

**مؤلف:** زينب کو هي

### سال ۱۳۹۰



## تقدير وتشكر

سپاس خدای را عز وجل که طاعتش موجب قربت است و به شکر اندرش مزید نعمتهای بیشماری که ریاضیات از حد شمارش آن قاصر. بار خدایا هیچ ذکری را پیدا نمی کنم برای تشکر و قدردانی از این همه موهبت که به من ارزانی داشتی به ذکر خودت رو می آورم که سخن وران را به خود مبهوت کرده، پس « الحمد لله رب العالمین ».

شکر خالق بدون شکر مخلوق بی اعتبار است.

از استاد بزرگ و گرامی جناب آقای **دکتر جواد وحیدی** که دلسوزانه، زحمات زیادی برای تک تک دانشجویان از جمله بنده کشیده اند تشکر و قدر دانی می کنم که نه تنها در این پایان نامه، بلکه در تمامی دوران کارشناسی ارشد ما را از علم و اطلاعات خود بهره مند ساخته و فراتر از یک استاد برای دانشجویان بوده اند. از خداوند متعال برای ایشان اجر انبیاء را خواستارم چرا که معلمی شغل انبیاء است.آرزو دارم که ایشان و تمامی اساتید بزرگوار، روز به روز در علم واخلاق پیشرفت داشته باشند تا به حد کمال و در خدمت به اسلام و ایران موفق و پیروز باشند.

از استاد ارجمند جناب آقای **دکتر سیامک فیروزیان** هم به سبب زحمات زیادی که برای همه ما دانشجویان کشیده اند کمال تشکر را دارم، چرا که همچون پدری به مشکلات رسیدگی می کرد و خاطرات خوشی از خود در اذهان ما به یادگار گذاشتند واز خداوند منان برای ایشان تعالی علم و دنیا ودین را خواستارم.

از استاد گرامی جناب آقای دکتر **بیژن رحمانی** به جهت تلاشهای دلسوزانه هم در دوران کارشناسی ارشد و گرد آوری چند منبع در پایان نامه تشکر وسپاس گزاری می کنم و از خداوند کریم خواستارم که ایشان را در پناه الطاف خود سر بلند در علم ودین گرداند. پروردگارا، شاهدی که بیشتر زحماتی را که تا کنون برای رسیدن به درجه کارشناسی ارشد کشیده ام، هر چند ابتدای راه علم و دانش هستیم، به امید خوشحالی ورضایت پدر ومادرم که رضایت تو را در بر دارد، بوده است. پدر ومادر عزیزم، قدر دانی خالصانه مرا بپذیرید که زحمات و سختیهای شما در این راه، قابل محاسبه نیست، ولی امیدوار هستم که بتوانم بخشی را جبران کنم و با دست از ترکش نکشیدن برای اعتلای اسلام ومسلمین و ایران عزیزمان خدمت گزار شایسته ای برای اسلام و این مرز و بوم باشم.

از همسرم که در سختیها برایم همراه بسیارخوبی بوده واز تلاش وزحمت خستگی ناپذیرش برای رفاه و آسایشمان، سپاس گزاری می کنم و همچنین از فرزندم که در امتحانات وآزمونها وتمام وقت تنگی ها با من کنار آمده، تشکر می کنم.

زينب كوهي

129.

### چکیدہ

این رساله مشتمل بر ٥ فصل است:

فصل اول را به بیان پیشنیازهای ریاضی این رساله و مقدمهای بر برنامهریزی خطی و مجموعـه هـای فازی اختصاص می دهیم.

در فصل دوم برنامه ریزی خطی فازی را معرفی می کنیم. اعداد فازی و بعضی تعاریف اساسی و عملیات حساب بین دو عدد فازی مثلثی بیان می شود.

در فصل سوم فرموله کردن مسائل برنامه ریزی خطی تماماً فازی (FFLP) و بکاربردن روشهایی برای حل مسائل FFLP) شرح داده می شود.

در فصل چهارم یک روش جدید برای حل مسائل برنامه ریزی خطی تماماً فازی پیشنهاد شده است. با توضیح روش پیشنهادی مثالهای عددی حل می شوند و نتایج بدست آمده شرح داده می شوند و برترهای روش پیشنهادی بر روشهای موجود مورد بررسی قرار می گیرد.

در فصل پنجم، با بکاربردن تابع رده بندی برای حل مسائل برنامه ریزی خطی تماماً فازی با قیـدهای نامساوی شرح داده می شود. با بکار بردن روش پیشـنهادی جـواب بهینـه فـازی مسـائل FFLP بـا قیدهای نامساوی که در موقعیتهای دنیای واقعی اتفاق می افتد می تواند آسانتر بدست آید.

