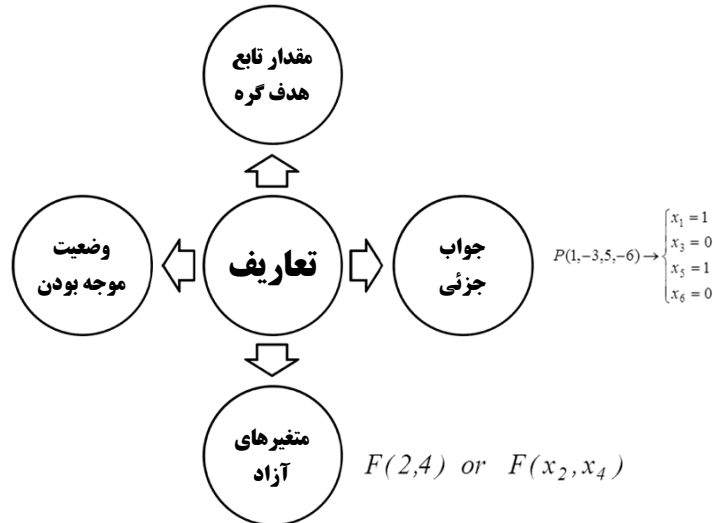
مقدمات الگوریتم بالاس

۱- تابع هدف مساله باید از جنس ماکزیمم باشد، در صورتی که از جنس مینیمم بود در یک منفی ضرب نمائید.

۲- تمامی محدودیت‌ها می‌بایست از نوع کوچکتر مساوی باشد. در صورتی که محدودیت بزرگتر مساوی بود، آن را در یک منفی ضرب کنید، و اگر از نوع مساوی بود ابتدا به دو نامساوی کوچکتر مساوی و بزرگتر مساوی خرد نموده و سپس جزء بزرگتر مساوی را در یک منفی ضرب نمائید.

۳- ضرائب متغیرهای تصمیم در تابع هدف باید همگی منفی باشند

تعاریف الگوریتم بالاس



گام های الگوریتم بالاس

گام ۱) مساله را به فرم استاندارد الگوریتم بالاس تبدیل کنید یعنی سه شرط بیان شده حاضر باشند.
گام ۲) مقدار ابتدائی جواب مساله را منفی بینهایت در نظر بگیرید و تمامی متغیرهای مساله را آزاد فرض کنید.

گام ۳) مرحله انشعاب. یکی از متغیرهای تصمیم را برای انشعاب با شاخه کردن انتخاب کنید. این انشعاب باید براساس یکی از ضوابط زیر باشد.

۱- متغیر تصمیم آزادی در تمامی محدودیت‌ها ضریب عددی مثبت دارد از فهرست انشعاب حذف نمائید و مقدار آن را برای تمامی مراحل مساله صفر بگیرید.

۲- این ضابطه زمانی قابل استفاده است که یک جواب موجه اولیه به جزء Z_L بدست آورده باشد، بنابراین این ضابطه در تکرار اول غیر استفاده است. اگر متغیر تصمیم آزادی شرط زیر را دارا باشد از فهرست انشعاب مرحله مورد نظر (نه کل مساله) خارج خواهد شد.

$$Z_n + C_j \leq Z_L$$

گام های الگوریتم بالاس – ادامه

۳- از بین متغیرهای تصمیم آزادی که از دو ضابطه اول و دوم باقی مانده‌اند، متغیری را برای انشعاب انتخاب کنید که مقدار ارزشی آن از لحاظ قدر مطلق مینیمم باشد، ارزش هر متغیر تصمیم آزاد از رابطه زیر قابل

$$V_j = \sum_{i=1}^m \min(0, S_i - a_{ij})$$

محاسبه است.

گام ۴) متغیر تصمیم انتخاب شده در گام ۳ را یکبار مقدار صفر و یکبار مقدار یک بدهید و برای هر انشعاب F, P, Z_n, S را تعیین کنید. اگر Z_n موجه هر انشعاب از مقدار Z_L بهتر بود مقدار جدید Z_L را به

$$Z_N \geq Z_L \rightarrow Z_{L(New)} = Z_N$$

Z_N تغییر دهید.

گام های الگوریتم بالاس – ادامه

گام ۵) مرحله تحدید (به عمق رسیدن). در صورتیکه ضابطه های به عمق رسیدن برقرار بود، انشعاب بسته خواهد شد. این ضوابط عبارتند از:

۱- دسترسی به جواب موجه در هر انشعاب. در صورتیکه مقادیر S همگی محدودیتها مثبت بود، جواب انشعاب موردنظر موجه بوده و به عمق می‌رسد.

۲- عدم وجود متغیرهای آزاد. در صورتیکه در یک گره هیچ متغیر آزادی برای منشعب شدن وجود نداشته باشد، آن انشعاب به عمق خواهد رسید.

۳- تخریب جواب فعلی. در صورتیکه در یک انشعاب مقدار تابع هدف گره از مقدار تابع هدف مساله بدتر باشد، آن انشعاب به عمق خواهد رسید.

۴- در صورتیکه امکان دستیابی به جواب موجه وجود نداشته باشد آن گره به عمق خواهد رسید. برای بررسی این

$$\left| \sum_{j=1}^n a_{ij}^- (F) \right| < |S_i|$$

شرط اگر رابطه زیر صادق بود، آن گره به عمق خواهد رسید

گام های الگوریتم بالاس – ادامه

گام ۶) اگر تمامی انشعاب ها به عمق رسید، مساله خاتمه یافته است، در غیر اینصورت به گام سوم بازگردید.

Page • 135

نرم افزارها

LINDO

QSB

LINGO

GAMS

DS

AIMMS

WINQSB



مقدمه

- نرم افزار Lindo ابزاری توانمند در حل مسائل برنامه ریزی خطی
- حل یک مدل به تنهایی نمی تواند جوابگوی کاربران و مدیران باشد؛
- ناگزیر به تحلیل حساسیت و تفسیر اقتصادی مدل؛
- تفسیر اقتصادی با توجه به مفاهیم قیمت های سایه و قیمت کاهش یافته (Reduced cost)؛

مبانی لیندو

○ Lindo : Linear and Integer Discrete Optimizer

○ به معنی بهینه ساز گسسته خطی و عدد صحیح؛

○ برای حل مسائل:

○ برنامه ریزی خطی؛

○ برنامه ریزی عدد صحیح؛

○ برنامه های درجه دوم (Quadratic Programs)؛

○ نسخه مخصوص ویندوز: بسیار ساده و در عین حال قدرتمند.

کاربرد

○ مدل زیر را در نظر بگیرید:

$$\text{تابع هدف} \quad \text{Max } Z = 12 X_1 + 18 X_2 + 15 X_3$$

S.t.

$$\text{محدودیت مربوط به زمان کاری ماشین آلات} \quad 5 X_1 + 4 X_2 + 3 X_3 \leq 160 \text{ دقیقه}$$

$$\text{محدودیت مربوط به نیروی انسانی} \quad 4 X_1 + 10 X_2 + 4 X_3 \leq 288 \text{ ساعت}$$

$$\text{محدودیت مربوط به مواد} \quad 2 X_1 + 2 X_2 + 4 X_3 \leq 200 \text{ کیلو}$$

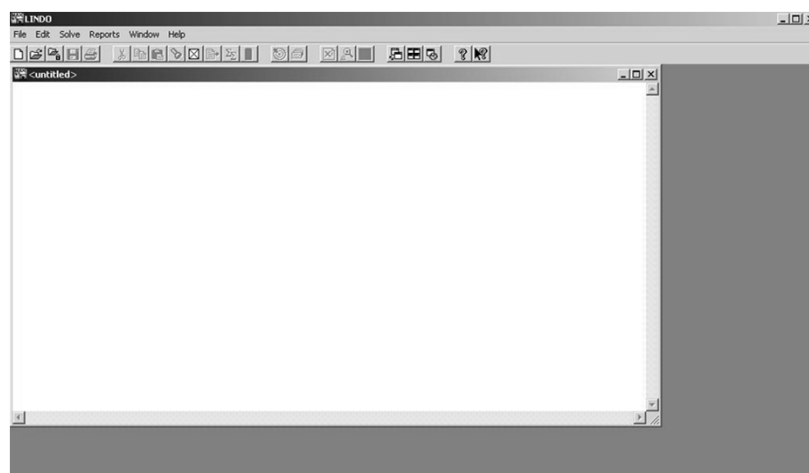
$$\text{محدودیت مربوط به محصول شماره ۲} \quad X_2 \leq 16 \text{ واحد}$$

کاربرد

- با وارد کردن مدل در نرم افزار و حل کامل با آن، می توان به پرسشهای زیر در مدت زمانی اندک پاسخ داد و امکان ارائه تحلیلهای مختلف برای زمینه کاری مدل شده وجود دارد:
 ۱. آیا جواب بهینه وجود دارد؟
 ۲. در چندمین تکرار جواب بهینه حاصل می شود؟
 ۳. اگر مقدار ضرایب متغیرها در تابع هدف به مقدار دلخواه جدیدی تغییر کند، مقادیر متغیرهای تصمیم و مقدار نهایی تابع هدف چند می شود؟
 ۴. اگر مقدار ضرایب متغیرها در محدودیتها به مقدار دلخواه جدیدی تغییر کند، مقادیر متغیرهای تصمیم و مقدار نهایی تابع هدف چند می شود؟
 ۵. بازه مجاز تغییرات ضرایب متغیرها در تابع هدف چیست؟
 ۶. بازه مجاز تغییرات مقادیر سمت راست محدودیتها چیست؟
 ۷. میزان تغییر در سود/ هزینه در صورت افزایش/ کاهش در یکی از متغیرهای تصمیم چقدر خواهد بود؟

ورود مدل به نرم افزار

- پس از نصب نرم افزار بر روی سیستم خود و اجرای آن، تصویری مشابه شکل زیر ایجاد میشود.



