



فصل ۵

توابع متمایزساز خطی

۱-۵- مقدمه :

ما فرض می کنیم که شکل اصلی توزیع احتمالی شناخته شده ای را داریم و از نمونه های آموزشی برای تخمین مقادیر پارامترها استفاده می کنیم. در این فصل ، فرض می کنیم که شکل درستی برای توابع متمایزساز داریم و از نمونه های تخمین زده شده مقادیر پارامترهای دسته بندی شده استفاده می کنیم. ما فرایندهای متنوعی برای تخمین توابع متمایز ساز داریم که بعضی از آنها آماری هستند و بعضی نیستند. هیچ کدام از آنها به هر حال دانشی برای فرم های توزیع احتمالی اساسی نیاز ندارند و در یک معنی محدود شده ای ، غیر پارامتریک هستند. در این فصل با مفاهیم توابع متمایز ساز که یا با مولفه ای از X که خطی هستند و یا با بعضی از توابع از X که خطی می باشند ، آشنا می شویم. توابع متمایز ساز خطی ، ویژگی های تحلیلی متنوعی دارند. آنها می توانند بهینه باشد اگر توزیع اصلی آنها به صورت همکاری مشترک باشد مانند توزیع گوسین با همگرایی یکسان که با انتخاب هوشمندی از تشخیص گرهای ویژگی بدست می آید. حتی وقتی که بهینه نباشد ، ممکن است مقداری از کارایی را برای بدست آوردن سود سازی از دست بدهیم . توابع متمایز ساز خطی برای محاسبه آسان هستند و با توجه به اطلاعات پیشنهاد شده دیگر ، دسته بندی خطی یک مورد مناسب جذاب در ابتدا برای آزمون دسته بندی است. آنها همچنین یک تعدادی از مفاهیم اصلی مهم را بدست آمده با شبکه های عصبی را استفاده خواهند کرد. مسئله پیدا کردن تابع متمایز ساز خطی برای مینیمم کردن تابع استاندارد فرموله شده است. تابع معیار استاندارد قلبی برای دسته بندی با یک احتمال خطأ و یا خطای آموزشی پیشنهاد شده است که با اتلاف سود دسته بندی برای مجموعه نمونه های آموزشی است. این حقیقت مورد اهمیت است که علی رغم مناسب بودن این معیار استاندارد ، مشکلاتی برای آن وجود دارد. از آنجا که هدف دسته بندی الگوهای تست جدید می باشد ، یک خطای آموزشی کوچک ، خطای تست کوچک را تضمین نمی کند. که یک مسئله جذاب و موشکافانه ای است که در این فصل به آن پرداخته می شود. مشکل مشتق شدن متمایز ساز خطی خطای مینیمم را داریم و به این دلیل ، چندین تابع معیار استاندارد که از نظر تحلیلی قابل قبول هستند را بررسی می کنیم. در این فصل بیشتر به مطالعات درباره ویژگی های همگرایی و پیچیدگی های محاسباتی فرایند گرادیان نزولی متنوع برای مینیمم کردن تابع معیار استاندارد می پردازیم. شباهت بین بسیاری از فرایندها ، بعضی از زمان ها ، مشکلاتی را برای نگه داشتن اختلاف بین آنها می سازد و به این دلیل یک خلاصه ای از نتایج اصلی را در جدول ۱-۵ در انتهای بخش ۱۰-۵ می بینیم.

۲-۵- توابع متمایز ساز خطی و سطوح تصمیم گیری

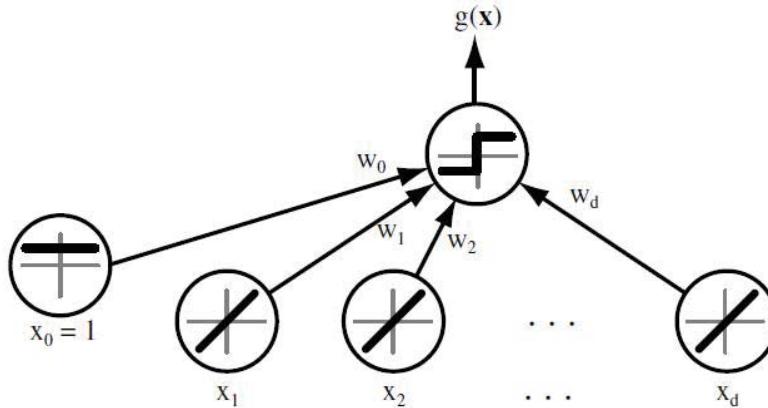
۱-۲-۵- حالت دو کلاسی

یک تابع متمایز ساز ، یک ترکیب خطی از مولفه های \mathbf{X} است که به صورت زیر نوشته می شود :

$$g(\mathbf{x}) = \mathbf{w}^t \mathbf{x} + w_0 \quad (1)$$

که در آن \mathbf{w} بردار وزنی و w_0 وزن آستانه ای و یا بایاس است. یک دسته بند دو کلاسی خطی با قوانین تصمیم گیری زیر پیاده می شود :

اگر $g(\mathbf{x}) > 0$ باشد کلاس ۱ اتفاق افتاده است و اگر $g(\mathbf{x}) < 0$ باشد کلاس ۲ اتفاق افتاده است. بنابراین ، \mathbf{x} با کلاس w_1 مشخص می شود اگر ضرب داخلی $\mathbf{w}^t \mathbf{x}$ از آستانه w_0 بدست می آید و در غیر اینصورت از w_2 بدست می آید. اگر $g(\mathbf{x}) = 0$ باشد، \mathbf{x} با کلاس دیگری تعیین می شود. ام در این فصل ما باید یک تخصیص تعريف نشده ای را بکاربریم. شکل ۱-۵- یک پیده سازی معمولی را نشان می دهد. یک مثال واضح از ساختار معمولی از سیستم بازناسی الگوهای داریم.



شکل ۱-۵: یک نمونه دسته بندی خطی با واحد ورودی d برای هر مقدار مولفه بردار ورودی را داریم. هر مقدار ویژگی ورودی x_i ، با وزن w_i ضرب می کنیم. مجموع خروجی واحد همه ضرب ها با $+1$ می باشد اگر $g(\mathbf{x}) > w_0$ باشد اگر $g(\mathbf{x}) < w_0$ در غیر این صورت $= 0$ می شود.

معادله $g(\mathbf{x}) = \mathbf{w}^t \mathbf{x} + w_0$ با سطح تصمیم گیری نقاط جداگانه تخصیصی برای w_1 از نقاط تخصیصی برای w_2 تعريف می شود. وقتی $g(\mathbf{x}) = 0$ خطی است سطح تصمیم گیری ابر صفحه می شود. اگر x_1 و x_2 هر دو در سطح تصمیم گیری هستند سپس :

$$\mathbf{w}^t \mathbf{x}_1 + w_0 = \mathbf{w}^t \mathbf{x}_2 + w_0$$

یا

$$\mathbf{w}^t (\mathbf{x}_1 - \mathbf{x}_2) = 0.$$

این نشان می دهد که \mathbf{w} با هر برداری در ابرصفحه نرمال می شود. به طور معمول ، ابرصفحه H به فضای ویژگی در دو نیم صفحه تقسیم می شود. ناحیه تصمیم گیری R_1 برای w_1 و ناحیه R_2 برای w_2 است. از آنجا که $g(\mathbf{x}) > 0$ را داریم اگر \mathbf{x} در R_1 باشد بردار نرمال نقاط \mathbf{w} را در داخل R_1 داریم. بعضی از زمان ها برای هر \mathbf{x} در R_1 یک سمت مثبت از H را داریم و

برای هر X در R_2 یک سمت منفی را داریم. تابع متمایزساز $g(x)$ با یک اندازه گیری ریاضی فاصله از X برای ابرصفحه داده شده است. شاید آسانترین راه این باشد که X را به صورت زیر داشته باشیم.

$$X = X_p + r \frac{W}{\|W\|}$$

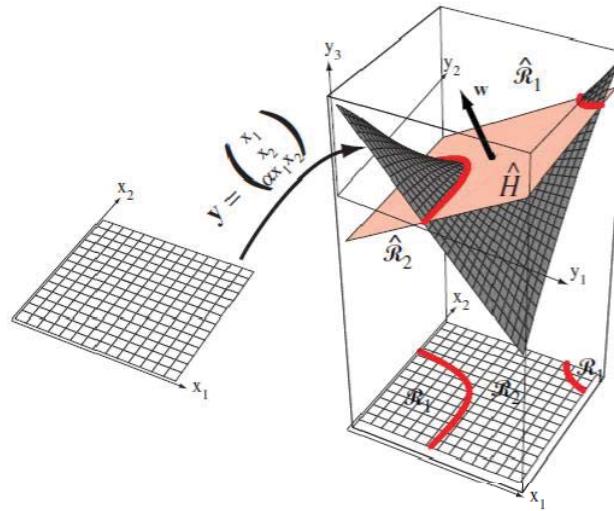
از آنجا که \mathbf{x}_p تخمین نرمال X در H است و r با فاصله ریاضی توصیف می شود، r مثبت است اگر X یک سمت مثبت باشد و منفی است اگر X یک سمت منفی باشد. از آنجا که $g(\mathbf{x}_p) = 0$ را داریم:

$$g(x) = W^t X + w_0 = r \|W\|$$

یا

$$r = \frac{g(x)}{\|W\|}$$

بویژه فاصله محل تقاطع محورها با H با $W / \|W\|$ داده می شود. اگر $w_0 > 0$ را داشته باشیم ، محل تقاطع روی سمت مثبت H می باشد. اگر $w_0 < 0$ را داشته باشیم ، محل تقاطع روی سمت منفی H می باشد. اگر $w_0 = 0$ را داشته باشیم ، سپس $g(x)$ شکل همگن $\mathbf{w}^t \mathbf{x}$ است و ابرصفحه مجهول در محل تقاطع محورها است. از نظر هندسی ، نتایج هندسی در شکل ۲-۵ نشان داده شده است.



شکل ۲-۵: مرز تصمیم گیری خطی H ، که در آن $g(x) = \mathbf{w}^t \mathbf{x} + w_0 = 0$ وجود دارد . فضای ویژگی به دو نیم صفحه R_1 (که در آن $g(x) > 0$ است) و R_2 (که در آن $g(x) < 0$ است) جدا می شود.

یک تابع متمایز ساز خطی در فضای ویژگی با سطح تصمیم گیری ابر صفحه تقسیم می شود. جهت سطح با بردار نرمال W تعیین می شود و موقعیت سطح با بایاس w_0 تعیین می شود. تابع متمایز ساز $g(x)$ متناسب با فاصله علامت دار X تا ابرصفحه است که در آن $g(x) > 0$ و قطبی که X در سمت مثبت است و در آن $g(x) < 0$ و قطبی که X در سمت منفی است.



۲-۲-۵-حالت چند کلاسی

بیشتر از یک راه برای دسته بندی چند کلاسی بکار رفته در تابع متمایز ساز خطی تصور می کنیم. به طور مثال مسائل C-1 کلاسی را ممکن است کاهش داد که در آن مسئله λ با تابع متمایز ساز خطی حل شده است که با نقاط جداسانی به w_i تخصیص داده می شود و یا به w_i تخصیص داده نمی شود. یک روش گران تر استفاده از متمایز ساز خطی $c/(c-1)/2$ بای هر یک از جفت کلاس ها می باشد. همان طور که در شکل ۳-۵ نشان داده شده است. هر دو این روش ها نواحی را به جایی که دسته بندی در آن تعریف نشده است هدایت می کند. تابع متمایز ساز C به صورت زیر تعریف می شود:

$$g_i(\mathbf{x}) = \mathbf{w}^t \mathbf{x}_i + w_{i0} \quad i = 1, \dots, c, \quad (2)$$

X را به w_i تخصیص می دهیم. اگر $g_i(\mathbf{x}) > g_j(\mathbf{x})$ برای همه i و j ها بجز $i \neq j$ برقرار باشد آ در این حالت سعی می کنیم کلاس بندی تعریف نشده در سمت چپ باشد. نتایج کلاس بندی یک ماشین خطی نامیده می شود. یک ماشین خطی فضای ویژگی را به C ناحیه تصمیم گیری تقسیم می کند که با (\mathbf{x}, g_i) بزرگترین متمایز ساز خطی بدست می آید اگر X در ناحیه R_i باشد. اگر R_i و R_j همسایه باشند مزین آنها یک بخش از ابرصفحه H_{ij} است که به صورت زیر تعریف می شود:

$$g_i(\mathbf{x}) = g_j(\mathbf{x})$$

یا

$$(\mathbf{w}_i - \mathbf{w}_j)^t \mathbf{x} + (w_{i0} - w_{j0}) = 0$$

اگر $\mathbf{w}_j - \mathbf{w}_i$ با H_{ij} نرمال شود و فاصله علامت دار H_{ij} از X به صورت $\| \mathbf{w}_i - \mathbf{w}_j \| / \| \mathbf{w}_i - \mathbf{w}_j \|$ داده شده باشد. بنابراین، با ماشین خطی بردارهای وزنی خودشان نمی شوند اما اختلاف شان مهم است. از آنجا که $c/(c-1)/2$ جفت ناحیه وجود دارد نیازی نیست که همه پیوسته باشند و تعداد کل ابرصفحه های تکه شده در سطح تصمیم گیری اغلب کمتر از $c/(c-1)/2$ است

که در شکل ۴ نشان داده شده است. نواحی تصمیم گیری برای ماشین خطی محدب است و این محدودیت مطئنا انعطاف پذیری و دقت دسته بندی را محدود می کند. بویژه برای کارایی خوب در نواحی تصمیم گیری تک تک باید متصل باشند و این ساخت ماشین خطی را به صورت مناسب حفظ می کند که در آن چگالی شرطی $(\omega_i | p)(\mathbf{x})$ تک مدل است.

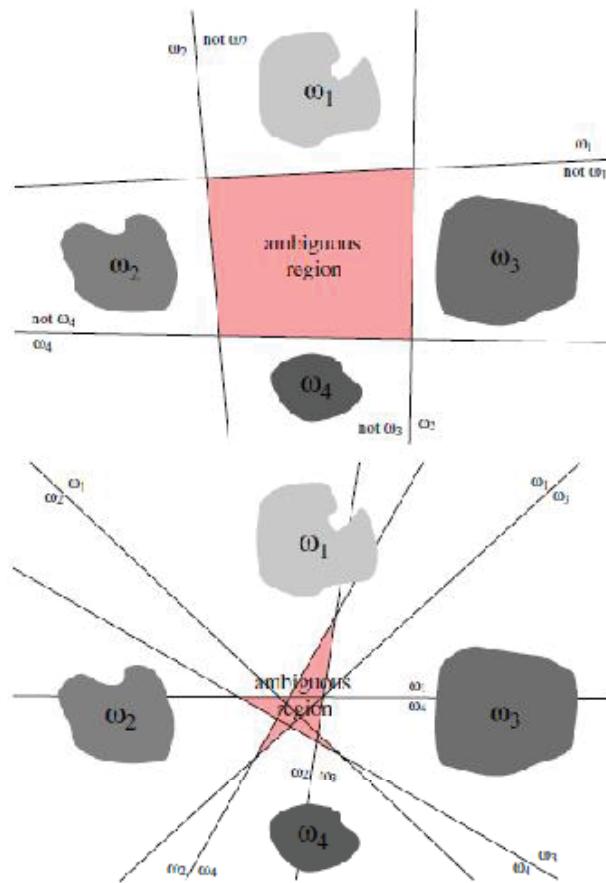
۳-۵-تعییم توابع متمایز ساز خطی :

تابع متمایز ساز خطی $g(\mathbf{x})$ به صورت زیر نوشته می شود:

$$g(\mathbf{x}) = W_0 + \sum_{i=1}^d W_i X_i \quad (3)$$

ضرائب w_i مولفه های بردارهای وزنی W هستند. با اضافه کردن جملاتی شامل ضرب جفت مولفه های X ، می توانیم تابع متمایز ساز درجه دو بدست بیاوریم.

$$g(\mathbf{x}) = W_0 + \sum_{i=1}^d W_i X_i + \sum_{i=1}^d \sum_{j=1}^d w_{ij} x_i x_j \quad (3)$$

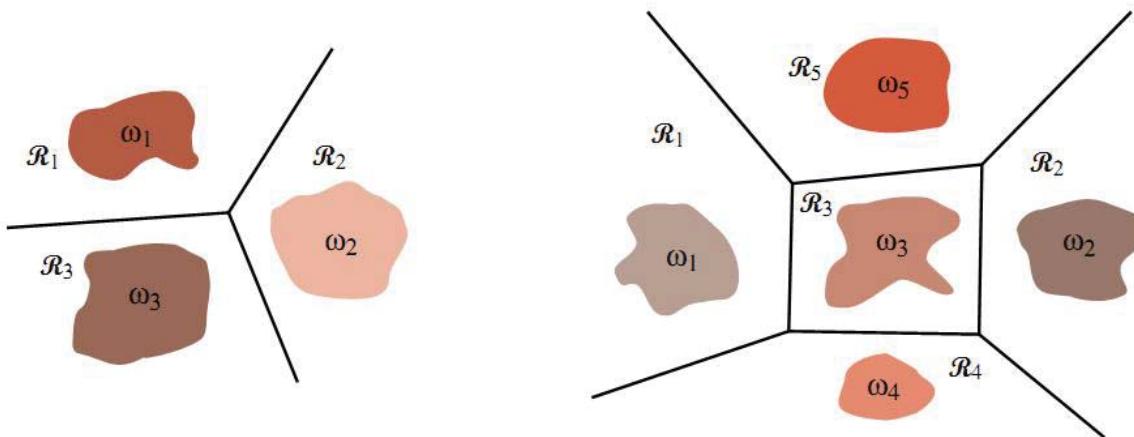


شکل ۳-۵: مرز تصمیم گیری خطی برای مسائل ۴ کلاسی . شکل بالا دو بخشی سازی $\omega_i/\text{not } \omega_i$ را نشان می دهد و قطی که شکل پایین دو بخشی سازی ω_i/ω_j را نشان می دهد. نواحی صورتی رنگ، کلاس های نامشخص تخصیص یافته اند.

از آنجا که $x_i x_j = x_j x_i$ را داریم می توان $w_{ij} = w_{ji}$ را بدون توجه به اتلاف فرض کرد. بنابراین توابع متمايزساز درجه دو یک ضریب $\frac{1}{2}(d+1)$ اضافی دارد که سطوح جدادشدنی پیچیده را تولید می کند. این سطوح جدا شدنی با $g(x) = 0$ تعریف می شوند که یک سطح درجه دو یا hyperquadric است. جملات خطی در $(x) g$ با تبدیل محورها حذف می شوند. ما $\mathbf{W} = [w_{ij}]$ را تعریف می کنیم که یک ماتریس متقارن و غیر منحصر به فرد است و یک ویژگی مشخص از سطوح جدا شدنی است که با جملاتی از ماتریس مقیاس شده $\mathbf{W} = \mathbf{W}/(\mathbf{w}_i \mathbf{w}_{-i})$ توصیف می شوند. اگر $\bar{\mathbf{W}}$ یک ضرب کننده مثبت از ماتریس همانی hypersphere باشد، سطح جدا شدنی یک hyperellipsoid می باشد. اگر $\bar{\mathbf{W}}$ مثبت تعریف شده باشد، سطح جدا شدنی یک hyperhyperboloids می باشد. اگر بعضی از مقادیر ویژه $\bar{\mathbf{W}}$ مثبت باشد و مابقی منفی باشد سطح یک نوع متفاوتی از hyperhyperboloids می شود. این ها یک نوع سطوح جدادشدنی هستند که حالت گوسین چند متغیره معمولی را بالا می برند. با توجه به اضافه کردن جملاتی

مانند $W_{ijk}X_iX_jX_k$ کلاس توابع متمایز ساز چند جمله‌ای را بدست می‌آوریم. اینها به عنوان بسط سری کوتاه شده با مقادیر دلخواه (x) می‌باشند و تابع متمایز ساز خطی تعمیم یافته را می‌توان پیشنهاد کرد.

$$g(x) = \sum_{i=1}^{\hat{d}} a_i y_i(x) \quad (5)$$



شکل ۵-۴: « ضرب مرز تصمیم گیری با یک ماشین خطی برای یک مسئله ۳ کلاسی و ۵ کلاسی

یا

(۶)

A یک بردار وزنی \bar{d} بعدی است و \bar{d} تابع $y_i(x)$ بعضی اوقات توابع φ نامیده می‌شوند که تابع دلخواهی از X می‌تواند باشد. این تابع با زیرسیستم‌های تشخیص ویژگی محاسبه می‌شود. با انتخاب صحیح این تابع و به اندازه کافی بزرگ بودن \bar{d} یکی را می‌توان برای هر تابع متمایزساز مورد نظر با یک بسط تخمین زد. تابع متمایزساز نتیجه شده برای X خطی نیست، اما برای y خطی است. \bar{d} تابع $y_i(x)$ با d بعد را به نقاط فضای y با $a^t y$ بعد نگاشت می‌کند. متمایزساز متجانس \bar{d} نقاط در فضای تبدیل یافته را یک ابرصفحه مجهول اولیه جدا می‌کند. بنابراین، نگاشت از x به y مسئله را به پیدا کردن یک تابع متمایز ساز خطی متجانس کاهش می‌دهد. بعضی از مزایا و معایب این روش با توجه به نمونه‌های ساده توضیح داده می‌شوند. تابع متمایزساز درجه ۲ به صورت زیر است:

$$g(x) = a_1 + a_2 x + a_3 x^2 \quad (7)$$

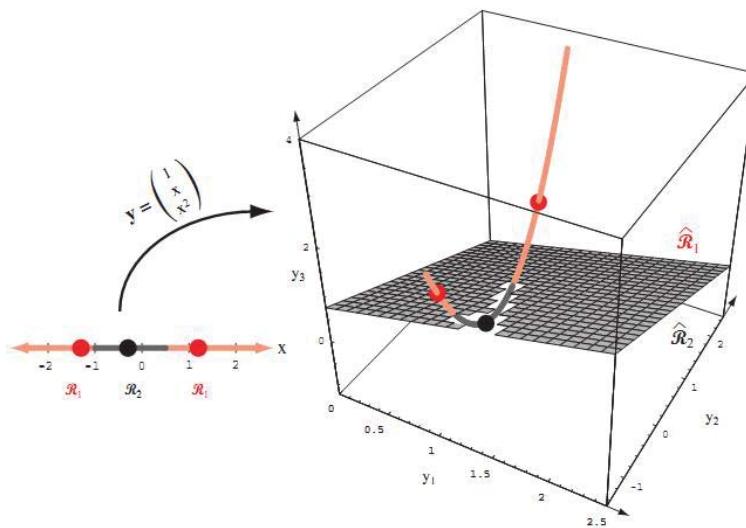
بطوریکه بردار ۳ بعدی y به صورت زیر می‌شود:

(۸)

y

نگاشت از x به y در شکل ۵-۵ نشان داده شده است. داده‌ها به طور دائمی ۱ بعدی می‌مانند. از آنجا که تنوع x باعث می‌شود که y یک منحنی ۳ بعدی را دنبال کند. بنابراین، یک چیز با توجه به فوری بودن آن است که اگر X با احتمال پایین $(x)p$ کنترل شود، چگالی تولید شده $(y)\bar{p}$ مجدداً تولید می‌شود و صفر می‌شود هرچرا که به صورت منحنی باشد، که در آنجا به صورت

نامحدود است. این یک مسئله رایج است که هر وقت $d \geq \bar{d}$ باشد و نگاشت نقاط از فضای d بعدی به فضایی با ابعاد بالاتر اتفاق می‌افتد. طرح تعریف شده \bar{H} با $a^t y = 0$ به دو ناحیه تصمیم گیری \bar{R}_1 و \bar{R}_2 تقسیم می‌کند. جدا کردن صفحه مطابق با $t = (-1, 1, 2)$ و نواحی تصمیم گیری \bar{R}_1 و \bar{R}_2 و نواحی تصمیم گیری تطبیق یافته R_1 و R_2 در فضای X اصلی در شکل نشان داده شده است. توابع متماز ساز درجه ۲ $x + 2x^2 - 1 = g(x)$ مثبت هستند اگر $x < -1$ یا اگر $x > 2$. برقرار باشد و بنابراین R_1 یک ضرب کننده پیوسته است. بنابراین اگر چه نواحی تصمیم گیری در فضای y محاسبه هستند، این با هیچ میانگینی در فضای X قرار می‌گیرد. به هر حال حتی توابع ساده مرتبه (x, y_i) ، سطوح تصمیم گیری شامل شده در فضای X می‌توانند تا اندازه‌ای پیچیده باشد. (شکل ۵-۵)



شکل ۵-۵: نگاشت $y = (1/x, x^2)$ یک خط و تبدیل آن بدست آمده است که یک سهمی با ۳ بعد می‌باشد. یک صفحه با نتایج صفحه y در داخل ناحیه منطبق به دو کلاس شکسته می‌شود و این با یک ناحیه تصمیم گیری پیوسته بدون وضوح و سادگی در فضای X یک بعدی است.

