

بسمه تعالی

# پاسخ سری پنجم تمرینات درس یادگیری ماشین

امیرحسین رمضانی بناب (۹۹۲۱۰۲۹۴)

۱ سوال ۱

۱.۱ آ

نشان می‌دهیم در نقطه‌ی بهینه خواهیم داشت

$$\forall n : \xi_n \geq 0$$

فرض کنیم یک داده داشته باشیم که  $0 < \xi_i$ . در آن صورت داریم:

$$y^{(i)}(\mathbf{w}^\top \mathbf{x}^{(i)} + b) \geq 1 + |\xi_i|$$

حال اگر  $\xi_i$  را تبدیل به صفر کنیم، اولاً تابع هدف کاهش می‌یابد. ثانیاً شرایط مساله نقض نمی‌شود زیرا

$$y^{(i)}(\mathbf{w}^\top \mathbf{x}^{(i)} + b) \geq 1 + |\xi_i| \geq 1$$

پس همچنان برای تمام نقاط شرایط مسئله برقرار است و تابع هدف نیز کاهش یافته است. که این با بهینه‌بودن  $n$  در تناقض است.

۲.۱ ب

با استفاده از ضرایب لاگرانژ به مسئله زیر خواهیم رسید

$$\mathcal{L}(\mathbf{w}, b, \xi, \alpha, \beta) = \frac{1}{2} \mathbf{w}^\top \mathbf{w} + \frac{C}{2} \sum_{n=1}^N \xi_n^2 - \sum_{n=1}^N \alpha_n (y_n (\mathbf{w}^\top \mathbf{x}_n + b) - 1 + \xi_n)$$

باید این عبارت را نسبت به  $\mathbf{w}$  و  $b$  و  $\xi$  کمینه و نسبت به  $\alpha$  بیشینه کنیم. داریم:

$$\nabla_{\mathbf{w}} \mathcal{L} = \mathbf{w} - \sum_{n=1}^N \alpha_n y_n \mathbf{x}_n = 0 \Rightarrow \mathbf{w} = \sum_{n=1}^N \alpha_n y_n \mathbf{x}_n \quad (*)$$

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial b} = - \sum_{n=1}^N \alpha_n y_n = 0 \Rightarrow \sum_{n=1}^N \alpha_n y_n = 0$$

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \xi_n} = C \xi_n - \alpha_n = 0 \Rightarrow \xi_n = \frac{\alpha_n}{C} \quad (**)$$

۳.۱ ب

با جایگذاری عبارات بالا در  $\mathcal{L}$  خواهیم داشت

$$\mathcal{L}(\alpha) = \sum_{n=1}^N \alpha_n - \frac{1}{2} \sum_{n=1}^N \sum_{m=1}^N y_n y_m \alpha_n \alpha_m \mathbf{x}_n^\top \mathbf{x}_m - \frac{1}{2C} \sum_{n=1}^N \alpha_n^2$$

با توجه به اینکه همیشه برای  $y_n \in \{-1, +1\}$  داریم

$$y_n y_n = +1$$

دو عبارت جمع بالا را در یک عبارت خلاصه می‌کنیم

$$\mathcal{L}(\alpha) = \sum_{n=1}^N \alpha_n - \frac{1}{2} \sum_{n=1}^N \sum_{m=1}^N y_n y_m \alpha_n \alpha_m (\mathbf{x}_n^\top \mathbf{x}_m + \frac{\delta_{ij}}{C})$$

که  $\delta_{ij}$  تابعی است که در  $j = i$  مقدار ۱ و در بقیه نقاط مقدار ۰ دارد.  
به این ترتیب، هدف کمینه کردن  $\mathcal{L}$  است به شکلی که

$$\forall n : \sum_{n=1}^N \alpha_n y_n = 0, \quad \alpha_i \geq 0$$

## ٤.١ ت

وقتی  $C \rightarrow \infty$  مسئله‌ی بهینه‌سازی زیر را خواهیم داشت:

$$\text{minimize } \mathcal{L}(\alpha) = \sum_{n=1}^N \alpha_n - \frac{1}{2} \sum_{n=1}^N \sum_{m=1}^N y_n y_m \alpha_n \alpha_m \mathbf{x}_n^\top \mathbf{x}_m$$

