

به نام خدا



علی قاسم زاده

۴۰۱۱۰۶۳۳۹

بهینه سازی محدب

تمرین ۴

## سوال اول

الف) داریم که :

$$\text{Minimize } \|Ax - b\|_1$$

حالا بردار  $Ax - b$  را در نظر بگیرید برای قدر مطلق تک تک درایه های آن یک کران بالای  $s_i$  در نظر می گیریم آنگاه داریم که

$$\forall_i : |(Ax - b)_i| \leq s_i$$

پس داریم که :

$$\forall_i : s_i \leq (Ax - b)_i \leq s_i$$

که این معادل این است که :

$$\forall_i (Ax - b)_i \leq s_i, \quad (-Ax + b)_i \leq s_i$$

حالا می توانیم  $s_i$  ها را در یک بردار قرار دهیم و آنرا بردار  $s$  بنامیم و قيود را به صورت برداری بنویسیم یعنی داریم که :

$$Ax - b \preceq s, \quad -Ax + b \preceq s$$

همچین  $objective$  ما عبارت است از مینیمم کردن  $\|s\|_1$  پس مسئله ی ما به صورت زیر نوشته می شود :

$$\begin{aligned} \min_{s,x} \quad & \|s\|_1 \\ \text{s.t.} \quad & Ax - b \preceq s \\ & -Ax + b \preceq s \end{aligned}$$

حال می توانیم آنرا به صورت زیر باز نویسی کنیم که یک مسئله ی  $LP$  است :

$$\begin{aligned} \min_{s,x} \quad & \mathbf{1}^T s \\ \text{s.t.} \quad & Ax - b \preceq s \\ & -Ax + b \preceq s \end{aligned}$$

چون هم قيود و هم تابع  $objective$  ما خطی هستند پس مسئله ی ما یک مسئله ی  $LP$  است.

ب) داریم که :

$$\text{Minimize } \|x\|_\infty$$

حالا یک کران بالا برای نرم بینهایت  $x$  در نظر می گیریم و آنرا مینیمایز می کنیم و  $x$  کوچکتر مساوی آن کران بالا را به قیود اضافه می کنیم داریم :

$$\begin{aligned} \min_{x,t} \quad & t \\ \text{s.t.} \quad & \|x\|_{\infty} \leq t \end{aligned}$$

از طرفی داریم که وقتی نرم بینهایت یک بردار کوچکتر مساوی مقداری باشند یعنی ماکزیمم بین عناصرش از آن مقدار کوچکتر مساوی است پس داریم که بردار  $x$  از بردار تماماً  $t$  کوچکتر مساوی است :

$$\begin{aligned} \min_{x,t} \quad & t \\ \text{s.t.} \quad & x \preceq t \mathbf{1} \end{aligned}$$

حالا می خواهیم که تابع زیر را مینیمایز کنیم :

$$\|Ax - b\|_1 + \|x\|_{\infty}$$

از ترکیب عبارت بخش ب و عبارت بالا داریم که:

$$\begin{aligned} \min_{t,s,x} \quad & \mathbf{1}^T s + t \\ \text{s.t.} \quad & x \preceq t \mathbf{1} \\ & Ax - b \preceq s \\ & -Ax + b \preceq s \end{aligned}$$

عبارت بالا هم معادل یک مسئله ی  $LP$  است.

## سوال دوم

داریم که :

$$\max \min_{i=1,\dots,n} \frac{S_i}{I_i + \sigma_i}$$

عبارت  $\min t$  معادل این است که ما روی مقادیر  $\frac{1}{t}$  یک  $\max$  بگیریم و سپس حاصل را وارونه کنیم به عبارتی داریم که  $\min t$  معادل است با  $\frac{1}{\max \frac{1}{t}}$  حالا همین

را روی عبارت صورت سوال اعمال می کنیم :

$$\max \min_{i=1, \dots, n} \frac{S_i}{I_i + \sigma_i} \leftrightarrow \max \frac{1}{\max_{i=1, \dots, n} \frac{I_i + \sigma_i}{S_i}}$$

حالا باز هم برای  $\max$  داریم که :  $\max_t \frac{1}{t} = \frac{1}{\min t}$  پس داریم که : عبارت صورت سوال معادل این است که :

$$\max \min_{i=1, \dots, n} \frac{S_i}{I_i + \sigma_i} \leftrightarrow \frac{1}{\min \max_{i=1, \dots, n} \frac{I_i + \sigma_i}{S_i}}$$

این هم یعنی اینکه ما داریم

$$\min \max_{i=1, \dots, n} \frac{I_i + \sigma_i}{S_i}$$

می گیریم و سپس معکوس آن را به عنوان *objective* ارائه می دهیم پس عبارت صورت سوال معادل  $\min \max_{i=1, \dots, n} \frac{I_i + \sigma_i}{S_i}$  است حالا داریم که :

$$\max \min_{i=1, \dots, n} \frac{S_i}{I_i + \sigma_i} \leftrightarrow \min \max_{i=1, \dots, n} \frac{I_i + \sigma_i}{S_i}$$