ورود مدل به نرم افزار

- اولین کار: تایپ کردن مدل در پنجره داخلی؛
- برای شروع تعیین کنید که تابع هدف Max یا Min؛
- پس از تعیین نوع تابع هدف، یک فاصله تایپ نموده و صرف نظر از عبارت $Z=$ ، ادامه عبارت مربوط به تابع هدف را وارد نرم افزار می کنیم؛
- پس از تابع هدف، برای نوشتن محدودیتها با زدن Enter یک خط به پایین آمده و عبارت Subject to که مخفف همان s.t. کاربردی است را تایپ می کنیم؛
- مجدد یک خط پایین آمده و محدودیتها را با ورود ضرایب متغیر تصمیم و خود متغیرهای تصمیم و عملگرهای بین آنها (با رعایت یک فاصله بین هر آیتم) وارد سیستم می کنیم؛
- برای نوشتن توضیحات اضافی، قبل از علامت پرانتز "(" هرچه نوشته شود در برنامه دخالت داده نمی شود؛
- بر همین اساس می توان توضیحات مربوط به هر محدودیت را نیز به شیوه ای اختصاری در مدل وارد نمود.

ورود مدل به نرم افزار

```

LINDO
File Edit Solve Reports Window Help
MAX <untitled>
MAX 12 X1 + 18 X2 + 15 X3
SUBJECT TO
Machine) 5 X1 + 4 X2 + 3 X3 < 160
Labor) 4 X1 + 10 X2 + 4 X3 < 288
Material) 2 X1 + 2 X2 + 4 X3 < 200
Product2) X2 < 16
END
  
```


نکات

- پس از Max و یا Min و همچنین بین ضرایب متغیرهای تصمیم و بین تمامی عملگرهای میان آنها باید فاصله (space) گذاشته شود؛
- نیازی به وارد نمودن عبارت مربوط به بزرگتر مساوی صفر بودن متغیرهای تصمیم در Lindo نمی باشد؛
- در انتهای برنامه (پس از تایپ آخرین محدودیت) باید کلمه End تایپ شود.
- . برای علائم \leq و \geq نیز می توانید از $= >$ و $= <$ استفاده کنید.

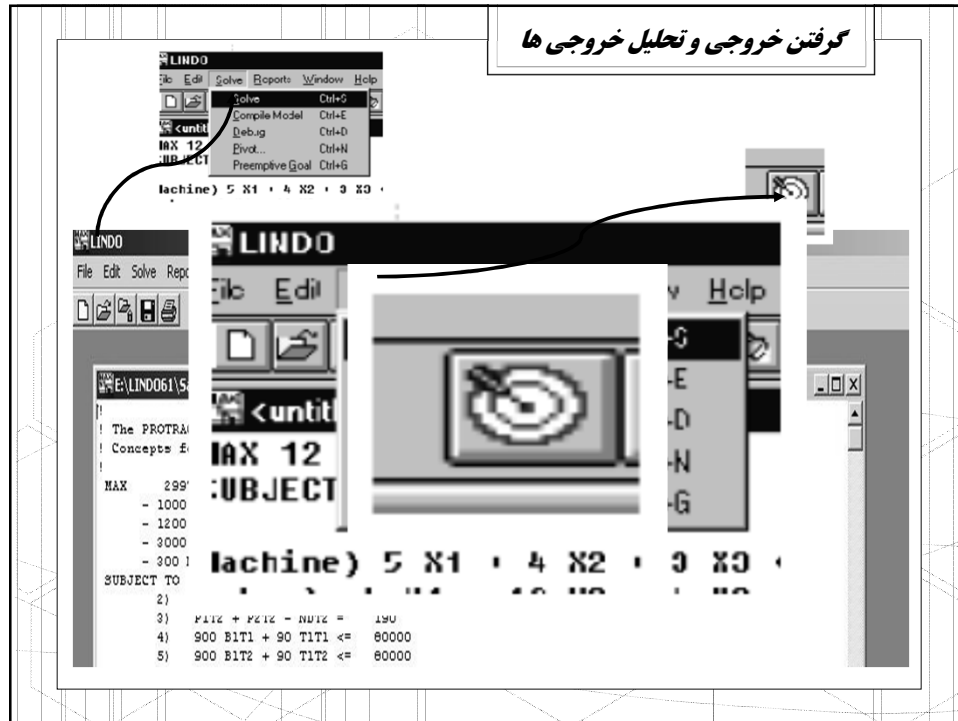
گرفتن خروجی و تحلیل خروجی ها

- پس از وارد نمودن مدل و اطمینان از رعایت نکات ذکر شده، باید دستور حل (Solve) به نرم افزار داده شود.

مراجعه به منوی Solve و انتخاب گزینه Solve امکانپذیر است

یا

زدن دکمه میانبر



گرفتن خروجی و تحلیل خروجی ها

اطلاعات این پنجره

- آیا وضعیت Status مساله بهینه است یا خیر؛
- تعداد تکرارهای منجر به جواب نهایی؛
- مقدار نهایی تابع هدف (Z^*)؛
- زمان طی شده برای حل مساله.

LINDO Solver Status

Optimizer Status

Status: Optimal

Iterations: 2

Infeasibility: 0

Objective: 792

Best IP: N/A

IP Bound: N/A

Branches: N/A

Elapsed Time: 00:00:00

Update Interval: 1

Interrupt Solver Close

گرفتن خروجی و تحلیل خروجی ها

LINDO Solver Status		
Optimizer Status		
LP OPTIMUM FOUND AT STEP 2		
OBJECTIVE FUNCTION VALUE		
1) 792.0000		
VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	0.000000	10.200000
X2	4.000000	0.000000
X3	48.000000	0.000000
ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
MACHINE)	0.000000	4.200000
LABOR)	56.000000	0.000000
MATERIAL)	0.000000	0.600000
PRODUCT2)	12.000000	0.000000
NO. ITERATIONS= 2		

○ پنجره ای حاوی پرسش
نیاز به ارائه اطلاعات
تحلیلی بیشتر؛

○ با انتخاب Yes پنجره
جدیدی حاوی کلیه
اطلاعات مورد نیاز برای
تحلیل مساله ظاهر میشود؛

گرفتن خروجی و تحلیل خروجی ها

LINDO Solver Status		
Optimizer Status		
LP OPTIMUM FOUND AT STEP 2		
OBJECTIVE FUNCTION VALUE		
1) 792.0000		
VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	0.000000	10.200000
X2	4.000000	0.000000
X3	48.000000	0.000000
ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
MACHINE)	0.000000	4.200000
LABOR)	56.000000	0.000000
MATERIAL)	0.000000	0.600000
PRODUCT2)	12.000000	0.000000
NO. ITERATIONS= 2		

○ بیانگر هزینه هایی است که هر
واحد باید کاهش دهد تا بتواند در
تابع هدف بهینه نقش بهتری
داشته باشد؛

○ Reduce cost با استفاده از
حاصل ضرب قیمت های سایه در
ضرایب تکنولوژی هر یک از
محصولات به دست می آید؛

○ برای تفسیر متغیرهای به کار می
رود که در جواب مساله، نقشی
نداشتند (مقدار صفر گرفته اند).

گرفتن خروجی و تحلیل خروجی ها

- در مساله به تعداد محدودیتهای موجود در آن مساله است؛
- قیمت های سایه بیانگر میزان بهبود مقدار بهینه تابع هدف به ازاء افزایش عدد سمت راست آن محدودیت به میزان یک واحد است؛
- قیمت های سایه یا قیمت های ثانویه، بیانگر ارزش اقتصادی هر واحد عدد سمت راست (منابع) است؛
- هرگاه میزان موجودی یک منبع به صفر نرسیده باشد قیمت سایه آن صفر و برعکس هنگامیکه موجودی یک منبع به صفر رسیده باشد قیمت سایه آن مخالف صفر خواهد بود.

