

# بهینهسازی ترکیبیاتی

محمدهادی فروغمنداعرابی بهار ۱۳۹۶

## آشنایی با بهینهسازی خطی

جلسه اول

نگارنده: نیلوفر شرفی

در این جلسه، در ابتدا مثالهایی از بهینهسازی خطی ارائه شده و سپس صورتبندی کلی بهینهسازی خطی کانونی بیان می شود. در ادامه شیوهی تبدیل انواع مسائل بهینهسازی خطی به مسائل بهینهسازی خطی کانونی بررسی شده و بعد از معرفی مفهوم دوگانی، روشهای مختلف بهینهسازی نظیر روشهای بیضی گون و نقطه ی میانی، با روش سیمپلکس مقایسه می شوند.

### ا مثالهایی از بهینهسازی خطی و کاربرد آن

برای معرفی بهینهسازی خطی به زبان ساده، می توان گفت این مفهوم مشابه مفهوم شناخته شده ی دستگاه معادلات خطی است؛ با این تفاوت که در صدد حل دستگاه نامعادلات خطی هستیم.

به عنوان مثال، در فضاى معادلات خطى، مساله ى معروفى وجود دارد كه به اين شرح است:

«ما و ما و نصف ما و نیمه ای از نصف ما، گرتو هم با ما شوی، جملگی صد می شویم. ما چند نفر هستیم؟»

صورت بندی این سوال در فرم یک معادلهی ریاضی به این شکل است:

$$x + x + \frac{x}{\mathbf{v}} + \frac{\frac{x}{\mathbf{v}}}{\mathbf{v}} + \mathbf{1} = \mathbf{1} \circ \circ$$

که در صورتی که بخواهیم مشابه آن را به صورت یک نابرابری بیان کنیم، خواهیم داشت:

$$x + x + \frac{x}{7} + \frac{\frac{x}{7}}{7} + 1 \le 1 \circ \circ$$

١



مثال دیگری از تبدیل مسائل روزمره به فرم مسائل بهینهسازی خطی، مثالی از کارخانهای است که می خواهد دو نوع شکلات «تلخ» و «معمولی» تولید کند. این کارخانه برای ساخت هر یک از این دو نوع شکلات، به ترکیب مشخصی از شیر و کاکائو نیاز دارد؛ که بنابر جدول زیر تعیین می شوند:

مقدار نهایی	شكلات	شير	نوع	نام متغير
x	?	٣	١	تلخ
у	?	۲	١	معمولي
		١٢	۵	داشتهها

هدف این است که میزان تولید شکلاتها را طبق رابطهی ۶x+۵y به حداکثر میزان ممکن برسانیم. حال تلاش میکنیم این جدول را به صورت نابرابریهای خطی بنویسیم و در قالب مسالهی بهینهسازی خطی بیان کنیم:

$$x+y \leq \mathbf{\hat{o}}$$
 
$$\mathbf{Y}x+\mathbf{Y}y \leq \mathbf{1Y}$$
 
$$x \geq \mathbf{\hat{o}}$$
 
$$y \geq \mathbf{\hat{o}}$$

که در این صورت برای بیان مساله در فرم اصلی بهینهسازی خطی می نویسیم:

بیشینه کن 
$$\mathbf{F}x+\mathbf{\Delta}y$$
 بیشینه کن  $x+y\leq\mathbf{\Delta}$   $\mathbf{T}x+\mathbf{T}y\leq\mathbf{N}$   $x\geq \circ$   $y\geq \circ$ 

### ۲ معرفی صورت کلی بهینهسازی خطی کانونی

در حالت کلی می توان صورت یک مساله ی بهینه سازی خطی کانونی را در این قالب بیان کرد:

بیشینه کن 
$$\sum_i c_i x_i$$
 بیشینه کن  $\sum_j a_{ij} x_j \leq b_j$  بهطوری که  $x_1, ..., x_n \geq \circ$ 

که یک به عنوان تابع هدف و و $b_j$  متغیر میگویند. به میشوند. به  $x_i$  ها نیز متغیر میگویند. که  $\sum_i a_{ij} x_j \leq b_j$ 

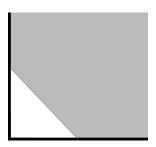
همچنین نقاطی به صورت (x،y) که در روابط بالا صدق میکنند را نقاط ممکن (feasible) و نقاطی که در این روابط صدق نمیکنند را نقاط ناممکن (infeasible) می نامیم.