پس مسئله ی ما با توجه به قید هایی که در صورت سوال ذکر شده اند عبارت است از :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & \max_{i=1, \dots, n} \frac{\sum_{k \neq i} G_{ik} p_k + \sigma_i}{G_{ii} p_i} \\ \text{s.t.} \quad & 0 \leq p_i \leq P_i^{\max} \quad i = 1, \dots, n \\ & \sum_{k \in K_l} p_k \leq P_l^{gp} \quad i = 1, \dots, m \\ & \sum_{k=1}^n G_{ik} p_k \leq P_i^{rc} \quad i = 1, \dots, n \end{aligned}$$

که این هم فرم *generalizedlinear – fractional* است.

## سوال سوم

(الف) داریم که :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & \sup_{P \in \mathcal{E}} \left( \frac{1}{\gamma} x^T P x + q^T x + r \right) \\ \text{s.t.} \quad & Ax \preceq b \end{aligned}$$

همچنین داریم که مجموعه  $\mathcal{E}$  عبارت است از  $\{P_1, \dots, P_k\}$  یک کران بالا برای  $\sup_{P \in \mathcal{E}} \left( \frac{1}{\gamma} x^T P x + q^T x + r \right)$  می گذاریم و آنرا  $t$  می نامیم، خواهیم داشت که :

$$\begin{aligned} \min_{t, x} \quad & t \\ \text{s.t.} \quad & Ax \preceq b \\ & \frac{1}{\gamma} x^T P x + q^T x + r \leq t, \quad i = 1 \dots k \\ & \|y\|_2 \leq s \end{aligned}$$

که این فرم هم یک مسئله  $QCQP$  است.

(ب) داریم که :

$$\begin{aligned} \gamma I \preceq P - P. & \preceq \gamma I \longrightarrow P. - \gamma I \preceq P \preceq P. + \gamma I \longrightarrow \\ P - P. - \gamma I & \preceq \bullet \longrightarrow x^T (P - P. - \gamma I) x \leq \bullet \longrightarrow \\ x^T P x & \leq x^T P. x + \gamma x^T I x \longrightarrow x^T P x \leq x^T P. x + \gamma x^T x \longrightarrow \end{aligned}$$

مینیمایز کردن  $\sup$  عبارت معادل مینیمایز کردن کران بالای عبارت است زیرا قبول وصول است. پس خواهیم داشت :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & x^T (P. + \gamma I) x \\ \text{s.t.} \quad & Ax \preceq b \end{aligned}$$

این مسئله هم نسبت به  $x$  یک مسئله  $QP$  است.

(پ) داریم که :

$$P = P. + \sum_{i=1}^k P_i u_i$$

و مسئله ی اصلی عبارت است از :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & \sup_{P \in \mathcal{E}} \left( \frac{1}{\gamma} x^T P x + q^T x + r \right) \\ \text{s.t.} \quad & Ax \preceq b \end{aligned}$$

حال آنرا به صورت زیر می نویسیم، داریم که :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & \sup_{P \in \mathcal{E}} \left( \frac{1}{\gamma} x^T \left( P + \sum_{i=1}^k P_i u_i \right) x + q^T x + r \right) \\ \text{s.t.} \quad & Ax \preceq b \end{aligned}$$

حالا عبارت بالا را بسط می دهیم :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & \sup_{P \in \mathcal{E}} \left( \frac{1}{\gamma} x^T P x + \frac{1}{\gamma} x^T \left( \sum_{i=1}^k P_i u_i \right) x + q^T x + r \right) \\ \text{s.t.} \quad & Ax \preceq b \end{aligned}$$

داریم که :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & \sup_{P \in \mathcal{E}} \left( \frac{1}{\gamma} x^T P x + \frac{1}{\gamma} \sum_{i=1}^k u_i x^T P_i x + q^T x + r \right) \\ \text{s.t.} \quad & Ax \preceq b \end{aligned}$$

از طرفی داریم که :

$$\sum_{i=1}^k u_i x^T P_i x = [u_1, \dots, u_k] \begin{bmatrix} x^T P_1 x \\ \vdots \\ x^T P_k x \end{bmatrix} \longrightarrow$$

بردار دومی را بردار  $v$  می نامی داریم :

$$\sum_{i=1}^k u_i x^T P_i x = u^T v \leq \|u\|_2 \|v\|_2 \leq \|v\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} x^T P_1 x \\ \vdots \\ x^T P_k x \end{bmatrix} \right\|_2$$