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 2

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

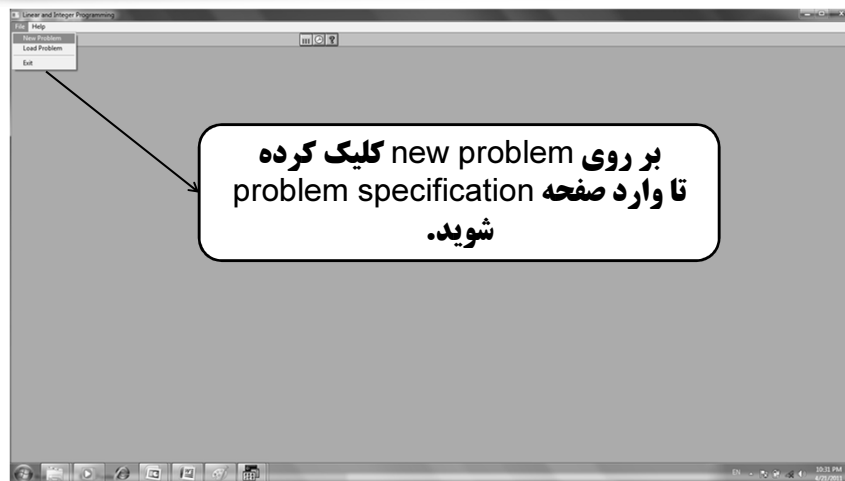
1) 792.0000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	0.000000	10.200000
X2	4.000000	0.000000
X3	48.000000	0.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
MACHINE)	0.000000	4.200000
LABOR)	56.000000	0.000000
MATERIAL)	0.000000	0.600000
PRODUCT2)	12.000000	0.000000

NO. ITERATIONS= 2

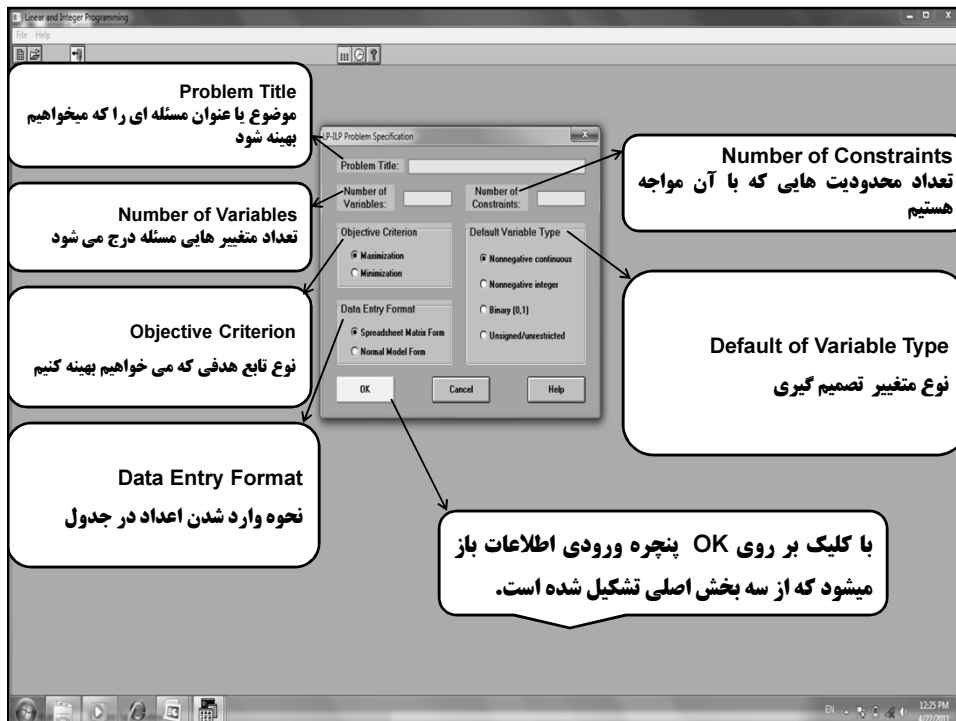
نرم افزار WINQSB





در صفحه **Problem Specification** شش باکس ورودی وجود دارد تا نوع مدلی که می خواهد وارد برنامه شود را تعیین کنیم.

Page • 153



Problem Title
موضوع یا عنوان مسئله ای را که میخواهیم بهینه شود

Number of Variables
تعداد متغیر هایی مسئله درج می شود

Objective Criterion
نوع تابع هدفی که می خواهیم بهینه کنیم

Data Entry Format
نحوه وارد شدن اعداد در جدول

Number of Constraints
تعداد محدودیت هایی که با آن مواجه هستیم

Default of Variable Type
نوع متغیر تصمیم گیری

با کلیک بر روی OK پنجره ورودی اطلاعات باز میشود که از سه بخش اصلی تشکیل شده است.

عددی که جلوی متغیر X نوشته می شود اندیس متغیر است و عدد پشت آن ضریب متغیر به حساب می آید.

برای نوشتن علامت بزرگتر و کوچکتر مساوی کافی است حرف بزرگتر یا کوچکتر را تایپ کرده و در جلوی آن مساوی را قرار دهیم.

باکس آبی بالای جدول که نوشته های درون سلول ها در آن هم نمایش داده می شود یک غلط یاب اتوماتیک میباشد و به ما کمک می کند که اشتباهات و اشکالات خود را تصحیح کنیم.

در قسمت Maximize تابع هدفی که قرار است ماکزیمم شود وارد می کنیم.

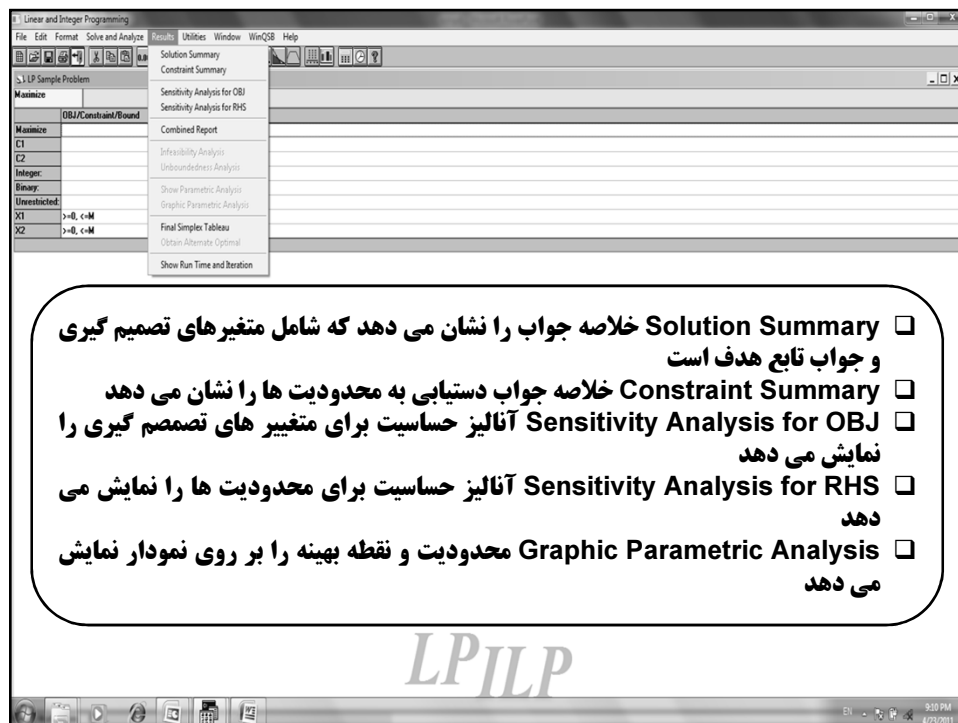
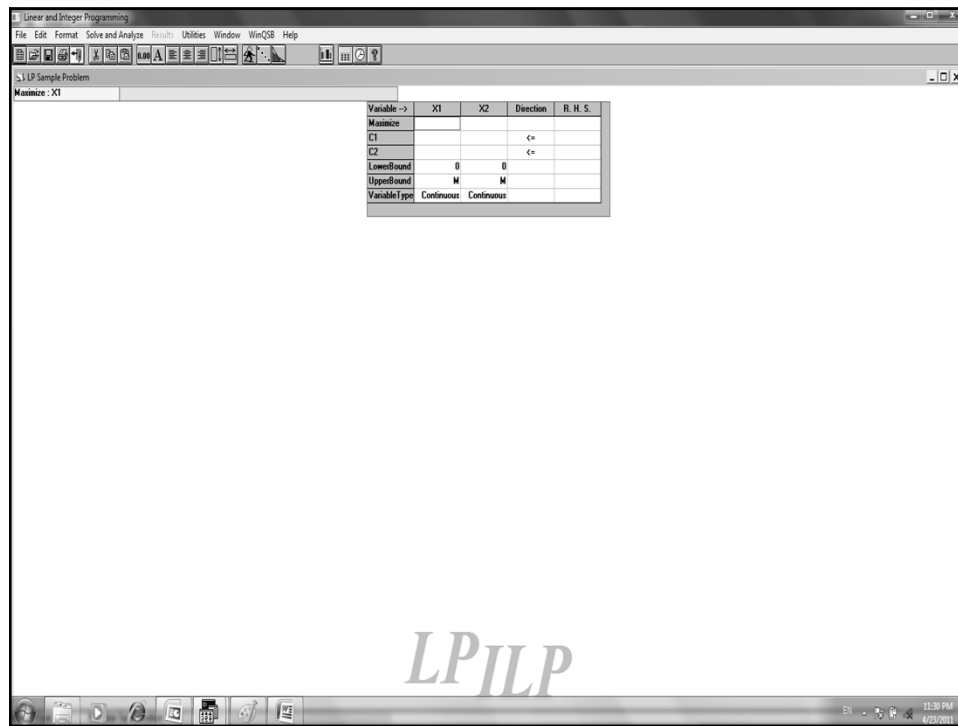
در قسمت C1 تا C6 محدودیت های مسئله را وارد می کنیم.

در قسمت X1 تا X4 دامنه متغیر های مسئله را مشخص می کنیم.