توجه کنید که تمام متغیرها نامنفی در نظر گرفته میشوند.

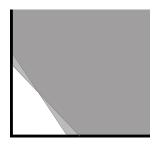
برای حل مسائل به فرم بهینهسازی خطی کانونی، روشهای متعددی وجود دارد که رایجترین آنها روش سیمپلکس (simplex) است. روشهای دیگری نیز برای حل این مسائل وجود دارد که از جملهی آنها، میتوان به روش «رسم شکل» اشاره کرد. باید توجه کرد که با اینکه دقت این روش پایین است، اما استفاده از آن باعث ایجاد درک بهتری نسبت به مساله میشود.

به عنوان مثال، در صورتی که بخواهیم برای مسالهی کارخانهی شکلاتسازی تصویری رسم کنیم، در ابتدا با اعمال قید اول خواهیم داشت:

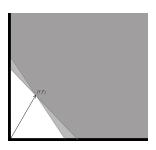




و سپس با اعمال قید دوم نتیجه میشود: در نهایت برای حل مساله میگوییم که قرار است مقدار بردار ۴x+۵y برای نقطه ی ممکنی مانند



(x،y) به حداکثر مقدار خود برسد. لذا نقطهی بهینه به این صورت تعیین می شود: که در این مثال نقطهی تقاطع برابر (۲،۳) بوده و مقدار بهینه



برابر ۲۷ می شود. در کل ثابت می شود که نقاط بهینه، از جمله نقاط گوشه ای تصویر تمام نقاط ممکن هستند.

## ۳ تبدیل سایر دستگاههای نامعادلات خطی به دستگاههای نامعادلات کانونی

در صورتی که دستگاه نامعادلاتی داشته باشیم که چنان که بیان شد، کانونی نباشد، معادلات ممکن است در چهار صورت قابل بیان باشند. توجه کنید که تمام انواع مثالهای این بخش، در قالب همان مثال کارخانهی شکلاتسازی بررسی میشوند.

حالت اول: نابرابریهای برعکس ممکن است در میان نابرابریها، نابرابریهایی یافت شوند که متغیرها در جهت بزرگتر نابرابری قرار گرفتهاند. مثلا فرض کنید داریم:

بیشینه کن 
$$\mathbf{F}x + \mathbf{\Delta}y$$
 بیشینه کن  $x + y \geq \mathbf{\Delta}$   $\mathbf{T}x + \mathbf{T}y \leq \mathbf{N}$   $x \geq \mathbf{0}$   $y \geq \mathbf{0}$ 

در این صورت میتوان معادلا نوشت:

بیشینه کن 
$$m{\mathcal{F}} x + \mathbf{\Delta} y$$
 بیشینه کن  $-x - y \leq -\mathbf{\Delta}$   $\mathbf{T} x + \mathbf{T} y \leq \mathbf{N} \mathbf{T}$   $x \geq \circ$   $y \geq \circ$ 

حالت دوم: مسالهی کمینه سازی در صورتی که مساله به جای مسالهی بیشینه سازی ، (Maximize) یک مساله کمینه سازی (Minimize) باشد، مثلا داشته باشیم:



کمینه کن 
$$\mathbf{F}x + \mathbf{\Delta}y$$
 کمینه کن  $x + y \leq \mathbf{\Delta}$   $\mathbf{T}x + \mathbf{T}y \leq \mathbf{N}$   $x \geq \mathbf{0}$   $y \geq \mathbf{0}$ 

در این صورت میتوان معادلا نوشت:

بیشینه کن 
$$-\mathbf{F}x - \mathbf{\Delta}y$$
 بیشینه کن  $x+y \leq \mathbf{\Delta}$   $\mathbf{T}x + \mathbf{T}y \leq \mathbf{N}$   $x \geq \circ$   $y \geq \circ$ 

حالت سوم: وجود برابری

در صورتی که در بین نابر آبری ها، یک یا چند رابطه ی برابری هم وجود داشته باشد، مثلا داشته باشیم:

بیشینه کن 
$$x+\Delta y$$
 بیشینه کن  $x+y=\Delta$   $x+Yy\leq NY$   $x\geq \circ$   $y\geq \circ$ 

در این صورت میتوان معادلا نوشت:

بیشینه کن 
$$\mathbf{F}x + \mathbf{\Delta}y$$
 بیشینه کن  $x + y \leq \mathbf{\Delta}$   $-x - y \leq -\mathbf{\Delta}$   $\mathbf{Y}x + \mathbf{Y}y \leq \mathbf{N}$   $x \geq \mathbf{0}$   $y \geq \mathbf{0}$ 

حالت چهارم: نامعادلات غيركانوني

در صورتی که متغیری وجود داشته باشد که لزوما مثبت نباشد؛ مثلا داشته باشیم:

بیشینه کن 
$$\mathbf{F}x + \mathbf{\Delta}y$$
 بیشینه کن  $x+y \leq \mathbf{\Delta}$   $\mathbf{T}x + \mathbf{T}y \leq \mathbf{V}$   $y \geq °$ 

در این صورت میتوان معادلا نوشت:

$$x=x^+-x^-$$

که داریم:  $\mathbf{x}^+ \leq \mathbf{0}, y^- \leq \mathbf{0}$  . حال با جایگذاری  $\mathbf{x}$  در عبارت اصلی خواهیم داشت:

بیشینه کن 
$$\mathbf{f}x^+ - \mathbf{f}x^- + \mathbf{\Delta}y$$
 بیشینه کن :  $x^+ - x^- + y \leq \mathbf{\Delta}$   $\mathbf{T}x^+ - x^- + \mathbf{T}y \leq \mathbf{N}$   $y \geq \circ$   $x^+ \geq \circ$   $x^- \geq \circ$ 

می توان بررسی کرد که در هر یک از چهار حالت بالا، جوابهای معادلات به دست آمده با جوابهای معادلات اولیه برابرند و لذا دو معادله یکسان هستند.



#### ۲ دوگان مسائل بهینهسازی خطی

حال بعد از طرح انواع صورتهای مسائل بهینهسازی خطی، میخواهیم تلاش کنیم نمونهای از مسائل بهینهسازی خطی کانونی را حل کنیم. در این راستا، در وهلهی اول سعی میکنیم کران بالایی برای جواب ارائه دهیم. در واقع گفته شد که در حالت کلی، درصددیم تا مقدار تابعی را به حداکثر خود برسانیم. مثلا در مسالهی کارخانهی شکلاتسازی، این تابع برابر  $\sum_i c_i x_i$  است.

حال می خواهیم با استفاده از نامعادلههای موجود، کران بالایی برای تابع هدف تعیین کنیم و بعد، آن مقدار کران بالا را تا حد امکان کاهش دهیم تا بتوانیم هر چه بیشتر، به بیشینهی مقدار تابع هدف نزدیک شویم.

در این راستا، متغیرهای  $y_1$  و  $y_2$  را به ترتیب در سطرهای نابرابری مذکور ضرب می کنیم. در این صورت داریم:

بیشینه کن 
$$m{\mathcal{F}} x + \Delta y$$
 بیشینه کن  $y_1 x + y_1 y \leq \Delta y_1$  بهطوری که  $m{\mathcal{T}} y_{m{Y}} x + m{Y} y_{m{Y}} y \leq m{1} m{Y} y_{m{Y}}$   $x \geq \circ$   $y \geq \circ$ 

و در نتیجه داریم:

$$\mathbf{\hat{r}}x + \mathbf{\hat{\Delta}}y \le (y_1 + \mathbf{\hat{r}}y_{\mathbf{\hat{r}}})x + (y_1 + \mathbf{\hat{r}}y_{\mathbf{\hat{r}}})y \le \mathbf{\hat{\Delta}}y_1 + \mathbf{\hat{r}}\mathbf{\hat{r}}y_{\mathbf{\hat{r}}}$$

