

سؤال ۱ :

(a) این مسئله را با روش تخمین بیشینه درخت نمایی حل می‌کنیم. باید درخت نمایی (likelihood) / بیشینه کنیم likelihood خروجی مسابقات به شرط و مقدار توانایی تیم به صورت زیر است:

$$P(y | a) = \prod_{i=1, \dots, m} \Phi\left(\frac{1}{\sigma} y^{(i)} (a_{win} - a_{lose})\right)$$

این رابطه Φ ، cdf توزیع نرمال استاندارد است و به این دلیل که نمایی یا همان باری هاله‌ای هستند، می‌توان احتمال آن‌ها را در هم ضرب نمود. حال از این عبارت می‌توانیم بگیریم تا $\log \text{likelihood}$ به دست بیاید.

$$\begin{aligned} l(a) &= \log(P(y | a)) = \sum_{i=1}^m \log\left(\Phi\left(\frac{1}{\sigma} y^{(i)} (a_{win} - a_{lose})\right)\right) \\ &= \sum_{i=1}^m \log\left(\Phi\left(\frac{1}{\sigma} (Aa)_i\right)\right) \end{aligned}$$

$l(a)$: این دلیل که جمع تعدادی می‌گیریم است (هر کدام از آن‌ها concave است)، تابعی concave است. حال مسئله به شکل زیر خواهد بود:

$$\begin{aligned} &\text{maximize } l(a) \\ &\text{subject to } 0 \leq a \leq 1 \end{aligned}$$

که این مسئله با توجه به این که مسئله maximization است و $l(a)$ تابعی concave

است، یک مسئله $\text{convex optimization}$ است. دیت کیبه شرط $a \leq 0$ از آنجا
می آید که توانایی هر یکم در بازه $[0, 1]$ است.

سؤال ۲: چون $0 < l < u$ و برای هر مقدار t ، $f'(t) \in [l, u]$ ، تابع f واثق است *

$$y_i = f(a_i^T x + b_i + v_i), \quad i = 1, \dots, m$$

$$* \rightarrow v_i = f^{-1}(y_i) - a_i^T x - b_i \quad i = 1, \dots, m$$

P_v ، cdf مربوط به متغیر تصادفی v در تقارن گزیم. حال likelihood را به شکل زیر بنویسیم:

$$P(x, f | y) = \prod_{i=1}^m P_v(f^{-1}(y_i) - a_i^T x - b_i)$$

حال log-likelihood به شکل زیر بنویس:

$$l(x, f) = \sum_{i=1}^m \log(P_v(f^{-1}(y_i) - a_i^T x - b_i))$$

$$= \sum_{i=1}^m \log(P_v(\tilde{x}_i - a_i^T x - b_i))$$

$$\tilde{x}_i = f^{-1}(y_i)$$

چون $l(x, f)$ مجموع تعدادی نگاریم است (که هر کدام concave هستند) پس این تابع نسبت به x و \tilde{x} ، concave است.

$$f'(t) \in [l, u] \Rightarrow (f^{-1})'(t) \in [1/u, 1/l]$$

$$\left(\frac{1}{u}\right) \|y_i - y_i^*\| \leq \|\tilde{x}_i - \tilde{x}_j\| \leq \left(\frac{1}{l}\right) \|y_i - y_j\|$$

برای هر اندازه‌ای
بله برقرار نیست

که این واقعیت شرط (constraint) مسئله خواهد بود

در شیم چون خواص likelihood را maximize کنیم تابع concave بودن تابع
و وجود ~~فونکشن~~ خطی (linear inequality) یک مسئله convex optimization خواهد بود
و این که به شکل زیر است:

$$\text{maximize } \mathcal{L}(x, \tilde{x}) = \sum_{i=1}^m \log(p_i(\tilde{x}_i - \alpha_i^T x - b_i))$$

$$\text{subject to } \left(\frac{1}{u}\right) \|y_i - y_i^*\| \leq \|\tilde{x}_i - \tilde{x}_j\| \leq \left(\frac{1}{l}\right) \|y_i - y_j\|$$

$$i, j = 1, \dots, m$$

$$y_i = \phi(\alpha_i^T x + v_i), i = 1, \dots, m$$

سوال 3: (a)

$$\Rightarrow v_i = \underbrace{\phi^{-1}(y_i)}_{\tilde{x}_i} - \alpha_i^T x, i = 1, \dots, m$$

تابع ϕ این که $\alpha \leq \phi'(\omega) \leq \beta$ و $0 < \alpha < \beta$ برقرار است \Rightarrow تابع ϕ وارون پذیر
است