در صفحه

problem specification

در باکس آخر date entry format که نحوه وارد شدن اعداد را مشخص می کند که می توانیم از spreadsheet matrix form اعداد را در جدول simplex وارد می نماییم.



Linear and Integer Programming

File Format Results Utilities Window Help

18:46:38 Friday, April 22, 2011

Combined Report for LP Sample Problem

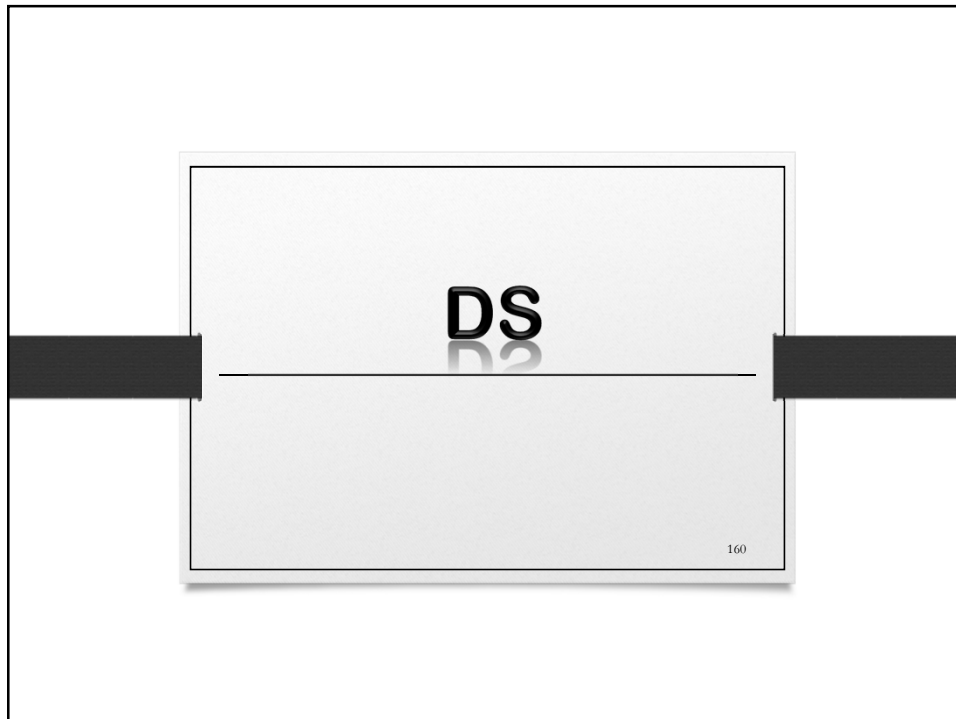
Decision Variable	Solution Value	Unit Cost or Profit (c _j)	Total Contribution	Reduced Cost	Basis Status	Allowable Min. (c _j)	Allowable Max. (c _j)
1 X1	0	0	0	0	at bound	M	M
2 X2	0	0	0	0	at bound	M	M
Objective Function		(Max.) =	0				

Constraint	Left Hand Side	Direction	Right Hand Side	Stack or Surplus	Shadow Price	Allowable Min. RHS	Allowable Max. RHS
1 C1	0	=	0	0	0	0	M
2 C2	0	=	0	0	0	0	M

Objective Function □ میزان بهینه تابع هدف نشان داده شده است که در این مسئله ماکزیم سود را به ما نشان می دهد.

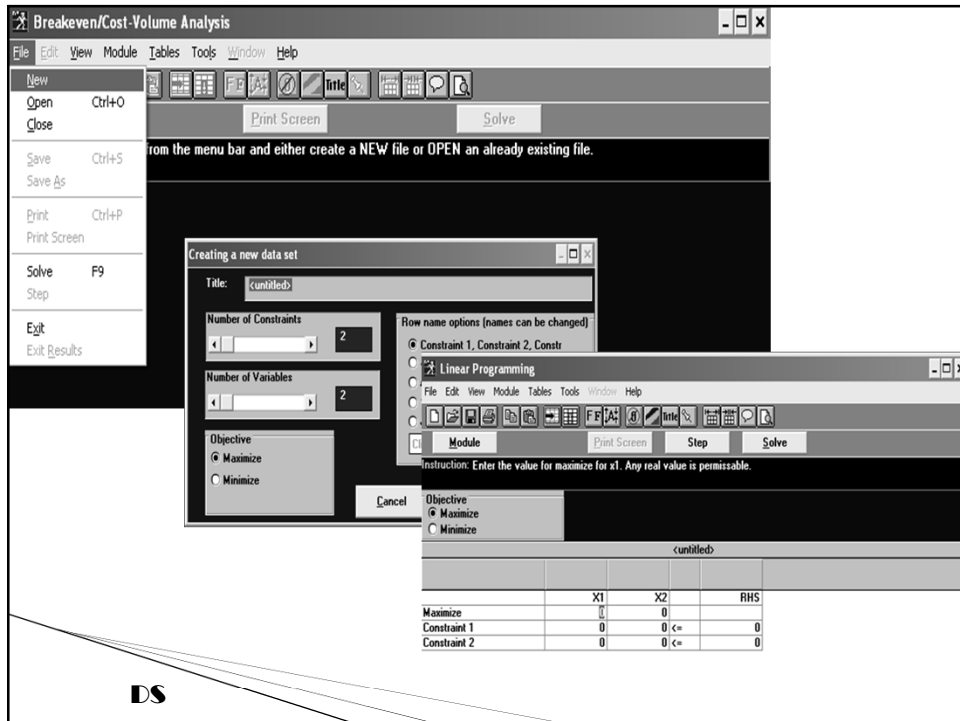
ستون Unit Cost or Profit □ هر متغیر به خود می تواند اختصاص دهد تا تابع هدف بهینه شود را نشان می دهد ستون **Right Hand Side** میزان حداکثر استفاده ای که محدودیت ها بنا به تعریفی که کردیم نشان می دهد و ستون **Left Hand Side** میزان استفاده از منابع را در هر محدودیت در حالت بهینه نشان می دهد

6:48 PM 4/22/2011



Linear programming

مدلهای برنامه ریزی خطی



linear programming results

The screenshot shows the 'Linear Programming' software interface. The 'Solve' button is highlighted with a mouse cursor. Below it, the 'Linear Programming Results' window is open, displaying the following data:

	X1	X2	X3		RHS	Dual
Maximize	4	-2	2			
Constraint 1	1	-3	0	<=	3	0
Constraint 2	2	-1	1	<=	10	2
Constraint 3	3	4	1	>=	24	0
Constraint 4	1	0	-1	>=	2	0
Solution->	4.625	1.875	2.625		20	

Data Mining

Ranging

The screenshot shows the 'Linear Programming - [Ranging]' software interface. The 'Ranging' window is open, displaying the following data:

Variable	Value	Reduced	Original Val	Lower Bound	Upper Bound
X1	4.625	0.	4.	-4.	4.
X2	1.875	0.	-2.	-2.	-2.
X3	2.625	0.	2.	2.	2.
Constraint	Dual Value	Lack/Surplus	Original Val	Lower Bound	Upper Bound
Constraint 1	0.	4.	3.	-1.	Infinity
Constraint 2	2.	0.	10.	-0.5	14.
Constraint 3	0.	0.	24.	16.	Infinity
Constraint 4	0.	0.	2.	-12.8	5.8182

DS

solution list

Linear Programming - [Solution list]

File Edit View Module Tables Tools Window Help

Module Print Screen Step Edit Data

Instruction: There are more results available in additional windows. These may be opened by double clicking or using the WINDOW option in the Main Menu.

Objective: Maximize Minimize

Note: Multiple optimal solutions exist

<untitled> Solution

Variable	Status	Value
X1	Basic	4.625
X2	Basic	1.875
X3	Basic	2.625
slack 1	Basic	4.
slack 2	NONBasic	0.
surplus 3	NONBasic	0.
surplus 4	NONBasic	0.
Optimal Value (Z)		20.

DS

Iterations

Linear Programming - [Iterations]

File Edit View Module Tables Tools Window Help

Module Print Screen Step Edit Data

Instruction: There are more results available in additional windows. These may be opened by double clicking or using the WINDOW option in the Main Menu.