که

$$\forall n : \sum_{n=1}^N \alpha_n y_n = 0, \quad \alpha_i \geq 0$$

این همان مسئله‌ی بهینه‌سازی Hard Margin SVM است.  
وقتی  $C \rightarrow 0$  از رابطه‌ی \*\* داریم

$$C \xi_n - \alpha_n = 0 \Rightarrow \alpha_n = 0$$

در نتیجه از رابطه‌ی \* داریم

$$\mathbf{w} = \sum_{n=1}^N \alpha_n y_n \mathbf{x}_n = 0$$

پس در این حالت همه‌ی وزن‌ها برابر صفر می‌شوند و عملاً دسته‌بندی انجام نخواهد شد.

## ۲ سوال ۲

با توجه به اینکه در صورت سوال گفته شده است که هسته‌های  $k_1$  و  $k_2$  معتبر هستند. فرض کنیم ماتریس این هسته‌ها را با  $K_1$  و  $K_2$  نشان دهیم و همچنین تعداد داده ها را  $N$  در نظر بگیریم. باید دو شرط زیر را بررسی نماییم:

$$k_i(x_1, x_2) = k_i(x_2, x_1) \quad \text{for } i = 1, 2$$

$$\forall a \in \mathbb{R}^N : a^\top K_i a \succeq 0 \quad \text{for } i = 1, 2$$

۱ ۱.۲

برای هسته‌ی  $k_3$  آن دو ویژگی را بررسی می‌کنیم.  
شرط اول :

$$k_3(x_2, x_1) = k_1(x_2, x_1) + k_2(x_2, x_1)$$

$$= k_1(x_1, x_2) + k_2(x_1, x_2)$$

$$= k_3(x_1, x_2)$$

پس شرط اول برقرار است.  
شرط دوم :

$$\forall a \in \mathbb{R}^N : a^\top K_3 a = a^\top (K_1 + K_2) a$$

$$= a^\top K_1 a + a^\top K_2 a$$

$$\succeq 0$$

پس شرط دوم برقرار است و هسته معتبر است.

۲ ۲.۲

برای هسته‌ی  $k_4$  از معتبر بودن هسته‌های  $k_1$  و  $k_2$  استفاده می‌کنیم. از آنجایی که این دو هسته معتبر هستند، اگر فضای نمونه‌های مسئله را  $\mathcal{X}$  بنامیم و فضاهای جدید را با  $\mathcal{Z}_i$  نمایش دهیم دوتابع زیر را داریم:

$$\Phi_1 : \mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Z}_1$$

$$\Phi_2 : \mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Z}_2$$

که

$$k_1(x_1, x_2) = \Phi_1(x_1)^\top \Phi_1(x_2)$$

$$k_2(x_1, x_2) = \Phi_2(x_1)^\top \Phi_2(x_2)$$

اگر فرض کنیم

$$\Phi_1(x_i) = < \alpha_1^{(i)}, \alpha_2^{(i)}, \dots, \alpha_N^{(i)} >$$

$$\Phi_2(x_i) = < \beta_1^{(i)}, \beta_2^{(i)}, \dots, \beta_M^{(i)} >$$

خواهیم داشت

$$k_1(x_1, x_2) = \sum_{i=1}^N \alpha_i^{(1)} \alpha_i^{(2)}$$

$$k_2(x_1, x_2) = \sum_{i=1}^M \beta_i^{(1)} \beta_i^{(2)}$$

$$\begin{aligned}
k_4(x_1, x_2) &= k_1(x_1, x_2)k_2(x_1, x_2) \\
&= \left( \sum_{i=1}^N \alpha_i^{(1)} \alpha_i^{(2)} \right) \left( \sum_{i=1}^M \beta_i^{(1)} \beta_i^{(2)} \right) \\
&= \sum_{i=1}^N \sum_{i=j}^M \alpha_i^{(1)} \alpha_i^{(2)} \beta_j^{(1)} \beta_j^{(2)} \\
&= \sum_{i=1}^N \sum_{i=j}^M [\alpha_i^{(1)} \beta_j^{(1)}] [\alpha_i^{(2)} \beta_j^{(2)}] \\
&= \sum_{i=1}^N \sum_{i=j}^M [\gamma_{ij}^{(1)}] [\gamma_{ij}^{(2)}] \\
&= \gamma(x_1)^\top \gamma(x_2)
\end{aligned}$$