حال اگر فرض کنیم پیشینه درست نباشد استفاده می کنیم. و از تدریج نورمال استفاده می کنیم

$$P(v) = (2\pi\sigma^2)^{-1/2} e^{-v^2/(2\sigma^2)}$$

بافتن به این که
نورمال است
فرض می کنیم

$$P(v|y) = (2\pi\sigma^2)^{-m/2} \frac{1}{|I|} e^{-\sum_{i=1}^m (\phi^{-1}(y_i) - \alpha_i^T x)^2 / 2\sigma^2}$$

$$= (2\pi\sigma^2)^{-m/2} \frac{1}{|I|} e^{-\sum_{i=1}^m (z_i - \alpha_i^T x)^2 / 2\sigma^2}$$

log-likelihood

$$l(x, z) = -\frac{m}{2} \log(2\pi\sigma^2) - \frac{1}{2\sigma^2} \sum_{i=1}^m (z_i - \alpha_i^T x)^2$$

این تابع یک term ثابت (constant) دارد و یک error که برابر منفی جمع عبارتی quadratic (البته composition از یک line و یک quadratic) که صحنه convex (یا مقعر) است. $l(x, z)$ یک تابع concave است و maximize کردن آن نیز یک convex optimization است. (فقط شرطی که constraint هم داریم که به صورت زیر است):

$$\frac{1}{\beta} \leq (\phi^{-1})'(u) \leq \frac{1}{\alpha}$$

ترتیب نزولی
non-decreasing
است

$$\frac{y_{i+1} - y_i}{\beta} \leq z_{i+1} - z_i \leq \frac{y_{i+1} - y_i}{\alpha} \quad i=1, \dots, m$$

مسئله را به شکل خلاصه می توان به صورت زیر نوشت :

$$\text{maximize} \quad - \sum_{i=1}^m (z_i - a_i^T x)^2$$

$$\text{subject to} \quad \frac{y_{i+1} - y_i}{\beta} \leq z_{i+1} - z_i \leq \frac{y_{i+1} - y_i}{\alpha} \quad i=1, \dots, m$$

سوال 5: ε ellipsoid شامل ε_i ellipsoid خواهد بود اگر و تنها اگر قرار باشد :

$$\sup_{x \in \varepsilon_i} (x - x_0)^T A^{-1} (x - x_0) \leq 1$$

$$x^T A_i x + 2 b_i^T x + c_i \leq 0 \Rightarrow x^T A^{-1} x - 2 x_0^T A^{-1} x + x_0^T A^{-1} x_0 - 1 \leq 0 \quad (x \in \varepsilon_i)$$

باتوجه به تعین مستقیم appendix B، این عبارت درست خواهد بود اگر و تنها اگر $\lambda_i \geq 0$ موجود باشد که :

$$\lambda_i \begin{bmatrix} A_i & b_i \\ b_i^T & c_i \end{bmatrix} \succeq \begin{bmatrix} A^{-1} & -A^{-1}x_0 \\ -(A^{-1}x_0)^T & x_0^T A^{-1}x_0 - 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} \lambda_i A_i & \lambda_i b_i \\ \lambda_i b_i^T & 1 + \lambda_i c_i \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} I \\ -x_0^T \end{bmatrix} A^{-1} \begin{bmatrix} I & -x_0 \end{bmatrix} \succeq 0$$

$$\begin{bmatrix} A & I & -x_0^T \\ I & \lambda_i A_i & \lambda_i b_i \\ -x_0 & \lambda_i b_i^T & 1 + \lambda_i c_i \end{bmatrix} \succeq 0 \rightarrow \text{این شرط به ازای هر } \lambda_i \text{ خواهد بود}$$

خواهیم $\log(\det A^{-1})$ را minimize کنیم. می‌توان w.l.o.g فرض کرد $A \in S_{++}$

است پس $A^{-1} \in S_{++}$ است پس $\log(\det A^{-1})$ convex است و یک

مسئله convex optimization از نوع SDP خواهیم داشت که به شکل زیر است:

$$\begin{aligned} & \text{minimize } \log(\det A^{-1}) \\ & \text{subject to } \begin{bmatrix} A & I & -x_0 \\ I & \lambda_i A_i & \lambda_i b_i \\ -x_0 & \lambda_i b_i^T & 1 + \lambda_i c_i \end{bmatrix} \succeq 0, \quad i=1, \dots, K \\ & \lambda_i \geq 0 \quad i=1, \dots, K \end{aligned}$$

سوال 5: ابتدا اثبات می‌کنیم که حداقل یک نقطه باشد. projection x_0 بر روی C باشد:

یک نقطه باشد x_0 درون C فرض می‌کنیم $(\tilde{x} \in C)$. حال اگر مقدار

$\|x - x_0\|$ را بر روی $\{x \in C \mid \|x - x_0\| \leq \|\tilde{x} - x_0\|\}$ minimize کنیم، نقطه‌ی مورد

نظر را به دست خواهیم آورد. باینکه $\|x - x_0\|$ convex و feasible set

intersection C که convex است $\{x \mid \|x - x_0\| \leq \|\tilde{x} - x_0\|\}$ که subset یک تابع

convex است و convex می‌شود پس کل feasible set convex می‌شود و

مسئله convex optimization و نتیجه می‌شود حداقل یک نقطه را داریم.