Objective: Maximize Minimize

Note: Multiple optimal solutions exist

<untitled> Solution

Cj	Basic Variables	4	-2	2	0	0	0	0	0	0	0	0	Quantity
		X1	X2	X3	slack 1	slack 2	articl 3	surplus 3	articl 4	surplus 4			
Iteration 1													
0	zj-zj	4.	4.	0.	0.	0.	0.	-1.	0.	0.	-1.	0.	-1.
0	slack 1	1.	-3.	0.	1.	0.	0.	0.	0.	0.	0.	0.	3.
0	slack 2	2.	-1.	1.	0.	1.	0.	0.	0.	0.	0.	0.	10.
0	articl 3	3.	4.	1.	0.	0.	1.	-1.	0.	0.	0.	0.	24.
4	articl 4	1.	0.	-1.	0.	0.	0.	0.	1.	-1.	-1.	0.	2.
Iteration 2													
0	zj-zj	0.	4.	4.	0.	0.	0.	-1.	-4.	3.			
0	slack 1	0.	-3.	1.	1.	0.	0.	0.	-1.	1.	1.	1.	
0	slack 2	0.	-1.	3.	0.	1.	0.	0.	-2.	2.	6.		
0	articl 3	0.	4.	4.	0.	0.	1.	-1.	-3.	3.	18.		
4	X1	1.	0.	-1.	0.	0.	0.	0.	1.	-1.	-1.	2.	
Iteration 3													
0	zj-zj	0.	0.	0.	0.	0.	-1.	0.	-1.	0.			
0	slack 1	0.	0.	4.	1.	0.	0.75	-0.75	-3.25	3.25	14.5		
0	slack 2	0.	0.	4.	0.	1.	0.25	-0.25	-2.75	2.75	10.5		
-2	X2	0.	1.	1.	0.	0.	0.25	-0.25	-0.75	0.75	4.5		
4	X1	1.	0.	-1.	0.	0.	0.	0.	1.	-1.	2.		
Iteration 4													
0	zj-zj	0.	0.	0.	0.	0.	0.5	-0.5	-5.5	5.5			
0	slack 1	0.	0.	4.	1.	0.	0.75	-0.75	-3.25	3.25	14.5		
0	slack 2	0.	0.	4.	0.	1.	0.25	-0.25	-2.75	2.75	10.5		
-2	X2	0.	1.	1.	0.	0.	0.25	-0.25	-0.75	0.75	4.5		
4	X1	1.	0.	-1.	0.	0.	0.	0.	1.	-1.	2.		
Iteration 5													
0	zj-zj	0.	0.	0.	0.	-2.	0.	0.	0.	0.			
2	slack 1	0.	0.	0.	1.	-1.	0.5	-0.5	-0.5	0.5	4.		
2	X3	0.	0.	1.	0.	0.25	0.0625	-0.0625	-0.6875	0.6875	2.625		
-2	X2	0.	1.	0.	0.	-0.25	0.1875	-0.1875	-0.0625	0.0625	1.875		
4	X1	1.	0.	0.	0.	0.25	0.0625	-0.0625	0.3125	-0.3125	4.625		

Solution Screen

Jahang daikhah

DS

روش لینمپ

○ ارزیابی m گزینه؛

○ بر اساس n معیار (شاخص)؛

○ تصمیم گیرنده مجموعه‌ای از ترجیحات اولیه خود در رابطه با

گزینه‌ها را مشخص نموده باشد؛ $\Omega = \{(k, l) | (A_k, A_l) \in (A_1, A_2, \dots, A_m), A_k \succ A_l\}$

$$\Omega = (k, l) \\ n(\Omega) = m(m-1)$$

○ تصمیم گیرنده گزینه k را بر l ترجیح می‌دهد؛

○ ایده اصلی تعیین یک بردار ایده آل مثبت به گونه‌ای است که

گزینه‌ها بر اساس فاصله خود با این بردار ایده آل رتبه‌بندی

$$A^+ = \{r_1^*, r_2^*, \dots, r_n^*\}$$

شوند؛

روش لینمپ – ادامه

■ فاصله هر گزینه از این بردار ایده آل نیز به صورت فاصله

موزون محاسبه می‌گردد و در نتیجه یکی دیگر از خروجی‌های

مدل، تعیین بردار اوزان اهمیت معیارهای تصمیم‌گیری است.

$$W = \{w_1, w_2, \dots, w_n\}$$

■ گام اول – تعریف فاصله هر گزینه از بردار ایده آل مثبت؛

$$d_i = \sqrt{\sum_{j=1}^n w_j (r_{ij} - r_j^*)^2}$$

روش لینمپ – ادامه

■ گام دوم – مربع فاصله هر گزینه با ایده آل مثبت؛

$$s_i = d_i^+$$

■ گام سوم – محاسبه شاخص ناهماهنگی؛

$$(s_l - s_k)^- = \begin{cases} s_k - s_l & \text{if } s_k > s_l \\ \cdot & \text{if } s_k \leq s_l \end{cases} \rightarrow (s_l - s_k)^- = \max(\cdot, s_k - s_l)$$

■ گام چهارم – محاسبه شاخص ناسازگاری کل؛

$$I = \sum_{(k,l) \in \Omega} (s_l - s_k)^- = \sum_{(k,l) \in \Omega} \max(\cdot, s_k - s_l)$$

Page • 169

روش لینمپ – ادامه

■ گام پنجم – محاسبه شاخص سازگاری؛

$$(s_l - s_k)^+ = \begin{cases} s_l - s_k & \text{if } s_k \leq s_l \\ \cdot & \text{if } s_k > s_l \end{cases} \rightarrow (s_l - s_k)^+ = \max(\cdot, s_l - s_k)$$

■ گام ششم – محاسبه شاخص سازگاری کل؛

$$C = \sum_{(k,l) \in \Omega} (s_l - s_k)^+ = \sum_{(k,l) \in \Omega} \max(\cdot, s_l - s_k)$$

Page • 170

روش لینمپ – ادامه

■ گام هفتم – کمینه‌سازی شاخص ناسازگاری کل؛

$$\begin{aligned} C > I \\ C - I = h \\ (s_l - s_k)^+ - (s_l - s_k)^- = s_l - s_k \\ \sum_{(k,l) \in \Omega} (s_l - s_k) = h \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \min I = \min \sum_{(k,l) \in \Omega} \max(\cdot, s_k - s_l) \\ S.T. \\ \sum_{(k,l) \in \Omega} (s_l - s_k) = h \end{aligned} \xrightarrow{z_{kl} = \max(\cdot, s_k - s_l)} \begin{aligned} \min \sum_{(k,l) \in \Omega} z_{kl} \\ S.T. \\ (s_l - s_k) + z_{kl} \geq \cdot, (k,l) \in \Omega \\ \sum_{(k,l) \in \Omega} (s_l - s_k) = h \\ z_{kl} \geq \cdot, (k,l) \in \Omega \end{aligned}$$

Page • 171

روش لینمپ – ادامه

■ گام هفتم – کمینه‌سازی شاخص ناسازگاری کل؛

$$\left\{ \begin{aligned} s_l - s_k &= \sum_{j=1}^n w_j (r_{lj}^+ - r_{kj}^+) - \sum_{j=1}^n w_j (r_{kj}^- - r_{lj}^-) \\ &= \sum_{j=1}^n w_j (r_{lj}^+ - r_{kj}^+) - \sum_{j=1}^n w_j (r_{lj}^- - r_{kj}^-) \end{aligned} \right\} \rightarrow \begin{aligned} \min \sum_{(k,l) \in \Omega} z_{kl} \\ S.T. \\ \sum_{j=1}^n w_j (r_{lj}^+ - r_{kj}^+) - \sum_{j=1}^n v_j (r_{lj}^- - r_{kj}^-) + z_{kl} \geq \cdot, (k,l) \in \Omega \\ \sum_{j=1}^n w_j \sum_{(k,l) \in \Omega} (r_{lj}^+ - r_{kj}^+) - \sum_{j=1}^n v_j \sum_{(k,l) \in \Omega} (r_{lj}^- - r_{kj}^-) = h \\ w_j \geq \cdot, j = 1, 2, \dots, n \\ z_{kl} \geq \cdot, (k,l) \in \Omega \end{aligned}$$

Page • 172

جواب های ممکن

- (۱) اگر $w_j^* > 0$ ، آنگاه $r_j^* = v_j^* / w_j^*$ ؛
 (۲) اگر $w_j^* = 0$ و $v_j^* = 0$ ، تعریف کنید $r_j^* = 0$ ؛
 (۳) اگر $w_j^* = 0$ و $v_j^* > 0$ ، تعریف کنید $r_j^* = +\infty$ ؛
 (۴) اگر $w_j^* = 0$ و $v_j^* < 0$ ، تعریف کنید $r_j^* = -\infty$ ؛

در نهایت، چنانچه j' مجموعه شاخصهایی با $w_j^* > 0$ و j'' مجموعه شاخصهایی با $w_j^* = 0$ و $v_j^* \neq 0$ باشند، فاصله S_i هر گزینه از بردار ایده‌آل

$$S_i = \sum_{j'} w_{j'}^* (r_{ij'} - r_{j'}^*)^2 - 2 \sum_{j''} v_{j''}^* r_{ij''}$$

مثال

■ ارزیابی و انتخاب چهار هواپیمای جنگنده توسط یک کشور بر اساس سه معیار حداکثر سرعت، برد پرواز و بار مفید؛

x_1	x_2	x_3	
۲	۱.۵	۲	A_1
۱.۸	۲.۷	۲.۵	A_2
۲.۱	۲	۱.۸	A_3
۲	۱.۸	۲.۲	A_4

$$\Omega = \{(1, 2), (1, 3), (4, 1), (3, 2), (2, 4), (3, 4)\}$$

$$h = 1$$

لینمپ خاکستری

○ گام اول – بی مقیاس سازی ماتریس تصمیم گیری خاکستری؛

○ گام دوم – محاسبه فاصله میان هر گزینه از بردار ایده آل؛

$$\left. \begin{array}{l} A^+ = \{\otimes n_1^*, \otimes n_2^*, \dots, \otimes n_n^*\} \\ \otimes r_j^* = [n_j^*, \bar{n}_j^*] \\ j = 1, 2, \dots, n \end{array} \right\} \rightarrow d_i = \sqrt{\sum_{j=1}^n w_j \left[(n_{ij} - n_j^*)^2 + (\bar{n}_{ij} - \bar{n}_j^*)^2 \right]}$$

$$\left(\begin{array}{l} s_i = d_i^r \\ C, I \end{array} \right) \rightarrow \left. \begin{array}{l} \max C = \max \sum_{(k,l) \in \Omega} \max(\cdot, s_l - s_k) \\ S.T. \\ \sum_{(k,l) \in \Omega} (s_l - s_k) \geq h \\ w_j \geq \cdot, j = 1, 2, \dots, n \end{array} \right\}$$

