طراحي الگوريتمها

بهار ۱۴۰۰

مدرس: مسعود صديقين



گردآورنده: محمدعلی خدابندهلو ـ زهرا فاضل

برنامەنويسى خطى

يادآوري جلسه بيستم

در جلسه قبل با برنامهنویسی خطی آشنا شدیم و با یک مثال آن را بررسی کردیم. دیدیم که فرم کلی یک مسئله برنامهنویسی خطی به یکی از دو صورت زیر است:

$$\min \sum_{i=1}^{n} c_{i}x_{i}$$
s.t.
$$\sum_{i=1}^{n} a_{1,i}x_{i} \geq b_{1},$$

$$\sum_{i=1}^{n} a_{7,i}x_{i} \geq b_{7},$$

$$\vdots$$

$$\sum_{i=1}^{n} a_{m,i}x_{i} \geq b_{m},$$

$$\forall 1 \leq i \leq n : x_{i} \geq \bullet$$

max	$\sum_{i=1}^{m} b_i y_i$
	i=1 m
s.t.	$\sum_{i} a_{i,1} y_i \le c_1,$
	$\overline{i=1 \atop m}$
	$\sum a_{i,\Upsilon} y_i \le c_{\Upsilon},$
	<i>i</i> =\
	:
	$\sum_{i=1}^{m} a_{i,n} y_i \le c_n,$
	$\forall 1 \leq i \leq m : y_i \geq \bullet$

هويج كلم خيار
موية كالم خيار
مراهي مين mg/kg A ويتامين
مراهي مين mg/kg C ويتامين
مراهير ويتامين مين سو/kg C مينامين
مراهير سو/kg C مينامين مينامين مينامين مينامين سو/kg C مينامين مينامين سو/kg C مينامين مينامين سو/kg C مينامين سو/kg

که خط اول عبارتی است که می خواهیم آن را بهینه کنیم و خطوط بعدی، قیود ما روی متغیرهاست.

به عنوان مثال، مسئله زير را بررسي كرديم:

هر انسان برای زنده ماندن به ۵/۰ میلیگرم ویتامین A، ۱۵ میلیگرم ویتامین C، و گرم فیبر نیاز دارد. مقدار این سه ماده در هویج، کلم و خیار به صورت روبهرو است. میخواهیم کمترین هزینه برای تأمین مواد ضروری بدن را بیابیم.

فرض کنیم x_1 میزان خرید هویج، x_7 میزان خرید کلم و x_7 میزان خرید خیار باشد. اگر x_7 + x_7 + x_7 در واقع مسئلهای که میخواهیم حل کنیم، به شکل روبهرو است.

میخواهیم برای X حد پایین پیدا کنیم. با استفاده از قید سوم داریم:

 $\min X$

s.t.
$$\Upsilon \Delta x_1 + \cdot / \Delta x_7 + \cdot / \Delta x_7 \ge \cdot / \Delta$$
, $9 \cdot x_1 + \Upsilon \cdot \cdot x_7 + 1 \cdot x_7 \ge 1 \Delta$, $\Upsilon \cdot x_1 + \Upsilon \cdot x_7 + 1 \cdot x_7 \ge \Upsilon$, $x_1, x_7, x_7 \ge \cdot$

اگر از قیود دوم و سوم استفاده کنیم، به حد پایین متفاوتی میرسیم:

$$\begin{cases} \mathscr{S} \cdot x_1 + \mathscr{V} \cdot x_{\mathsf{Y}} + 1 \cdot x_{\mathsf{Y}} \ge 10 \\ {}^{\bullet} / \mathsf{V} \triangle x_1 + {}^{\bullet} / \mathsf{D} x_{\mathsf{Y}} + {}^{\bullet} / \mathsf{T} \triangle x_{\mathsf{Y}} \ge {}^{\bullet} / 1 \end{cases} \implies \begin{cases} {}^{\bullet} / {}^{\bullet} \mathscr{S} x_1 + {}^{\bullet} / \mathsf{T} x_{\mathsf{Y}} + {}^{\bullet} / \mathsf{T} x_{\mathsf{Y}} + {}^{\bullet} / \mathsf{T} x_{\mathsf{Y}} \ge {}^{\bullet} / {}^{\bullet} 10 \\ {}^{\bullet} / \mathsf{T} x_1 + {}^{\bullet} / \mathsf{T} x_{\mathsf{Y}} + {}^{\bullet} / \mathsf{T} x_{\mathsf{Y}} \ge {}^{\bullet} / {}^{\bullet} / \mathsf{T} \end{cases} \implies$$

$$\cdot$$
/ Υ 9 $x_1 + \cdot$ / $\Delta x_7 + \cdot$ / 1 1 $x_7 \ge \cdot$ / \cdot $\Delta \Delta \implies X \ge \cdot$ / \cdot $\Delta \Delta$