حالا یک کران بالا برای تمام  $\frac{1}{\Upsilon} x^T P_i x$  ها میزاییم به اسم  $y_i$  و آنرا مینیمایز می کنیم، چون  $P_i$  ها عضو  $S_+^n$  هستند پس داریم :

$$\forall_i : \quad x^T P_i x \geq 0$$

پس تمامی  $y_i$  ها نیز مثبت اند حالا داریم که :  $\frac{1}{\Upsilon} \|q\|_2 \leq \|y\|_2$  پس خواهیم داشت

$$\frac{1}{\Upsilon} \sum_i^k u_i x^T P_i x \leq \frac{1}{\Upsilon} \|v\|_2 \leq \|y\|_2$$

حال مسئله را به صورت زیر باز نویسی می کنیم :

$$\begin{aligned} \min_{x,y} \quad & \left( \frac{1}{\Upsilon} x^T P . x + \|y\|_2 + q^T x + r \right) \\ \text{s.t.} \quad & Ax \preceq b \\ & \frac{1}{\Upsilon} x^T P_i x \leq y_i, \quad i = 1, \dots, k \end{aligned}$$

حالا یک کران بالا روی  $\frac{1}{\Upsilon} x^T P . x$  به اسم  $t$  در نظر می گیریم خواهیم داشت که :

$$\frac{1}{\Upsilon} x^T P . x \leq t$$

حالا داریم که :

$$\frac{1}{\Upsilon} x^T P . x \leq t \longrightarrow \frac{1}{\Upsilon} x^T P^{\frac{1}{\Upsilon}} P^{\frac{1}{\Upsilon}} x \leq t \longrightarrow x^T P^{\frac{1}{\Upsilon}} P^{\frac{1}{\Upsilon}} x \leq \Upsilon t \longrightarrow$$

$$x^T P^{\frac{1}{\Upsilon}} P^{\frac{1}{\Upsilon}} x + (t - \frac{1}{\Upsilon})^2 \leq (t + \frac{1}{\Upsilon})^2 \longrightarrow \left\| \begin{bmatrix} P^{\frac{1}{\Upsilon}} x \\ t - \frac{1}{\Upsilon} \end{bmatrix} \right\|_2 \leq (t + \frac{1}{\Upsilon})^2$$

$$\frac{1}{\Upsilon} x^T P_i x \leq y_i \longrightarrow \frac{1}{\Upsilon} x^T P_i^{\frac{1}{\Upsilon}} P_i^{\frac{1}{\Upsilon}} x \leq y_i \longrightarrow x^T P_i^{\frac{1}{\Upsilon}} P_i^{\frac{1}{\Upsilon}} x \leq \Upsilon y_i \longrightarrow$$

$$x^T P_i^{\frac{1}{\Upsilon}} P_i^{\frac{1}{\Upsilon}} x + (y_i - \frac{1}{\Upsilon})^2 \leq (y_i + \frac{1}{\Upsilon})^2 \longrightarrow \left\| \begin{bmatrix} P_i^{\frac{1}{\Upsilon}} x \\ y_i - \frac{1}{\Upsilon} \end{bmatrix} \right\|_2 \leq (y_i + \frac{1}{\Upsilon})^2$$

همچنین برای  $\|y\|_2$  نیز یک کران بالا می گذاریم به اسم  $s$  حالا خواهیم داشت :

$$\begin{aligned} \min_{u, t, x} \quad & t + s + r \\ \text{s.t.} \quad & Ax \preceq b \\ & \left\| \begin{bmatrix} P^{\frac{1}{r}} x \\ t - \frac{1}{r} \end{bmatrix} \right\|_2 \leq (t + \frac{1}{r}) \\ & \left\| \begin{bmatrix} P_i^{\frac{1}{r}} x \\ y_i - \frac{1}{r} \end{bmatrix} \right\|_2 \leq (y_i + \frac{1}{r}), \quad i = 1, \dots, k \end{aligned}$$

این عبارت هم فرم  $SOCP$  مسئله ی بالا است .

## سوال چهارم

**الف)** به ازای هر بردار  $u$  داریم که :

$$\lambda_{\max}(A, B) \leq t \longrightarrow \sup_u \frac{u^T A u}{u^T B u} \leq t$$

از طرفی داریم که  $B \in S_{++}^n$  پس داریم که به ازای هر  $u$  :  $u^T B u > 0$  حالا طرفین را در  $0 < u^T B u$  ضرب می کنیم، داریم که :

$$u^T A u \leq t u^T B u \leq 0 \longrightarrow u^T (A - tB) u \leq 0$$

این رابطه همواره برقرار است پس ماتریس  $A - tB$  یک ماتریس نیمه معین منفی است (بخش ب)  
این هم معادل این است که تمامی مقادیر ویژه ی ماتریس  $A - tB$  منفی باشند یا به عبارتی مقدار ویژه ی ماکزیمم نا مثبت باشد پس خواهیم داشت که عبارت صورت سوال معادل است با :

$$\lambda_{\max}(A - tB) \leq 0$$

پس تابع  $\phi_t(A, B)$  را همان  $\lambda_{\max}(A - tB)$  در نظر می گیریم.