لینمپ خاکستری – ادامه

$$\max \sum_{(k,l) \in \Omega} z_{kl}$$

S.T.

$$\sum_{(k,l) \in \Omega} (s_k - s_l) + h \leq \cdot$$

$$s_k - s_l + z_{kl} \geq \cdot, \forall (k,l) \in \Omega$$

$$z_{kl} \geq \cdot, \quad \forall (k,l) \in \Omega$$

$$w_j \geq \cdot, j = 1, 2, \dots, n$$

$$\begin{aligned} s_k - s_l = & \sum_{j=1}^n w_j \left(n_{kj}^r + \bar{n}_{kj}^r - n_{lj}^r - \bar{n}_{lj}^r \right) + \sum_{j=1}^n r w_j n_j^* (n_{lj} - n_{kj}) \\ & + \sum_{j=1}^n r w_j \bar{n}_j^* (\bar{n}_{lj} - \bar{n}_{kj}) \end{aligned}$$

لینمپ خاکستری - ادامه

$$\begin{aligned}
 & \max \sum_{(k,l) \in \Omega} z_{kl} \\
 & S.T. \\
 & \sum_{j=1}^n w_j \sum_{(k,l) \in \Omega} (\underline{n}_{kj}^v + \bar{n}_{kj}^v - \underline{n}_{lj}^v - \bar{n}_{lj}^v) + \sum_{j=1}^n r \underline{v}_j \sum_{(k,l) \in \Omega} (\underline{n}_{lj} - \underline{n}_{kj}) \\
 & + \sum_{j=1}^n r \bar{v}_j \sum_{(k,l) \in \Omega} (\bar{n}_{lj} - \bar{n}_{kj}) + h \leq \cdot \\
 & \left. \begin{aligned} \underline{v}_j = w_j \underline{n}_j^* \\ \bar{v}_j = w_j \bar{n}_j^* \end{aligned} \right\} \Rightarrow \sum_{j=1}^n w_j (\underline{n}_{kj}^v + \bar{n}_{kj}^v - \underline{n}_{lj}^v - \bar{n}_{lj}^v) + \sum_{j=1}^n r \underline{v}_j (\underline{n}_{lj} - \underline{n}_{kj}) \\
 & + \sum_{j=1}^n r \bar{v}_j (\bar{n}_{lj} - \bar{n}_{kj}) + z_{kl} \geq \cdot, \forall (k,l) \in \Omega \\
 & z_{kl} \geq \cdot, \forall (k,l) \in \Omega \\
 & \underline{v}_j \leq \bar{v}_j, j = 1, 2, \dots, n \\
 & w_j \geq \cdot, j = 1, 2, \dots, n
 \end{aligned}$$

مثال

سازگاری با ماموریت	ریسک ساختاری	
[۴. ۵]	[۶. ۷]	A_1
[۵. ۶]	[۶. ۷]	A_r
[۴. ۵]	[۳. ۴]	A_r
[۶. ۶]	[۵. ۶]	A_r
[۷. ۹]	[۷. ۸]	A_2

$$\begin{aligned}
 \Omega &= \{(2,1), (3,2), (4,3), (5,4)\} \\
 h &= 1
 \end{aligned}$$

لینمپ فازی

o گام اول - بی مقیاس سازی

$$C^+ \rightarrow \tilde{n}_{ij} = \left(\frac{a_{ij}}{b_{ij}^{\max}}, \frac{m_{ij}^{\min}}{m_{ij}^{\max}}, \frac{m_{ij}^{\max}}{m_{ij}^{\max}}, \frac{b_{ij}}{a_{ij}^{\max}} \wedge \right)$$

$$C^- \rightarrow \tilde{n}_{ij} = \left(\frac{a_{ij}^{\min}}{b_{ij}}, \frac{m_{ij}^{\min}}{m_{ij}^{\max}}, \frac{m_{ij}^{\min}}{m_{ij}^{\max}}, \frac{b_{ij}^{\min}}{a_{ij}} \wedge \right)$$

$$\text{for ideal } \tilde{a}^* = (\tilde{a}_1^*, \tilde{a}_2^*, \dots, \tilde{a}_m^*) \rightarrow s_i = \sum_{j=1}^n w_j [d(\tilde{n}_{ij}, \tilde{a}_j^*)]^r$$

$$\tilde{n}_{ij} = (n_{ij}, n_{ij^*}, n_{ij^*}, n_{ij^*})$$

لینمپ فازی - ادامه

$$\text{for ideal } \tilde{a}^* = (\tilde{a}_1^*, \tilde{a}_2^*, \dots, \tilde{a}_m^*) \rightarrow s_i = \sum_{j=1}^n w_j [d(\tilde{n}_{ij}, \tilde{a}_j^*)]^r$$

$$\tilde{n}_{ij} = (n_{ij}, n_{ij^*}, n_{ij^*}, n_{ij^*})$$

$$d_v(\tilde{a}_i, \tilde{a}_r) = \sqrt[r]{\frac{1}{\epsilon} [(a_i - a_r)^r + r(m_i^{\min} - m_r^{\min})^r + r(m_i^{\max} - m_r^{\max})^r + (b_i - b_r)^r]}$$

$$d_v(\tilde{a}_i, \tilde{a}_r) = \sqrt[r]{\frac{1}{\epsilon} [(a_i - a_r)^r + r(m_i - m_r)^r + (b_i - b_r)^r]}$$

لینمپ فازی – ادامه

$$\max \sum_{(k,l) \in \Omega} z_{kl}$$

S.T.

$$\sum_{j=1}^n w_j \sum_{(k,l) \in \Omega} [(n_{y_1}^{\tau} - n_{k_1}^{\tau}) + \nu(n_{y_2}^{\tau} - n_{k_2}^{\tau}) + \nu(n_{y_3}^{\tau} - n_{k_3}^{\tau}) + (n_{y_4}^{\tau} - n_{k_4}^{\tau})]$$

$$- \nu \left[\sum_{j=1}^n v_{j_1} \sum_{(k,l) \in \Omega} (n_{y_1} - n_{k_1}) + \nu \sum_{j=1}^n v_{j_2} \sum_{(k,l) \in \Omega} (n_{y_2} - n_{k_2}) \right] +$$

$$\nu \sum_{j=1}^n v_{j_3} \sum_{(k,l) \in \Omega} (n_{y_3} - n_{k_3}) + \sum_{j=1}^n v_{j_4} \sum_{(k,l) \in \Omega} (n_{y_4} - n_{k_4}) \geq \varepsilon h$$

$$\sum_{j=1}^n w_j [(n_{k_1}^{\tau} - n_{y_1}^{\tau}) + \nu(n_{k_2}^{\tau} - n_{y_2}^{\tau}) + \nu(n_{k_3}^{\tau} - n_{y_3}^{\tau}) + (n_{k_4}^{\tau} - n_{y_4}^{\tau})]$$

$$- \nu \left[\sum_{j=1}^n v_{j_1} (n_{k_1} - n_{y_1}) + \nu \sum_{j=1}^n v_{j_2} (n_{k_2} - n_{y_2}) + \nu \sum_{j=1}^n v_{j_3} (n_{k_3} - n_{y_3}) \right]$$

$$+ \sum_{j=1}^n v_{j_4} (n_{k_4} - n_{y_4}) + \varepsilon z_{kl} \geq 0, \forall (k,l) \in \Omega$$

$$z_{kl} \geq 0, \forall (k,l) \in \Omega$$

$$v_{j_1}, v_{j_2}, v_{j_3}, v_{j_4} \geq 0, j = 1, 2, \dots, n$$

$$w_j \geq 0, j = 1, 2, \dots, n$$

$$\tilde{v}_j = (v_{j_1}, v_{j_2}, v_{j_3}, v_{j_4}) = w_j \tilde{n}_{ij}$$

مثال

x_p	x_d	
(0.7, 0.8, 0.9, 0.1)	(0.3, 0.4, 0.5, 0.6)	A_1
(0.3, 0.4, 0.5, 0.6)	(0.1, 0.2, 0.3, 0.4)	A_2
(0.5, 0.6, 0.7, 0.8)	(0.5, 0.6, 0.7, 0.8)	A_3
(0.3, 0.4, 0.5, 0.6)	(0.3, 0.4, 0.5, 0.6)	A_4