حال می خواهیم بهترین حد پایین را برای X بیابیم. ضرایب y_1 و y_2 را در نظر می گیریم و به ترتیب در قیود اول، دوم و سوم ضرب می کنیم.

$$y_{1}(\Upsilon \Delta x_{1} + \cdot / \Delta x_{Y} + \cdot / \Delta x_{Y} \geq \cdot / \Delta)$$

$$y_{Y}(\mathcal{F} \cdot x_{1} + \Upsilon \cdot \cdot x_{Y} + 1 \cdot x_{Y} \geq 1 \Delta)$$

$$y_{Y}(\Upsilon \cdot x_{1} + \Upsilon \cdot x_{Y} + 1 \cdot x_{Y} \geq \Upsilon)$$

$$y_{1} \geq \cdot , y_{Y} \geq \cdot , y_{Y} \geq \cdot$$

بنابراین هدف ما پیدا کردن y_7 و y_7 است به گونهای که سمت راست نامساوی را بیشینه کنند. از طرفی وقتی ضرایب y_7 است به گونهای که سمت را با یکدیگر جمع میکنیم نباید مقدار آنها از ضریبهای متناظر در عبارت $X = \frac{1}{2} (X_1 + \frac{1}{2} (X_1 + \frac{1}{2} (X_2 + \frac{1}{2} (X_1 + \frac{1}{2} (X_2 + \frac{1}{2} (X_1 + \frac{1}{$

$$\text{TD}y_1 + \text{S} \cdot y_{\text{T}} + \text{T} \cdot y_{\text{T}} \leq \text{IND}$$

$$\text{ID}y_1 + \text{T} \cdot y_{\text{T}} + \text{T} \cdot y_{\text{T}} \leq \text{ID}$$

$$\text{ID}y_1 + \text{T} \cdot y_{\text{T}} + \text{T} \cdot y_{\text{T}} \leq \text{ID}$$

$$\text{ID}y_1 + \text{T} \cdot y_{\text{T}} + \text{T} \cdot y_{\text{T}} \leq \text{ID}$$

$$\text{ID}y_1 \geq \text{T} \cdot y_{\text{T}} \geq \text{T} \cdot y_{\text{T}} \geq \text{T}$$

و در این حالت هدف ما پیدا کردن بیشینه عبارت $Y = \frac{10}{7} + \frac{10}{7} + \frac{10}{7}$ است. خود این مسئه هم دوباره یک مسئله برنامهنویسی خطی است و به آن دوگان مسئه اصلی گفته می شود.

$$\max \quad {}^{\bullet}/{\Delta y_1} + {}^{\bullet}{\Delta y_{\Upsilon}} + {}^{\Psi}y_{\Upsilon}$$
s.t.
$${}^{\Psi}\Delta y_1 + {}^{\varphi} \cdot y_{\Upsilon} + {}^{\Psi} \cdot y_{\Upsilon} \leq {}^{\bullet}/{}^{\vee}\Delta,$$

$${}^{\bullet}/{\Delta y_1} + {}^{\Psi} \cdot {}^{\bullet}y_{\Upsilon} + {}^{\Upsilon} \cdot y_{\Upsilon} \leq {}^{\bullet}\Delta,$$

$${}^{\bullet}/{\Delta y_1} + {}^{\Psi} \cdot y_{\Upsilon} + {}^{\Psi} \cdot y_{\Upsilon} \leq {}^{\Psi},$$

$$y_1, y_{\Upsilon}, y_{\Upsilon} \geq {}^{\bullet}$$

قضیه ۱ (strong duality). جواب مسئله اصلی و مسئله دوگان با هم برابر است.

پرسش فرم دوگان مسئله زیر را به دست آورید.

min
$$\Delta x_1 + \mathbf{f} x_{\mathbf{f}} + \mathbf{A} x_{\mathbf{f}} + \mathbf{f} x_{\mathbf{f}}$$

s.t. $\mathbf{f} x_1 + \mathbf{f} x_{\mathbf{f}} + \mathbf{f} x_{\mathbf{f}} + x_{\mathbf{f}} \ge \Delta$,
 $x_1 - x_{\mathbf{f}} + \mathbf{f} x_{\mathbf{f}} + \mathbf{f} \cdot x_{\mathbf{f}} \ge \mathbf{f} \mathbf{V}$,
 $\mathbf{f} x_1 + x_{\mathbf{f}} + \mathbf{f} \cdot x_{\mathbf{f}} \ge \mathbf{f}$,
 $x_1, x_1, x_2, x_3 \ge \mathbf{f}$

پاسخ های خود را می توانید تا قبل از شروع کلاس به این لینک ارسال کنید.