متاسفانه، ابعاد اشتیاه کار را برای استفاده از انعطاف پذیری مشکل می‌کند. یک تابع متماز ساز درجه ۲ کامل از $(d+1)(d+2)/2$ جمله تشکیل شده است. اگر d یک مینه بزرگ باشد، مثلاً $d=50$ ، به محاسبه بیشتر این جملات نیاز هست. این تابع با درجه ۳ و بیشتر از آن دارای زمان \bar{d}^3 هستند. بنابراین، مولفه‌های \bar{d} از بردارهای وزنی a باید نمونه‌های آموزشی را تعیین کنند. اگر \bar{d} به عنوان نشان دادن اندازه درجه سهولت برای تابع متماز ساز باشد نمونه‌هایی بیشتر از اندازه درجه سهولت می‌باشد. واضح است که یک بسط سری معمولی (x, g) به آسانی یک نیاز غیر واقعی برای محاسبه داده را هدایت می‌کند. این نقطه ضعف می‌تواند با توجه به الزام مزدگار شود و یا بیت الگوهای آموزشی قرار گیرد، متناویاً شبکه عصی چند لایه در این مسئله، کپی‌های مضری از تابع غیرخطی واحد از ویژگی‌های ورودی را بکار می‌برد. این باور ممکن است سخت باشد که منفعت بسیاری از تعمیم تابع متماز ساز خطی داریم، می‌توانیم حداقل سهولت و مزیت را با نوشتن (x, g) به شکل متجانس $a^t y$ داشته باشیم. به خصوص در زمینه تابع متماز ساز خطی

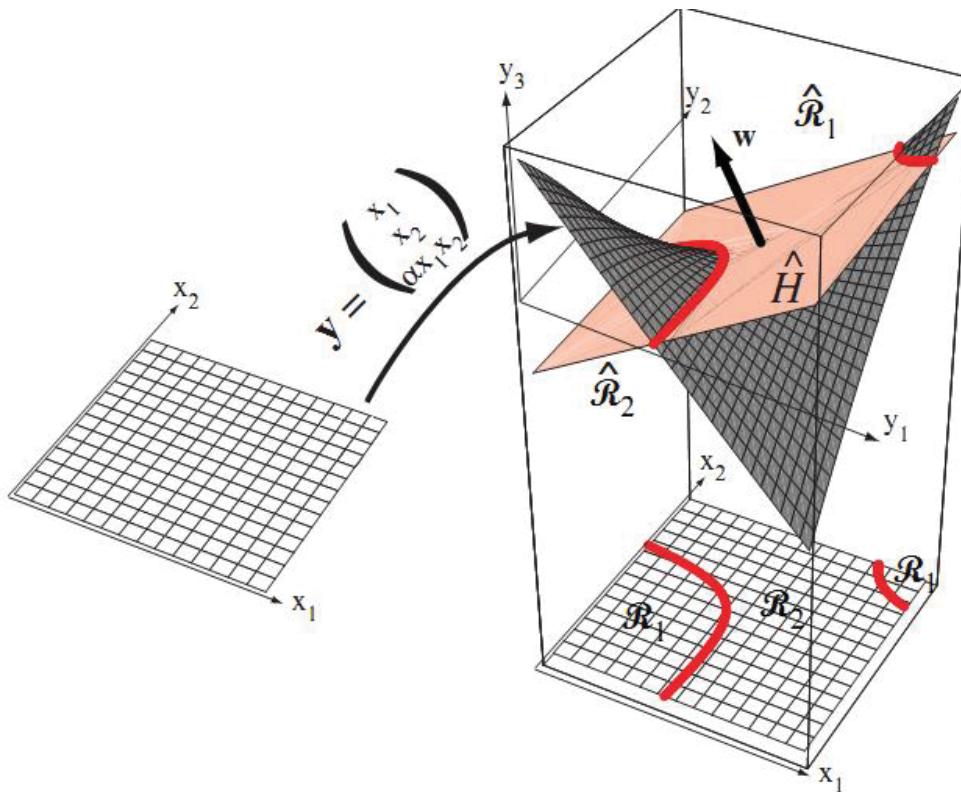
(۹)

 g که $1 = \lambda$ است بنابراین می توان نوشت :

(۱۰)

 y و y بردار ویژگی افزوده شده نامیده می شود. همچنین، بردار وزنی افزوده شده به صورت زیر نوشته می شود :

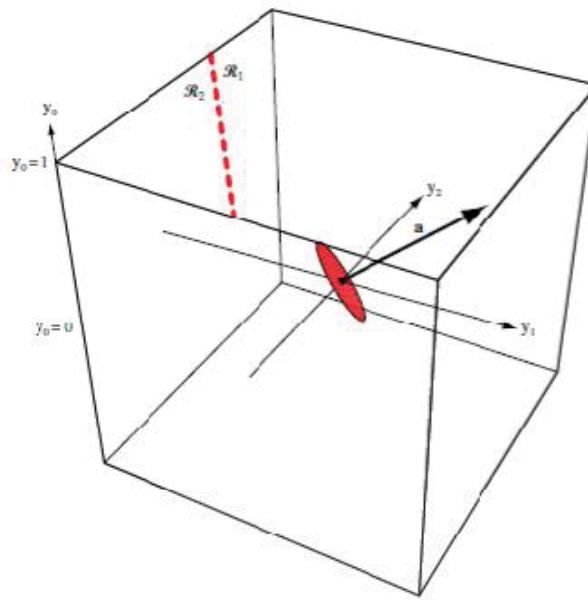
(۱۱)

 a 

شکل ۶-۵ : فضای ورودی دو بعدی X که تابع چند جمله‌ای f را به y نگاشت می کند. تگاشت ها عبارتند از : $x_1 = y_1$ و $x_2 = y_2$ و $y_3 = x_1x_2$. یک متمايز ساز خطی در فضای تبدیل یافته یک ابرصفحه است که به سمت سطوح کاهش می یابد. نقاط سمت مثبت ابرصفحه \bar{H} مطابق با کلاس W_1 است و سمت دیگر آن W_2 است. در اینجا برای جملات فضای X ، R_1 یک پیوستگی پیچیده است.

نگاشت d بعدی فضای X به فضای U با $d+1$ بعد از نظر ریاضی کم اهمیت است اما به آسانی کامل است. علاوه بر مولفه های ثابت به X ، همه ارتباطات بین نمونه ها را حفظ می کنیم. نتایج بردار های فضای y در زیر فضای d بعدی اشتباه است چون خود

آن فضای X می باشد. سطح ابرصفحه تصمیم گیری تعریف شده \bar{H} با $a^t y = 0$ به فضای y اولیه می رود . حتی ابر صفحه تعیینی H می تواند هر موقعیت در فضای X باشد. فاصله از y به \bar{H} با $\frac{|a^t y|}{\|a\|}$ داده شده است و یا $\frac{|g(x)|}{\|a\|}$. از انجا که $\|a\| > \|W\|$ داریم این فاصله کمتر و یا بیشتر مساوی با فاصله x تا H است. با استفاده از این نگاشت ، مسائل را برای پیدا کردن یک بردار وزنی a و یک وزن آستانه ای W به پیدا کردن مسائل بردار وزنی واحد a کاهش می دهیم (شکل ۷-۵)



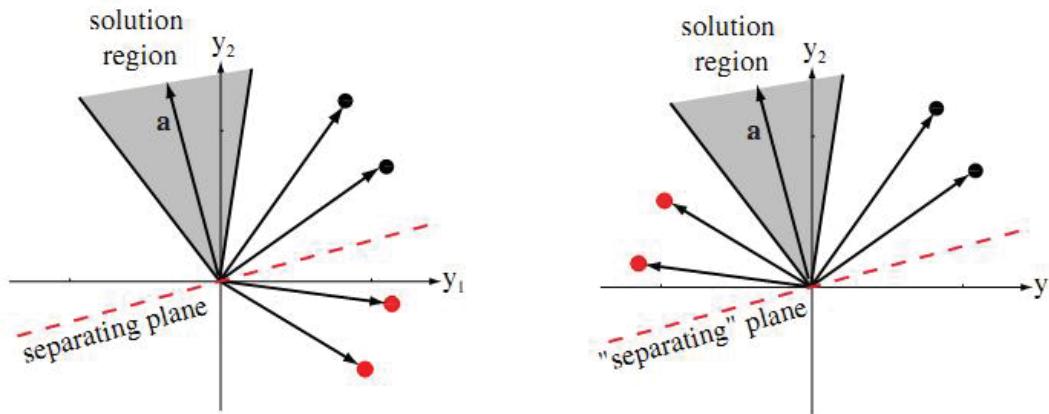
شکل ۷-۵ : فضای ویژگب تخصیصی ۳ بعدی y و بردارهای وزنی تخصیصی . مجموعه نقاط $a^t y = 0$ یک صفحه است که یک صفحه عمود به a و عبور از محل تقاطع فضای y که با یک سطح سبز رنگ نشان داده شده است. مانند صفحه ای که محل تقاطع فضای X دو بعدی در بالا است. البته با یک خط نقطه چین نشان داده شده است. بنابراین بردار وزنی تخصیصی a برای هر خط تصمیم گیری در فضای X هدایت می شود.

۵-۴-روش جداسازی خطی دو کلاسی

۵-۴-۱-هندسه و اصطلاحات

فرض کنید که یک مجموعه از n نمونه y_1, \dots, y_n را داریم و با 01 و 02 برچسب زده ایم. از این نمونه ها برای تعیین وزن های a در یکتابع تفکیک خطی $y = a^t g(x) = 0$ می خواهیم استفاده کنیم. فرض کنید که برای جواب موجود احتمال خطای کم است. سپس یک روش قابل قبول داشتن یک بردار وزنی برای دسته بندی همه نمونه های درست است. اگر یک بردار وزنی موجود باشد، می توان گفت که نمونه ها به صورت خطی جداسانی هستند. یک نمونه به صورت درست دسته بندی می شود،

اگر $\mathbf{a}^T \mathbf{y}_i > 0$ با ω_1 برچسب بخورند و یا اگر $\mathbf{a}^T \mathbf{y}_i < 0$ با ω_2 برچسب بخورند. پیشنهاد نرمال کردن ساده ترین راه برای حالت دو کلاسی است در مقایسه با جایگزین کردن همه نمونه هایی که با ω_2 برای منفی ها برچسب خورده اند . با این نرمایزه کردن ، برچسب گذاری را کنار می گذاریم و بردار وزنی a را بطوریکه $\mathbf{a}^T \mathbf{y}_i > 0$ برای همه نمونه ها باشد را نگه می داریم. بردارهای وزنی را بردارهای جدا شدنی و یا به طور معمولی تر یک بردar جواب می نامیم. بردar وزنی a می تواند به صورت یک نقطه مشخص با فضای وزنی باشد. هر نمونه i به عنوان یک الزام روی موقعیت های ممکن تر یک بردar جواب قرار میگیرد. معادله $\mathbf{a}^T \mathbf{y}_i = 0$ به صورت یک ابرصفحه تعريف می شود بطوریکه مبدأ فضای وزنی با داشتن i به عنوان یک بردar نرمال است. بردar جواب اگر موجود باشد باید در سمت مثبت از هر طرف ابرصفحه باشد. بنابراین یک بردar جواب باید در فصل مشترک n نیم اسپیسیون را بشناسد. هر بردar از این ناحیه ، یک بردar جواب است. ناحیه منطبق تاچیه جواب نامیده می شود و نباید با ناحیه تصمیم گیری در فضای ویژگی منطبق به هر کلاس ویژه تداخل داشته باشد. یک مثال یک بعدی از ناحیه جواب برای هر دو حالت نرمال شده و نرمال نشده در شکل ۸-۵ نشان داده شده است.



شکل ۸-۵ : ۴ نمونه آموزشی (سیاه برای ω_1 و قرمز برای ω_2) و ناحیه جواب برای فضای ویژگی را داریم. شکل سمت چپ داده های سطیری را نشان می دهد . بردارهای جواب یک طرح از الگو های جدا شدنی را برای دو کلاسی نشان می دهد در شکل سمت راست ، نقاط قرمز نرمال شده اند. به طور مثال با تغییر در علامت. حالا بردار جواب به یک صفحه که همه نقاط نرمال شده در یک طرف هستند هدایت می شوند.

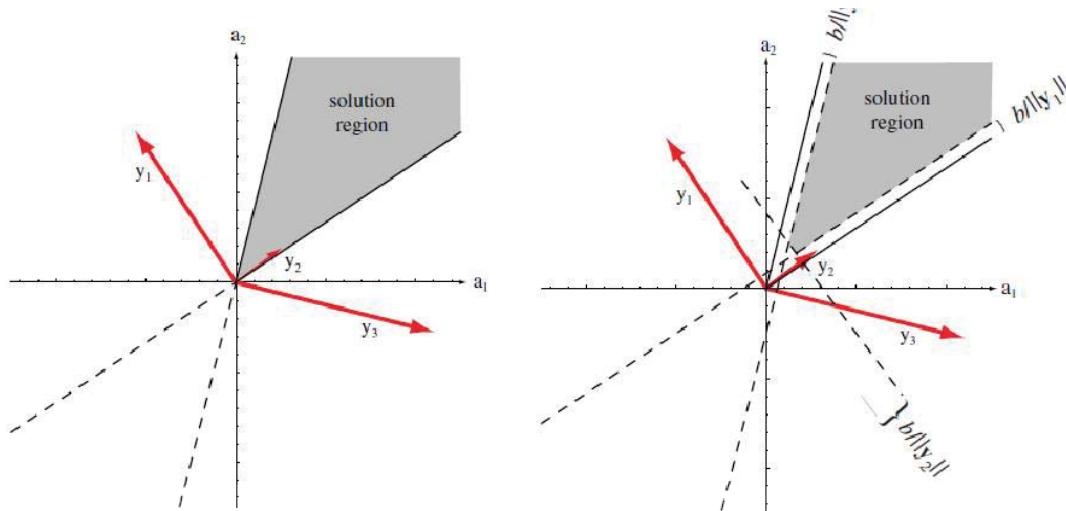
از این بحث کاملاً مشخص است که بردار های جواب ف مجددا ، اگر موجود باشند یکتا نیستند. چندین روش برای موارد اضافی تحمیل شده وجود دارند تا یک بردار جواب بدست بیاید. یک احتمال ، جستجوی بردar وزنی با طول واحد است که فاصله مینیمم نمونه های صفحه جدا شدنی را ماکزیمم می کند. احتمال دیگری برای جستجوی بردar وزنی با طول مینیمم با پذیرفتم $\mathbf{a}^T \mathbf{y}_i \geq b$ برای هم i ها است که در آن b یک ثابت مثبت است که مرز نامیده می شود. همانطور که در شکل ۹-۵ نشان داده شده است نتایج نواحی جواب فصل مشترک نیم اسپیسیون را شکل $\mathbf{a}^T \mathbf{y}_i \geq b > 0$ می دهد که ناحیه جواب قبلی برای آن اشتباه بوده است، که با توجه به مرز های قدیمی با فاصله $\|\mathbf{y}_i\|/b$ اتفاق افتاده است.

$$\mathbf{a}(k+1) = \mathbf{a}(k) - \eta(k) \nabla J(\mathbf{a}(k)) \quad (16)$$

با این تلاش برای پیدا کردن بردارهای نزدیک به میانه ناحیه جواب یک جواب نتیجه شده برای طبقه بندی نمونه های بهسازی شده تست جدید می باشد. در بیشتر زمینه هایی که بحث شده است به هر حال ما باید هر جوابی را در میان ناحیه جواب قبول

کنیم. مفهوم اصلی این است که یک روند تکراری استفاده شده که همگرا نیست با یک نقطه محدود در مرز است. مسئله این است که از معرفی هر مرز جلوگیری کنیم با توجه به $\mathbf{a}'\mathbf{y}_i \geq b$ برای همه i ها.

۵-۴-۲- فرایند نزولی شبیه :



شکل ۵-۹: تاثیر حاشیه ها روی ناحیه جواب. در سمت چپ حالت هیچ مرزی ($b=0$) معادل با حالت مشابه نشان داده شده در شکل ۸-۵ می باشد. در سمت راست با حالت $b > 0$ ناحیه جواب با مرز $a'y_i = b$ کاهش یافته است.

یک راه پیدا کردن جواب ، مجموعه ای از نابرابری های خطی $+ + + +$ تعریف شده با تابع معیار استاندارد $J(a)$ مینیمم شده است که a یک بردار جواب است. مسئله کاهشی مینیمم کردن تابع مقیاس شده است به عنوان یک مسئله برای حل کردن فرایند نزولی شبیب است. شبیب نزولی اصلی خیلی ساده است. با یک انتخاب دالخواه از $a(1)$ و محاسبه بردار گرادیان $\nabla J(a(1))$ شروع می کنیم. مقدار بعدی $a(2)$ با انتقال بعضی از فاصله ها از $a(1)$ در سرشیبی نزولی مستقیم می باشد به طور مثال در میان گرادیان نزولی. به طور معمول ، $a(k+1)$ با $a(k)$ طبق معادله زیر بدست می آید.

$$a(k+1) = a(k) - \eta(k) \nabla J(a(k)) \quad (12)$$

که در آن η فاکتور مقیاس مثبت شده است و یا نرخ یادگیری که با اندازه مراحل تنظیم شده است. ما امیدواریم که دنباله بردارهای وزنی با مینیمم کردن جواب $J(a)$ همگرا خواهد شد. شکل الگوریتم به صورت زیر است :



Algorithm ۱ (Basic gradient descent)

```
۱.begin initialize a, criterion Θ, η(.), K = ۰  
۲. do K ← K + ۱  
۳. a ← a - η(K)∇J(a)  
۴. until η(k)J(a) < ε  
۵.return a  
۶.end
```

مسائل بسیاری با فرآیند نزولی گرادیان های به هم پیوسته شناخته شده اند. خوشبختانه ما باید تابع ای را که می خواهیم مینیمم کنیم را بسازیمو باید از مشکلات جدی پرهیز کنیم. یک راه مواجه شدن با آن تکرار کردن است. به هر حال با انتخاب نرخ یادگیری $\eta(k)$ است. اگر $\eta(k)$ خیلی کوچک باشد همگرای آرام است . ولی اگر $\eta(k)$ خیلی بزرگ باشد، فرآیند بهسازی مختلف می شود و حتی واگرا می شود. ما یک روش برای تنظیم نرخ یادگیری را بررسی می کنیم . فرض کنید که تابع معیار استاندارد با بسط مرتبه دوم و مقدار $a(k)$ تخمین زده خواهد شد.

$$J(a) \simeq J(a(k)) + \nabla J^t (a - a(k)) + \frac{1}{2} (a - a(k))^t H(a - a(k)) \quad (13)$$

که در آن H ماتریس Hessian از مشتق جزئی مرتبه دوم $\partial^2 J / \partial a_i \partial a_j$ است که با $a(k)$ ارزیابی می شود. سپس با جانشینی $a(k+1)$ در معادله ۱۲ به معادله ۱۳ می رسیم :

$$J(a(k+1)) \simeq J(a(k)) + \eta(k) \|\nabla J\|^2 + \frac{1}{2} \eta^2(k) \nabla J^t H \nabla J$$

با دنبال کردن این مسئله که در آن $J(a(k+1))$ با انتخاب زیر می نیم می شود :

$$\eta K = \frac{\|\nabla J\|^2}{\nabla J^t H \nabla J} \quad (14)$$

که در آن H بستگی دارد و بطور غیر مستقیم به k بستگی دارد. سپس با انتخاب $\eta(k)$ فرضیه مورد توجه استفاده می شود. توجه کنید که اگر تابع معیار استاندارد $J(a)$ به صورت مربعی در سرتاسر ناحیه مورد نظر است ، سپس H ثابت است و η یک ثابت وابسته به k است. یک روش تکراری بدست آمده بدون توجه به معادله ۱۲ و انتخاب $a(k+1)$ برای مینیمم کردن بسط مرتبه دوم است. که در الگوریتم نیوتون در خط ۳ از الگوریتم ۱ با عبارت زیر جایگزین می شود :

$$a(k+1) = a(k) - H^{-1} \nabla J \quad (15)$$

الگوریتم ۲ با شبیه نزولی نیوتون به صورت زیر انجام می شود :



Algorithm ۲ (Newton descent)

۱. begin initialize a , criterion θ

۲. do

۳. $a \leftarrow a - H^{-1} \nabla J(a)$

۴. until $H^{-1} \nabla J(a)$

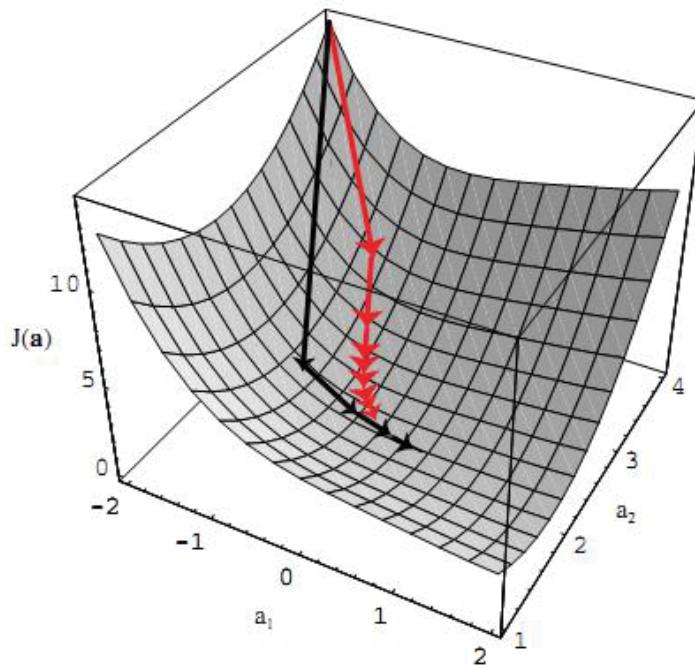
۵. return a

۶. end

شیب نزولی نمونه و الگوریتم نیوتن در شکل ۱۰-۵ مقایسه شده است. به طور معمول ، الگوریتم نیوتن با یک بهبود بهتر در هر مرحله نسبت به الگوریتم گرادیان نزولی نمونه می دهد. به هر حال الگوریتم نیوتن اگر ماتریس **Hessian** به نام H منحصر به فرد باشد ، کاربردی نیست. علاوه بر این ، وقتی H غیر منحصر به فرد باشد ، زمان $O(d^3)$ برای معکوس ماتریس روی هر تکرار به آسانی با سود نزولی جبران خواهد شد. در حقیقت ، اغلب زمان کمتری نسبت به تنظیم $\eta(k)$ برای ثابت η که کمتر مورد نیاز است ، می باشد و ساختن یک بهسازی کمتر برای محاسبه بهینه (k) در هر مرحله می باشد. (تمرین کامپیوتری ۱-۵-۵-۵-۵-۵-۱-تابع استاندارد پرسپترون

حال مسئله ساختن تابع معیار استاندارد برای حل کردن نابرابری خطی $\mathbf{a}^T \mathbf{y}_i > 0$ را بررسی می کنیم. بیشترین انتخاب واضح است که $J(\mathbf{a}; \mathbf{y}_1, \dots, \mathbf{y}_n)$ ، تعداد نمونه های اشتباہ دسته بنده شده با a باشد. به هر حال این تابع یک ثابت تکه ای است ، که یک شرایط ضعیفی برای جستجوی گرادیان می باشد. یک انتخاب بهتر تابع معیار استاندارد پرسپترون است.

$$J_1 \quad (16)$$



شکل ۱۰-۵ : دنباله بردارهای وزنی با روش گرادیان نزولیک نمونه قرمز رنگ و الگوریتم نیوتون مرتبه دوم سیاه رنگ. روش نیوتون در هر مرحله بهبود را همراه دارد. حتی زمانیکه نرخ یادگیری بهینه برای هر دو روش استفاده می شود. به هر حال اضافه کردن محاسبات وزنی معکوس ماتریس Hessian در روش نیوتون معمولاً مورد توجه نیست و نزولی نمونه ها کافی است.