$$\Omega = \{(A_1, A_1), (A_2, A_2), (A_3, A_3), (A_4, A_4)\}$$

$$h = 1$$

روش ویکور

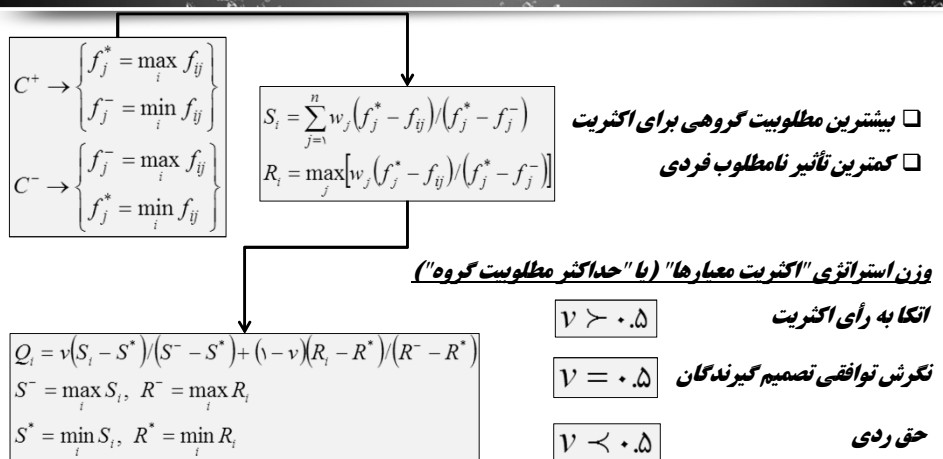


Serafim Opricovic

- مسائل تصمیم‌گیری گسسته با شاخص‌های نامتناسب و متضاد؛
- رتبه‌بندی و انتخاب از میان مجموعه‌ای از راهکارها با توجه به معیارهای متضاد چندگانه؛
- رتبه‌بندی گزینه‌ها با در نظر گرفتن چند معیار بر اساس معیارهای نزدیکی به راهکار ایده‌آل؛
- تابع تجمعی تحت عنوان کیو؛
- سادگی ساختار مفهومی؛
- ابتدا برای هر گزینه یک فاصله ترکیبی محاسبه می‌گردد. در نتیجه گزینه‌ای که کوچکترین فاصله ترکیبی را دارد، به عنوان گزینه ارجح پذیرفته می‌شود.

Višekriterijumsko kompromisno rangiranje (VIKOR)

روش ویکور – ادامه



ویکور – ادامه

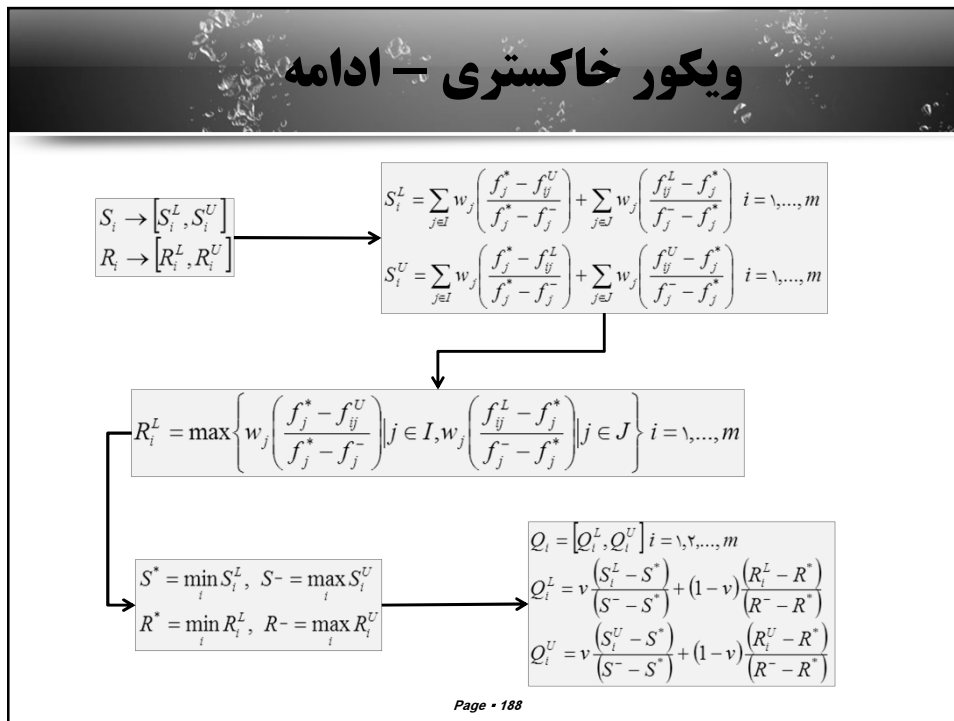
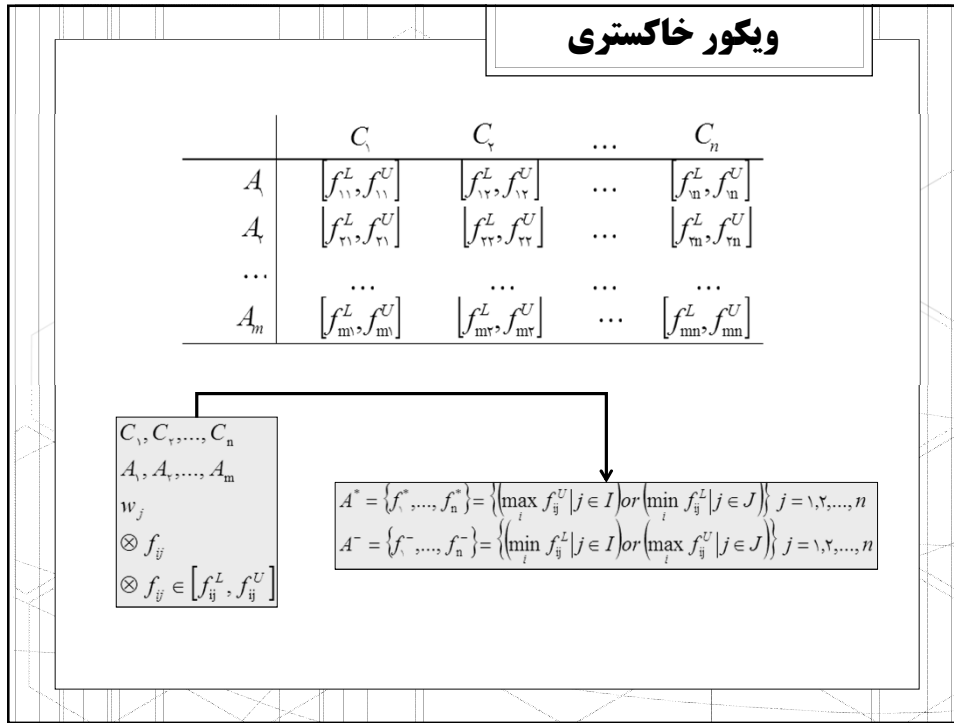
○ گزینه‌ها را براساس S ، R و Q به ترتیب صعودی رتبه‌بندی کنید. در نتیجه سه فهرست رتبه‌بندی به دست می‌آید؛

در صورت برقراری شرایط زیر، راهکار سازشی، بر اساس حداقل مقدار کیو به عنوان بهترین گزینه رتبه‌بندی می‌شود.
 شرط اول: مزیت قابل قبول: $Q(A^{(i)}) - Q(A^{(j)}) \geq DQ$ که در آن $DQ = 1/(m-1)$ که m تعداد گزینه‌ها بوده و راهکار $A^{(i)}$ در فهرست رتبه‌بندی Q در رتبه دوم قرار دارد.
 شرط دوم: گزینه اول در فهرست رتبه‌بندی S و R نیز در جایگاه برتر قرار داشته باشد و این راهکار سازشی در فرآیند تصمیم‌گیری ثابت باقی بماند.

در صورتی که یکی از شرایط فوق برآورده نگردد، مجموعه‌ای از راهکارهای سازشی به شرح موارد ذیل پیشنهاد می‌گردد:
 • در صورتی که شرط اول برآورده نگردد، گزینه‌هایی به عنوان جواب سازشی شناخته می‌شوند که $A^{(p)}$ بر حسب رابطه $Q(A^{(p)}) - Q(A^{(i)}) \geq DQ$ به ازاء حداکثر مقدار p تعیین می‌شود.
 در صورتی که شرط دوم برآورده نگردد، تصمیم‌گیری دارای ثبات نبوده و گزینه اول دارای مزیت قابل قبول است. بنابراین گزینه اول و دوم راهکارهای سازشی یکسان هستند.