**ب)** در بخش قبل داشتیم که به ازای هر  $u$  ،  $u^T (A - tB) u \leq 0$  ، برقرار است یعنی داریم  $A - tB \preceq 0$   
پس تابع  $\phi_t(A, B)$  را همان ماتریس  $A - tB$  در نظر می گیریم.



پ) داریم که :

$$\lambda_{\max}(A(x), B(X)) = \sup_u \frac{u^T A(x) u}{u^T B(x) u} = \sup_u \frac{u^T A(x) u}{u^T (a^T x + b) I u} =$$

$$\sup_u \frac{u^T A(x) u}{(a^T x + b) u^T u} = \frac{\lambda_{\max}(A(x))}{a^T x + b}$$

حالا  $\frac{1}{a^T x + b}$  را  $s$  می نامیم خواهیم داشت که :

$$\min_{x,s} \quad s \lambda_{\max}(A_0 + x_1 A_1 + x_2 A_2 + \dots + x_n A_n)$$

$$\text{s.t.} \quad s > 0$$

همچنین  $s x_i$  ها را  $y_i$  می نامیم، در نتیجه خواهیم داشت که :

$$y_i = s x_i \rightarrow y = s x \rightarrow a^T y = s a^T x \rightarrow a^T y + b s = s a^T x + b s \rightarrow$$

$$a^T y + b s = (a^T x + b) s \rightarrow a^T y + b s = \frac{1}{a^T x + b} (a^T x + b) = 1$$

پس مسئله را به صورت زیر بازنویسی می کنیم :

$$\min_{y,s} \quad \lambda_{\max}(s A_0 + y_1 A_1 + y_2 A_2 + \dots + y_n A_n)$$

$$\text{s.t.} \quad s > 0$$

$$a^T y + b s = 1$$

در نتیجه حکم مسئله اثبات می شود.

## سوال پنجم

**الف)** برای  $convex$  بودن عبارت اول مثال نقض ارائه می دهیم،  $x$  را تک متغیره در نظر می گیریم و  $A$  را  $\begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix}$  و  $b$  را  $\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$  در نظر بگیریم، خواهیم داشت که :

$$\frac{\|Ax - b\|_1}{1 - \|x\|_\infty} = \frac{|2x + 1|}{1 - |x|}$$

اگر این تابع را در بازه  $(-\frac{1}{2}, 0)$  در نظر بگیریم خواهیم داشت که :

$$\frac{2x + 1}{x + 1} = 2 - \frac{2}{1 + x} \xrightarrow{\frac{\partial}{\partial x}} \frac{1}{(1 + x)^2} \xrightarrow{\frac{\partial}{\partial x}} -\frac{2}{(1 + x)^3}$$

مشتق دوم در این بازه مثبت نیست پس تابع ما  $convex$  نیست. حالا برای نشان دادن اینکه  $quasiconvex$  است باید نشان دهیم که تمام  $\alpha - sublevelset$  هایش مجموعه هایی  $convex$  هستند.

$$S_\alpha = \{x \in R^n | f(x) \leq \alpha\}$$

$$\frac{\|Ax - b\|_1}{1 - \|x\|_\infty} = \frac{|\sum x + 1|}{1 - |x|} \leq \alpha \rightarrow |\sum x + 1| \leq \alpha(1 - |x|)$$

به ازای  $\alpha \leq 0$  که جوابی ندایم (مجموعه ی تهی)  
حالا به ازای  $\alpha \geq 0$  داریم که

$$\|Ax - b\|_1 + \alpha \|x\|_\infty \leq \alpha$$

که توابع  $\|Ax - b\|_1$  و  $\alpha \|x\|_\infty$  هر دو توابعی محدب نسبت به  $x$  هستند در نتیجه جمعشان هم تابعی  $convex$  است و یک  $sublevelset$  از یک تابع  $convex$  داریم که مجموعه ای  $convex$  است، به ازای هر  $\alpha$  این رابطه برقرار است پس تمام  $sublevelset$  های ما مجموعه هایی  $convex$  هستند. پس مسئله ی بخش اول یک مسئله ی  $quasiconvex$  است.

حالا به بررسی  $convexity$  عبارت دوم می پردازیم :

$$\frac{\|Ax - b\|_1}{1 - \|x\|_\infty} = \frac{|\sum x + 1|}{1 - |x|}$$

می خواهیم اثبات کنیم که این تابع  $convex$  است در نظر بگیرید تابع

$$\phi(s, t) = \frac{s^2}{1 - t} \quad \text{for } s \leq 0, \quad 0 \quad \text{for } s > 0$$

این تابع نسبت به المان های ورودی اش  $convex$  و  $nondecreasing$  همچنین توابع  $\|ax - b\|_1$  و  $\|x\|_\infty$  نیز توابعی  $convex$  هستند پس با اعمال این تابع روی آن دو تابع، تابعی  $convex$  حاصل می شود. در نتیجه تابع نهایی ما نیز  $convex$  است.