از آنجا که \bar{Y} ، مجموعه ای از نمونه های دسته بندی شده اشتباه با a است. (اگر هیچ نمونه ای اشتباه دسته بندی نشود، \bar{Y} خالی است و J_p صفر می شود). از آنجا که $\sum_{y \in \bar{Y}} a^T y \leq 0$ را داریم اگر y اشتباه دسته بندی شود، $J_p(a)$ هرگز منفی نمی شود. ، صفر می شود اگر a یک بردار جواب باشد، یا اگر a یک مرز تصمیم گیری باشد. از نظر هندسی ، $J_p(a)$ ، متناسب با جمع فاصله های نمونه های اشتباه دسته بندی شده برای مرز تصمیم گیری است. شکل ۱۱-۵ برای یک نمونه مثال دو بعدی نشان می دهد.

$$\nabla J_p = \sum_{y \in \bar{Y}} (-y) \quad (17)$$

و از اینجا به بعد با قانون به روز کردن داریم :

$$a(k+1) = a(k) + \eta(k) \sum_{y \in \bar{Y}_k} y \quad (18)$$

که در آن \bar{Y}_k یک مجموعه نمونه های اشتباه دسته بندی شده با $a(k)$ است. بنابراین الگوریتم پرسپترون به صورت زیر می شود :

Algorithm τ (Batch Perceptron)

۱. begin initialize $a, \eta(\cdot), criterion \theta, k = 0$

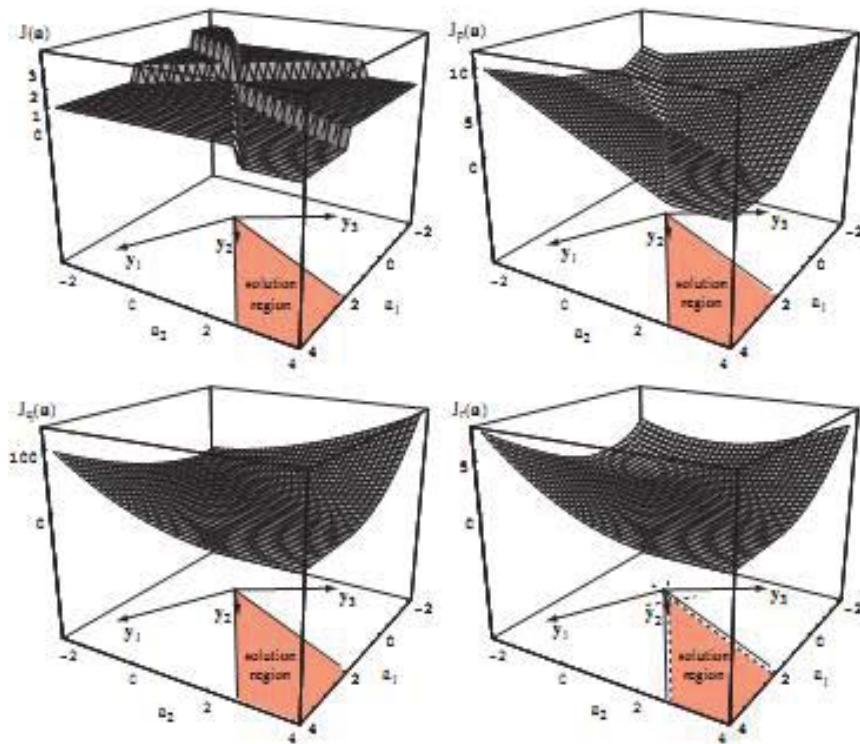
۲. do $k \leftarrow k+1$

۳. $a \leftarrow a + \eta(k) \sum_{y \in y_k} y$

۴. until $\eta(k) \sum_{y \in y_k} y < \theta$

۵. return a

۶. end



شکل ۱۲-۵: معیار استاندارد پرسپترون J_p به عنوان یک تابع از بردارهای وزنی a_1 و a_2 برای مسئله ۳ الگو رسم شده اند. بردارهای



وزنی صفر می شوند و الگوریتم به ترتیب با بردارهای مساوی برای نرمال کردن الگوهای اشتباه دسته بنده شده اضافه می شوند. در مثال نشان داده شده y_1, y_2, y_3 هر بار که بردارها در ناحیه جواب اشتباه هستند و تکرار خاتمه می یابد. با بروز رسانی مرحله دوم بردارهای دورتر از ناحیه جواب را بهد از اولین بروز رسانی نامزد کرده و بدست می آوریم. طبق قضیه ۱-۵ (در یک تکرار با روش ئسته ای همه نقاط اشتباه دسته بنده شده برای هر مرحله تکرار با مسیر آرام تر به فضای وزنی هدایت می شوند).

۵-۲-۵- اثبات همگرایی برای تصحیح نمونه های ساده :

ما باید یک تست ویژگی های همگرایی از الگوریتم پرسپترون با یک تنوع ساده تر برای انالیز بیاوریم. با تست کردن بیشتر $a(k)$ روی همه نمونه ها و بر اساس بهسازی مجموعه Y_k از نمونه های آموزشی اشتباه دسته بنده شده، باید نمونه های یک دنباله را بررسی کنیم و بردارهای وزنی را حتی یک نمونه ساده اشتباه دسته بنده می شود را تغییر دهیم. هدف از اثبات این همگرایی جزئیات دنباله هایی است که به اندازه هر نمونه دیده شده در دنباله نامحدود مهم نیستند. ساده ترین راه تضمین می کند که تکرار نمونه ها به صورت چرخشی و دایره وار است. از یک نقطه نظر انتخاب تصادفی اغلب ترجیح داده شده است. (بخش ۲-۸-۵). واضح است که نه نمونه های تک و نه نمونه های دسته ای از الگوریتم پرسپترون، منفصل نیستند از آنجا که باید همه الگوهای آموزشی را ذخیره کنیم و به طور بالقوه مجدداً بررسی کنیم. دو ساده سازی که در روش ساختن این توضیح کمک می کند عبارتند از: اول، ما باید موقتاً توجه خود را به روشی که در آن (k) ثابت است جلب کنیم که به آنروشن افزایشی - ثابت نامیده می شود. بنظر می رسد از معادله (۱۸) که اگر (t) ثابت باشد، خوب بودن فقط برای مقیاس پذیری نمونه ها است بنابراین روش افزایشی - ثابت با $t=1$ می تواند بدست آید بدون اینکه هیچ تلفاتی داشته باشد. در ساده سازی دوم فقط شامل علامت ها است. وقتی که نمونه ها به ترتیب بررسی می شوند، بعضی از دسته بنده ها اشتباه انجام خواهد شد. از آنجا که ما باید فقط بردارهای وزنی را تغییر می دهیم وقتی که خطای وجود دارد باید به نمونه های اشتباه دسته بنده شده توجه کنیم. بنابراین باید دنباله ای از نمونه ها را با استفاده از بر جسته بودن مشخص کنیم به طور مثال: $y^1, \dots, y^k, y^1, \dots, y^n$ از آنجا که هر y^k یکی از n نمونه y^1, \dots, y^n می باشد و هر y^k اشتباه دسته بنده می شود. برای مثال اگر نمونه های y^1, y^2, \dots, y^n به صورت چرخشی بررسی شوند و اگر نمونه های مارک شده اشتباه دسته بنده شده باشند،

$$\downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad y \quad (19)$$

سپس دنباله $\dots, y^1, y^2, y^3, y^4, y^5, \dots$ دنباله $y^1, y^2, y^3, y^4, y^5, \dots$ را مشخص می کند. با این مفهوم، قانون افزایشی - ثابت برای تولید یک دنباله بردار وزنی به صورت زیر نوشته می شود:

$$\left. \begin{array}{l} X(1) \qquad \text{arbitrary} \\ A(k+1) = a(k) + y^k \end{array} \right\} \quad K \geq 1 \quad (20)$$

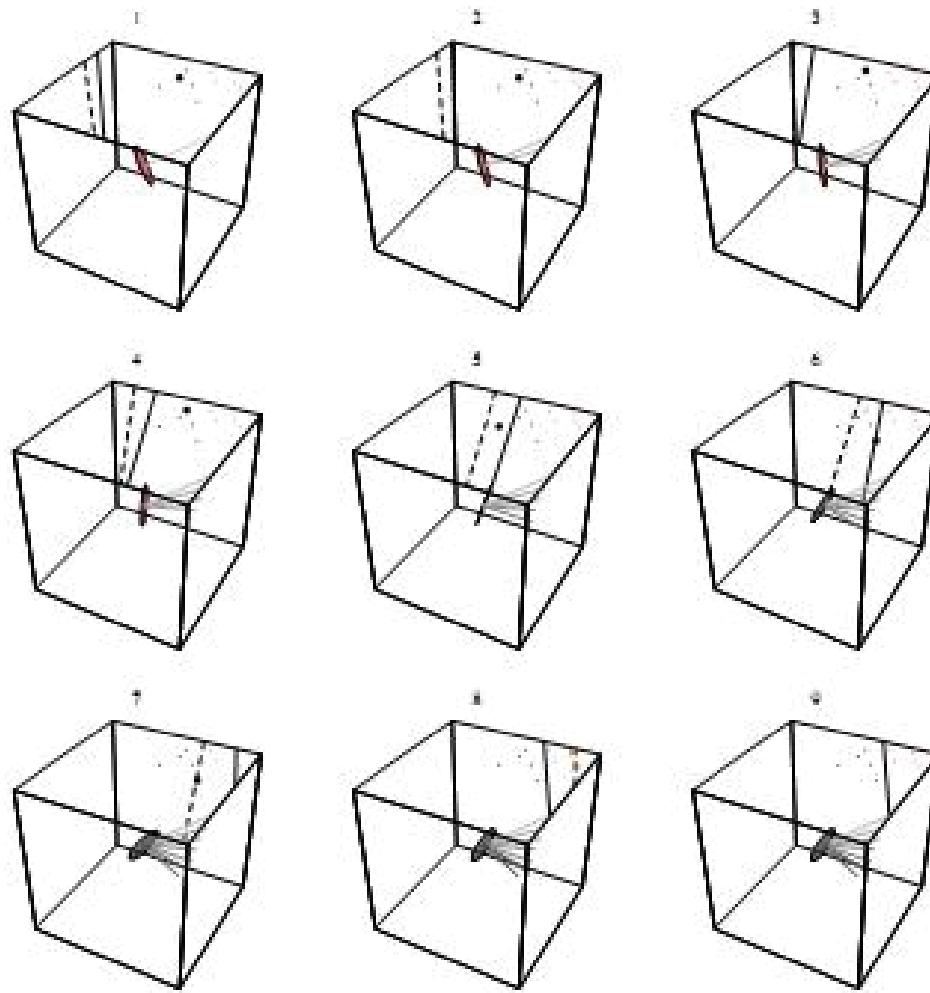
که در آن $a^t(k)y^k$ برای همه k ها برقرار است. اگر تعداد کل الگوهای را مشخص کند الگوریتم به صورت زیر می شود:



Algorithm ξ (Fixed – increment single – sample Perceptron)

```
\begin{ initialize } a, k=.  
 2. do k ← (k+1) mod n  
    3. if  $y_k$  is misclassified by a then a a ← a -  $y_k$   
 4. until all patterns properly classified  
 5. return a  
\end
```

قانون پرسپترون افزایشی ثابت، از ساده ترین الگوریتم هایی است که برای حل سیستم های خطی نابرابر پیشنهاد شده است. از نظر هندسی، تفسیر فضای وزنی کاملاً آشکار است. از آنجا که $a(k)$ دسته بندی اشتباہ y^k می باشد، $a(k)$ یک سمت مثبت از صفحه y^k با شرط $a(y_k) = 0$ نیست. با اضافه شدن y^k به $a(k)$ بردارهای وزنی به طور مستقیم به سمت ابر صفحه حرکت می کنند. آیا اینکه این صفحه متقارع است یا خیر، ضرب داخلی جدید $a(y_k)$ بزرگتر از ضرب داخلی قدیمی $a(y_k)$ با مقدار $\|y^k\|^2$ می باشد و بهسازی به طور آشکار با بردارهای وزنی پیشرفت می کند.



شکل ۱۳-۵ : نمونه های دو کلاسی ω_1 (مشکی) و ω_2 (قرمز) در فضای ویژگی افزایشی با بردارهای وزنی a افزایشی نشان داده شده اند. در هر مرحله از قانون افزایشی ثابت یکی از الگوهای اشتباه دسته بندی شده y^k با نقطه بزرگی نشان داده شده است. یک بهسازی Δa با بردارهای وزنی اضافه شده است. برای یک نقطه ω_1 یا یک نقطه دورتر برای ω_2 . بنابراین تغییرات مرز تصمیم گیری با موقعیت خط تیره توپر است. دنباله نتایج بردارهای a نشان داده شده استو مقادیر بعدی تیره تر نشان داده شده است. در این مثال با ۹ مرحله یک بردار جواب بدست می آیدو گروه ها به با موفقیت با نشان دادن مرازهای تصمیم گیری جدا می شوند.

واضح است که این الگوریتم اگر نمونه ها به صورت خطی جدایی پذیر باشند خاتمه می یابد . حال درستی خاتمه چیدا کردن نونه ها را وقتی به صورت خطی جدایی پذیرند اثبات می کنیم.

قضیه ۱-۵ (همکارانی پرسپترون). اگر نمونه های آموزشی به صورت خطی جدایی پذیر باشند ، سپس دنباله ای از بردارهای وزنی با الگوریتم ۴ و با بردار جواب a خاتمه خواهد یافت.
اثبات :



در جستجوی اثبات : سعی می کنیم که نشان دهیم که هر بهسازی با بردارهای وزنی نزدیک به ناحیه جواب بدست می آید. بنابراین ممکن است سعی کنیم به نشان دادن اینکه اگر \hat{a} هر بردار جوابی باشد ، سپس $\|a(k+1) - \hat{a}\| < \|a(k) - \hat{a}\|$ است . از زمانیکه این با توجه به درست بودن نتیجه مطلوبی را ندهد باید بررسی کنیم که بردارهای جواب بعد از یک مدت طولانی قابل قبول هستند. \hat{a} برای هر بردار جوابی داشته باشیم ، بطوریکه $\hat{a}^t y_i$ برای همه i ها مثبت باشد و a یک فاکتور مقیاس مثبت باشد. از معادله ۲۰ داریم :

$$a(k+1) - \alpha \hat{a} = (a(k) - \alpha \hat{a}) + y^k$$

و از این پس :

||

از آنجا که y^k اشتباه دسته بندی می شود ، جمله دوم در سه بار پایان می یابد اگر $0 < a^t(k)y^k \leq \hat{a}^t y^k$ به اندازه کافی بزرگ باشد. اگر B ماکریم طول از یک بردار الگو را داشته باشد:

β (۲۱)

و کمتر از ضرب داخلی بردارهای جواب با هر بردار الگویی است به طور مثال :

$$\gamma = \min_i [\hat{a}^t y_i] > 0, \quad (22)$$

سپس عدم تساوی زیر را داریم :

||

اگر انتخاب کنیم :

α (۲۳)

بدست می آوریم :

||

بنابراین مربعات فاصله از $a(k)$ به $\alpha \hat{a}$ با حداقل β برای هر بهسازی کاهش می یابد و بعد از k بهسازی داریم :

|| (۲۴)

از آنجا که مربعات فاصله منفی نمی شود، دنباله ای از بهسازی ها بعد از کمتر از k بهسازی خاتمه می یابد

k (۲۵)

از آنجا یک بهسازی وقتی اتفاق می افتد که یک نمونه اشتباه دسته بندی شده باشد و از آنجا که هر نمونه در یک دنباله محدود نمی باشد ، آن وقتی اتفاق می افتد که بردارهای وزنی نتیجه شده برای همه نمونه های به درستی دسته بندی شود. تعداد $a(1) = a(1)$ یک محدوده روی تعداد بهسازی ها داده می باشد. اگر $a(1) = a(1)$ باشد ، عبارت نمونه ویژه ای را برای k داریم :

k (۲۶)

خرج معادله ۲۶ سختی این مسئله را نشان می دهد که به صورت اساسی با نمونه های نزدیک عمود بر هم با بردار جواب تعیین می شود. متسفانه این کمکی نمی کند وقتی یک مسئله قابل حل نیست چرا که این مرزها در ترم هایی از بردار جواب شناخته

شده نیست. معمولاً مشخص است که مشکل جدا سازی خطی می‌تواند با مشکلات دلخواه برای حل کردن نمونه‌های ساخته شده با تقریباً یک صفحه انجام شود. با این وجود، اگر نمونه‌های آموزشی به صورت خطی جدایی پذیر باشند، قانون افزایشی – ثابت برای یک جواب بعد از تعداد محدودی از بهسازی‌ها بازدهی دارد.

۳-۵-۳- تعمیم دهنده مستقیم

قانون افزایشی ثابت برای تنوع الگوریتم‌ها تعمیم داده می‌شود. ما باید دو نوع مخصوص آن را بررسی کیم. نوع اول با افزایش متغیر $\eta(k)$ و a مرزی برای b معروفی می‌شود که برای تصحیح $a^t(k)y^k \leq b$ می‌باشد زمانیکه جدا کردن مرزها به درستی انجام نمی‌شود.

$$\left. \begin{array}{l} a(1) \\ a(k+1) = a(k) + \eta(k)y^k \\ k \geq 1, \end{array} \right\} \text{arbitrary} \quad (27)$$

که در آن شرط $a^t(k)y^k \leq b$ برای همه k ‌ها برقرار است. بنابراین برای n الگو، الگوریتم زیر را داریم:

Algorithm 5 (Variable increment Perceptron with margin)

۱. begin initialize a , criterion θ , margin b , $\eta(\cdot)$, $k = 0$

۲. do $k \leftarrow k+1$

۳. if $a^t y_k + b < \theta$ then $a \leftarrow a - \eta(k)y_k$

۴. until $a^t y_k + b \leq \theta$ for all k

۵. return a

۶. end

می‌توان آن را نشان داد به شرط آنکه نمونه‌ها به صورت خطی جدا شدنی باشند و اگر

$$\eta(k) \geq \cdot \quad (28)$$

$$\frac{1}{n} \quad (29)$$

$$(30)$$



پس همگرایی $a(k)$ با بردار جواب a برای همه i ها با شرط پذیرفته شده $b > a^T y_i$ بددست می آید. با توجه به این شرایط مقدار $\eta(k)$ قابل قبول است اگر $\eta(k)$ یک مقدار ثابت باشد و یا اگر به صورت نزولی $1/k$ باشد.

یک نوع دیگر از الگوریتم نزولی شبیه برای J_p عبارلت است از :

$$\left. \begin{array}{l} a(1) \\ a(k+1) = a(k) + \eta(k) y^k \\ k \geq 1 \end{array} \right\} \text{arbitrary} \quad (31)$$

که در آن y مجموعه ای از نمونه های آموزشی با دسته بندی اشتباه بوسیله $a(k)$ است . این الگوریتم همچنین برای یک جواب سازماندهی شده کارایی دارد که اگر \hat{a} یک بردار جواب برای y_1, \dots, y_n باشد سپس دسته بندی به درستی برای بردار بهسازی انجام می شود :

y

با توجه به جزئیات بیشتر الگوریتم به صورت زیر می شود :



Algorithm ۶ (Batch variable increment Pereceptron)

```
۱. begin initialize a, η(.), k = 0  
۲. do k ← k+1  
۳. yk = {}  
۴. j = 0  
۵. do j ← j+1  
۶. if yj is misclassified then Append yj to yk  
۷. until j=n  
۸. a ← a + η(k) Σy ∈ yk y  
۹. until yk = {}  
۱۰. return a  
۱۱. end
```

فایله دسته نزولی شبیب ، یک مسیر بردار وزنی هموار است که با الگوریتم تک نمونه ای متناظر مقایسه می شود. (الگوریتم ۵). از آنجا که بهینه سازی یک مجموعه کامل از الگو های دسته بنده نادرست استفاده شده است ، با تغییر آماری محلی در الگو های دسته بنده نادرست تمایل به صفر شدن برای این الگوها است طمانیکه یک گرایش با مقیاس گسترده وجود ندارد. بنابراین نمونه ها به صورت خطی جدا شدنی هستند و همه بردارهای تصحیح ممکن در یک مجموعه جداشدنی خطی شکل می یابند. و اگر $\eta(k)$ برای معادلات ۳۰-۲۸ پذیرفته شود ، دنباله بردارهای وزنی با الگوریتم نزولی گرادیان برای $(0)^T$ با بردار جواب همگرا خواهد شد. این نکته جالب است که شرط $\eta(k)$ پذیرفته می شود اگر $\eta(k)$ یک ثابت مثبت باشد. و اگر با $\eta(k)$ کاهش یابد و یا حتی با k افزایش یابد، می توان ترجیح داد که $1/k$ در هر بار کوچکتر شود. این ویژگی درست است اگر دلیلی مبنی بر اینکه نمونه ها به صورت خطی جدا نمی شوند وجود داشته باشدو این باعث کاهش اثر مخرب نمونه های نادرست و معیوب می شود. به هر حال در زمینه های جدا شدنی ، این واقعیتی است که می توان اجازه داد $\eta(k)$ بزرگتر شود و با این حال هنوز یک جواب بدست بیاید. با این مشاهدات تفاوت هایی بین حالت های تئوری و عملی ایجاد می شود. از نقطه نظر تئوری ، جالب است که یک جواب را با تعداد محدودی از مراحل برای هر مجموعه از نمونه های جدا شدنی ، هر بردار وزنی اولیه $a(1)$ ، هر مرز غیر منفی از b و هر فاکتور مقیاس مورد قبول در معادلات ۳۰-۲۸ بدست بیاوریم . از نقطه نظر عملی ، یک انتخاب



عاقلانه ای را برای هر کمیت می خواهیم ایجاد کنیم . با بررسی کردن مرز b بطور مثال . اگر b کوچکتر از $\eta(k) = \|y_k\|^2$ باشد، میزان درستی با $a^t(k)y^k$ افطاپیش می یابد، واضح است که تاثیر کمی برای همه دارد. اما اگر b بزرگتر از $\eta(k) = \|y_k\|^2$ باشد، بهسازی های بسیاری برای پذیرفتن شرایط $a^t(k)y^k > b$ نیاز خواهد شد. یک مقدار نزدیک به $\eta(k) = \|y_k\|^2$ مفید می باشد. با توجه به انتخاب های $\eta(k)$ و b ، مقیاس پذیری کولفه هایی از y^k همچنین تاثیر بسیاری در نتایج دارند . با داشتن قضیه همگرایی نمی توان فکر استفاده از این تکنیک را حذف کرد. یک الگوریتم پرسپترون نزولی نزدیک ، الگوریتم Winnow است که کاربردهایی برای داده های آموزشی دارد. یک تفاوت کلیدی است زمانیکه بردارهای وزنی با الگوریتم پرسپترون بر می گردند دارای مولفه های a_i^+ و a_i^- است و مطابق با $\sinh[a_i] = \frac{e^{a_i} - e^{-a_i}}{e^{a_i} + e^{-a_i}}$ دسته بندی می شود. در یک نسخه از آن ، الگوریتم Winnow متعدد می شود که در آن بردارهای مثبت و منفی جداگانه ای وجود دارد. a^+ و a^- ، که هر پیوستگی با یکی از دو کلاس ، نشان می دهد که یادگیری انجام شده است. بهسازی بردارهای مثبت فراهم می شود اگر و فقط اگر یک الگوی آموزشی با $z_k = +1$ اشتباه دسته بندی شود. بهسازی روی بردارهای منفی فراهم می شود اگر و فقط اگر یک الگوی آموزشی در $z_k = -1$ اشتباه دسته بندی شود.

Algorithm v (Balanced winnow)

```
1. begin initialize  $a^+, a^-$ ,  $\eta(\cdot)$ ,  $k \leftarrow 0$ ,  $\alpha > 1$ 
2. if sign [ $a^{+t}y_k - a^{-t}y_k$ ]  $\neq z_k$  (Pattern misclassified)
3. then if  $z_k = +1$  then  $a_i^+ \leftarrow \alpha^{+y_i}a_i^+$ ;  $a_i^- \leftarrow \alpha^{-y_i}a_i^-$  for all i
4. then if  $z_k = -1$  then  $a_i^+ \leftarrow \alpha^{-y_i}a_i^+$ ;  $a_i^- \leftarrow \alpha^{+y_i}a_i^-$  for all i
5. return  $a^+, a^-$ 
6.end
```

دو فایده اصلی برای این نسخه از الگوریتم Winnow وجود دارد. اولا در طی آموزش برای هر یک از دو بردار وزنی پیوسته ، در یک جهت یکنواخت حرکت می کنیم و این به معنی "وقفه" است ، که با دو بردار تعیین می شود، هرگز نمی توان اندازه بردارهای جدادنی را افزایش داد. بدین ترتیب می توان همگرایی را اثبات کرد حتی زمانی که مسائل پیچیده هستند ، با این حال قضیه همگرایی پرسپترون معمول تر است. ثانيا ، همگرایی معقول سریع تر از پرسپترون است ، از آنجا که تنظیمات مناسبی برای نرخ یادگیری وجود دارد، هر وزن تشکیل دهنده از مقدار نهایی بیشتر نمی شود. این فایده به طور خاص اعلام شده است تا یک تعداد بزرگی از ویژگی های بی ربط یا زائد شناسایی شوند (تمرین کامپیوتر ۶)

۶-۵- فرآیند ملایم سازی

۶-۵-۱- الگوریتم نزولی



تابع معیار استاندارد J_p از هیچ میانگینی استفاده نمی کند. فقط تابعی می سازیم که وقتی a بردار جواب است باید مینیمم باشد.
یک نسبت متمایز به صورت زیر است که :

$$J(a) = \sum_{y \in Y} (a^t y)^p \quad (32)$$

که $Y(a)$ مجدداً یک مجموعه از نمونه های آموزشی دسته بندی اشتباه با a را نشان می دهد شبیه J_p , J_q که روی نمونه های اشتباه دسته بندی شده تمرکز می کند. لین یک اختلاف مهم است که اینجا گرادیان پیوسته است. در حالیکه گرادیان J_p پیوسته نیست. بنابراین J_q یک سطح همواری را برای جستجو نشان می دهد. (شکل ۱۱-۵). متساقنه J_q خیلی آرام به مرز ناحیه جواب نزدیک می شود که دنباله بردارهای وزنی به سوی این مرز می توانند همگرا شوند. بویژه در کند شدن زمان سپری شده برای گرادیان برای دستیابی به نقطه مرزی $a=0$. مشکل دیگر J_q , مقداری است که با بردارهای نمونه طولانی غالب می شود. از هر دو این مسائل با تابع معیار استاندارد می توان اجتناب کرد :

$$y \quad (33)$$

که در اینجا $Y(a)$ مجموعه نمونه هایی با شرط $b \leq a^t y$ است . بنابراین ، $J_r(a)$ هر گر منفی نمی شود و صفر است اگر و فقط اگر $a^t y \geq b$ برای همه نمونه های آموزشی باشد. گرادیان J_r به صورت زیر می باشد :

$$\nabla J_r = \sum_{y \in Y} \frac{a^t y - b}{\|y\|^r} y \quad (34)$$

و قانون بهینه سازی

$$\left. \begin{array}{l} \mathbf{a}(1) \quad \text{arbitrary} \\ \mathbf{a}(k+1) = \mathbf{a}(k) + \eta(k) \sum_{y \in Y} \frac{b - a^t y}{\|y\|^r} y \\ k \geq 1 \end{array} \right\} \quad (34)$$

بنابراین الگوریتم ملایم سازی به این صورت است که :

Algorithm \wedge (Batch relaxation with margin)

```
1. begin initialize a, η(.), k = 0  
2. do k ← k+1  
3. yk = {}  
4. j = 0  
5. do j ← j+1  
6. if yj is misclassified then Append yi to yk
```



```
٧. until  $j = n$ 
    ٨.  $a \leftarrow a + \eta(k) \sum_{y \in y} \frac{b - a^t y}{\|y\|^2} y$ 
    ٩. until  $y_k = \{\}$ 
  ١٠. return a
  ١١. end
```

با توجه به قبل ، اثبات همگرایی ساده تر می شود وقتی نمونه ها را در یک پیوستگی بررسی می کنیم. به طور مثال : تک نمونه به حالت دسته ای ترجیح داده می شود. همچنین توجه به حالت افزایشی ثابت $\eta(k) = \eta$ محدود می شود. بنابراین ، مجدداً دنباله y^1, y^2, \dots را بررسی می کنیم به گونه ای ه نمونه های آن برای بردارهای وزنی درست باشد.

$$\left. \begin{array}{l} a(1) \quad \text{arbitrary} \\ a(k+1) = a(k) + \eta \frac{b - a^t(k)y^k}{\|y^k\|^2} y^k \end{array} \right\} \quad (35)$$

$k \geq 1$

که در آن برای همه k شرط $a^t(k)y^k \leq b$ وجود دارد.