مثال

انواع خطا	هزینه (R)	آلودگی صوتی (S)	احتمال خرابی (P)
سیستم الف	۵.۷۵۶	۴.۰۳۸	۳.۹۲۲
سیستم ب	۷.۰۳۸	۷.۲۴۴	۴.۲۴۴
سیستم ج	۸.۰۴۴	۶.۵۰۰	۵.۹۶۲
سیستم د	۳.۸۰۰	۴.۲۴۴	۲.۱۸۹
سیستم ه	۴.۲۴۴	۵.۸۵۵	۲.۷۵۶
سیستم و	۶.۳۹۳	۸.۰۰۰	۲.۷۵۹
وزن معیارها	۰.۷۶۸	۰.۸۷۸	۰.۶۵۰۰



مثال

C_r	C_s	
[3784, 3192]	[-.75, 1.24]	A_1
[3971, 3857]	[1.83, 2.11]	A_r
[4409, 4681]	[4.90, 5.73]	A_r

ویکور فازی

$$\tilde{D} = \begin{matrix} & C_1 & C_r & \dots & C_n \\ A_1 & \tilde{x}_{11} & \tilde{x}_{1r} & \dots & \tilde{x}_{1n} \\ A_r & \tilde{x}_{r1} & \tilde{x}_{rr} & \dots & \tilde{x}_{rn} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_m & \tilde{x}_{m1} & \tilde{x}_{mr} & \dots & \tilde{x}_{mn} \end{matrix} \quad i = 1, 2, \dots, m; \quad j = 1, 2, \dots, n$$

$$\left\{ \begin{matrix} \tilde{f}_j^* = \max_i \tilde{x}_{ij} \\ \tilde{f}_j^- = \min_i \tilde{x}_{ij} \end{matrix} \right\} \rightarrow \left\{ \begin{matrix} \tilde{S}_i = \sum_{j=1}^n \tilde{w}_j (\tilde{f}_j^* - \tilde{x}_{ij}) / (\tilde{f}_j^* - \tilde{f}_j^-) \\ \tilde{R}_i = \max_j [\tilde{w}_j (\tilde{f}_j^* - \tilde{x}_{ij}) / (\tilde{f}_j^* - \tilde{f}_j^-)] \end{matrix} \right\}$$

$$\begin{aligned} \tilde{S}^* &= \min_i \tilde{S}_i, \quad \tilde{S}^- = \max_i \tilde{S}_i \\ \tilde{R}^* &= \min_i \tilde{R}_i, \quad \tilde{R}^- = \max_i \tilde{R}_i \\ \tilde{Q}_i &= v(\tilde{S}_i - \tilde{S}^*) / (\tilde{S}^- - \tilde{S}^*) + (1-v)(\tilde{R}_i - \tilde{R}^*) / (\tilde{R}^- - \tilde{R}^*) \end{aligned}$$

مثال

C_r	C_1	
(5, 7, 8, 10)	(5, 6, 7, 8)	A_1
(8, 9, 10, 10)	(7, 8, 8, 9)	A_2
(7, 8, 8, 10)	(7, 8, 9, 10)	A_3

COPRAS
روش کوپراس

Complex Proportional Assessment

$$n_{ij}(C^+) = \frac{x_{ij}}{\max_i x_{ij}}$$

$$n_{ij}(C^-) = \frac{\min_i x_{ij}}{x_{ij}}$$

→

محاسبه ماتریس بی مقیاس وزین

ارزش شاخصهایی که هر چه بیشتر باشند مطلوبتر است (شاخصهای سود)
ارزش شاخصهایی که هر چه کمتر باشند مطلوبتر است

$$P_i = \sum_{j \in B} \hat{x}_{ij}, i = 1, 2, \dots, m ; P_i, i = 1, 2, \dots, m$$

$$R_i = \sum_{j \in C} \hat{x}_{ij}, i = 1, 2, \dots, m ; R_i, i = 1, 2, \dots, m$$

$$R_{\min} = \min_{i=1,2,\dots,m} R_i$$

$$Q_i = P_i + \left(R_{\min} \sum_{i=1}^m R_i \right) / \left(R_i \sum_{i=1}^m R_{\min} / R_i \right)$$

$$K = \max_{i=1,2,\dots,m} Q_i$$

$$N_i = \frac{Q_i}{K} \times 100\%$$

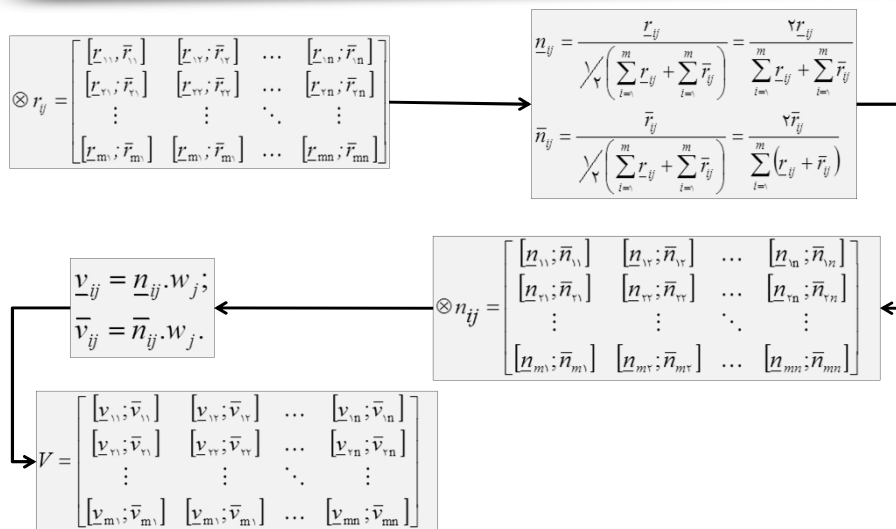
کیو میزان اولویت گزینه‌ها

Page • 192

مثال

نوع خطا	هزینه (R)	آلودگی صوتی (S)	احتمال خرابی (P)
سیستم الف	۵.۷۵۶	۴.۰۳۸	۳.۹۳۲
سیستم ب	۷.۰۳۸	۷.۲۴۴	۴.۲۴۴
سیستم ج	۸.۰۴۴	۶.۵۰۰	۵.۹۶۲
سیستم د	۳.۸۰۰	۴.۲۴۴	۲.۱۸۹
سیستم ه	۴.۲۴۴	۵.۸۵۵	۲.۷۵۶
سیستم و	۶.۳۹۳	۸.۰۰۰	۲.۷۵۹
وزن معیارها	۰.۷۶۸	۰.۸۷۸	۰.۶۵۰۰

کوپراس خاکستری



کوپراس خاکستری - ادامه

$$P_i = \frac{1}{r} \sum_{j \in B} (v_{ij} + \bar{v}_{ij})$$

$$R_i = \frac{1}{r} \sum_{j \in C} (v_{ij} + \bar{v}_{ij})$$

$$R_i = \min_{i,j=1,2,\dots,m} R_i$$

$$Q_i = P_i + \frac{R_{\min} \sum_{j=1}^n R_j}{R_i \sum_{j=1}^n \frac{R_{\min}}{R_j}} \rightarrow Q_i = P_i + \frac{\sum_{j=1}^n R_j}{R_i \sum_{j=1}^n \frac{1}{R_j}}$$

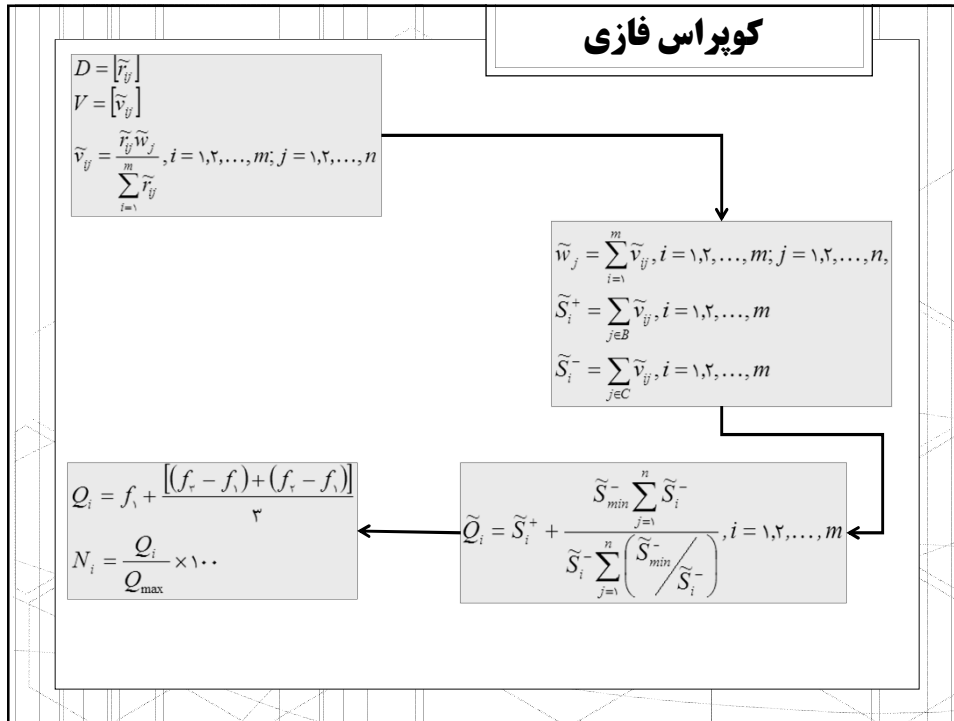
$$K = Q_{\max}$$

$$K = \max_{i,j=1,2,\dots,m} Q_i$$

$$N_i = \frac{Q_i}{Q_{\max}} \times 100$$

مثال

C_r	C_s	
[۳۷۸۴, ۳۱۹۲]	[۰.۷۵, ۱.۳۴]	A_1
[۳۹۷۱, ۳۸۵۷]	[۱.۸۳, ۲.۱۱]	A_2
[۴۴۰۹, ۴۶۸۱]	[۴.۹۰, ۵.۷۳]	A_3



مثال

C_r	C_i	
(5, 7, 8, 10)	(5, 6, 7, 8)	A_1
(8, 9, 10, 10)	(7, 8, 8, 9)	A_2
(7, 8, 3, 8, 7, 10)	(7, 8, 7, 9, 3, 10)	A_3

Page • 198