حال اثبات می‌کنیم که این نقطه منحصر به فرد است:

اگر به هر حال خلف استفاده می‌کنیم:

فون می کشیم x_1^* و x_2^* نقطه projection x_0 بر روی C هستند ($x_1^*, x_2^* \in C$)

$$\|x_1^* - x_0\| = \|x_2^* - x_0\| = d$$

نقطه $x \in C$ را در نظر بگیریم $x = \frac{x_1^* + x_2^*}{2}$

$$\|x - x_0\| = \left\| \frac{1}{2}(x_1^* - x_0) + \frac{1}{2}(x_2^* - x_0) \right\|$$

$$\frac{1}{2}\|x_1^* - x_0\| + \frac{1}{2}\|x_2^* - x_0\| = d$$

طبق قواعد تریگونا

نقطه ای پیدا شد درون C که فاصله اش با x_0 از فاصله x_1^* و x_2^* با x_0 کمتر است پس نقطه x_1^* و x_2^* نقاط projection نیستند در تناقض با فرض است
اثبات شد که این نقطه projection بر روی C منحصر به فرد است

سوال 7:

دو مجموعه نقاط linearly جدا شده هستند $t^* > 0$

اثبات:

$$t^* > 0 \Rightarrow a^{*T} x_i \geq t^* + b^* > b^* > b^* - t^* \geq a^{*T} y_i$$

در نتیجه با a^* و b^* یک hyperplane جدا کننده می سازد

\Rightarrow نقاط به صورت linearly جدا شده هستند

$t^* > 0 \Rightarrow$ دو مجموعه نقاط linearly جدا شده هستند ②

اثبات: a و t وجود دارد که بین a و t hyperplane جدا کننده تعریف کرد \Rightarrow دو مجموعه نقاط linearly جدا شده هستند

t مثبت وجود دارد که با constraint ها برقرار باشند
 باید به این مسئله $\max_{t^*} t^* > 0$

~~constraint~~

$\leftarrow \|a\|_2 \leq 1$ tight constraint است: این دلیل که constraint همogeneous دیگر.

(ب) فون می‌کنیم a و t که t عضو از Feasible set محسوب 8.23 باشد.

مثلاً
 a, b, t
 را در نظر بگیریم

$$\left. \begin{aligned} a^T x_i - b &\geq t \quad i=1, \dots, N \\ \bar{a}^T y_i - b &\leq -t \quad i=1, \dots, M \\ \|a\|_2 &\leq 1 \end{aligned} \right\} *$$

اگر دو مجموعه جدا شده باشند، $t > 0$

$\xrightarrow{*}$

~~$$\frac{a^T}{t} x_i - \frac{b}{t} \geq 1 \quad i=1, \dots, N$$~~

$$\frac{a^T}{t} x_i - \frac{b}{t} \geq 1 \quad i=1, \dots, N$$

$$\frac{\bar{a}^T}{t} y_i - \frac{b}{t} \leq -1 \quad i=1, \dots, M$$

feasible set داخل $\tilde{a} = \frac{a}{t}$ و $\tilde{b} = \frac{b}{t}$ در QP است، objective نیز

برای $\|a\|_2 = \frac{\|\tilde{a}\|_2}{t}$ خواهد بود.

حال فرض می‌کنیم \tilde{a} و \tilde{b} یک عضو از feasible set مسئله QP باشد

$$\Rightarrow \begin{aligned} \tilde{a}^T x_i - \tilde{b} &\geq 1 \quad i=1, \dots, N \\ \tilde{a}^T y_i - \tilde{b} &\leq -1 \quad i=1, \dots, M \end{aligned}$$

$$\rightarrow \frac{\tilde{a}^T x_i}{\|\tilde{a}\|_2} - \frac{\tilde{b}}{\|\tilde{a}\|_2} \geq \|\tilde{a}\|_2 \quad i=1, \dots, N$$

$$\frac{\tilde{a}^T y_i}{\|\tilde{a}\|_2} - \frac{\tilde{b}}{\|\tilde{a}\|_2} \leq -\|\tilde{a}\|_2 \quad i=1, \dots, M$$

پس با تعریف $a = \frac{\tilde{a}}{\|\tilde{a}\|_2}$ و $b = \frac{\tilde{b}}{\|\tilde{a}\|_2}$ و $t = \frac{1}{\|\tilde{a}\|_2}$ و چون $\|a\|_2 = \frac{\|\tilde{a}\|_2}{\|\tilde{a}\|_2} = 1$ در نتیجه

a و b و t یک عضو از feasible set مسئله 8.23 خواهد بود و objective

نیز برابر $t = \frac{1}{\|\tilde{a}\|_2}$ است

این مسئله QP با مسئله 8.23، equivalent است.