Algorithm ٩ (Single – sample relaxation with margin)

```
\begin{algorithm}
  ١. begin initialize a,  $\eta()$ , k=٠
  ٢. do k  $\leftarrow k+١$ 
    ٣. if  $y_k$  is misclassified then  $a \leftarrow a + \eta(k) \frac{b - a^t y}{\|y_k\|^2} y_k$ 
    ٤. until all patterns properly classified
  ٥. return a
  ٦. end
\end{algorithm}
```

این الگوریتم به عنوان قانون ملایم سازی تک نمونه ای با مرز شناخته شده است و تفسیر هندسی ساده ای دارد. که نرخ آن عبارت است از :

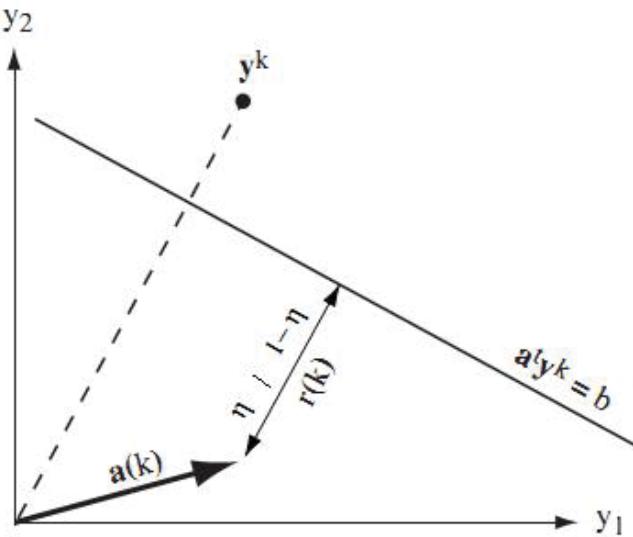
$$r(k) = \frac{b - a^t(k)y^k}{\|y^k\|} \quad (36)$$

که فاصله از $a(k)$ تا ابرصفحه $a^t y^k = b$ یک بردار نرمال واحد برای ابرصفحه است ، معادله (۳۵) برای همه $a(k)$ به عدد کسری η از فاصله $a(k)$ تا ابرصفحه حرکت داده می شود. اگر $\eta = 1$ باشد ، $a(k)$ دقیقاً به ابرصفحه منتقل می شود بطوریکه یک کشیدگی با نابرابری $a^t(k)y^k \leq b$ ایجاد می شود که ملایم سازی می باشد. (شکل ۱۴-۵).

با یک بهسازی ، از معادله (۳۵) بدست می آوریم :

$$a^t(k+1)y^k - b = (1 - \eta)(a^t(k)y^k - b) \quad (37)$$

اگر $1 < \eta$ باشد ، سپس $a^t(k+1)y^k$ هنوز کمتر از b است و اگر $1 > \eta$ باشد سپس $a^t(k+1)y^k$ بیشتر از b است. این شرایط به ترتیب به ملایم سازی کمتر و ملایم سازی بیشتر اشاره می کند. به طور معمول ، ما باید بازه $\eta < 2 < 1$ را با $0 < \eta < 1$ محدود کنیم. (شکل ۱۴-۵ و ۱۵-۵)

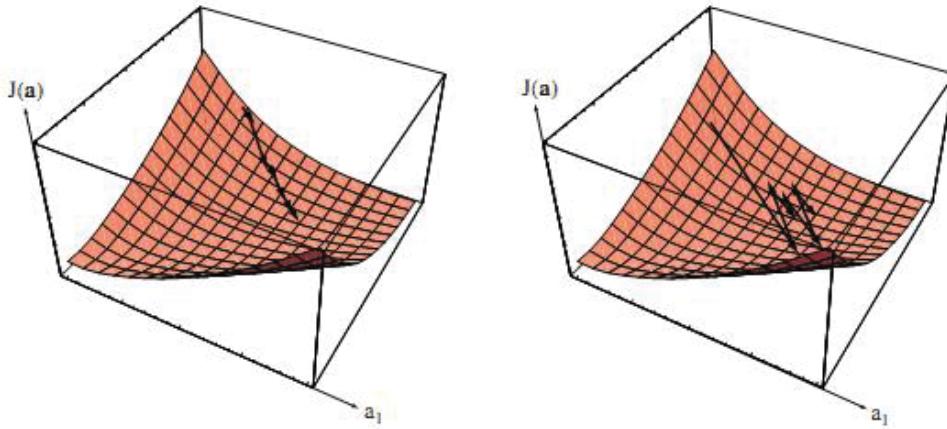


شکل ۱۴-۵ : در هر مرحله از الگوریتم ملایم سازی اصلی ، بردار وزنی با یک نسبت η به سمت ابرصفحه تعریف شده با $a^t y^k = b$ می باشد.

۶-۲-۶-۵- اثبات همگرایی :

وقتی که قانون همگرایی برای یک مجموعه نمونه های خطی جدا شدنی بکار برده می شود، تعداد بهسازی ممکن است محدود باشد و یا نباشد. اگر محدود باشد ، سپس یک بردار جواب بدست می آوریم . اگر محدود نباشد، باید همگرایی $a(k)$ را با یک بردار محدود شده روی مرز از ناحیه جواب بررسی شود. از آنجا که این ناحیه با شرط $a^t y \geq b$ ، نواحی بزرگتر را برای $a^t y = b$

• دارد اگر $b > a(k)$ باشد ، این به این معنی است که $a(k)$ نواحی بزرگتر را حداقل یکبار استفاده می کند ، سرانجام باقیمانده ها ، برای همه k بزرگتر از مقدار محدود $a(k)$ می باشد.



شکل ۱۵-۵ : در سمت چپ ملايم سازی کمتر $a(k) < b$ به يك نزولی آرام بدون اينكه نياز باشد هدایت می شود و يا حتی همگرايی اتفاق نمي افتد. ملايم سازی بيشتر $a(k) > b$ ، در وسط نشان داده شده است(يک تخطی کردن را توصيف می کند . با اين حال همگرايی در نهايیت بدست خواهد آمد.

اثبات آن وابسته به اين حقيقت است که اگر \hat{a} روی هر بردار در ناحيه جواب باشد ، بطور مثال ، بردار پذيرفته شده برای همه i ها ، سپس هر مرحله $a(k)$ به \hat{a} نزديک تر می شود. اين حقيقت با استفاده از معادله (۳۵) به صورت زير تعريف می شود :

(۳۸)

$$(\hat{a} - a(k))^t \mathbf{y}^k > b - a^t(k) \mathbf{y}^k \geq 0. \quad (39)$$

بطوريکه

(۴۰)

از آنجا که $a(k) < b$ در بازه $2 < k < n$ محدود شده است، می توان $\|\hat{a} - a(k)\|$ را داشت. بنابراین بردارهای $a(1), a(2), \dots, a(n)$ به \hat{a} نزديکتر و نزديکتر می شوند. و در يك محدوده اي مانند k ، به سمت بي نهايیت می رود فاصله $\|\hat{a} - a(k)\|$ نزديک به فاصله محدود $r(\hat{a})$ می شود. به اين معنی که وقتی k ، به سمت بي نهايیت می رود $a(k) - \hat{a}$ برای سطح يك ابرصفحه با مرکز \hat{a} و شعاع $r(\hat{a})$ می باشد. از آنجا که برای هر \hat{a} در ناحيه جواب اين شرط درست می باشد ، محدود شده با فصل مشترك مرکز ابرصفحه ها برای همه بردارهای جواب ممکن محدود می شود. حال می توان نشان داد $a(k) - \hat{a}$ که فصل مشترك اين ابرصفحه ها يك نقطه تک روی موز ناحيه جواب است . فرض کنيد که ابتدا دو نقطه \hat{a} و \hat{a}' روی فصل مشترك وجود دارد . سپس $\|\hat{a} - \hat{a}'\| = \|\hat{a}'' - \hat{a}\|$ برای هر \hat{a} در ناحيه جواب برقرار است. البته اين زمانی است که ناحيه جواب ابرصفحه $(1-\hat{d})$ بعدی از نقاط هم فاصله از \hat{a}' و \hat{a}'' را شامل می شود ، در حالیکه می دانیم ناحيه جواب \hat{a} بعدی



است. (وضعیت فرمول شده: اگر $\hat{a}^i > y_i$ برای $i=1, \dots, n$ برقرار باشد ، سپس برای هر بردار \hat{a} بعدی به نام v ، ما $\hat{a}^i > y^i$ برای همه $i=1, \dots, n$ داریم اگر a به اندازه کافی کوچک باشد) بنابراین (k) با یک نقطه a همگرا است. این نقطه داخل ناحیه جواب نیست برای هر دنباله ای که محدود شده باشد. و اگر خارج از هیچ کدام نباشد ، از آنجا که هر بهسازی باعث می شود که بردار وزن چندین بار به سمت v حرکت کند، آن فاصله از صفحه مرزی است ، بدین ترتیب مانع دور شدن بردارها از صفحه مرزی می شود. در نتیجه نقطه حدی باید روی مرز باشد.

۷-۵- محیط های جدانشدنی

روش های ملایم سازی و پرسپترون ، یک سری روش برای پیدا کردن بردارهای تفکیک پذیر نمونه ها می دهد که می توان با آن نمونه ها را به صورت خطی جدا کرد. این روش ها را ، فرآیندهای تصحیح - خطای نامند، چون تغییراتی را روی بردارهای وزنی ایجاد می کنند زمانیکه که خطای اتفاق می افتد. موفقیت این مسائل تفکیک پذیری ، توانایی آنها با یک جستجوی بی وقه برای یک راه حل بدون خطای نامند. در اینجا ، این روش ها را بررسی می کنیم با توجه به اینکه نرخ خطای برایتابع تفکیک پذیر خطی بهینه کم است. البته حتی اگر یک بردار تفکیک پذیری برای نمونه های آموزشی پیدا شده باشد دسته بند برای داده های تست مستقل است. البته نشان می دهیم که هر مجموعه با نمونه های کمتر از $2\hat{d}$ شبیه به تفکیک کننده خطی است. بنابراین با چندین بار استفاده از نمونه های طراحی شده ، دسته بند را ایجاد می کنیم . بدین ترتیب مطمئن می شویم که برای کارایی داده های آموزشی و آزمایشی تا چه اندازه شباهت وجود دارد. متاسفانه مجموعه های طراحی شده بزرگ مطمئناً به صورت خطی تفکیک پذیر نیستند. البته مهم است که فرایند تصحیح - خطای زمانیکه نمونه ها جدایی ناپذیر هستن انجام خواهد شد. از آنجا که هیچ بردار وزنی ، به درستی هر نمونه از مجموعه جدانشدنی را نمی تواند دسته بندی کند، واضح است که بهسازی فرایند تصحیح - خطای هرگز متوقف نمی شود. برای هر الگوریتم در یک دنباله محدود از بردارهای وزنی هر عضو ممکن است به عنوان یک جواب قابل استفاده باشد و یا نباشد. در موارد جدایی ناپذیر بودن ، در زمینه های خاص مطالعاتی صورت گرفته است. به طور مثال طول بردارهای آموزشی با استفاده از قوانین افزایشی ثابت محدود شده است. قوانین تجربی برای فرایند تصحیح ، براساس گرایش طول بردارهای وزنی با نوسانات نزدیک به مقادیر محدود شده است. از نظر تئوری ، اگر مولفه های نمونه ها دارای مقادیر عددی صحیح باشند، فرایند افزایشی ثابت در یک پردازش با وضعیت محدود شده کاربرد دارد. اپر روند تصحیح برای بعضی از نقاط دلخواه خاتمه یابد، بردارهای وزنی یک حات خوب ممکن است داشته باشد و یا نه . با توجه به میانگین بردارهای وزنی که با قوانین بهسازی تولید شده است ، خطای بدست آمده از جواب های نادرست با طولانی شدن زمان خاتمه کاهش می یابد. یک تعدادی از تغییرات ابتکاری مشابه با قوانین تصحیح - خطای پیشنهاد شده است . هدف از این تغییرات، دستیابی به کارایی قابل قبول برای مسائل جدانشدنی است. یک پیشنهاد رایج ، استفاده از متغیر افزایشی (k) است بطوریکه (k) به صفر نزدیک شود زمانیکه که k نامحدود می شود. نرخ نزدیک شدن (k) به صفر ، کاملاً مهم می باشد. اگر خیلی آرام باشد نتایج به نمونه های آموزشی حساس هستند و یک مجموعه جدانشدنی هنوز داریم . ولی اگر این نرخ نزدیک شدن (k) به صفر خیلی سریع انجام شود ، بردارهای وزنی خیلی زود با نتایج بهینه همگرا می شوند. یک راه انتخاب (k) استفاده از یک تابع با کارایی فوق العاده است. یک روش دیگر انتخاب و برنامه ریزی (k) ، انتخاب $k = \eta(k)$ می باشد . زمانیکه تکنیک های تخمین ریاضی را آزمایش می کنیم ، باید بررسی شود که انتخاب دوم یک جواب تئوری برای مسائل هم ارز می باشد . قبل از اینکه این موضوع را



شروع کنیم یک روشی را که بدست آوردن بردارهای جدادشدنی برای رسیدن به کارایی خوب در هر دو روش جدادشدنی و جدانشدنی ، منجر به از دست دادن چه توانایی های دیگری می شود.

۸-۵- فرآیند مینیمم مربعات خطأ

۸-۱- مینیمم مربعات خطأ و روش Pseudoinverse

تابع معیار استاندارد که تا کنون بررسی کردیم برای نونه های دسته پندی نشده بود. ما باید یک توابع معیار استاندارد که شامل همه نمونه ها باشد را بررسی کنیم. همان طور که قبلاً گفته شد یک بردار وزنی a ساخته شده از همه جملات مثبت y_i را باید جستجو کنیم ، سپس باید سعی کنیم که $a^t y_i = b_i$ را بسازیم که در آن b_i مقادیر ثابت دلخواه هستند. بنابراین مسئله پیدا کردن جواب را با یک مجموعه نابرابر خطی با رشتہ های بیشتر پیدا می کنیم اما هدف مسئله پیدا کردن جواب یک مجموعه از معادلات خطی می باشد. بحث همزمان سازی معادلات خطی با معرفی ماتریس مورد توجه ، ساده می شود. Y یک ماتریس $n \times n$ - می باشد که سطر i ام بردار y_i^t است و b یک بردار ستونی $(b_1, \dots, b_n)^t$ می باشد. سپس در مسئله به دنبال پیدا کردن بردارهای وزنی a پذیرفته شده به صورت زیر هستیم :

$$\begin{bmatrix} Y_{11} & Y_{12} & \dots & Y_{1d} \\ Y_{21} & Y_{22} & \dots & Y_{2d} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ Y_{n1} & Y_{n2} & \dots & Y_{nd} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_d \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix} \quad (41)$$
$$Ya = b$$

اگر Y منحصر به فرد نباشد، رابطه $b = Y^{-1}a$ را داریم و یک جواب فرمول شده دست می آوریم. اگر Y مستطیلی باشد، سطرها بیشتر از ستون ها می شود. وقتی که معادلات ناشناخته بیشتری وجود دارد ، a بیش از حد توسعه پیدا می کند و معمولاً جواب دقیقی در دسترس نیست. به هر حال بردار وزنی a را جستجو می کنیم که بعضی از توابع خطأ را بین Ya و b مینیمم کند. اگر بردار خطای e را به صورت زیر تعریف کنیم :

$$e = Ya - b \quad (42)$$

یک روش برای مینیمم کردن طول مربعات بردار خطأ داریم. به عبارتی برابر با مینیمم کردن مجموع مربعات تابع معیار استاندارد خطأ می باشد.

$$J_e \quad (43)$$

مسئله مینیمم کردن مجموع مربعات خطأ ، یک مسئله کلاسیک است که می توان با یک روش جستجوی گرادیان حل شود. یک نمونه جواب مورد تایید را میتوان به شکل گرادیان پیدا کرد:

$$VJ_s = \sum_{i=1}^n (a^t y_i - b_i) y_i = 2Y^t(Ya - b) \quad (44)$$

و آن را مساوی صفر قرار دهیم. که با شرایط زیر کار می کند :

$$Y^t Ya = Y^t b \quad (45)$$



و با این روش حل مسئله $\mathbf{a} = \mathbf{Y}^t \mathbf{Y}^{-1} \mathbf{Y}^t \mathbf{b}$ را به حل کردن $\mathbf{a} = \mathbf{Y}^t \mathbf{b}$ تبدیل می کنیم . یک معادله معروف که فواید بسیاری دارد و ماتریس \mathbf{Y} با ابعاد $n \times m$ مربعی است و اغلب منحصر به فرد نیست. اگر منحصر به فرد نباشد، می توان \mathbf{a} را به صورت یکتا حل کرد به

صورت :

$$\mathbf{a} = (\mathbf{Y}^t \mathbf{Y})^{-1} \mathbf{Y}^t \mathbf{b} = \mathbf{Y}^t \mathbf{b} \quad (46)$$

که ابعاد ماتریس \mathbf{Y} $n \times m$ باشد.

$$\mathbf{Y}^t \equiv (\mathbf{Y}^t \mathbf{Y})^{-1} \mathbf{Y}^t \quad (47)$$

و \mathbf{Y}^t از \mathbf{Y} نامیده می شود. توجه کنید که اگر \mathbf{Y} مربعی و غیر منحصر به فرد باشد، \mathbf{Y}^t $\mathbf{Y}^t \mathbf{Y} = \mathbf{I}$ را داشته باشیم اما $\mathbf{Y}^t \mathbf{Y} \mathbf{Y}^t \neq \mathbf{I}$ وجود ندارد. به هر حال جواب مینیمم مربعات خطأ موجود است . اگر $\mathbf{Y}^t \mathbf{Y} \mathbf{Y}^t$ به صورت زیر تعریف شود :

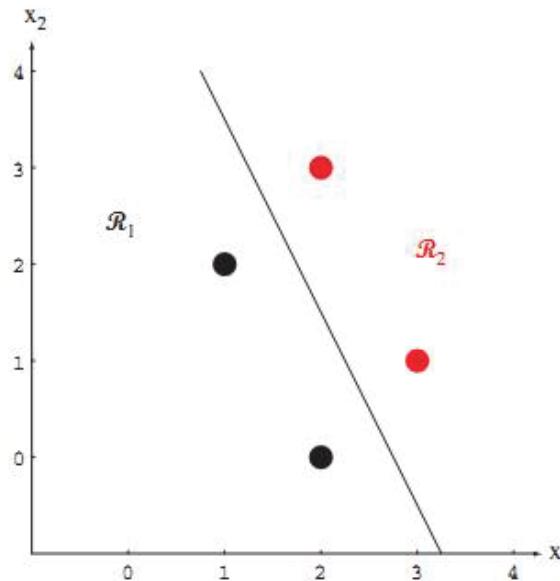
$$\mathbf{Y}^t \quad (48)$$

این نشان می دهد که محدودیت وجود دارد و $\mathbf{a} = \mathbf{Y}^t \mathbf{b}$ یک جواب مینیمم مربعات خطأ برای $\mathbf{Y}\mathbf{a} = \mathbf{b}$ می باشد. اگر جواب مینیمم مربعات خطأ به بردار مرزی \mathbf{b} وابسته باشد، انتخاب های مختلف برای \mathbf{b} وجود دارد تا ویژگی های مختلف جواب بدست آید. اگر \mathbf{b} یک مقدار ثابت دلخواه باشد، هیچ دلیلی وجود ندارد که جواب مینیمم مربعات خطأ برای بردارهای جداسدنی در زمینه های تفکیک پذیری خطی باز دهی نداشته باشد. به هر حال ، قابل قبول است که امیدوار باشیم جواب مینیمم مربعات تابع معیار استاندارد خطأ، یک تابع تفکیک پذیری مناسب در هر دو حالت جداسدنی و جدا ناشدمنی باشد. ما باید این دو ویژگی جواب را بررسی کنیم تا این قابل قبول بودن مطمئن شویم.

مثال ۱ : ساخت دسته بند خطی با ماتریس **pseudoinverse**

فرض کنید که نقاط دو بعدی برای دو کلاس $(1, 2)$ و $(0, 1)$ داریم . و با رنگ قرمز و سیاه نشان می دهیم. (مطابق شکل). ماتریس \mathbf{Y} به صورت زیر است :

$$\mathbf{Y} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & \cdot \\ -1 & -3 & -1 \\ -1 & -2 & -3 \end{pmatrix}$$



بعد از محاسبه تعداد کمی از نمونه ها ، pseudoinverse را به صورت زیر بدست می آوریم :

چهار نقطه آموزشی و مرز تصمیم گیری $a^t \begin{pmatrix} 1 \\ x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = 0$ داریم که در آن a میانگین تکنیک pseudoinverse می باشد.

ما به طور دلخواه همه مرزا را یکسان در نظر می گیریم. به طور مثال $\mathbf{b} = (1, 1, 1)^t$ جواب $\mathbf{a} = \mathbf{Y}^t \mathbf{b} = (11/3, -4/3, -2/3)^t$, می شود و مرز تصمیم گیری در شکل نشان داده شده است. انتخاب های دیگر b مرزا های تصمیم گیری مختلفی را ایجاد می کند.

۲-۸-۵ - تفکیک خطی فیشر

در این بخش نشان می دهیم که با انتخاب مناسب بردار \mathbf{b} ،تابع تفکیک پذیری مینیمم مربعات خطای $\mathbf{y}^t \mathbf{a}$ به طور مستقیم با تفکیک خطی فیشر ارتباط دارد. با استفاده از خطی بودن توابع تفکیک پذیری خطی تعیین یافته را استفاده می کنیم. ابتدا فرض می کنیم که یک مجموعه از n نمونه d بعدی $\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \dots, \mathbf{x}_n$ را داریم که زیر مجموعه D_1 با \mathbf{y}_1 برچسب می خورد و D_2 در زیر مجموعه از D_2 با \mathbf{y}_2 برچسب می خورد. بنابراین ما فرض می کنیم که نمونه های \mathbf{y}_1 با افزودن مولفه آستانه x_i برای ساختن بردار الگوی افزودنی از \mathbf{x}_i تشکیل شده اند. بنابراین اگر نمونه ها با \mathbf{y}_2 برچسب بخورند، سپس بردار الگوی کاملی با یک ضرب می شود تا نرمالایز انجام شود. همان طور که در بخش ۴-۱ دیدیم می توان فرض کرد که ابتدا n_1 نمونه با \mathbf{y}_1 برچسب می خورند و سپس n_2 نمونه با \mathbf{y}_2 برچسب می خورند. سپس ماتریس \mathbf{Y} به صورت زیر پارامتریشن بندی می شود.



$$Y = \begin{bmatrix} 1 & X_1 \\ -1 & X_2 \end{bmatrix}$$

که در آن i یک بردار ستونی از n_i می باشد و X_i یک ماتریس n_i -by- d است که در آن سطرها نمونه های برعحسب خورده Ω_i هستند. متقابلاً a و b را پاریشن بندی می کنیم :

$$a = \begin{pmatrix} \omega \\ w \end{pmatrix}$$

$$b = \begin{bmatrix} \frac{n}{n_1} l_1 \\ \frac{n}{n_2} l_2 \end{bmatrix}$$

ما باید نشان بدهیم که این انتخاب ویژه b با حل MSE برای تفکیک خطی فیشر رابطه دارد. معادله (۴۷) را با به صورت ماتریس تقسیم شده از ترم ها می نویسیم.

(۴۹)

با تعریف میانگین نمونه ها m_i و ماتریس پراکنده نمونه های مورد نظر S_w معادله زیر را داریم :

(۵۰)

$$S_w = \sum_{i=1}^n S_i$$

اگر ماتریس معادله (۴۹) را ضرب کنیم به صورت زیر می شود:

این به صورت یک جفت معادله دیده می شود که می توانیم W را به صورت w حل کنیم :

(۵۲)

میانگین همه نمونه ها است . با جانشینی کردن در بخش دوم معادله و کمی دستکاری ریاضی ، رابطه زیر بدست می آید:

$$\left[\begin{array}{c} m_1 - m_2 \\ m_2 - m_1 \end{array} \right] = \alpha S_w^{-1} (m_1 - m_2)(m_1 - m_2)^t W$$

از آنجا که بردار $(m_1 - m_2)(m_1 - m_2)^t W$ برای هر مقدار W است می توان نوشت :

که α یک مقدار اسکالر است . معادله (۵۳) به صورت زیر می شود:

$$W = \alpha n S_w^{-1} (m_1 - m_2) \quad (54)$$

به استثنای یک مقدار عددی کم اهمیت ، این معادله با حل تفکیک خطی فیشر یک جور است. علاوه بر این ، وزن آستانه W را داریم و که برای آن قوانین تصمیم گیری زیر را دنبال می کنیم :



اگر رابطه $w^t(x - m) > 0$ برقرار باشد کلاس W_1 را داریم ، در غیر اینصورت کلاس W_2 را داریم.