که در عبارت بالا

$$\gamma_{ij}^{(k)} = \alpha_i^{(k)} \beta_j^{(k)}$$

و  $\gamma(x_k)$  یک ماتریس  $N \times M$  (معادل یک بردار  $NM$  بعدی) است که:

$$\gamma(x_k)[i, j] = \gamma_{ij}^{(k)}$$

پس چون توانستیم هسته را به شکل ضرب داخلی این دو بردار بنویسیم، این هسته معتبر می‌باشد.

### ۳.۲

برای هسته‌ی  $k_5$  از سری تیلور استفاده می‌کنیم. طبق بسط تیلور داریم

$$\forall i, j : e^{k_5(x_i, x_j)} = \sum_{n=0}^{n=\infty} \frac{k_5(x_i, x_j)^n}{n!}$$

پس اگر ماتریس کرنل  $K_5$  را  $k_5$  بنامیم داریم:

$$e^{K_5} = \sum_{n=0}^{n=\infty} \frac{K_5^n}{n!}$$

که تمام عملیات به صورت element-wise انجام می‌شود. از آنجایی که در قسمت‌های قبلی ثابت کردیم جمع و ضرب هسته‌ها به شکل element-wise هسته‌ی معتبری را می‌سازد، چون سری تیلور از مجموعه‌ای از ضرب و جمع element-wise ساخته شده است نیز هسته‌ی معتبری می‌سازد.

### ۴.۲

در این سوال از خاصیت "همگنی" که جزو خواص هسته‌های معتبر در سوال ۳ ذکر شده است، استفاده می‌کنیم. اگر  $k_6$  یک هسته‌ی معتبر باشد پس باید داشته باشیم:

$$\forall \alpha \in \mathbb{R}_{++} : k_6(\alpha x_1, x_2) = \alpha k_6(x_1, x_2)$$

(البته این تعریف همگنی در کوئرا اصلاح شد و به اعداد منفی تعمیم یافت. ولی در این نقطه ما به اعداد منفی نیازی نداریم و فقط روی اعداد مثبت بررسی می‌کنیم)

$$\frac{1}{1 - \alpha x_1^\top x_2} = \frac{\alpha}{1 - x_1^\top x_2}$$

یعنی

$$\alpha - \alpha^2 x_1^\top x_2 = 1 - x_1^\top x_2$$

پس

$$x_1^\top x_2 = \frac{1}{1 + \alpha}$$

از آنجایی که  $x_1^\top x_2$  مقدار مشخصی دارد ولی تساوی به ازای هر  $\alpha$  مثبت اتفاق می‌افتد به تناقض می‌رسیم. زیرا در آن صورت نتیجه می‌شود همهی  $\alpha$ ‌های مثبت با هم برابرند! پس این هسته معتبر نیست.

ابتدا خاصیت همگنی را استفاده می‌کنیم تا یک نتیجه بگیریم:

$$x = 0 \Rightarrow f(0, y) = \alpha f(0, y) \Rightarrow f(0, y) = 0$$

حال از خاصیت افزایشی استفاده می‌کنیم. داریم:

$$f(x + (-x), y) = f(x, y) + f(-x, y)$$

پس

$$f(x, y) + f(-x, y) = 0 \Rightarrow f(-x, y) = -f(x, y)$$

از اینجا به بعد منظور از خاصیت همگنی، همین خاصیت است.