#### واژەھاي كليدى:

مسائل برنامهریزی خطی تماماً فازی \_ اعداد فازی مثلثی \_ تابع رده بندی \_ جواب بهینه فازی .

## فهرست مطالب

عنوان صفحه	
چکیدہ الف	
فصل اول: برنامه ریزی خطی ومجموعه های فازی	
۱–۱ مبانی برنامه ریزی خطی۲	
۱-۲ راه حلهایی برای برنامه ریزی چند منظوره ۲	
۱–۳ بررسی روش وزن دار کردن۹	
۱–٤ مقدمهای بر فازی	
فصل دوم: برنامه ریزی خطی فازی	
۲-۱ اصول و نظریه مجموعه های فازی	
۲-۲ بررسی مدلهای متقارن برنامه ریزی خطی فازی۳۲	
۲-۳ مدلهای نامتقارن	
۲-۶ برنامه ریزی خطی فازی باضرایب تابع هدف فازی	
۲-۵ برنامه ریزی خطی فازی با ضرایب تکنولوژیکی و مقادیر سمت راست فازی	

# فصل سوم: برنامەريزى خطى تماماً فازى

00	۳-۱ تعریف مدل برنامه ریزی خطی تماماً فازی
٥٦	۳–۲ تعاریف ومفاهیم مقدماتی
٥٩	۳-۳ تبدیل مسئله برنامه ریزی خطی تماماً فازی به یک مسئله چند هدفی فازی
٦٣	۳–٤ روش ارزیابی نامساوی فازی

	فصل چهارم: یک روش جدید برای حل مسائل برنامه ریزی خطی تماماً فازی
٦٨	۱–۲ مقادمه
٦٩	۲-۲ مقدمات ابتدایی
۷١	٤-٣ مسئله برنامه ریزی خطی تماماً فازی
۷۲	٤-٤ نقاط ضعف روشهای موجود
٧٣	٤-٥ روش پیشنهادی برای پیدا کردن جواب بهینه فازی مسائل FFLP
٧٤	٤–٦ مثالهای عددی
V٨	٤-٧ برتریهای روش پیشنهادی بر روشهای موجود
٨٠	۸–۵ نتایج
	فصل پنجم: جواب بهینه فازی مسائل برنامه ریزی خطی تماماً فازی با قیدهای نامساوی
۸۲	٥–١ مقدمه
٨٤	۵–۲ مقدمات ابتدایی
۸٦	٥-٣ مسئله برنامه ریزی خطی تماماً فازی با قیدهای نامساوی
۸Л	۵-۶ روشی برای تبدیل قیدهای نامساوی به قیدهای مساوی
۸۸.	۵-۵ روش پیشنهادی برای پیدا کردن جواب بهینه فازی مسائل FFLP با قیدهای نامساوی
٩٠	٥–٦ مثالهای عددی
٩٤	٥-٧ نتىجە

ں وپیشنهاد۹۵	گيرې	نتيجه
--------------	------	-------

٩٨.	منابع
۱۰۱	واژەنامە فارسى بە انگليسى
۱۰٥	واژەنامە انگلیسی بە فارسی

ضمائم



#### مقدمه

برای اولین بار، روشهای بهینه سازی در بررسی مسائل نظامی، همزمان با جنگ جهانی دوم، بطور جدی مورد استفاده قرار گرفت. پس از آن، بعلت موفقیتهای چشمگیری که در زمان جنگ بدست آمد، استفاده از روشهای ریاضی (برنامه ریزی ریاضی) مورد توجه مسئولین صنایع قرار گرفت.چه با استفاده از مدلهای ریاضی، که برای مسائل واقعی ساخته می شود، مدیران قادر بودند با مقدمه ریسک کمتر واطمینان بیشتر، جهت فعالیتهای اقتصادی – صنعتی خود را مشخص نمایند.یکی از مهمترین شاخه های برنامه ریزی ریاضی، برنامه ریزی خطی است، که مربوط می شود به مسئله مدلهای برنامه ریزی خطی این است که در آن توابع هدف و قیود خطی می باشند. مدلهای برنامه ریزی خطی این است که در آن توابع هدف و قیود خطی می باشند.

فرض کنید مجموعه ای از m معادله یا نا معادله خطی (محدودیت، قید) با n متغیر داده شده است. می خواهیم مقادیر غیر منفی برای متغیرها طوری پیدا کنیم که، همزمان با برآورده کردن محدودیتهای داده شده، تابعی خطی بر حسب متغیرهای فوق را بیشینه یا کمینه سازد.تا کنون روشهای مختلفی برای حل اینگونه مسائل ارائه شده است. یکی از مهمترین آنها روش سیمپلکس است که توسط دانتزیک ارائه شد.