۵-۸-۳- تخمین هندسی برای یک تفکیک بهینه

یک ویژگی دیگر از راه حل MSE که توصیه شده است زمانی است که $b = l_n$ می باشد که تخمین مینیمم حداقل مربعات خطاب را تابع تفکیک بیزین می باشد.

$$g \quad (55)$$

محدودیت در تعداد نمونه روش های بی شماری است. برای اثبات آن ، ابتدا فرض می کنیم نمونه ها ، با یک توزیع یکسان مطابق با کمترین احتمال مستقل هستند.

$$p \quad (56)$$

برای ترم هایی با بردار افزایشی y ، راه حل MSE با گسترش رابطه $g(x) = a^t y$ بدست می آید که در $y = y(x)$ می باشد.
اگر تخمین میانگین مربعات خطاب را به صورت زیر تعریف کنیم :

$$\epsilon \quad (57)$$

سپس می توان نشان داد که ϵ با راه حل $a = Y^\dagger l_n$ مینیمم می شود. در جهت اثبات ساده سازی ، ما توزیع بین نمونه های کلاس های W_1 و W_2 را حفظ می کنیم. در این ترم ها داده ها نرمال نشده اند وتابع تصمیم گیری J_S به صورت زیر می شود:

$$J_S(a) = \sum_{y \in Y_1} (a^t y - 1)^2 + \sum_{y \in Y_2} (a^t y - 1)^2 = \quad (58)$$
$$n \left[\frac{n_1}{n} \sum_{y \in Y_1} (a^t y - 1)^2 + \frac{n_2}{n} \sum_{y \in Y_2} (a^t y + 1)^2 \right].$$

بنابراین، با توجه به مقادیر بزرگ ، تعداد n مشابه بیشمار $\left(\frac{1}{n}\right) J_S(a)$ بدست می آید.

$$f \quad (59)$$

با یک احتمال داریم :

$$\epsilon$$

و

$$\epsilon$$

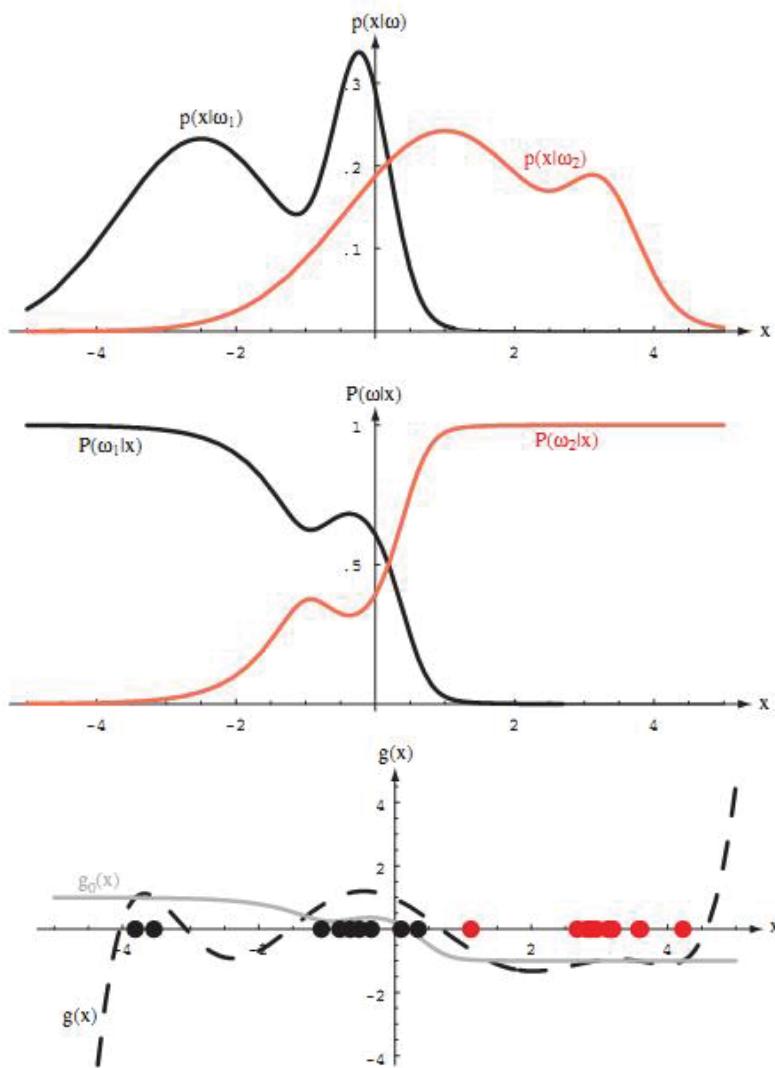
حالا با پذیرفتم معادله (55) داریم:

$$g$$

بنابراین می بینیم که :

$$(60)$$

جمله دوم معادله فوق ، وابسته به بردار وزنی a است. از آنجا که مینیمم J_S می باشد میانگین مربعات خطای بین y و $a^t y$ است . در شکل ۱۶-۵ ، ویژگی های هم ارزی برای تعداد زیادی از شبکه های چند لایه ای نشان داده شده است.



شکل ۱۶-۵: شکل اول چگالی ۲ کلاسی شرطی را نشان می دهد ، شکل دوم احتمال ثانویه است. فرض می کنیم معادل احتمال اولیه است. برای مینیمم کردن خطای MSE ، میانگین مربعات خطای بین $a^t y$ و تابع تفکیک $(x|g)$ روی توزیع داده ها اندازه گیری می شود(چند جمله ای مرتبه ۷ ام). که در شکل سوم نشان داده شده است. توجه کنید که نتیجه $(x|g)$ با بهترین تخمین $g(x)$ در نواحی که داده اشتباہ وجود دارد.

این نتایج روند MSE را نشان می دهد. با تخمین $(x|g)$ ، تابع تفکیک $a^t y$ اطلاعات درستی را برای احتمال ثانویه $p(w_1|x) = (1 - g_0)/2$ و $p(w_2|x) = (1 + g_0)/2$ تخمین کیفیت به تابع $y_i(x)$ و تعداد جملات توسعه یافته $a^t y$ بستگی دارد. متساقن حل استاندارد میانگین مربعات خطای به نقاطی اشاره می کند که $p(x)$ بزرگتر

هستند و به سطح تصمیم گیری $\cdot = g(x)$ نزدیک تر هستند. بنابراین تابع تفکیک کننده بیزین برای مینیمم کردن خطای احتمالی استفاده می‌کنیم. علی‌رغم این ویژگی، راه حل MSE ویژگی‌ها را جذب می‌کند. ما باید تخمین میانگین مربعات (x) را مجدداً زمانیکه روش‌های تخمین تصادفی و شبکه عصبی چند لایه را بررسی می‌کنیم، بدست آوریم.

Widrow-Hoff ۴-۸-۵ - روش

ابتدا مشاهده می‌کنیم که با تابع گرادیان نزولی $J_S(a) = ||Ya - b||^2$ می‌تواند مینیمم شود. در این روش دو فایده با محاسبات pseudoinverse داریم:

۱- از مسانلی که مشکلات را زیاد می‌کند، زمانیکه $Y^t Y$ منحصر به فرد است، اجتناب می‌کنیم

۲- از مسائلی که نیاز به کار کردن با ماتریس بزرگتر دارد، اجتناب می‌کنیم.

علاوه بر این، محاسبات موجود با یک طرح بازخورد موثر و کارا می‌باشد که به طور اتوماتیک تعدادی از مسانل محاسباتی را با توجه به کوتاه سازی و یا roundoff کپی می‌کند. از آنجا که $\nabla J_S = 2Y^t(Ya - b)$ داریم، قانون بهینه سازی آشکار زیر را داریم:

a(1) arbitrary

$$a(k+1) = a(k) + \eta(k)Y^t(Ya - b)$$

در تمرین ۲۴، خواسته شده است که نشان دهیم که اگر $\eta(k) = \frac{\eta(1)}{k}$ برقرار باشد و $\eta(1)$ هر مقدار ثابت مشتبی می‌باشد، سپس این قانون یک دنباله از بردارهای وزنی را تولید می‌کند که با بردار محدودیت a مورد نظر همگرا می‌شود.

Y

بنابراین، الگوریتم نزولی معمولاً یک راه حل بدون دقت فراهم می‌کند و $Y^t Y$ منحصر به فرد نیست. در حالیکه ماتریس $Y^t Y$ معمولاً کمتر از ماتریس $n * \hat{d}$ برای $\hat{d} * \hat{d}$ می‌باشد. ذخیره سازی مورد نیاز می‌تواند با بررسی دنباله نمونه‌ها و با استفاده از قوانین، Widrow-Hoff و یا LMS بیشتر کاهش یابد.

a(1) arbitrary (۶۱)

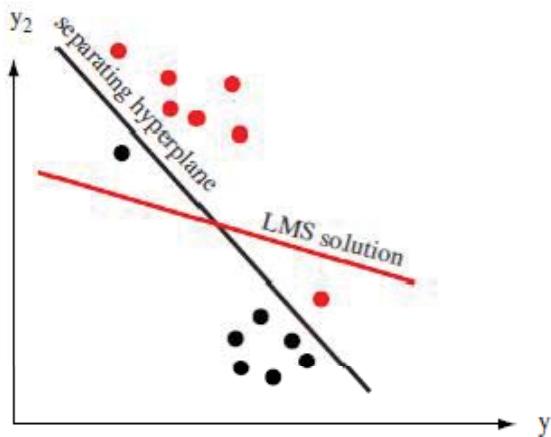
$$a(k+1) = a(k) + \eta(k)(b_k - a(k)^t y^k) y^k$$

الگوریتم LMS به شکل زیر می‌باشد:

```
[۱] Begin initialize,b , criterion θ ,η(0),k = 0
[۲] Do k=k+1
[۳]         a = a + η(k)(b_k - a^t y^k)y^k
[۴]     Until η(k)(b_k - a^t y^k)y^k < θ
[۵] Return a
[۶] End
```

با بررسی اولیه الگوریتم نزولی به نظر می‌رسد که ماهیت یکسان با قانون ملائم سازی دارد. اختلاف اول با این قانون در قانون بهسازی خطای خطا می‌باشد، بطوریکه $a(k)^t y^k$ با b_k مساوی نباشد و در نتیجه بهسازی هرگز متوقف نمی‌شود. بنابراین Widrow-Hoff باید با k برای بدست آوردن همگرایی کاهش یابد. انتخاب $\eta(k) = \frac{\eta(1)}{k}$ ساده می‌شود. آنالیز دقیق قانون-

در زمینه تفکیک پذیری هم پیچیده تر می شود و کاملا نشان می دهد که دنباله بردار وزنی همگرایی به بهترین راه حل را حفظ می کند. به جای تعقیب بیشتر این موضوع ، باید از قانون تشابه بیشتر برای روش نزولی احتمالی استفاده کرد. در هر صورت برای این راه حل به بردارهای جدایشده نیاز نداریم حتی اگر موجود نباشد همان طور که در شکل ۱۷-۵ نشان داده شده است.



شکل ۱۷-۵ : الگوریتم LMS با صفحه جدا کننده همگرا نشده است. از آنجا که راه حل LMS مجموعه مربعات نمونه های آموزشی از صفحه است در این مثال ، صفحه ای که در جهت عقربه های ساعت می چرخد با یک صفحه جدا کننده مقایسه می شود.

۱۷-۸-۵- روشهای تخمین احتمالی

همه روشهای نزولی تکراری برای همه جملات تکراری توصیف شده بررسی می شود. یک مجموعه ویژه از نمونه ها را داریک که دنباله ویژه ای از بردارهای وزنی را تولید می کند. در این بخش کمتر درباره روش MSE با نمونه های تصادفی صحبت می شود و به تئوری تخمین تصادفی می پردازیم و در اینجا هدف اصلی بدون اثبات نشان داده خواهد شد. فرض کنید نمونه ها با توجه به وضعیت انتخاب احتمالی ($p(w_i)$ و سپس یک \mathbf{x} مطابق با قانون احتمالی $p(x|w_i)$ انتخاب می کنیم. هر \mathbf{x} با یک مقدار θ برحسب زده می شود. اگر $\theta = +1$ باشد \mathbf{x} با w_1 برحسب زده می شود و اگر $\theta = -1$ باشد \mathbf{x} با w_2 برحسب زده می شود. سپس داده ها از یک دنباله محدود از جفت های $(x_1, \theta_1), (x_2, \theta_2), \dots, (x_n, \theta_n)$ شامل می شوند. متغیر برحسب شده θ مقدار باینری است . به نظر می توان یک نسخه نویزی از توابع تفکیک بیزین را $g(\mathbf{x})$ استدلال کرد. این به صورت زیر دیده می شود :

$$p \\ p$$

و میانگین شرطی θ به صورت زیر است :

$$\varepsilon_{\theta|x}[\theta] = \sum_{\theta} \theta P(\theta|x) = p(w_1|x) - p(w_2|x) = g(\mathbf{x}) \quad (۶۲)$$

فرض می کنیم که تخمین $(\mathbf{x}), g$ با توسعه سری محدود به صورت زیر باشد :

$$g(\mathbf{x}) = a^t y = \sum_{i=1}^d a_i y_i(\mathbf{x})$$



هر دوتابع زیرساختی $y_i(x)$ و تعداد جملات \hat{d} هر دو شناخته شده اند. سپس ما می توانیم بردار وزنی \hat{a} را جستجو کنیم که تخمین میانگین مربعات خطای را مینیمم کنیم.

$$4 \quad (63)$$

با مینیمم کردن \mathcal{E} به نظر خواهد رسید که به دانشی از تفکیک بیزین (x, g) نیاز داریم. به هر حال یک وضعیت مشابه با پخش ۳-۸-۵ حدس زده می شود که نشان می دهد که بردار وزنی \hat{a} که \mathcal{E} را مینیمم می کند، تابع مقیاس زیر را نیز مینیمم می کند.

$$J_1 \quad (64)$$

این باید همچنین احتمال این حقیقت که θ یک نسخه نویزی از باشد و از آنجا که گرادیان به صورت زیر است:

$$\nabla \quad (65)$$

ما می توانیم که راه حل closed-form بحسب بیاوریم:

$$\hat{a} \quad (66)$$

بنابراین، یک راه استفاده از نمونه ها، تخمین $\mathcal{E}[yy^t]\varepsilon[\theta y]$ و می باشد و از معادله (۶۶) برای تفکیک خطی بهینه استفاده می کنیم. با یک تکرار، بوسیله روش نزولی گرادیان $J_m(a)$ را مینیمم می کنیم. فرض می کنیم در جایی که گرادیان درست می باشد ما یک نسخه نویزی از $a^t y_k - \theta_k$ را جایگزین می کنیم که به صورت قانون زیر می باشد:

$$a(k+1) = a(k) + \eta(k)(\theta_k - a^t(k)y_k) \quad (67)$$

که در اینجا قانون Widrow-Hoff است که $\mathcal{E}[yy^t]\varepsilon[\theta y]$ غیر منحصر به فرد است و همگرایی (k) برآورده می شود:

$$\lim_{m \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^m \eta(k) = +\infty \quad (68)$$

و

$$\lim_{m \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^m \eta^2(k) < +\infty \quad (69)$$

سپس $a(k)$ با \hat{a} در مربعات خطای همگرا می شود:

$$\lim_{m \rightarrow \infty} \varepsilon[||a(k) - \hat{a}||^2] = 0 \quad (70)$$

با دلایلی می توان (k) ساده کرد. شرط اول بردارهای وزنی برای همگرایی را حفظ می کنیم به طوریکه یک خطای سیستمی خاص برای همیشه اشتباه باقی خواهد ماند. شرط دوم مطمئن هستیم که نوسانات تصادفی سرانجام ازبین می روند. هر دو این شرایط با انتخاب معمولی $\eta(k) = \frac{\eta(1)}{k}$ فراهم می شود. متساقنه با کاهش $\eta(k)$ ، اغلب همگرایی کمتر می شود. البته، این فقط بهترین الگوریتم نزولی برای مینیمم کردن J_m نیست، البته با یک ماتریس از مشتق ناتمام ثانویه برای J_m می توانیم نشان می دهیم که:

$$L$$

با قانون نیوتون برای مینیمم کردن J_m (معادله ۱۵) داریم:

$$a(k+1) = a(k) + \varepsilon[yy^t]^{-1}\varepsilon[(\theta - a^t y)y]$$



و با مقایسه احتمال این قانون داریم :

$$a(k+1) = a(k) + R_{k+1} (\theta_k - a^t(k)y_k)y_k] \quad (71)$$

و با

$$R_{k+1}^{-1} = R_k^{-1} + y_k y_k^t \quad (72)$$

و معادل با آن داریم :

$$R_{k+1} = R_k - \frac{R_k y_k (R_k y_k)^t}{1 + y_k^t R_k y_k} \quad (73)$$

این قانون یک دنباله از بردارهای وزنی را تولید می کند که با راه حل بهینه در میانگین مربعات همگرا می شود. این همگرایی سریع تر است اما برای محاسبات هر مرحله بیشتر مورد نیاز است.

این روش گرادیان به عنوان روش هایی برای مینیمم کردنتابع مقیاس و یا پیدا کردن مقدار صفر برای گرادیان با وجود نویز دیده شده است. از نظر ریاضی توابعی مانند J_m و ∇J_m که به شکل $E[f(\mathbf{a}, \mathbf{x})]$ هستند را تابع رگرسیون می نامیم و الگوریتم های تکراری را تخمین احتمالی می نامیم.

دو روش مشهور داریم که عبارتند از روش Kiefer-Wolfowitz برای مینیمم کردن تابع رگرسیون و روش Robbins-Monro برای پیدا کردن ریشه تابع رگرسیون. اغلب راه ساده تر برای اثبات همگرایی نزولی بودن ویژه و یا روش تخمین بدست می آید که شرایط همگرایی را برای توابع معمولی تر نشان می دهد. متاسفانه توضیح این روش با تعمیم کامل بعید بنظر می رسد که ما راهدایت کند و ما باید این انحراف را با ارجاع به خواندن مقالات بیشتر بدست آوریم.

۹-۵- روشن های

۱-۹-۵- روشن نزولی

روشن هایی که تا کنون بررسی کردیم در چندین زمینه با هم اختلاف دارند. روش پرسپترون و ملایم سازی بردارهای جداگانه ای را پیدا خواهد کرد اگر نمونه ها به صورت خطی جدایی پذیر باشند. اما مسائل غیرجدایی پذیر همگرا نمی شوند. روش MSE با بردارهای وزنی برای آن دسته از نمونه هایی که بکار برد شده است به صورت خطی جدایی پذیرند و یا می توانند نباشند اما هیچ ضمانتی وجود ندارد که این بردارها برای بردارهای جدایی پذیری در زمینه تفکیک پذیری باشند (شکل ۱۷-۵). اگر بردار مرز \mathbf{b} به صورت اختیاری انتخاب شود می توان گفت که در روش $MSE = \|Y\mathbf{a} - \mathbf{b}\|^2$ مینیمم می شود. حالا اگر نمونه های آموزشی به صورت خطی جدایی پذیر باشد رابطه بین $\hat{\mathbf{a}}$ و $\hat{\mathbf{b}}$ به صورت زیر است :

$$\mathbf{Y}\hat{\mathbf{a}} = \hat{\mathbf{b}} > 0,$$

که در آن $\hat{\mathbf{b}} > 0$ می باشد و ما می دانیم که هر مولفه \hat{b}_j ، مثبت می باشد. واضح است که $\mathbf{b} = \hat{\mathbf{b}}$ را داریم و روش MSE را بکار می بریم. یک بردار تفکیک کننده بدست می آوریم. البته مقدار $\hat{\mathbf{b}}$ را از قبل نمی دانیم. به هر حال می بینیم که چگونه روش های MSE استفاده از بردارهای تفکیک پذیری \mathbf{a} و بردار مرزی \mathbf{b} را تغییر می کند. هدف اصلی از این مشاهده بدست می آید که اگر نمونه ها تفکیک پذیر باشند و هم \mathbf{a} و هم \mathbf{b} در تابع مقیاس استاندارد باشد :

$$J_1 \quad (74)$$



با یک تغییر مقدار مینیمم J_S صفر می شود و a از مینیمم کردن بردارهای تفکیک پذیری بدست می آیند. برای مینیمم کردن J_S از یک روش شب نزولی تغییر یافته استفاده می کنیم. گرادیان J_S با توجه به a به صورت زیر است :

$$\nabla \quad (75)$$

و گرادیان J_S با با توجه به b را به صورت زیر داریم :

$$\nabla \quad (76)$$

و برای هر مقدار از b معمولاً می توانیم رابطه زیر را داشته باشیم :

$$a \quad (77)$$

بدین طریق $\nabla a J_S = 0$ بدست می آوریم و $\nabla b J_S$ با توجه به a در هر مرحله مینیمم می کنیم. ما نمی توانیم b را تغییر دهیم، به هر حال باید الram ∇b را رعایت کنیم، b همگرای به صفر است وقتی که $\nabla b > 0$ باشد و کاهش هر مولفه را رد می کنیم. می توان این را انجام داد و گرادیان منفی را دنبال کرد اگر ابتدا همه مولفه های مثبت $\nabla b J_S$ با صفر تنظیم شود. بنابراین اگر $|V|$ یک بردار باشد که مولفه های آن از نظر کمیت مزابق با مولفه های V باشد، می توان یک قانون بهینه سازی برای مرزها به شکل زیر داشته باشیم :

$$b \quad (78)$$

با استفاده از معادله (76) و (77)، می توانیم قانون Ho-Kashyap را برای مینیمم کردن $J_S(a, b)$ بدست آورد.

$$b(1) > 0 \quad \text{زمانیکه دلخواه نیست} \quad (79)$$

$$b(k+1) = a(k) + \gamma(k) e^+(k)$$

که در آن $e(k)$ یک بردار خطأ است

$$e(k) = Y a(k) - b(k) \quad (80)$$

$e^+(k)$ یک بخش مثبت از بردار خطأ است

$$e \quad (81)$$

و

$$a(k) = Y^\dagger b(k) \quad (82)$$

بنابراین اگر b_{min} یک مقیاس همگرایی کوچک باشد و $Abs[e]$ یک بخش کوچکی از e باشد، الگوریتم زیر را داریم :

Algorithm 11 (Ho-Kashyap)

- [1] Begin initialize $a, b, \eta(0) < 1, criterion, b_{min}, k_{max}$
- [2] Do $k = k+1$
- [3] $e = Ya - b$
- [4] $e^+ = \frac{1}{2}(e + Abs[e])$
- [5] $a = Y^\dagger b$
- [6] If $Abs[e] \leq b_{min}$ then return a, b and exit
- [7] Until $k = k_{max}$
- [8] Print No SOLLUTION FOUND
- [9] End



از آنجا که بردار وزنی $a(k)$ به طور کامل با بردار مرزها $b(k)$ مشخص می شود ، این یک الگوریتم اصلی برای تولید یک دنباله از بردارهای مرزها است. بردار اولیه $(1) b$ برای شروع کردن مثبت است و اگر $\eta > 0$ باشد همه بردارهای بعدی $b(k)$ هستند . ما فقط نگران هستیم اگر هیچ کدام از مولفه های $e(k)$ مثبت نباشد ، بطوریکه (b) با تغییرات متوقف می شودو برای بدست آوردن راه حل کافی نباشد. به هر حال باید ذیذ که برای هر یک از $e(k)$ یک راه حل داریم و یا $= <=$ دلیل داریم که نمونه ها به صورت خطی جدایی ناپذیر باشند.