(ب) داریم که :

$$\min_x \frac{\|Ax - b\|_1}{1 - \|x\|_\infty}$$

حالا یک کران بالا برای  $\frac{1}{1-\|x\|_\infty}$  می گذاریم به اسم  $\frac{1}{t}$  : حالا خواهیم داشت که :

$$\frac{1}{1-\|x\|_\infty} \leq \frac{1}{t} \rightarrow t \leq 1 - \|x\|_\infty \rightarrow \|x\|_\infty + t \leq 1$$

$$\begin{aligned} \min_{x,t} \quad & \frac{\|Ax - b\|_1}{t} \\ \text{s.t.} \quad & \|x\|_\infty + t \leq 1 \end{aligned}$$

حالا  $\frac{x}{t}$  را  $y$  می نامیم و  $\frac{1}{t}$  را نیز  $s$  می نامیم پس با بردن  $t$  به داخل نرم و تقسیم قید بر  $t$  خواهیم داشت که :

$$\begin{aligned} \min_{y,s} \quad & \|Ay - bs\|_1 \\ \text{s.t.} \quad & \|y\|_\infty + 1 \leq s \end{aligned}$$

حالا مانند سوال اول تمرین یک کران بالا برای نرم ها قرار می دهیم و آنرا مینیمایز می کنیم و یک عبارت به قیود اضافه می کنیم:

$$\min \|Ay - bs\|_1 \leftrightarrow \min \mathbf{1}^T u \text{ s.t. } -u \preceq Ay - bs \preceq u$$

$$\|y\|_\infty + 1 \leq s \leftrightarrow v + 1 \leq s, \quad -v\mathbf{1} \preceq y \preceq v\mathbf{1}$$

حالا مسئله را بازنویسی می کنیم و خواهیم داشت که :

$$\begin{aligned} \min_{u,v,y,s} \quad & \mathbf{1}^T u \\ \text{s.t.} \quad & -u\mathbf{1} \preceq Ay - bs \preceq u\mathbf{1} \\ & -v\mathbf{1} \preceq y \preceq v\mathbf{1} \\ & 1 + v \leq s \end{aligned}$$

پس مسئله را می توانیم به فرم  $LP$  در آوریم و آنرا حل کنیم.

حالا به بررسی راه حل تابع دومی می پردازیم :

$$\min_x \frac{\|Ax - b\|_1}{1 - \|x\|_\infty}$$

یک کران بالا روی  $\|Ax - b\|_1$  و یک کران بالا روی  $\|x\|_\infty$  می گذاریم، و عبارت حاصل را مینیمایز می کنیم با یه سری قیود اضافه خواهیم داشت که (دقت شود که  $t$  باید کمتر از ۱ باشد) :

$$\begin{array}{ll} \min_{x,s,t} & \frac{s^2}{1-t} \\ \text{s.t.} & \|Ax - b\|_1 \leq s \\ & \|x\|_\infty \leq t \\ & t \leq 1 \end{array}$$

حالا یک کران بالا برای *objective* مان می گذاریم و آنرا مینیمایز می کنیم و یه سری قید به قیودمون اضافه می کنیم : ( :

$$\begin{array}{ll} \min_{x,s,t,y} & y \\ \text{s.t.} & \|Ax - b\|_1 \leq s \\ & \|x\|_\infty \leq t \\ & \frac{s^2}{1-t} \leq y \\ & t \leq 1 \end{array}$$

حالا مانند سوال های قبل یک کران بالا برای تک تک عناصر  $(Ax - b)_i$  در نظر می گیریم به اسم  $z_i$  و  $1^T z$  را کمتر مساوی  $s$  قرار می دهیم همچنین داریم که :

$$\|x\|_\infty \leq t \Leftrightarrow -t \mathbf{1} \leq x \leq t \mathbf{1}$$

پس مسئله ی ما به صورت زیر بازنویسی می شود :

$$\begin{array}{ll} \min_{x,s,t,y,z} & y \\ \text{s.t.} & -z \preceq Ax - b \preceq z \\ & \mathbf{1}^T z \leq s \\ & -t \mathbf{1} \preceq x \preceq t \mathbf{1} \\ & t \leq 1 \\ & \frac{s^2}{1-t} \leq y \end{array}$$

حالا قيد آخر را به فرم نرم می بریم :

$$\begin{aligned} \frac{s^r}{1-t} \leq y &\leftrightarrow s^r \leq y(1-t) \leftrightarrow s^r \leq \frac{1}{r} \left( ((1-t)+y)^r - ((1-t)-y)^r \right) \leftrightarrow \\ s^r + \frac{1}{r} ((1-t)-y)^r &\leq \frac{1}{r} ((1-t)+y)^r \leftrightarrow \left\| \left[ \frac{1}{r} (1-t-y) \right] \right\|_r^r \leq \left( \frac{1}{r} (1-t+y) \right)^r \\ &\leftrightarrow \left\| \left[ \frac{1}{r} (1-t-y) \right] \right\|_r \leq \frac{1}{r} (1-t+y) \end{aligned}$$