## 1-1): مبانی برنا مه ریزی خطی

برنامه ریزی خطی یا بهینه سازی خطی اختصاص منابع محدود به فعالیتهای مختلف است، بطوریکه یک تابع هدف کمینه یا بیشینه گردد. خصوصیت بارز در این مدل برنامه ریزی، خطی بودن تابع هدف و تمام قیود مربوطه می باشد. تمایل زیاد به استفاده از این روش بهینه سازی، ناشی از توانایی فوق العاده آن در حل کامپیوتری مسائل با ابعاد بزرگ شامل صدها متغیر وقید مختلف است.

۲

Dantzing '

یک مسئله برنامه ریزی خطی بـرای n متغیـر مسـتقلx, x<sub>1</sub>, x<sub>2</sub>, x<sub>1</sub> بـرای حالـت بیشـینه سـازی بصورت زیر تعریف می شود.

Max 
$$Z = a_{01}x_1 + a_{02}x_2 + \ldots + a_{0n}x_n$$
 (1-1)

S.t. 
$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \ldots + a_{in} x_n \le b_i$$
  $i = 1, \ldots, m$  (Y-1)

$$a_{j1}x_1 + a_{j2}x_2 + \ldots + a_{j n} x_n \ge b_j \ge 0$$
  $j = m + 1, \ldots, n$  (Y-1)

$$a_{k1}x_1 + a_{k2}x_2 + \ldots + a_{k n} x_n = b_k \ge 0$$
  $k = n+1, \ldots, t$  (2-1)

متغیرهای x همواره مثبت فرض می شوند بنابراین n « قید اولیه » بصورت

$$x_1 \ge 0, x_2 \ge 0, ..., x_n \ge 0$$
 (0-1)

نیز باید برقرار باشد. قیود مختلف مسئله که در حالت کلی به تعداد M = m+n+t قید در روابط فوق تعریف شد، «قیود اضافی» نامیده می شوند. طبق تعریف، به یک بردار X شامل یک مجموعه مقادیر غیر منفی x<sub>1</sub>, x<sub>2</sub>, x<sub>2</sub>, x<sub>1</sub>, ... , x<sub>3</sub> که قیود (۱–۲) تا (۱–۵) را اقناع کند یک « جواب شدنی » گویند و یک جواب شدنی که بیشترین مقدار تابع هدف را باعث می شود، « جواب بهینه » نام دارد.

## 1-1-1): قضيه اساسي بهينه سازي خطي

در حالت کلی برای n متغیر مستقل در فضای n بعدی هر یک از قیود رویه هایی هستند که فضا را به دو قسمت تقسیم می کنند. برای قیود به صورت نا مساوی یک طرف این رویه فضای شدنی و طرف دیگر فضای غیر شدنی می باشد. قیود بصورت تساوی فضای شدنی را به نقاط واقع در رویه محدود می کنند. بنابراین فضای شدنی فضایی است که توسط رویه های معرف قیود محدود شده است این فضا از نظر هندسی یک «پلی هدرون<sup>۳</sup> » یا « سیمپلکس » نامیده می شود. شکل یک مسئله برنامه ریزی خطی عبارت است از :

Hyper plane

infeasible

polyhedron

 $Z=C^T X$ Min(Max) subjec to AX≤(≥)b X>0 مقادیر متغیرهای  $n \cdot x_i$  محدودیت) به شکل  $j=1,2,\ldots,n$  معادله خطی (محدودیت) به شکل  $i=1,2,\ldots,m$  $(\mathbf{1}-\mathbf{1})$  $a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \ldots + a_{in}x_n \ \{\leq = \geq\} b_i$ صدق نمايد. البته، در هر محدوديت يک وتنها يکی از علامتهاي "<"، "= " و " > " برقرار است. علاوه بر محدودیتهای فوق، هر یک از متغیرها باید نا منفی باشد. (i,...,n) قید نا منفی بودن) با توجه به محدودیتهای فوق، می خواهیم تابع خطبی زیـر را x≥ ۰،j = ۱٫۲,...,n بهينه (بيشينه يا كمينه) سازيم.  $z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \ldots + c_n x_n = \sum_{i=1}^n c_i x_i$ (V-1)**تعریصف (۱–۱):** هر مجموعه از x<sub>j</sub> ها( x<sub>1</sub>,x<sub>2,...</sub>,x<sub>n</sub>)که در محدودیتهای (۱–۲) صدق کند یک جواب نامیده میشود. به هر جواب قابل قبول، یک جواب قابل قبول بهینه گفته می شود در صورتی که مقدار z را در (۱–۷) بهینه سازد. برای بدست آمدن جواب قابل قبول بهینه، در یک مسئله برنامه ریزی خطی، روشهای متفاوتی وجـود دارد که روش سیمیلکس یکی از آنها است. هر مسئله برنامه ریزی خطی را می توان به صورت زیر فرمول بندی کرد: Max Z=CXs.t. AX=b

*X≥0*