۲-۹- اثبات همگرایی

ما باید نشان دهیم که اگر نمونه ها به صورت خطی جدایی پذیرند و اگر $\eta < 1$ برقرار باشد ، سپس الگوریتم $Ho-Kashyap$ یک بردار جواب برای تعدادی از مراحل تولید می کند. برای خاتمه داده الگوریتم ما باید یک وضعیت شرط پایانی اضافه کنیم که هر بھسازی هر بار ، با یک بردار جواب متوقف شود و یا تعداد مقیاس بزرگی از تکرارها اتفاق بیافتد. به هر حال از نظر ریاضی مناسب تر است که بھسازی ادامه پیدا کند و نشان دهیم که هر یک از بردارهای خطای $e(k)$ برای تعداد محدودی از k همگرا می شود و یا همگرا به صفر می شود زمانیکه k نامحدود است .
کاملا واضح است که هر یک از $e(k)$ برای بعضی از k را میتوان k نامید و یا هیچ بردار صفر در دنباله $,...,e(2),e(1)$ وجود ندارد. در حالت اول ، برای هر بردار صفر که بدست آمده است هیچ تغییر اضافه ای برای $a(k)$ ، $b(k)$ و یا $e(k)$ اتفاق نمی افتد و $b(k) = b(k) > k$ برای همه $k \geq k$ می باشد. بنابراین ، اگر یک بردار با خطای صفر بدست آوریم ، الگوریتم به طور اتوماتیک با یک بردار جواب متوقف می شود. فرض کنید که $e(k)$ هرگز برای هر k محدودی صفر نباشد، با این وجود $e(k)$ باید همگرا به صفر باشد. سئوالی که مطرح می شود این است که آیا احتمال دارد که $e(k)$ با هیچ مولفه مثبتی بدست آید. متاسفانه ، از آنجا که $e(k) = b(k) < e^+(k)$ باید صفر باشد ، ما هیچ تغییری بیشتری در $a(k)$ و $b(k)$ نداریم. خوشبختانه ، این هرگز اتفاق نمی افتد اگر نمونه ها به صورت خطی جدایی پذیر باشند. این اثبات ساده است و بر این اساس است که اگر $Y^t e(k) = Y^t b$ باشد سپس $Y^t e(k) = Y^t b$ وجود دارد. اما اگر نمونه ها به صورت خطی جدایی پذیرند ، سپس یک $\hat{a}, \hat{b} >$ وجود دارد به طوریکه

Y

بنابراین

e

و از آنجا که همه مولفه های \hat{b} مثبت هستند ، برای هریک از $e(k)$ و یا حداقل یکی از مولفه های $e(k)$ باید مثبت باشد. از آنجا که مانع هر $e(k)$ می شویم ، $e^+(k)$ برای هر k محدود صفر می شود. برای اثبات بردار خطای YY^\dagger معمولا همگرا به صفر می شود، به مواردی از جمله اینکه ماتریس YY^\dagger متقابن است ، نیمه معین مثبت است و داریم :

(۸۳)

اگرچه این نتایج به طور معمول درست است ، برای ساده سازی اثبات می کنیم که فقط برای جایی که YY^\dagger غیر منحصر به فرد است ، می باشد. در این وضعیت $YY^\dagger = Y(Y^\dagger Y)^{-1} Y^t$ تقارن کاملا واضح است . از آنجا که $Y^\dagger Y$ مثبت معین است به طوری که $(Y^\dagger Y)^{-1}$ را داریم ، بنابراین $bY(Y^\dagger Y)^{-1} Y^t b \geq 0$ برای هر b داریم : و YY^\dagger حداقل یک نیمه معین مثبت است. سرانجام معادله (۸۳) به صورت زیر می شود :



(

از آنجا $e(k)$ باید به صفر همگرا شود؛ $a(k)$ را با معادلات (۸۰) و (۸۲) تخمین می‌زنیم و معادله زیر بدست می‌آید:

e

بنابراین؛ با استفاده از نرخ یادگیری و معادله (۷۹) ما رابطه بازگشتی زیر را بدست می‌آوریم:

$e \quad (۸۴)$

بنابراین

$$\frac{1}{4}$$

برای جمله دوم و سوم ساده سازی انجام می‌شود. از آنجا که $e^t(k)Y = 0$ برقرار است جمله دوم به صورت زیر می‌شود:

η

مولفه‌های غیر صفر $e^+(k)$ ، مولفه‌های مثبت $e(k)$ می‌شوند. از آنجا که YY^\dagger متقارن است و با $(YY^\dagger)^t(YY^\dagger)$ برابر است، جمله سوم به صورت زیر ساده می‌شود:

$$\parallel =$$

بنابراین داریم:

$$\frac{1}{4} \quad (۸۵)$$

با فرض اینکه $e(k)$ غیر صفر است و از آنجا که YY^\dagger نیمه معین مثبت است، داریم: اگر $\parallel e(k) \parallel > \parallel e(k+1) \parallel$ باشد و اگر نمونه‌ها به صورت خطی جدایی پذیر باشند، $a(k)$ به یک بردار جواب همگرا خواهد شد با وجود اینکه K به سمت بی نهایت می‌رود. اگر علامت مولفه‌های $Y_a(k)$ در هر مرحله را تست کنیم و الگوریتم را زمانیکه همه آنها مثبت هستند خاتمه دهیم، به این واقعیت می‌رسیم که یک بردار جداگانه در یک تعداد محدودی از مراحل بدست می‌آوریم که با توجه به $Y_a(k)=b(k)+e(k)$ و اینکه مولفه‌های $b(k)$ هرگز صفر نمی‌شوند، بدست می‌آید. بنابراین اگر b_{min} کوچکترین مولفه از (۱) باشد و اگر $e(k)$ همگرا به صفر باشد، سپس $e(k)$ باید بعد از طی تعداد محدودی از مراحل یک صفحه کروی $\parallel e(k) \parallel = b_{min}$ باشد که در آن $Y_a(k)$ است. اگر چه شرط خاتمه را برای ساده سازی این اثبات نادیده بگیریم، مانند شرط پایانی که معمولاً در عمل استفاده می‌شود.

۵-۹-۳- رفتارهای تفکیک ناپذیر



اثبات همگرایی با فرض جدایی پذیر بودن مورد بررسی قرار گرفت، را بکار می بریم ، که در دو مرتبه باید انجام شود. اول برای نشان دادن $e(k) = e^t(k)\hat{b}$ برای هر k محدود استفاده شده بود و یا $e^+(k)$ هرگز صفر نمی شود و برای همیشه بهسازی تکرار شود. دوم ، یک الزام یکسان برای نشان دادن همگرایی به صفر $e^+(k)$ است که $e(k)$ همچنین باید همگرا به صفر باشد. اگر نمونه ها به صورت خطی جدایی پذیر نباشند، آن مناسب نیست به طوریکه دنبال می کنیم $e^+(k)$ صفر است، سپس $e(k)$ باید صفر باشد. البته در مسائل جدایی پذیر نباشند، آن مناسب نیست به طوریکه دنبال می کنیم $e^+(k)$ صفر است، اگر این اتفاق بیافتد، الگوریتم به طور اتوماتیک خاتمه می یابد و ما اثبات کرده ایم که نمونه ها جدایی نپذیرند.

اگر الگوهای جدایی نپذیر باشند اما $e^+(k)$ هرگز صفر نباشد چه اتفاقی می افتد؟ در این وضعیت معادله زیر را داریم :

$$e \quad (86)$$

و

$$\frac{1}{4} \quad (87)$$

بنابراین دنباله $\dots, ||e(2)||^2, ||e(1)||^2$ باید همگرا باشد، با آنکه مقادیر محدود $||e||^2$ نمی تواند صفر باشد. از آنجا که همگرایی $e^+(k) = 0$ هر مقدار محدود k مورد نیاز است، و یا $e^+(k)$ همگرا به صفر باشد زمانیکه $||e(k)||$ کرانی از صفر است . بنابراین الگوریتم Kashyap یک بردار تفکیک کننده در وضعیت های تفکیک پذیری و با نشانه تفکیک ناپذیری در زمینه تفکیک ناپذیری فراهم می کند. به هر حال هیچ مرزی روی تعداد مراحل مورد نیاز برای تفکیک ناپذیری مشخص شده وجود ندارد.

۴-۹-۴- چند روش وابسته

اگر $Y^\dagger = (YY^\dagger)^{-1}Y^\dagger$ را داشته باشیم و از این حقیقت استفاده کنیم می توانیم قانون Ho-Kashyap را به صورت زیر تغییر دهیم :

$$\begin{aligned} & \text{در غیر این صورت دلخواه است } b(1) > 0 \\ & a(1) = Y^\dagger b(1) \end{aligned} \quad (88)$$

و از آنجا که داریم :

$$e(k) = Ya(k) - b(k) \quad (89)$$

الگوریتم با نرخ یادگیری ثابت را داریم :

Algorithm ۱۲ (Ho-Kashyap)

- [۱] Begin initialize $a, b, \eta < 1$, criterion, b_{\min}, k_{\max}
- [۲] Do $k = k+1$
- [۳] $e = Ya - b$
- [۴] $e^+ = \frac{1}{2}(e + Abs[e])$
- [۵] $b = b + 2\eta(k)(e + Abs[e])$
- [۶] $a = Y^\dagger b$



[٧] If $\text{Abs}[e] \leq b_{\min}$ then return a, b and exit
[٨] Until $k = k_{\max}$
[٩] Print No SOLLUTION FOUND

این الگوریتم با الگوریتم پرسپترون و ملایم سازی برای حل نامعادله خطی در حاصل سه روش متفاوت است :

- ۱- در بردار وزنی a و بردار مرزی b متفاوت است.
- ۲- علامت هایی از تفکیک ناپذیری را فراهم می کند.
- ۳- به محاسبات pseudoinverse از Y نیاز داریم.

اگر چه آخرین محاسبات مورد نیاز فقط یکبار انجام شده است، آن می تواند زمان مورد نظر باشد و به یک بحث ویژه ای نیاز است اگر $Y^t Y$ منحصر به فرد باشد. یک الگوریتم تکراری مورد توجه که با معادله (٨٨) مقایسه شده است اما از محاسبات اجتناب می کنیم.

$$b(1) > 0 \quad (٩٠)$$

$$a(1) = \text{Dlexواه}$$

$$b(k+1) = b(k) + \eta (e(k) + |e(k)|)$$

$$a(k+1) = a(k) + \eta R Y^t |e(k)|$$

در اینجا R دلخواه ، ثابت و ماتریس $\hat{d} * \hat{d}$ مثبت معین است . ما نشان می دهیم که اگر η ویژگی انتخاب شده است ، این الگوریتم یک بردار جواب در یک تعداد محدودی از مراحل بازدهی دارد و جواب موجود را فراهم می کند. بنابراین ، اگر هیچ راه حلی وجود نداشته باشد ، بردار $|e(k)| Y^t |e(k)|$ برداشته می شود و یا تحت اثر تفکیک ناپذیری قرار می گیرد و یا همگرا به صفر می شود. اثبات آن کاملا واضح است. اگرچه نمونه ها به صورت خطی تفکیک پذیر باشند یا نباشند. همان طور که در معادله (٨٩) و (٩٠) نشان داده شده است.

e

ما می توانیم بدست آوریم که کمیت مربعات می شود :

و بنابراین

(٩١)

و در آن داریم :

A (٩٢)

واضح است اگر η مثبت باشد اما به قدر کافی کوچک باشد، A به طور تخمینی $2\eta R$ خواهد شد و از اینجا به بعد مثبت معین است. بنابراین اگر $|e(k)| \neq 0$ باشد ما $|e(k+1)| > |e(k)|$ را خواهیم داشت. بدین ترتیب ما باید وضعیت تفکیک پذیری و تفکیک ناپذیری را تشخیص بدیم. در وضعیت تفکیک پذیری ، آنجا که $\hat{b} > \hat{a} \hat{b}$ را داریم باید

برقرار باشد. بنابراین اگر $|e(k)| \neq 0$ ، سپس :

|



بطوریکه $|Y^t|e(k)|$ صفر کمتر از زمانیکه $e(k)$ صفر است نمی تواند باشد. بنابراین دنباله $\dots, ||e(2)||^2, ||e(1)||^2, ||e(k)||^2$ به صورت یکنواخت کاهش می یابد و باید به برخی از مقادیر همگرا شود. اما برای اینکه همگرایی اتفاق بیافتد، $||e||^2$ باید همگرا به صفر باشد و مستلزم $|e(k)|$ است و از آنجا به بعد باید همگرا به صفر شود. از آنجا که $e(k)$ با غیر مثبت شروع می شودو هرگز کاهش نمی یابد، نشان می دهد که $a(k)$ باید همگرا به بردارهای تفکیک پذیری همگرا شود. علاوه بر این با بحث یکسانی که قبلاً بیان شد، یک راه حل باید بعد از یک تعداد محدودی از مراحل بدست بیاید.

در وضعیت تفکیک ناپذیری $e(k)$ هیچ گاه صفر نمی شود و یا همگرا به صفر نمی شود. البته $||Y^t|e(k)|| = 0$ در چندین مرحله ممکن است اتفاق بیافتد، که در آن اثبات تفکیک ناپذیری فراهم می شود. به هر حال این ممکن است برای دنباله ای از بهسازی ها برای همیشه ادامه یابد. در این زمینه، مجدداً دنباله $\dots, ||e(2)||^2, ||e(1)||^2, ||e(k)||^2$ باید همگرا به مقدار محدود $||e||^2 \neq 0$ باشد و $||Y^t|e(k)||$ باید همگرا به صفر باشد. بنابراین مجدداً نشانه هایی از تفکیک ناپذیری در وضعیت جدا نشدنی را بدست می آوریم.

قبل از بستن این بحث، یک نگاه خلاصه ای به سدولاتی در باره انتخاب η و R داریم. ساده ترین انتخاب برای R ، ماتریس همانی است که به صورت رابطه $A = 2\eta R - \eta^2 Y^t Y$ می باشد. این ماتریس همچنین مثبت معین است. به این ترتیب از همگرایی مطمئن می شویم اگر $\lambda_{max} < \eta < \frac{1}{\lambda_{max}}$ و در آن λ_{max} بزرگترین بردار ویژه از $Y^t Y$ می باشد. از آنجا که اثر $\hat{\lambda}_{max} \leq \sum_i ||y_i||^2$ جمع بردار ویژه $Y^t Y$ و جمع مربعات عناصر Y است، ما از بدینانه ترین مرز $||Y^t Y|| \leq \sum_i ||y_i||^2$ در انتخاب مقادیر η استفاده می کنیم.

یک روش جالب تر، تغییر دادن η در هر مرحله است انتخاب مقادیری که $||e(k+1)||^2 - ||e(k)||^2$ را ماکزیمم می کند. معادلات (۹۱) و (۹۲) به صورت زیر می شود:

$$\eta \quad (93)$$

با توجه به اختلاف با η ، مقدار بهینه را بدست می آوریم:

$$\eta \quad (94)$$

که آن را با $R=I$ ساده می کنیم:

$$\eta \quad (95)$$

یک روش یکسان برای انتخاب ماتریس R استفاده شده است. با جایگزین کردن R در معادله (۹۳) با ماتریس متقاضی $R + \delta R$ و صرف نظر کردن از جملات مرتبه دوم، ما بدست می آوریم:

$$\delta$$

بنابراین کاهش بردار مربعات خطأ با انتخاب زیر ماکزیمم می شود:

$$R = \frac{1}{\eta} (Y^t Y)^{-1} \quad (96)$$

و از آنجا که $Y^\dagger = R Y^t$ ، الگوریتم نزولی تقریباً با الگوریتم اصلی Ho-Kashyap یکسان می شود.

۱۰-۵-الگوریتم برنامه ریزی خطی

۱۰-۵-برنامه ریزی خطی

در روش های پرسپترون ، مالایم سازی و Ho-Kashyap ، روش های کاهاش شبیه برای حل نابرابری خطی همزمان می باشدند. تکنیک برنامه ریزی خطی ، روشی برای ماکریم یا مینیمم کردنتابع خطی به برابری خطی یا الزام نابرابری می باشد. در هر یک از این پیشنهادات ، ممکن است نابرابری خطی را با استفاده از آنها ، به عنوان محدودیتی در مشکل برنامه ریزی خطی مناسب حل کنند. در این بخش دو روش را بررسی می کنیم . برای فهمیدن فرمالسیون برنامه ریزی خطی نیاز به دانشی نیست. اگرچه دانش ما در بکاربردن تکنیک ها مفید می باشد.

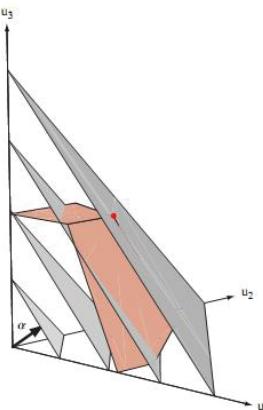
یک مشکل برنامه ریزی خطی کلاسیک می تواند این وضعیت باشد که پیدا کردن بردار $u = (u_1, \dots, u_m)^t$ که تابع اسکالار هدف خطی باشد.

$$z \quad (97)$$

با توجه به شرط الزام :

$$A \quad (98)$$

α یک بردار ارزشی $m \times 1$ ، β یک بردار $1 \times m$ بعدی می باشد. الگوریتم سیمپلکس ، یک روش تکراری کلاسیک برای حل این مشکل است.(شکل ۱۸-۵). با دلایل این تکنیک ، به تحمیل بیش از یک الزام نیاز داریم : $U \geq 0$.



شکل ۱۸-۵- سطوح ثابت $z = \alpha^t u$ به رنگ خاکستری نشان داده می شود، شکل الزام $Au \cdot \beta$ به رنگ قرمز می باشد. الگوریتم سیمپلکس ، حدنهایی Z برای تعیین نابرابری پیدا می کند. به طور مثال صفحه خاکستری ، صفحه قرمز را از یک نقطه تک قطع می کند.

اگر u را به عنوان بردار وزنی a تصور کنیم ، این الزام قابل قبول نیست ، از آنجا که بیشترین زمینه حل بردار برای مولفه های هم مثبت و هم منفی خواهد بود. در هر حال با این فرض می نویسیم :

$$a = a^+ - a^- \quad (99)$$

که در آن :

$$a \quad (100)$$



و

$$a \quad (101)$$

که a^+ و a^- هر دو غیر مثبت هستند. و مولفه های u با مولفه های a^+ و a^- شناسایی می شوند. برای مثال می توان نابرابری را با $u =$ قبول کرد.

۵-۱۰-۲- وضعیت تفکیک پذیری خطی

فرض کنید یک مجموعه از n نمونه y_1, \dots, y_n ، a بردار وزنی و بردار وزنی a با شرط $a^t y_i \geq b_i > 0$ برای همه i می خواهیم. چگونه می توان مشکل برنامه ریزی خطی را فرموله کرد؟ یک روش آن است که یک متغیر غیر واقعی بنام $\tau \geq 0$ بسازیم و آنرا به صورت زیر بنویسیم :

$$a$$

اگر τ به قدر کافی بزرگ باشد ، هیچ مشکلی برای این نابرابری ها بوجود نمی آید. برای مثال اگر $a = 0$ و $b_i = 0$ باشد آن الزامات انجام می شود. به هر حال ، حل مشکل اصلی سخت می باشد. آنچه که ما می خواهیم یک راه حل با $\tau = 0$ می باشد که در آن کمترین مقدار τ می تواند $\tau \geq 0$ باشد. بنابراین بنابراین ما مشکل را به این صورت دنبال می کنیم که : مینیمم کردن τ طی همه مقادیر a با شرط $a^t y_i \geq b_i > 0$ بررسی می شود.

اگر جواب صفر است، نمونه ها به صورت خطی تفکیک پذیرند و یک راه حل داریم . اگر جواب ها مثبت هستند، هیچ بردار تفکیک کننده ای وجود ندارد، اما اثبات می کنیم که نمونه ها تفکیک پذیرند. از نظر شکل، مشکل پیدا کردن بردار u است که تابع اسکالر هدف $Au \geq \beta$ مینیمم کند، که در آن $z = u$ با الزام $Au \geq \beta$ مینیمم کند.

۱

بنابراین مشکل برنامه ریزی خطی متغیر $1 = n$ و الزام $m = 2\hat{d} + 1$ را شامل می شود. علاوه بر این ، الزام الگوریتم سیمپلکس می باشد. الگوریتم سیمپلکس مقدار مینیمم تابع هدف اسکالر $\tau = u^t A$ در تعداد محدودی از مراحل پیدا می کند و نشان می دهد که بازدهی بردار \hat{u} یک مقدار است. اگر نمونه ها به صورت خطی تفکیک پذیر باشند، مینیمم مقدار τ صفر خواهد شد و بردار راه حل \hat{u} از \hat{u} بدست می آید. اگر نمونه ها جدایی پذیر نباشند، مینیمم مقدار τ مثبت خواهد شد. نتیجه \hat{u} عموماً برای تخمین راه حل ، خیلی مفید نمی باشد ، اما حداقل یک اثبات تفکیک ناپذیری بدست می آید.

۵-۱۰-۳- مینیمم کردن تابع مقیاس پرسپترون

در یک وسعت بزرگی از کاربردهای دسته بندی الگو ها نمی توان فرض کرد که نمونه ها ، جدایی پذیر خطی هستند. به ویژه زمانی که الگوها تفکیک ناپذیرند. فقط می خواهیم یک بردار وزنی بدست بیاوریم که دسته بندی را برای بیشترین نمونه های درست طبقه بندی کند. متساقته تعداد خطاهای تابع خطی مولفه های یک بردار وزنی نیست و مینیمم شدن آن مسئله برنامه ریزی خطی نیست. به هر حال مینیمم کردن تابع مقیاس پرسپترون ، به عنوان یک مشکل برنامه ریزی خطی مطرح می شود. از انجا که



مینیمم کردن تابع مقیاس یک بردار تفکیک پذیری را در وضعیت تفکیک پذیری تولید می کند و بک راه حل قابل قبول در وضعیت تفکیک ناپذیری است، این روش کاملاً مورد توجه است. بباد می آوریم که تابع مقیاس پرسپترون به صورت زیر داده شده است :

$$(102) \quad J_1$$

که در آن y یک مجموعه از نمونه های آموزشی دسته بندی شده با a است. برای جلوگیری از راه حل های بدون اثر $a=0$ ، یک بردار مرزی مشت b معرفی می کنیم و می نویسیم :

$$(103) \quad J_1$$

که در آن $y_i \in Y'$ اگر $a^t y_i \leq b_i$ واضح است که y تابع خطی تکه ای از a است، نه یک تابع خطی و تکینیک های برنامه ریزی خطی مستقیماً بکار برد نمی شوند. به هر حال با تولید n متغیر غیرواقعی و الزام آنها، می توان یک تابع هدف خطی برابر ساخت. با توجه به مسئله پیدا کردن بردارهای a و τ ، تابع خطی به صورت زیر مینیمم می شود:

$$a$$

با توجه به الزام

$$\tau$$

برای هر مقدار ثابت a ، مینیمم مقدار z دقیقاً برابر با $J_p'(a)$ است. با توجه به این الزام بهترین مقدار به صورت $\tau_i = \max [0, b_i - a^t y_i]$ می باشد. اگر Z را بیشتر از t و a مینیمم کنیم، باید مقدار مینیمم ممکن از $J_p'(a)$ را بدست آوریم. بنابراین مسئله مینیمم سازی $J_p'(a)$ برای مینیمم کردن تابع خطی Z به الزام نابرابری تبدیل می کنیم. به بردار واحد u_n بعدی اشاره می کند. ما بدست می آوریم مسئله را با متغیرهای $l=n-m=2\hat{d}+n$ و الزام $\alpha^t u = 0$ و مینیمم کردن $Au \geq \beta$ ، $u \geq 0$ ، که در آن :

با انتخاب $a=0$ و $b_i = \tau_i$ یک راه حل منصفانه اساسی برای شروع الگوریتم سیمپلکس تولید می کنیم و الگوریتم سیمپلکس یک \hat{a} برای مینیمم کردن $(J_p'(a))'$ در تعداد مراحل محدود تهیه می کند. دو راه برای فرموله کردن مسئله پیدا کردن یک تابع تفکیک خطی به عنوان مشکلی برای برنامه ریزی خطی نشان می دهیم. فرمولهای ممکن دیگری وجود دارد مانند مسئله دوئل (dual problem) که از نقطه نظر ریاضی بررسی می شود. به طور کلی صحبت کردن در مورد روش هایی مانند روش سیمپلکس، روش های نزولی گرادیان پیچیده برای قرینه کردن تابع خطی به الزام خطی هستند. کد کردن الگوریتم های برنامه ریزی خطی پیچیده تر از کد کردن روش های نزولی ساده شده است. این روش های نزولی به طور طبیعی به شبکه عصبی چند لایه تعمیم داده می شود. به هر حال بسته های برنامه ریزی خطی پیشنهاد شده به طور مستقیم یا اصلاح شده مورد نظر با تلاش نسبتاً کمی بدست می آید. وقتی این کار را انجام می دهیم از سود همگرایی تضمین شده برای مسائل تفکیک پذیر و تفکیک ناپذیر مطمئن



هستیم. الگوریتم های متنوعی برای پیدا کردن تابع تفکیک خطی در این فصل نشان داده شده است که در جدول ۱-۵ خلاصه شده است. البته سوال می شود اینکه کدامیک بهتر است ، اما برتر بودن هیچ کدام یکسان نیست. انتخاب به مواردی نظری بررسی مشخصات مورد نظر ، سهولت برنامه ریزی ، تعداد نمونه ها و فراوانی نمونه ها بستگی دارد. اگر یک تابع تفکیک پذیری خطی برای یک نرخ خطای کم بدست می آید. هر یک از این روش ها به طور هوشمندانه بکار برده می شود تا کارایی خوبی را فراهم کند.

جدول ۱-۵ : روش های نزولی برای توابع تفکیک پذیری خطی بدست آمده.