حالا یکبار دیگر مسئله را بازنویسی می کنیم :

$$\begin{aligned} \min_{x,z,y,t,s} \quad & y \\ \text{s.t.} \quad & -z \preceq Ax - b \preceq z \\ & \mathbf{1}^T z \leq s \\ & -t\mathbf{1} \preceq x \preceq t\mathbf{1} \\ & t \leq 1 \\ & \left\| \left[ \frac{1}{r} (1-t-y) \right] \right\|_r \leq \frac{1}{r} (1-t+y) \end{aligned}$$

این مسئله هم یک مسئله ی  $SOCP$  است که می توانیم آنرا با  $solver$  حل کنیم.

## سوال ششم

داریم که :

$$f(x) = (Ax + b)^T (P. + x_1 P_1 + \dots + x_n P_n)^{-1} (Ax + b) \quad P_i' \text{ s are symmetric}$$

$$\text{dom } f = \{x \in R^n \mid P. + x_1 P_1 + \dots + x_n P_n \succ \bullet\}$$

حالا می خواهیم برای  $epif$  یک  $LMI$  ارائه دهیم، می دانیم که :  
 که  $t$  نیز مثبت است و باز هم داریم که :  $(P. + x_1 P_1 + \dots + x_n P_n) \succ \bullet$  حالا اگر  $LMI$  متناظر با آن را می نویسیم :

$$\begin{bmatrix} t & (Ax + b)^T \\ (Ax + b) & P. + x_1 P_1 + \dots + x_n P_n \end{bmatrix} \succeq \bullet$$

نیمه مثبت معین بودن این ماتریس معادل است با اینکه (طبق تمرین اول که اثبات شد):

$$t \geq \bullet \quad \left\| \begin{bmatrix} t & (Ax+b)^T \\ (Ax+b) & P + x_1 P_1 + \dots + x_n P_n \end{bmatrix} \right\| \geq \bullet$$

$$(Ax+b)^T (P + x_1 P_1 + \dots + x_n P_n)^{-1} (Ax+b) \geq \bullet$$

این قیود هم همان قیود قبلی هستند پس این ماتریس معادل است با همان  $F(x, t)$  همچنین  $F(x, t)$  روی ورودی هایش *affine* است.

## سوال هفتم

الف) داریم که :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & f_*(x) + \hat{g}(x; x^k) \\ \text{s.t.} \quad & f_i(x) \leq \bullet, \quad i = 1, \dots, m \\ & Ax = b \end{aligned}$$

قیودمان که مشکلی ندارند تنها تابع *objective* مشکل داشت که حالا باید بررسی کنیم و ببینیم که در حالت جدید تابع *objective* تابعی *convex* است یا خیر. تابع  $f$  که تابعی *convex* است فقط باید تابع  $\hat{g}$  را بررسی کنیم.

$$\hat{g}(x; x^k) = g(x^k) + \nabla g(x^k)^T (x - x^k) = g(x^k) - \nabla g(x^k)^T x^k + \nabla g(x^k)^T x$$

دو عبارت اولی که نسبت به  $x$  ثابت اند فقط می ماند عبارت سومی که آن هم نسبت به  $x$  تابعی *affine* است حالا جمع این تابع با  $f(x)$  که تابعی *convex* است تابعی *convex* خروجی می دهد. در نتیجه در هر *convex - concave procedure* ای تابع *objective* مان تابعی *convex* است. قیود هم که مشکلی نداشتند پس در هر *convex - concave procedure* مسئله ی ما مسئله ای *convex* است.

ب) همانطور که در صورت سوال گفته شد  $x^{k+1}$  جواب بهینه در مجموعه ی نقاط *feasible* مسئله ی زیر است :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & f_*(x) + \hat{g}(x; x^k) \\ \text{s.t.} \quad & f_i(x) \leq \bullet, \quad i = 1, \dots, m \\ & Ax = b \end{aligned}$$

چون جواب بهینه در مجموعه نقاط  $feasible$  به ازای هر  $feasible$   $x$  دیگری مقدار تابع  $objective$  در آن  $x$  بزرگتر مساوی مقدار آن در  $x^{k+1}$  است. از طرفی می دانیم که برای بسط تیلور مرتبه ی اول داریم که :

$$g(z) \leq \hat{g}(x; z) = g(x) + \nabla g(x)^T (z - x)$$

پس نتیجه می شود که :

$$f(x^{k+1}) + g(x^{k+1}) \leq f(x^{k+1}) + \hat{g}(x^{k+1}; x^k) \leq f(x^k) + \hat{g}(x^k; x^k)$$

از طرفی داریم که

$$\hat{g}(x^k; x^k) = g(x^k) + \nabla g(x^k)^T (x^k - x^k) = g(x^k)$$

پس داریم که :

$$f(x^{k+1}) + g(x^{k+1}) \leq f(x^{k+1}) + \hat{g}(x^{k+1}; x^k) \leq f(x^k) + g(x^k)$$

در نتیجه حکمان اثبات می شود.