که در این صورت در رابطه با  $y_1$  و  $y_2$  این محدودیت ها را داریم:

$$\mathbf{\hat{r}} \leq y_1 + \mathbf{\hat{r}} y_{\mathbf{\hat{r}}}$$
  
 $\mathbf{\hat{\Delta}} \leq y_1 + \mathbf{\hat{r}} y_{\mathbf{\hat{r}}}$ 

و چون درصددیم که عبارت  $\Delta y_1 + 17$  را به کمترین مقدار خود برسانیم؛ میتوان گفت که سوالی که داشتیم، به این مساله تبدیل می شود:

کمینه کن 
$$\Delta y_1 + 1 \mathbf{Y}_{\mathbf{Y}_{\mathbf{Y}}}$$
 کمینه کن  $y_1 + \mathbf{Y}_{\mathbf{Y}_{\mathbf{Y}}} \geq \mathbf{S}$   $y_1 x + \mathbf{Y}_{\mathbf{Y}_{\mathbf{Y}}} y \geq \mathbf{\Delta}$   $y_1 \geq \circ$   $y_{\mathbf{Y}_{\mathbf{Y}}} \geq \circ$ 

به این مساله، مساله ی دوگان (Dual) و به مسالهی سازندهی آن (مسالهی کارخانه شکلاتسازی) مسالهی اولیه (Primal) میگوییم. قضیه ضعیف دوگانی ثابت میکند که تمام جوابهای مسالهی دوگان از تمام جوابهای مسالهی اولیه غیرکوچکتر (یعنی بزرگتر یا مساوی) است و قضیه قوی دوگانی ثابت میکند که جوابهای بهینهی این دو مساله برابر هستند.

قضیه مکمل لنگی (Complementary Slackness Theoreom) نیز قضیه ای است که کمک میکند که جواب بهینهی مساله ی دوگان را با استفاده از دانستن جواب ممکنی برای مسالهی اولیه بهدست آوریم.

#### ۵ حل مسائل بهینهسازی خطی

برای حل مسائل بهینهسازی خطی، راهحلهای متفاوتی ارائه شدهاند. همانطور که بیان شد، یکی از کاربردی ترینِ این راهحلها، روش سیمپلکس است.

به لحاظ تاریخی، پس از سالها استفاده از سیمپلکس برای حل مسائل بهینه سازی خطی \_ که از قضا روش بسیار موثر و سریعی برای حل این مسائل تلقی می شد\_ دانشمندان علوم کامپیوتر این سوال را مطرح کردند که آیا سیمپلکس بهترین راه رسیدن به جواب این مسائل است؟ آیا سیمپلکس تمام مسائل بهینه سازی خطی را به خوبی و با سرعت حل می کند یا مسائلی هستند که این روش برای حل آنها کاربرد چندانی نداشته باشد؟

در راستای پاسخ به این سوال تلاشهای فراوانی انجام شد و در نهایت، مسائلی پیدا شدند که سیمپلکس بهترین راه حل آنها نبود! اما راه جایگزین چیست؟



روش استفاده از بیضی گونها (Ellipsoid Method) و روش نقطه ی میانی (Interior Point Method) بعد از روش سیمپلکس ابداع شدند؛ که البته هر کدام به مراتب کندتر و پیچیده تر از آن بودند ولی در راستای حل مسائل بهینه سازی خطی کاربرد بیشتری داشتند. در واقع دانشمندان درصدد بودند تا حداکثر زمان لازم برای حل یک مساله بهینه سازی خطی را به حداقل برسانند و این دو روش چنین کاربردی داشتند. این روشها مسائل ساده تر که با استفاده از سیمپلکس به سرعت حل می شوند را در مدت زمان طولانی تر، و مسائل سخت تر برای روش سیمپلکس را در مدت زمان کوتاه تری حل می کنند. همچنین این روشها قابلیت حل مسائل دیگری را دارند که خارج از محدوده ی بهینه سازی خطی هستند؛ که این از جمله مزایای استفاده از این دو روش به عنوان الگوریتم های حل مساله محسوب می شود.

موضوع دیگر در این رابطه، حل مسائل بهینهسازی خطی صحیح (Integer Programming) بوده است که ثابت می شود این مسائل -NP Hard هستند و تاکنون روش معینی برای حل آنها ارائه نشده است.