نام	مقیاس استاندارد	الگوریتم	شرایط
افزابشی ثابت			—
افزایشی متغیر	۱		
ملایم سازی	۰		
Widrow-Hoff (LMS)	۰		
تقریبی / احتمالی	۰		
Pseudo-inverse Ho-Kashyap	۰		—
$b(1) > 0$ $e(k) = Ya(k) - b(k)$ $a(k) = Y^\dagger b(k)$			
η $= a(k+1) = a(k) + \eta RY^t e(k) $			R sym., pos.def. , b(1) > 0



الگوریتم سیمپلکس	برنامه ریزی خطی
الگوریتم سیمپلکس	خطی

۱۱-۵ - ماشین بردار پشتیبان

یک سری ماشین های خطی آموزشی با مرزبندی داریم. ماشین بردار پشتیبان (SVM) در بسیاری از مطالعات با تکیه بر پیش پردازش داد ها با نمایش الگوها در ابعاد بالا مورد توجه قرار گرفته است. با نگاشت غیر خطی اختصاص داده شده (φ) به ابعاد بالای مورد نظر ، داده ها از دو کلاس با یک صفحه جدا می شوند (مسئله ۲۷). از انجا که فرض می کنیم هر الگوی x_k به $y_k = \varphi(x_k)$ مبدل خواهد شد ، انتخاب (φ) به صورت زیر است. برای هر n الگو ، $k=1,2,\dots,n$ ما مطابق با هر الگویی از k که w_1 یا w_2 است. یک تفکیک کننده خطی در افزایش فضای y به صورت زیر است :

$$g \quad (104)$$

که در آن بردارهای وزنی و بردارهای الگوی تبدیل یافته افزایش یافته اند. (با $w_1 = a_1 + a_2$ و $w_2 = a_1 - a_2$ ، به ترتیب). بنابراین یک صفحه تفکیک پذیری به صورت زیر است :

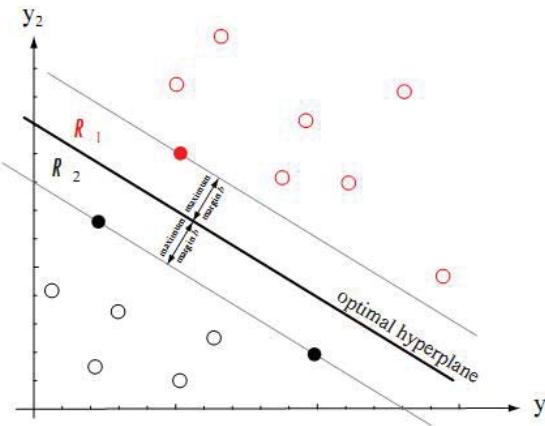
$$Z \quad (105)$$

که در شکل ۸-۵ نشان داده شده است.

در این بخش مرزها فاصله مثبتی از صفحه تصمیم گیری بود. هدف ماشین بردار پشتیبان آموزشی پیدا کردن صفحه تفکیک پذیری با بزرگترین مرزها است. ما انتظار داریم که مرزهای بزرگتر ، تعیین بهتری برای دسته بنده داشته باشند. همان طور که در شکل ۲-۵ نشان داده شده است، فاصله هر ابرصفحه با الگوهای y ، به صورت $\frac{|g(y)|}{\|a\|}$ است و می دانیم که حاشیه مثبت b موجود است (۱۰۵) به این دلالت دارد:

$$Z \quad (106)$$

هدف از پیدا کردن بردار وزنی a ماکزیمم کردن b است. البته بردار جواب به صورت داخواه اندازه می شود و هنوز ابر صفحه حفظ می شود و بنابراین به یکتا بودن آن مطمئن هستیم که الزام $1 = \|b\|a\|$ را می پذیریم. ما می خواهیم که جواب با معادلات (۱۰۴) و (۱۰۵) به صورت $\|a\|^2$ مینیمم شود. بردارهای پشتیبان ، الگوهای آموزشی برای معادله (۱۰۵) را با تشابه نمایش می دهند. بردارهای پشتیبان به ابرصفحه نزدیک هستند(شکل ۱۹-۵).



شکل ۱۹-۵ : آموزش ماشین بردار پشتیبان شامل شده از ابرصفحه بهینه. به طور مثال ، ماکریم کردن فاصله از نزدیک ترین الگوهای آموزشی. بردارهای پشتیبان ، الگوهایی هستند که در فاصله b از صفحه می باشند و سه ماشین بردار پشتیبان در نقاط توپر نشان داده شده اند.

بردارهای پشتیبان نمونه های آموزشی هستند که صفحه تفکیک پذیری بهینه را تعریف می کنند و الگوهای بسیار مشکل را دسته بندي می کنند. با توجه به یک توضیح خصوصی ، آنها الگوهای بسیار آموزنده برای کارهای دسته بندي هستند. اگر N به مجموعه تعداد بردارهای پشتیبان اشاره کند، سپس برای الگوهای آموزشی n با ارزش متظره از نرخ خطاهای تعییمی کراندار است ، بنا به این گفته داریم :

$$(107)$$

$$\epsilon$$

امیدواریم که همه بردارهای آموزشی با سایز n با توصیف توزیع شده این گروه بندي ترسیم شوند. این کران وابسته به ابعاد فضای بردار تبدیل یافته است که با φ تعیین می شود. حالا به معادلات این بخش می پردازیم ، اما می دانیم که این شکل با میانگین خارج از محدوده مرزی می باشد. فرض کنید که n نقطه در بردار آموزشی داریم و یک ماشین بردار پشتیبان روی $n-1$ تا از آنها انجام می دهیم و نقاط باقیمانده یکتا را تست می کنیم. اگر نقاط باقیمانده برای بردارهای پشتیبان با n نمونه کامل اتفاق بیافتد، سپس آنجا یک خط خواهد بود در غیر اینصورت خزا نخواهیم داشت. اگر یک تبدیل φ پیدا کنیم که همه داده ها را جدا کنده طوریکه انتظار تعداد بردارهای پشتیبان کوچک را داریم سپس در معادله (۱۰۷) انتظار داریم که نرخ خطأ کمتر شود.

۱۱-۵-آموزش ماشین بردار پشتیبان

ما حالا مسئله آموزش SVM را بررسی می کنیم. در مرحله اول تابع φ -غیر خطی را انتخاب می کنیم که ورودی را با فضایی با ابعاد بالا نگاشت می کند. البته این انتخاب با دانش طراحی دامنه مسائل مسائل صورت خواهد گرفت. درصورت کمبود اطلاعات ، هر یکی ممکن است برای استفاده از چند جمله ای ، گوسین و یا توابع اصلی دیگر انتخاب شود. نگاشت ابعاد فضا می تواند به صورت دلخواه بالا باشد. محاسبات را مجددا برای مسائل مینیمم کردن بردارهای وزنی قابل سنجش انجام می دهیم تا با جدا کردن مسائل مشخص با روش های ضربی نامعین لاکرانژ. بنابراین با معادله (۱۰۶) و مینیمم کردن $\|a\|$ ما توابع را می سازیم :



(۱۰۸)

L

و مینیمم $L()$ را با توجه به بردارهای وزنی a جستجو می کنیم و با توجه به ضرب نامعین $\alpha_k \geq 0$ ماکریم می کنیم. آخرین جمله معادله (۱۰۸) هدف دسته بنده نقاط درست را بیان می کند. این استفاده از روشی را نشان می دهد که ساختن Kuhn-Tucker می نامیم. (تمرین ۳۰). این بهینه کردن می تواند برای ماکریم کردن به صورت زیر فرموله شود :

(۱۰۹)

L

و با توجه به الزام

(۱۱۰)

k

داده های آموزشی داده می شود. از آنجا که این معادلات با برنامه ریزی درجه دوم حل خواهد شد ، تعداد طرح های متناوب حدس زده می شود.

مثال ۲ : ماشین بردار پشتیبان برای مسئله XOR

XOR یک مسئله ساده است که برای استفاده از عملگرهای تفکیک کننده خطی روی ویژگی ها به طور مستقیم نمی توان استفاده کرد. نقاط $k=1,3$ در $(1,1)^t$ و $k=2,4$ در $(-1,-1)^t$ هستند ، نقاط $k=2,4$ در $(1,-1)^t$ و $k=1,3$ در $(-1,1)^t$ هستند. با توجه به روش های ماشین بردار پشتیبان ، ما پیش پردازش می کنیم ویژگی هایی برای نگاشت به فضا با ابعاد بالا که آنها به صورت خطی می توانند جدا شوند. وقتی توابع φ زیادی استفاده می شوند، از ساده ترین بسط مرتبه دوم استفاده می کنیم : $x_1^2, x_2^2, x_1x_2, \sqrt{2}x_1, \sqrt{2}x_2, \sqrt{2}x_1x_2, 1$ ، که در آن $\sqrt{2}$ به آسانی نرمالیزه می شود. با ماکریم کردن معادله (۱۰۹) داریم :

k

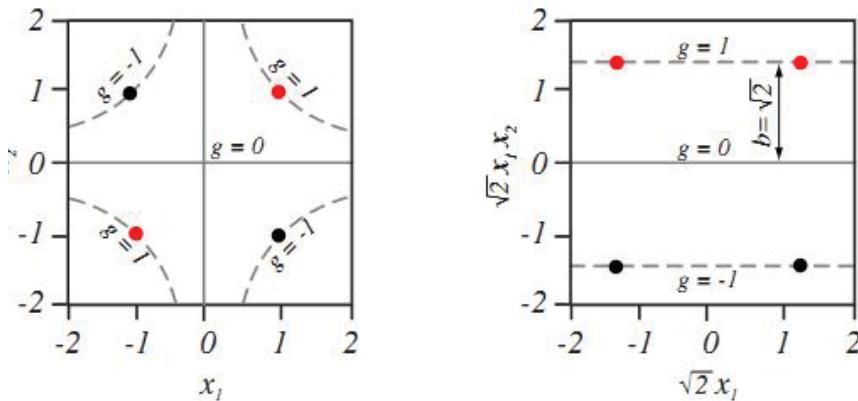
k

و با توجه به الزام معادله (۱۱۰) داریم :

a

.

تقارن مسئله با $\alpha_3 = \alpha_1 = \alpha_2 = \alpha_4 = 0$ در جواب کاملا واضح است. وقتی از نزولی گرادیان تکراری توصیف شده در بخش ۵-۹ برای مسئله کوچک استفاده می کنیم ، می توانیم از تکنیک تجزیه و تحلیل به جای آن استفاده کرد. جواب برای $k=1,2,3,4$ $\alpha_k^* = 1$ است. جملات آخر در معادله (۱۰۸) به این معنی می باشد که هر چهار الگوی آموزشی بردارهای پشتیبان هستند، در یک زمینه غیر معمول، یک تقارن طبیعی بالایی برای مسئله XOR داریم.تابع تفکیک نهایی $g(x) = g(x_1, x_2) = x_1x_2$ است و صفحه تصمیم گیری با $g=0$ تعريف می شود بطوریکه دسته بنده مناسب برای همه الگوهای آموزشی را داریم. این مرز به آسانی برای راه حل $\|a\|$ محاسبه می شود و با $b = \frac{1}{\|a\|} = \sqrt{2}$ بدست آمده است. شکل سمت راست تصویر مرزهای دو بعد از فضای تبدیل پنج بعدی را نشان می دهد. تمرین ۲۸ ، این مرزرا برای فضای ۲ بعدی دیگر به زیر فضا تخمین می زند.



یک هدف مهم دیگر از ماشین بردار پشتیبان، پیچیدگی نتایج دسته بنده با تعداد بردارهای پشتیبان وابسته به ابعاد فضای تبدیل یافته مشخص می شود. مسئله XOR در فضای ویژگی $x_1 - x_2$ در شکل سمت چپ نشان داده شده است. دو الگوی قرمز در گروه W_1 هستند و دو الگوی سیاه در گروه W_2 هستند. این چهار الگوی آموزشی X در یک فضای شش بعدی با $x_1, x_2, x_3, x_4, \sqrt{2}x_1, \sqrt{2}x_2$ نگاشت می شوند. در این فضا ابرصفحه بهینه با $g(x_1, x_2, x_3, x_4) = x_1 + x_2 = b = \sqrt{2}$ است. یک تخمین دو بعدی از این فضا در شکل سمت راست نشان داده شده است. ابرصفحه بین بردارهای حمایت شده $x_1, x_2 = \pm \sqrt{2}$ است و مطابق با هذلولی $x_1 - x_2 = \pm 1$ در فضای ویژگی اصلی است همان طور که نشان داده شده است.

۱۲-۵- تعمیم دهی چند کلاسی

۱-۱۲-۵- ساختن Kesler

هیچ راه ثابتی برای گسترش دادن روش های دو کلاسی وجود ندارد به همین خاطر روش های چند گروهی بحث می شوند. در بخش ۲-۲-۵ ، دسته بندي چند گروهی را یک ماشین خطی می نامیم که دسته بندي الگو ها با محاسبه C تابع تفکیک خطی انجام می شود :

$$g$$

X را به گروهی مطابق با بزرگترین تفکیک تعیین می کنیم. این یک تعمیم طبیعی در زمینه چند کلاسی است به خصوص با نتایجی که در این فصل برای مسائل نرم افزار چند متغیره دیده شده است. به سادگی تابع تفکیک خطی تعمیم یافته را می توان بسط داد که در آن $y(x)$ یک بردار \hat{a} بعدی از توابع X است که به صورت زیر نوشته می شود :

$$g \quad (111)$$

که X مجددا با W_i تعیین می شود اگر برای همه i ها $g_i(x) > g_j(x)$ شرط $i \neq j$ باشد. تعمیم روش دسته بندي دو کلاسی برای ماشین خطی چند گروهی ساده ترین حالت جداگانه خطی می باشد. فرض کنید که یک مجموعه از نمونه های برچسب گذاری شده y_1, y_2, \dots, y_n باشد و با n_1 در زیر مجموعه برچسب گذاری شده Y_1 ، W_1 باشد، با n_2 در زیر مجموعه برچسب گذاری شده Y_2 ، W_2 باشد و با n_c در زیر مجموعه برچسب گذاری شده Y_C ، W_C باشد . ما می گوییم که این مجموعه



یک تفکیک کننده خطی است اگر یک ماشین خطی وجود داشته باشد که دسته بنده همه آنها درست باشد. اگر این نمونه ها به صورت خطی تفکیک پذیر باشند سپس یک مجموعه از بردارهای وزنی $\hat{a}_c, \dots, \hat{a}_1$ وجود دارد که اگر $y_k \in Y_c$

$$\hat{a} \quad (112)$$

برای همه $i \neq j$ و j بجز .

یکی از موارد خوشایند درباره این تعریف این است که دستکاری کردن این نامعادله و کاهش مسائل چند گروهی به مسائل دو گروهی ممکن است. فرض کنید برای هر لحظه ای که $y \in Y_1$ (یعنی y را بردار معادله (112) می شود :

$$\hat{a} \quad (113)$$

یک مجموعه با $c-1$ عضو نامساوی می تواند به عنوان نیازی از بردار وزنی \widehat{cd} بعدی باشد.

$$\hat{a}$$

برای دسته بنده درست همه $c-1$ عضو از مجموعه نمونه های \widehat{cd} بعدی داریم :

$$\eta$$

به عبارت دیگر هر η_j مطابق با نرمال کردن الگوهای W_1 و W_2 است. به طور عمومی تر، اگر $y \in Y_i$ را داشته باشیم، یک نمونه های آموزشی $(c-1)$ \widehat{cd} بعدی با افزایش η_{ij} در داخل زیر بردارهای $c\widehat{d}$ -بعدی می سازیم که زیر بردار i ام y می شود و زیر بردار j ام y - می شود و مابقی صفر می شوند. واضح است که اگر $\eta_{ij} > 0$ باشد سپس ماشین خطی مطابق با مولفه های \widehat{a} را به طور درست طبقه بنده می کند. روش ساختن Kesler داده های c بعد و تعدادی از نمونه های $c-1$ را ضرب می کند که بطور مستقیم نمی توان آن را بدست آورد. تبدیل روش های بهسازی خطای چند گروهی به روش های دو گروهی برای بدست آوردن اثبات همگرایی بسیار مهم است.

۲-۱۲-۵ - همگرایی قانون افزایش ثابت

ما از روش ساختن Kesler برای بهبود دادن همگرایی تعمیم قانون افزایشی ثابت جهت یک ماشین خطی استفاده می کنیم. فرض کنید یک مجموعه n تایی از نمونه های تفکیک پذیر خطی y_1, \dots, y_n داریم و از آنها برای شکل دهنده دنباله نامحدود که هر نمونه نامحدود به نظر می رسد، استفاده می کیم. ماشین خطی را نشان می دهد که بردارهای وزنی آن L_k هستند. با شروع از یک ماشین اولیه دلخواه L_1 یک دنباله از نمونه ها را برای ساختن یک دنباله از ماشین خطی می خواهیم که به ماشین جواب همگرا شود تا نمونه ها را به صورت درست دسته بنده کند. ما باید پیشنهاد کنیم که قانون تصحیح خطای تغییر وزن ها ایجاد می شود اگر و فقط اگر ماشین خطی یک نمونه را اشتباه دسته بنده کرده باشد. ما باید پیشنهاد کنیم که قانون تصحیح خطای تغییر وزن ها آنجا که $y^k \in Y_i$ نیاز می باشد که صحیح باشد، حداقل برای یک $i \neq j$ داریم :

$$a \quad (114)$$

سپس قانون افزایشی ثابت برای تصحیح L_k می شود :



(۱۱۵)

a

بردارهای وزنی برای گروه مورد نظر با الگوها به صورت افزایشی است، بردارهای وزنی برای گروه های انتخاب شده اشتباه کاهاشی است. بردارهای وزنی دیگر بدون تغییر هستند.
حال باید نشان دهیم که این قانون باید ما را بعد از تعداد محدودی از بهسازی ها به یک ماشین جواب هدایت کند. اثبات ساده است . برای هر ماشین خطی L_k مطابق با بردار وزنی داریم :

a

برای هر نمونه $y \in Y_i$ ، η_{ij} وجود دارد که در این بخش توصیف شده است. بویژه مطابق با هر بردار y^k (در معادله (۱۱۴) یک بردار وجود دارد که

$$\eta_{ij}^k = \begin{bmatrix} \vdots \\ y^k \\ \vdots \\ -y^k \end{bmatrix} \leftarrow \begin{array}{l} i \\ j \end{array}$$

که برآورده می کند :

علاوه بر این ، قوانین افزایشی ثابت برای تصحیح L_k قانون افزایشی ثابت برای تصحیح $\alpha(k)$ می باشد، بطور نمونه :

بنابراین یک تطابق کامل بین وضعیت چندگرهی و وضعیت دو گروهی بدست می آوریم که در آن روش چند گروهی یک دنباله از نمونه ها $\dots, \eta^k, \eta^1, \eta^2, \dots$ و یک دنباله از بردارهای وزنی $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k$ را تولید می کند. با نتایج بدست آمده در حالت دو گروهی ، دنباله نهایی نامتناهی نیست، اما باید به یک بردار جواب خاتمه یابدو از آنجا که ، دنباله L_1, L_2, \dots, L_k باید با یک ماشین جواب بعد از یک تعداد محدودی از تصحیح شده ها خاتمه یابد. از روش ساختن Kesler برای ایجاد کردن برابری بین روش های چندگرهی و دو گروهی استفاده می کنیم که یک ابزار تئوری قدرتمند است. این همچنین می تواند برای گسترش دادن همه نتایج با روش های پرسپترون و ملایم سازی در زمینه چند پروری باشد و قوانین تصحیح خطای روش های توابع پتانسیلی بکار ببریم. متأسفانه ، این روش به طور مستقیم برای تعیین دادن MSE یا روش های برنامه ریزی خطی مفید نیست.

۱۲-۳-تعیین روش های MSE

شاید ساده ترین راه بدست آوردن تعیین روش های MSE در زمینه های چند کلاسی بررسی کردن مسئله یک مجموعه از C تا مشکل دو کلاسی است. مشکل i ام با بردارهای وزنی a_i بدست می آید راه حل مینیمم مربعات خطای است با معادله :

a

a



هدف این نتایج در بخش ۳-۸-۵ ، برای تعدادی از نمونه هایی است که خیلی بزرگ هستند ، یک تخمین مینیمم میانگین مرreعات خطرا با تابع تفکیک پذیری بیزین بدست خواهیم آورد.

F

مشاهده شده است که دو نتیجه بدست آمده است . اولا ، یک تغییر جزئی پیشنهاد شده است که یک بردار وزنی a_i را جستجو کنیم که یک جواب مینیمم مرreعات خطرا است با معادله :

$$a \quad (116)$$

بطوریکه $y^t y$ مینیمم مینیمم میانگین مرreعات خطرا با $P(w_i|x)$ خواهد شد . ثانیا ، استفاده از نتایج توابع تفکیک پذیری در ماشین خطی را توجیه می کند بطوریکه y برای w_i تعیین می شود اگر برای همه i ها بجز j رابطه $a_i^t y > a_j^t y$ برقرار باشد . جواب pseudoinverse MSE برای مسائل چند کلاسی در یک قالب متناظر با قالب دو کلاسی نوشته شده است . اجازه بدھید که y یک ماتریس $n * \hat{d}$ از نمونه های آموزشی باشد که فرض می کیم به صورت پارتویشن بندی به صورت زیر باشد :

$$(117)$$

Y

نمونه ها با w_i شامل سطرهایی از Y_i برچسب گذاری می شوند . به طور مشابه A ، یک ماتریس $c * \hat{d}$ بعدی از بردارهای وزنی است .

$$A = [a_1 \ a_2 \ \dots \ a_c], \quad (118)$$

و B یک ماتریس $n * c$ می باشد

$$(119)$$

E

همه عناصر B_i صفر هستند بجز آنها که در ستون i ام هستند . سپس اثر ماتریس خطای مرreعات $(YA - B)^t * (YA - B)$ را حل زیر مینیمم می شود

$$A \quad (120)$$

به طور معمول ، Y^\dagger با محاسبات pseudoinverse از Y است . این نتیجه یک روش تئوری را تعمیم می دهد . λ_{ij} تاثیر کمی برای تصمیم گیری w_i دارد وقتی که وضعیت درست w_j است . زیر ماتریس j ام از B به صورت زیر است :

$$B_j = - \begin{bmatrix} \lambda_{1j} & \lambda_{2j} & \dots & \lambda_{cj} \\ \lambda_{1j} & \lambda_{2j} & \dots & \lambda_{cj} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \lambda_{1j} & \lambda_{2j} & \dots & \lambda_{cj} \end{bmatrix} \quad \begin{array}{c} \uparrow \\ n_j \\ \downarrow \end{array} \quad j=1, \dots, c. \quad (121)$$

سپس به عنوان تعدادی از نمونه های غیرپایانی ، جواب $a_i^t y = Y^\dagger B$ یک توابع تفکیک پذیری y مینیمم مینیمم میانگین مرreعات خطرا با توابع تفکیک پذیری بیزین فراهم می کند .

(۱۲۲)

g

توزيع مستقیم اثبات در بخش ۳-۸-۵ داده شده است (تمرین ۳۴)

خلاصه :

در این فصل توابع تفکیک پذیری بررسی می شوند که یک تابع خطی از یک مجموعه پارامترها هستند، که معمولاً وزن نامیده می شوند. در همه وضعیت های دو گروهی مانند تفکیک پذیری، یک مرز تصمیم گیری ابرصفحه داریم که هر یک در فضای ویژگی خودش می باشد و یا در فضایی است که ویژگی ها با تابع غیر خطی نگاشت شده اند (تفکیک پذیری خطی معمولی). پس این نقطه نظر اصلی، تکنیک هایی نظیر الگوریتم پرسپترون، پارامترها را با افزایش ضرب داخلی به الگوهایی در کلاس W_1 تطبیق می دهد و با کاهش ضرب داخلی در کلاس W_2 تطبیق می دهد. یک روش بسیار معمولی با تابع مقیاس شکل گرفته است و شبیه نزولی را فراهم می کند. توابع مقیاس متفاوتی با میزان پایداری متفاوت داریم که نقطه ضعف ها مرتبط با محاسبات و همگرایی است. یکی از روش های جبری خطی برای حل وزن ها به طور مستقیم با میانگین ماتریس *pseudoinverse* برای مسائل کوچک استفاده می شود. در ماشین های بردار پشتیبان، ورودی های با تابع خطی به فضایی با بعد بالا نگاشت می شوند و یک ابرصفحه بهینه پیدا می شود که بزرگترین مرز را دارد. بردارهای گشتیبان آن دسته از الگوهایی هستند که با مرزها تعیین می شوند؛ آنها مخصوص سخت ترین الگوها برای دسته بندی هستند و بیشترین آموزندگی را برای طراحی دسته بندی دارند. یک مرز بالایی نرخ خطای مورد نظر از دسته بندی به صورت خطی به تعداد بردارهای پشتیبان مورد نظر وابسته است. برای مسائل چند کلاسی، ماشین های خطی مرزهای تصمیم گیری شامل بخش هایی نظیر ابرصفحه را بوجود می آورند. همگرایی الگوریتم های چند کلاسی را می توان با تبدیل آنها به الگوریتم های دو کلاسی آمتحان نمود و با حالت دو کلاسی اثبات نمود. الگوریتم سیمپلکس، تابع خطی بهینه را برای الزام پیدا می کند و برای دسته بندی خطی آموزشی می تواند استفاده شود. تفکیک کننده خطی، جایی که مورد استفاده است به اندازه کافی برای مسائل بازناسی الگو مورد چالش قرار نمی گیرد. مگر اینکه یک نگاشت غیر خطی مناسب (تابع Φ) پیدا شده باشد.