## سوال هشتم

(الف) داریم که :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & x^T A x - \mathbf{1}^T b^T x \\ \text{s.t.} \quad & x^T B x = \bullet \end{aligned}$$

حالا بجای  $A$  و  $B$  ماتریس های قطری شده ی آنها را جایگزین می کنیم :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & x^T P^T \text{diag}(\alpha) P x - \mathbf{1}^T b^T x \\ \text{s.t.} \quad & x^T P^T \text{diag}(\beta) P x = \bullet \end{aligned}$$

داریم که :

$$x^T P^T \text{diag}(\alpha) P x = \sum_{i=1}^n (Px)_i \alpha_i (Px)_i = \sum_{i=1}^n (Px)_i^2 \alpha_i = (Px \odot Px)^T \alpha = \alpha^T y$$

حالا داریم که :  $Px = \text{sign}(Px) \odot \sqrt{y}$  پس خواهیم داشت که :

$$Px = \text{sign}(Px) \odot \sqrt{y} \rightarrow x = P^{-1}(\text{sign}(Px) \odot \sqrt{y}) \rightarrow -2b^T x =$$

$$-2((\text{sign}(Px) \odot \sqrt{y}))^T P^{-T} b = -2\sqrt{y}^T (\text{sign}(Px) \odot \gamma)$$

حالا با فرض اینکه علامت حاصل از ضرب  $\text{sign}(Px)_i$  در  $\gamma_i$  مثبت باشد (اگر علامت  $x$  را قرینه کنیم  $x^T Ax$ ،  $x^T Bx$  تغییری نمی کنند. پس  $x$  به این صورت است که علامت  $Px$  برابر با علامت  $P^{-1}b$  باشد. (خواهیم داشت که عبارت بالا برابر است با :  $-2|\gamma|^T \sqrt{y}$  به طور مشابه کاری که برای  $A$  کردیم را برای  $B$  نیز می توانیم انجام دهیم و به عبارت زیر می رسیم :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & \alpha^T y - 2|\gamma|^T \sqrt{y} \\ \text{s.t.} \quad & \beta^T y = \bullet \\ & y \succeq \bullet \end{aligned}$$

(ب)

#### حل بخش اول سوال ۴.۲۲:

فرض کنیم چنین  $V$  وجود دارد آنگاه خواهیم داشت که  $\hat{X} + V$  نیمه مثبت معین است و طبق سوال ۹ تمرین اول خواهیم داشت که  $X$  و  $V$  در یک پایه ی مشترک قطری شدنی اند همچنین با نوشتن رابطه ی  $X$  داریم که :  $X = Q_1 \Lambda Q_1^T$  پس ماتریس  $Y$  ای داریم که :  $V = Q_1 Y Q_1^T$  حالا داریم که :

$$\text{tr}(A_i V) = \text{tr}(A_i Q_1 Y Q_1^T) = \text{tr}(Q_1^T A_i Q_1 Y) \rightarrow \text{tr}(A_i V) = \bullet \leftrightarrow \text{tr}(Q_1^T A_i Q_1 Y) = \bullet$$

از طرفی داریم که :

$$\hat{X} + V \succeq \bullet \leftrightarrow Q_1 (\Lambda_1 + Y) Q_1^T \succeq \bullet \leftrightarrow e^T Q_1 (\Lambda_1 + Y) Q_1^T e \geq \bullet \quad \text{for all } e$$

چون ماتریس  $Q_1$  فول رنک است پس عبارت بالا معادل است با :

$$u^T (\Lambda_1 + Y) u \leq \bullet \quad \text{for all } u \leftrightarrow \Lambda_1 + Y \succeq \bullet$$

به طور مشابه برای  $\Lambda_1 - Y$  نیز همین رابطه را داریم. پس حکم مسئله اثبات می شود.