از خواص تقارنی، افزایش و همگنی استفاده می‌کنیم تا  $h$  را ساده‌تر کنیم. داریم:

$$g(x + y, x + y) = g(x, x + y) + g(y, x + y) \quad (1)$$

$$= g(x + y, x) + g(x + y, y) \quad (2)$$

$$= g(x, x) + g(y, x) + g(x, y) + g(y, y) \quad (3)$$

$$= g(x, x) + g(y, y) + 2g(x, y) \quad (4)$$

در ۱ از خاصیت افزایشی، برای رسیدن به ۲ از خاصیت تقارنی، برای رسیدن به ۳ از خاصیت افزایشی و برای رسیدن به ۴ از خاصیت تقارنی استفاده شد.  
همچنین داریم:

$$g(x - y, x - y) = g(x, x - y) + g(-y, x - y) \quad (5)$$

$$= g(x - y, x) - g(x - y, y) \quad (6)$$

$$= g(x, x) + g(-y, x) - g(x, y) - g(-y, y) \quad (7)$$

$$= g(x, x) - g(y, x) - g(x, y) + g(y, y) \quad (8)$$

$$= g(x, x) + g(y, y) - 2g(x, y) \quad (9)$$

در ۵ از خاصیت افزایشی، برای رسیدن به ۶ از خاصیت تقارنی و همگنی، برای رسیدن به ۷ از خاصیت افزایشی، برای رسیدن به ۸ از خاصیت همگنی و برای رسیدن به ۹ از خاصیت تقارنی استفاده شد.

حال داریم:

$$\begin{aligned} h(x, y) &= \frac{1}{4}(g(x + y, x + y) - g(x - y, x - y)) \\ &= \frac{1}{4}[(g(x, x) + g(y, y) + 2g(x, y)) - (g(x, x) + g(y, y) - 2g(x, y))] \\ &= \frac{1}{4}[4g(x, y)] \\ &= g(x, y) \end{aligned}$$

پس چون  $g$  یک کرنل معتبر است،  $h$  نیز چنین است.

## ۴ سوال ۴

فرض کنیم مجموعه‌ی متناهی  $M$  مجموعه‌ی مرجع ما باشد که  $n$  عضو دارد. قرار می‌دهیم  $P = 2^M$ . پس  $P$  مجموعه‌ی توانی  $M$  است. از آنجایی که  $P$  متناهی است عناصرش را به شکل زیر در نظر می‌گیریم

$$P = \{\zeta_1, \zeta_2, \dots, \zeta_{2^n}\}$$

حال برای مجموعه‌ی  $A$  تابع  $\Phi$  را به شکل زیر تعریف می‌کنیم:

$$\Phi : P \rightarrow \{0, 1\}^{2^n}$$

که برای هر  $A \in P$  داریم:

$$\Phi(A) = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_{2^n})$$

$$\alpha_i = \begin{cases} 1 & \zeta_i \subseteq A \\ 0 & \zeta_i \not\subseteq A \end{cases}$$

حال اگر  $B \in P$  یک مجموعه باشد، و داشته باشیم

$$\Phi(B) = (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_{2^n})$$

$$\beta_i = \begin{cases} 1 & \zeta_i \subseteq B \\ 0 & \zeta_i \not\subseteq B \end{cases}$$

خواهیم داشت

$$\Phi(A)^T \Phi(B) = \sum_{i=1}^{2^n} \alpha_i \beta_i = |\{i | 1 \leq i \leq 2^n : \alpha_i = 1 \wedge \beta_i = 1\}|$$

از آنجایی که

$$\begin{aligned} |\{i | 1 \leq i \leq 2^n : \alpha_i = 1 \wedge \beta_i = 1\}| &= |\{i | 1 \leq i \leq 2^n : \zeta_i \subseteq A \wedge \zeta_i \subseteq B\}| \\ &= |\{i | 1 \leq i \leq 2^n : \zeta_i \subseteq A \cap B\}| \\ &= 2^{|A \cap B|} \end{aligned}$$

پس

$$\Phi(A)^T \Phi(B) = 2^{|A \cap B|}$$

حال چون

$$k(A, B) = 2^{|A \cap B|}$$

پس

$$k(A, B) = \Phi(A)^T \Phi(B)$$

که نشان می‌دهد این هسته معتبر است.

## ۵ سوال

در این سوال ابتدا از طریق هسته‌ی  $RBf$  به دقت حدود ۹۰.۳ درصد رسیدم و سپس با تغییر  $C$  به دقت ۹۳.۱۸ درصد دست یافتم. دلیل بهبود دقت افزایش پارامتر  $C$  بود که منجر شد کمی از Regularization کاسته شود و به اهمیت Violation افزوده شود.