#### حل بخش دوم سوال ۴.۲۲

فرض کنیم که داشته باشیم :  $\frac{r(r+1)}{r} > m$  از طرفی تعداد متغیر های آزاد ماتریس



$Y$  برابر است با  $\frac{r(r+1)}{4}$  زیرا یک ماتریس متقارن است. با رنک  $r$  حالا اگر ماتریس  $Q_1 A_i Q_1^T$  را ماتریس  $B_i$  در نظر بگیریم داریم که:  $tr(B_i V) = 0 = \sum_{j,k} (B_i)_{j,k} Y_{j,k}$  در نتیجه یکی از عناصر  $V$  بر حسب سایرین بدست می آید و در نتیجه با  $m$  قید  $m$  تا از متغیرهای آزاد کم می شوند. حالا اگر  $\frac{r(r+1)}{4} > m$  برقرار باشد از آنجایی که تعداد عناصر آزاد  $Y$  بدون قید  $\frac{r(r+1)}{4}$  تا است، در این حالت تعدادی عنصر آزاد باقی می ماند که یعنی رنک ماتریس  $V$  بزرگتر از صفر است که در نتیجه جوابی غیر از ماتریس صفر برای  $V$  داریم که در شرایط صدق کند پس ماتریس  $\hat{X}$  یک *extremepoint* نیست.

**حل بخش سوم سوال ۴.۲۲** در این بخش *relaxation* را اینگونه در نظر می گیریم که ماتریس  $X$  را رنک یک و برابر با  $xx^T$  در نظر می گیریم که  $x$  یک بردار است. حالا داریم که :

$$tr(A_i X) = tr(A_i x x^T) = x^T A_i x \quad tr(CX) = tr(C x x^T) = x^T C x$$

پس مسئله ی ما به این صورت بدست می آید که :

$$\begin{aligned} \min_x \quad & x^T C x \\ \text{s.t.} \quad & x^T A_i x = b_i, \quad i = 1, \dots, m \end{aligned}$$

## تحلیل

بخش ب یک تحلیل مهم در باره ی ساختار راه حل ها در *relaxation* ارائه می دهد که نشان می دهد که اگر تعداد عناصر مستقل در ماتریس  $V$  بیشتر از تعداد قیود باشد آنگاه سیستم می تواند چندین راه حل داشته باشد این شرایط نشان می دهد که  $\hat{X}$  ممکن است در یک نقطه قابل قبول بزرگتری قرار گیرد که شامل نقاط دیگری نیز می شود که همه ی محدودیت ها را برآورده می کنند و یعنی منحصر به فرد نیست ( *extremepoint* نیست). برای اینکه *relaxation* مربوط به *SDP* به درستی جواب یا تقریب راه حل *QCQP* را بگیرد ایده آل است که راه حل بهینه  $X$  از *SDP* دارای رتبه پایین باشد و به طور خاص رنک یک باشد که مستقیماً با استفاده از بردار  $x$  بدست آمده باشد  $X = xx^T$  شرایط بخش ب نشان می دهد که اگر مجموعه ی قابل قبول *SDP* شامل چند راه حل باشد آنگاه *relaxation* ممکن است دقیق نباشد یعنی *SDP* ممکن است راه حل هایی ارائه دهد که مستقیماً به راه حل های قابل قبول اصلی *QCQP* مپ نشوند.

تحت این فرض که مجموعه ی قابل قبول *SDP* خالی نباشد و محدود باشد و راه حل های بهینه *SDP*، *extremepoint* هستند شرط  $\frac{r(r+1)}{4} \leq m$  لازم است تا این شرط که  $\hat{X}$  یک *extremepoint* است را برآورده کند این شرط احتمال اینکه جواب های *SDP* از رنک مینیمال باشند را برآورده می کند. این *relaxation* را دقیق یا

غیر دقیق می کند و باعث ایجاد یک تناظر بین راه حل های  $SDP$  و  $QCQP$  می شود.

اگر جواب های  $SDP$ ،  $extremepoint$  نباشند، آنگاه خواهیم داشت که  $relaxation$  ما بسیار  $loose$  است، به عبارتی ماتریس هایی با رنک بالاتر را تخمین می زند زیرا که از جواب دقیق دور است .

در نهایت برای دقت  $relaxation$  مهم است که شرط رنک که در بخش ب گفته شد برقرار باشد تا بعد فضای تعیین شده توسط ماتریس  $V$  صفر باشد و  $\hat{X}$  یک  $extremepoint$  باشد. این باعث ایجاد راه حل هایی می شود که قابل تفسیر اند یا به صورت  $QCQP$  باز گردانده می شوند.

### مقایسه با مسئله ی خودمان

حالا این مسئله را با سوال بخش الف مقایسه می کنیم داریم که :  
در سوال خودمان داشتیم در واقع نسخه ی  $relax$  شده ی مسئله ی اصلی را حل می کردیم زیرا که آنجا داریم :  $x^T Bx$ ،  $x^T Ax$  همچنین یک نرم  $2b^T x$  - هم به آن اضافه شده است.

پس مسئله ی خودمان یک فرم  $relax$  شده از حالت اصلی مسئله ی داده شده در بخش  $a$  سوال ۴.۳۳ کتاب اضافه است .همچنین مسئله ی بخش اول این سوال را هم می توانیم به صورت گفته شده ساده کنیم و مسئله ی معادلش که ساده تر است را بنویسیم و سپس آنرا حل کنیم.