ملاحظات تاریخی و فهرست کتب :

از آنجا که توابع تفکیک کننده خطی موظف به آنالیز هستند، هر مقاله نوشته شده ای درباره آنها مناسب برای ارائه می باشد. از نظر تاریخی، همه کارهای انجام شده در مقاله کلاسیک بوسیله Ronald A. Fisher [۷] شروع شده است. کاربرد تابع خطی دسته بندی الگوها به خوبی در [۷] توصیف شده است که در آن مسئله بهینه سازی تفکیک خطی مطرح شده است و روش های نزولی شبیه محتمل برای تعیین یک حل از نمونه ها پیشنهاد شده است. متساقانه به طور مغرضانه درباره بسیاری از روش ها بدون توزیع بنیادی می توان نظر داد و سپس این مسائل تجزیه و تحلیل پیچیده ای دارند. طراحی دسته بندی چند گروهی مورد استفاده در روش های دو گروهی در [۱۲] آمده است. روش پرسپترون Minskyand Papert [۱۱] برای نشان دادن ضعف دسته بندی خطی موثر بود. این نقطه ضعف با توجه به روش هایی که در این فصل مطالعه شد، برطرف گردید. الگوریتم Winnow [۸] در وضعیت خطای آزاد و [۹,۶] و کارهای متعاقب آن در زمینه های معمولی در محیط های یادگیری محاسباتی



مفید می باشد بطوریکه اجازه مشتق شدن کران های همگرایی را می دهد. از آنجا که این کار از نظر آماری مورد بررسی قرار می گیرد ، بسیاری از مقالات بازناسی الگو بعد از ۱۹۵۰ و قبل از ۱۹۶۰ با این دیدگاه اتخاذ می شوند. یک دیدگاه در شبکه های عصبی به این گونه بود که نرون های جدایانه به عنوان عناصر آستانه ای مدل شده اند. . ماشین های خطی دو گروهی ، مبدا مقالات مشهور توسط McCulloch and Pitts بوده است. یک ماشین خطی برای مجموعه داده های بزرگتر و بزرگتر در ابعاد بالاتر وبالاتر بکار برده شده است ، بار محاسباتی برنامه ریزی خطی [۲] روش هایی با محبوبیت کمتر می باشد. تخمین های احتمالی ، مثل [۱۵]. مقالات اخیر ، در زمینه های کلیدی با ماشین بردار پشتیبان [۱] است. یک رفتار گسترش یافته ، شامل کنترل پیچیدگی در [۱۴] دیده شده است. مطالب است که در فصل ۹ باید دده شود. یک نمایش قابل قبول از این روش ها در [۳] آمده است که در مثال ۲ بیان شده است. روش ساختن Kuhn-Tucker ، در روش های آموزش بردار ماشین پشتیبان در متن آمده است و در تمرین (۳۰) مورد بررسی و امتحان قرار می گیرد. کل در [۳] آمده است و در [۱۳] استفاده شده است. نتایج بنیادی در سه زمینه مطرح شده است : ۱- شرایط اصلی و اولیه یک راه حل بهینه دارد. در این زمینه وضعیت های زوجی همچنین انجام شده است و مقادیر اصلی آنها مساوی است. ۲- شرایط اصلی و اولیه اجرا نشدنی ها است ، در این زمینه ، هریک از عدم وجود کران ها ، زوجی می شود و یا اجرانشدنی است . ۳- شرایط اصلی و اولیه ، بدون کران دار بودن است که در این زمینه زوجی ها اجرا نشدنی است.

تمرینات

۲-۵ بخش \oplus

۱- یک ماشین خطی باتابع تفکیک پذیری $g_i(x) = w^t x + w_i$. $i = 1, \dots, C$ را بررسی کنید. نشان دهید که ناحیه تصمیم گیری ، محدب است اگر $x_1 \in R_i$ و $x_2 \in R_i$ باشد و سپس $\lambda x_1 + (1 - \lambda)x_2 \in R_i$ داریم. اگر $1 \leq \lambda \leq 0$ داشته باشیم.

۲- شکل ۳-۵ نشان می دهد که دو روش مشهور برای طراحی دسته بندی C -کلاس با بخش های مرزی خطی است. یک روش دیگر استفاده کامل (C) با مرز خطی $\frac{w_i}{w_j}$ است و دسته بندی هر نقطه با بردارهای مبتنی بر مرز می باشد. اثبات کنید نتایج ناحیه تصمیم گیری محدب است. اگر محدب نباشد، یک مثال غیر پزشکی در حداقل یک ناحیه تصمیم گیری غیر محدب بیاورید.

۳- ابر صفحه ای را برای تابع تفکیک پذیری بررسی کنید.

(a) نشان دهید که فاصله ابر صفحه $\frac{|g(x_a)|}{\|w\|}$ است که با مینیمم کردن $\|x - x_a\|^2$ برای الزام $g(x) = 0$ می باشد.

(b) نشان دهید که تخمین x_a در ابر صفحه به صورت زیر است :

۴- یک ماشین خطی 3 کلاسی باتابع تفکیک $g_i(x) = w_i^t x + w_i$. $i = 1, 2, 3$ بررسی کنید.



(a) برایس جایی که X دو بعدی است و آستانه وزنی w_i صفر است. طرح اولیه بردارهای وزنی با دنباله اصلی است. خطوط سه تایی برای اتصالات استفاده می شود و مرز تصمیم گیری داریم.

(b) چگونه تغییرات طرح اولیه وقتی که بردار ثابت C به هر بردار وزنی سه تایی اضافه می شود؟

۵- در زمینه چند کلاسی، یک مجموعه از نمونه ها، جدا کننده خطی می باشد، اگر یک ماشین خطی داشته باشیم که دسته بندی را به درستی انجام دهد. اگر همه نمونه ها با w_i برچسب داشته باشند، می توان آن ها را با ابر صفحه جدا کرد. این نمونه ها تفکیک پذیری خطی کلی هستند. اما محدب بودن لازم نیست.

۶- یک مجموعه از نمونه ها تفکیک پذیری خطی دو بدو گفته می شوند اگر $\frac{c(c-1)}{2}$ ابر صفحه H_{ij} برای جدا کردن نمونه های w_i از w_j باشد. نشان دهید که مجموعه تفکیک پذیری خطی جفتی الگو ها تفکیک پذیر نیستند.

۷- اگر y_1, y_2, \dots, y_n یک مجموعه متناهی از نمونه های آموزشی خطی جدا کننده باشد و a را بردار جواب بنامیم. اگر $a^t y_i \geq 0$ برای همه i باشد. نشان دهید که بردار جواب مینیمم طول مینیمم منحصر به فرد است.

۸- یک مجموعه از بردار های x_1, x_2, \dots, x_n مجموعه ای از بردار های به صورت زیر است:

که در آن ضریب α_i غیر منفی است و مجموعه آن یک است. دو مجموعه از بردار ها را داریم : نشان دهید که تفکیک پذیر خطی هستند و convex hulls آنها را قطع می کند.

۹- یک دسته بندی یک ماشین خطی خطی تکه ای نامیده می شود اگر تابع تفکیک پذیری به صورت زیر باشد :

که در آن

(a) نشان دهید مه چگونه ماشین خطی جفتی در ترم هایی از ماشین خطی برای دسته بندی زیر کلاس های الگو ها دیده می شود.

(b) نشان دهید که ناحیه تصمیم گیری برای ماشین خطی جفتی می تواند غیر محدب باشد .

(c) طرح اولیه نقشه (x, g_{ij}) برای مثال های یک بعدی در $n_1 = 2$ و $n_2 = 1$ نشان دهید.

۱۰- مولفه از X به صورت 0 یا 1 داریم . فرض کنید که x را با علامت گذاری می کنیم اگر تعداد مولفه های غیر صفر X اضافه شده باشد. در غیر این صورت w_2 را داریم.

(a) نشان دهید اگر $d > 1$ را داشته باشیم ، دوبخشی سازی ، تفکیک پذیر خطی نیست.

(b) نشان دهید که این مسئله با ماشین خطی جفتی با $d+1$ بردار های وزنی w_{ij} حل می شود

بخش ۳-۵

۱۱- تابع تفکیک مربعی را بررسی کنید



که متقارن باشد و ماتریس غیر منحصر بفرد $W = [w_{ij}]$ را داریم . نشان دهید که ویژگی اصلی مرز تصمیم گیری در ترم هایی از ماتریس عددی $(W^t W^{-1} w - \epsilon w)$ را به صورت زیر می توان توصیف کرد :

(a) اگر $\bar{W} \propto I$ ، سپس مرز تصمیم گیری hypersphere است.

(b) اگر \bar{W} مثبت باشد، سپس مرز تصمیم گیری hyperellipsoid است.

(c) اگر مقدار ویژه \bar{W} مثبت و با بعضی منفی باشند، سپس مرز تصمیم گیری hyperhyperboloid است.

$$(d) \text{فرض کنید } W = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 2 & 5 & 1 \\ 0 & 1 & -3 \end{pmatrix} \text{ را داریم . ویژگی های جواب چیست؟}$$

$$(e) \text{بخش d را برای } W = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 2 & 4 & -1 \\ 0 & -5 & 3 \end{pmatrix} \text{ تکرار کنید؟}$$

۱۲- استنباط کنید که در معادله (۱۴) $J(0)$ به مراحل تکرار k وابسته است.

۱۳- تابع مقیاس مجمعه مربوعات خطرا در معادله (۴۳) بررسی کنید.

b = b_i را داریم و شش نقطه آموزشی به صورت زیر داریم :

۱

۲

(a) ماتریس Hessian را برای این مسئله بررسی کنید.

(b) مشخص کنید تابع استاندارد مربعی با نرخ یادگیری بهینه η محاسبه می شود.

⊕ بخش ۵-۵

۱۴- در اثبات همگرایی الگوریتم پرسپترون فاکتور مقیاس α به صورت γ^{β^2} بوده است.

(a) با توجه به بخش ۵-۵ نشان دهید که اگر α بزرگتر از $\frac{\beta^2}{2\gamma}$ باشد، رابطه زیر را داریم :

(b) اگر $a_1 = 0$ مقدار k را مینیمم می کند چیست؟

۱۵- با اثبات همگرایی در بخش ۵-۵، اثبات همگرایی روش بهسازی زیر را بدست آورید : با شروع از بردارهای وزنی اولیه

دلخواه a_1 و تصحیح (k) مطابق :

a



اگر و فقط اگر $a^t(k)y^k$ مرز b به اندازه کافی صحیح نباشد و $\eta(k) < \eta_a \leq \eta_b \leq \eta(k)$ با $\infty < \eta_b < \eta_a$ مرز بندی می شود.
اگر b تنفی باشد چه اتفاقی می افتد؟

۱۶- اگر y_1, y_2, \dots, y_n یک مجموعه متناهی از نمونه های تفکیک پذیری خطی d -بعدی باشد :

(a) یک روش کامل و دقیق پیشنهاد کنید که یک بردار تفکیک پذیری در تعداد محدودی از مراحل پیدا شود.

(b) پیچیدگی محاسباتی این روش چیست؟

۱۷- با بررسی کردنتابع مقیاس

که در آن $Y(a)$ یک مجموعه از نمونه ها با $a^t y < b$ است. فرض کنید که یک نمونه در $Y(a)$ است. نشان دهید که $\nabla J_q(a(k)) = 2[(a^t(k)y_1 - b)y_1]$ و ماتریس ناتمام دوم اشتقاء یافته با $D = 2y_1 y_1^t$ وجود دارد. توجه کنید که بهینه بودن (k) با الگوریتم نزولی شب استفاده شده است.

$$a(k+1) = a(k) + \eta \frac{b - a^t y_1}{\|y_1\|^2} y_1$$

۱۸- با توجه به شرایط معادلات ۲۸-۳۰، نشان دهید که $a(k)$ در افزایش متغیرهای قانون نزولی، عملا برای $a^t y_i > b$ همگرا می شود.

۶-۵ بخش ⊕

۱۹- طرح اولیه یک شکل برای اثبات در بخش ۶-۲ نشان داده شده است. مطمئن شوید که یک وضعیت معمولی بدست آورده ایم و همه متغیرها برچسب دارند.

۷-۵ بخش ⊕

۸-۵ بخش ⊕

۲۰- نشان دهید که فاکتور مقیاس α در حل MSE مطابق با تفکیک خصی فیشر بخ صورت زیر داده شده است :

۲۱- نتیجه بخش ۵-۳ را برای نشان دادن بردار a که تابع مقیاس را مینیمم می کند تعمیم دهید :

J

مجانب را برای تخمین خطای مینیمم مربعات خطأ با تابع تفکیک بیزین $(\lambda_{11} - \lambda_{11})P(w_1|x) - (\lambda_{12} - \lambda_{22})P(w_2|x) - (\lambda_{21} - \lambda_{11})$ تولید کنید.

۲۲- با بررسی تابع مقیاس $J_m(a) = \varepsilon[(a^t y - z)^2]$ و تابع تفکیک بیزین نشان دهید که :

(a) نشان دهید که :

J_1



(b) با استفاده از اینکه میانگین شرطی z ، $g(x)$ است نشان دهید که $J_m = \frac{1}{2} \|a^t y - z\|^2$ را مینیمم می کند.
۲۳- یک تحلیل عددی از ارتباط $R^{-1}(k+1) = R^{-1}(k) + y_k y_k^t$ در تخمین احتمالی است.

(a) نشان دهید که جواب closed form را داریم :

$$\eta$$

(b) فرض کنید که $a \leq y_i \leq b < \infty$ را داریم ، نشان دهید که چرا دنباله ضرائب به صورت $\sum \eta(k) \rightarrow L < \infty$ و $\sum \eta(k) \rightarrow \infty$ می باشد.

۲۴- نشان دهید که برای قانون LMS یا Widrow-Hoff باشد سپس دنباله بردارهای وزنی به یک بردار محدود شده a با توجه به $Y^\dagger(Ya - b) = 0$ همگرا می شود.

۹-۵ بخش ⊕

۲۵- بررسی کنید که شش نقطه داده زیر :

$$\begin{matrix} a \\ b \\ c \end{matrix}$$

(a) آیا تفکیک پذیر خطی هستند؟

(b) با استفاده از روش داده شده در متن ، فرض کنید $R = I$ ، ماتریس همانی ، نرخ یادگیری بهینه معادله (۸۵) را محاسبه کنید.

۲۶- مسئله برنامه ریزی خطی فرموله شده در بخش ۲-۱۰-۵ شا مل مینیمم کردن متغیر غیرواقعی تک τ تحت الزام $a^t y_i + \tau \geq b_i$ و $b \geq 0$ باشد. نشان دهید که بردارهای وزنی نتیجه شده تابع مقیاس را مینیمم می کند

۱۱-۵ بخش ⊕

۲۷- توضیح دهید که از نظر کیفیت اگر نمونه ها دو کلاسی مجزا باشند یک سری نگاشت غیر خطی داریم با ابعاد بالاتر که نقاط تفکیک پذیر خطی را رد می کنند.

۲۸- شکل مثال ۲ ، مرز ماکریم ماشین بردار پشتیبان بکار رفته برای XOR را به فضای ۵ بعدی نگاشت می کند. شکل الگوهای آموزشی و کانتورهای تابع تفکیک به عنوان تخمینی از زیرفضای دو بعدی تعریف شده با ویژگی های $\sqrt{2}x_1, \sqrt{2}x_2, x_3$ نشان می دهد. بدون در نظر گرفتن ویژگی های ثابت و با بررسی چهار ویژگی دیگر ، برای هر یک از جفت های ویژگی $g = 1 - (\frac{x_1}{2})^2$ که دمثال نشان داده شده است ، نشان دهید که الگوهای خطا مطابق با تفکیک باشند. آیا مرزها در شکل شما یکسان هستند؟ علت را توضیح دهید.

۲۹- یک ماشین بردار پشتیبان با داده های آموزشی دو کلاسی را در نظر بگیرید.

Category		
----------	--	--



	۱	۱
	۲	۲
	۲	۰
	۰	۰
	۱	۰
	۰	۱

(a) این شش نقطه آموزشی را رسم کنیدو با بازبینی بردار وزنی برای ابرصفحه بهینه و مرزهای بهینه.

(b) بردارهای پشتیبان کدام هستند؟

(c) جواب را در فضای دوگان با پیدا کردن ضرب کننده لکرانژ تعیین نشه α_i . نتایج را با بخش (a) مقایسه کنید.

۳۰- این مسئله درباره قضیه Kuhn-Tucker برای انتقال مسائل بهینه اجباری ماشین بردار پشتیبان به دوگان می باشد. برای ماشین بردار پشتیبان، هدف پیدا کردن بردار وزنی مینیمم a با محدوده دسته بندی

$$z$$

که $z_k = \pm 1$ به کلاس هدف از هر y_k می باشد . توجه کنید که a و y افروده شده اند. (a. a و y تکرار می شوند)

(a) بهینه سازی غیر اجباری وابسته به ماشین بردار پشتیبان را بررسی کنید:

$$L$$

در فضای تعیین شده با مولفه های a و y ضرب کننده مشخص نشه α_k . جواب های مورد نظر یک نقطه تحمیلی نسبت به ماکریم می مینیمم کلی است. توضیح دهید.

(b) تخمین بعدی وابسته بهتابع نزدیک a به طور مثال بهینه سازی فرموله شده در فرم دوگان ، با دنباله ای از مراحل انجام می شود. توجه کنید که نقطه تحمیلی از مراحل اولیه است ، ما داریم :

$$\hat{}$$

مشتق جزئی را حل کنید و خاتمه دهید:

$$\hat{\hat{k}}$$

(c) اثبات کنید که نقطه گوس دار ، ابرصفحه بهینه است که یک ترکیب خطی از بردارهای آموزشی می باشد :

$$\hat{\hat{\hat{}}}$$

(d) با توجه به قضیه Kuhn-Tucker theorem ، یک ضرب کننده مشخص نشه a^* غیر صفر است اگر و فقط اگر نمونه های تطبیقی y_k ، $z_k \alpha^* y_k = 0$ را ارضاء کند. نشان دهید که به صورت زیر بیان می شود :

$$\hat{\hat{\hat{\hat{}}}}$$

(نمونه های برای a^* غیر صفر هستند به طور مثال $1 z_k \alpha^{*t} y_k = 1$ بردارهای پشتیبان هستند.)

(e) از نتایج بخش (b) و (c) برای تخمین بردارهای وزنی به طور عملی استفاده کنید و بنابراین دوگان عملی را بسازید :



\bar{L}

حل a^* از بخش (c) را برای پیدا کردن دوگان عوض کنید:

\bar{L}

-۳۱- مثال ۲ را تکرار کنید.

۱۲-۵ \oplus بخش

-۳۲- فرض کنید که هر نقطه آموزشی ۲ بعدی y_i در کلاس W_1 و یک نقطه تطبیقی متقارن y_i در W_2 وجود دارد.

(a) اثبات کنید که ابرصفحه جدا کننده یا جواب LMS باید اصلی و تازه باشد.

(b) نظریه تقارن شش نقطه با نقاط زیر را بررسی کنید :

w_1

w_2

شرایط ریاضی y را نظریه حل LMS برای مسئله یک ابرصفحه جدا کننده نیست.

(c) با تعمیم دادن نتایج . فرض کنید که از W_1 و y_2 تشکیل شده است. و نسخه متقارنی در W_2 است. شرایط y_2 مانند

جواب LMS با این نقاط جدا نمی شود.

-۳۳- pseudocode را برای یک الگوریتم چندکلاسی افزایشی ثابت بر مبنای معادله ۱۱۵ بنویسید. نظر قوت وضعف را پیدا سازی کنید.

-۳۴- با تعمیم دادن بحث بخش ۳-۸-۵ را به ترتیب ، جواب مشتق شده از معادله ۱۲۰ را اثبات کنید که با تخمین مینیمم مربعات خطای میانگین باتابع تفکیک بیز داده شده در معادله ۱۲۲ ایجاد می شود.

تمرینات کامپیوتری

چندین تمرین از داده های جدول زیر استفاده می کنند :

sample	ω_1		ω_2		ω_3		ω_4	
	x_1	x_2	x_1	x_2	x_1	x_2	x_1	x_2
1	0.1	1.1	7.1	4.2	-3.0	-2.9	-2.0	-8.4
2	6.8	7.1	-1.4	-4.3	0.5	8.7	-8.9	0.2
3	-3.5	-4.1	4.5	0.0	2.9	2.1	-4.2	-7.7
4	2.0	2.7	6.3	1.6	-0.1	5.2	-8.5	-3.2
5	4.1	2.8	4.2	1.9	-4.0	2.2	-6.7	-4.0
6	3.1	5.0	1.4	-3.2	-1.3	3.7	-0.5	-9.2
7	-0.8	-1.3	2.4	-4.0	-3.4	6.2	-5.3	-6.7
8	0.9	1.2	2.5	-6.1	-4.1	3.4	-8.7	-6.4
9	5.0	6.4	8.4	3.7	-5.1	1.6	-7.1	-9.7
10	3.9	4.0	4.1	-2.2	1.9	5.1	-8.0	-6.3



⊕ بخش ۵-۴

- ۱- گرادیان نزولی اصلی (الگوریتم اول) را بررسی کنید و الگوریتم نیوتن (الگوریتم دوم) را برای داده های جداول بکار ببرید.
- (a) دو داده ۳ بعدی را در کلاس W_1 و W_2 بکار ببرید. برای گرادیان نزولی، از $\eta(k) = 0.1$ استفاده کنید. تابع معیار استاندارد را به عنوان تابعی از تعداد تکرار رسم کنید.
- (b) تعداد کل عملیات ریاضی را در دو الگوریتم تخمین بزنید.
- (c) زمان همگرایی را تئور مقابل نرخ همگرایی رسم کنید. مینیمم نرخ یادگیری که برای رد همگرایی است چیست؟

⊕ بخش ۵-۵

- ۲۰- یک برنامه برای پیاده سازی الگوریتم پرسپترون بنویسید.
- (a) با $a=0$ شروع کنید. برنامه ها را برای داده های آموزشی W_1 و W_2 بکار ببرید. به تعداد تکرار مورد نیاز برای همگرایی توجه کنید.
- (b) برنامه را برای W_2 و W_3 بکار ببرید. مجدداً، تعداد تکرارهای مورد نیاز برای همگرایی را توجه کنید.
- (c) اختلاف بین الزام تکرار در دو حالت را توضیح دهید.

۳- الگوریتم Pocket را با معیار استاندارد از طولانی ترین دنباله ها با بهسازی نقاط دسته بندی بکار ببرید و همبستگی الگوریتم یادگیری اصلی را استفاده کنید. برای نمونه الگوریتم Pocket را در همبستگی با الگوریتم پرسپترون در مرتب کردن طرح چرخ دنده ای دنبال کنید. دو مجموعه از وزن ها وجود دارد. یکی الگوریتم پرسپترون نرمآل و یکی دیگر جدا شدنی (به طور مستقیم برای آموزش استفاده نمی شود). چیزی که "in your pocket" هر دو در شروع تصادفی انتخاب می شوند. وزن های pocket روی دیتا است کامل برای پیدا کردن بیشترین اجرا از دسته بندی مناسب آزمایش می شوند. (در ابتدا این اجرا باید کوتاه باشد). وزن های پرسپترون به طور معمول آموزش می بینند اما بعد از هر وزن بهینه شده (یا بعد از تعداد محدودی از وزن های بهینه شده)، وزن های پرسپترون روی نقاط داده ای تست می شوند، تصادفی انتخاب می شوند و با بیشترین اجرا از نقاط دسته بندی شده مناسب تعیین می شوند. اگر این طول، بزرگر از وزن های pocket باشد وزن های پرسپترون با وزن های پرسپترون جایگزین می شوندو آموزش پرسپترون پیوسته است. در این زمینه، وزن های pocket و به طور پیوسته بهبود می یابند و دسته بندی از نقاط انتخاب شده تصادفی طولانی مدت تر می شود.

- (a) یک الگوریتم pocket برای بکاربردن الگوریتم پرسپترون بنویسید.
- (b) داده هایی از W_1 و W_3 را بکار ببرید. چگونه وزن های pocket بروزرسانی می شوند؟
- ۴- با انتخاب تصادفی a شروع کنید. β^2 را محاسبه کنید (معادله ۲۱ در انتهای آموزش ۷ معادله ۲۲ را محاسبه کنید). k را برای معادله ۲۵ اثبات کنید.

۵- نشان دهید که نقطه XX اول از کلاس W_x و W_{xXX} است. به صورت دستی یک نگاشت غیر خطی از فضای ویژگی را برای جداسازی خطی آنها بسازید. یک دسته بند پرسپترون روی آنها را آموزش دهید.

۶- یک نسخه از الگوریتم آموزشی Balanced Winnow را بررسی کنید (الگوریتم ۷). دسته بندی داده های تست با خط ۲ داده شده است. نرخ همگرایی Balanced Winnow را با افزایشی ثابت، پرسپترون ساده واحد (الگوریتم ۴) روی مسئله ای با تعداد بزرگی از ویژگی های زائد مقایسه کنید. به صورت زیر دنبال کنید:



- (a) یک مجموعه آموزشی ۱۰۰۰ تایی از الگو های ۱۰۰ بعدی تولید کنید که فقط در ابتدا ۱۰ ویژگی اول آموزنده هستند. برای الگو هایی در کلاس W_1 ، با هر ۱۰ ویژگی اول تصادفی انتخاب می شوند و بطور یکسان از بازه $x_i \leq 2$ for $i = 1, \dots, 10$. به طور معکوس برای الگو هایی در W_2 ، هر ۱۰ ویژگی به صورت تصادفی انتخاب می شوند و در بازه $-2 \leq x_i \leq -1$ یکسان هستند. همه ویژگی های دیگر از هر دو کلاس با بازه $2 \leq x_i \leq +2$ انتخاب شده اند.
- (b) به صورت دستی ابرصفحه جداسازی مشاهده شده را بسازید.
- (c) تطبیق نرخ یادگیری را برای دو الگوریتم به طور تقریبی با نرخ همگرایی روی مجموعه آموزشی کامل یکسان است وقتی که فقط ۱۰ ویژگی اول بررسی می شود. فرض کنید که هر ۲۰۰۰ الگوی آموزشی فقط از ۱۰ ویژگی اول هستند.
- (d) حال دو الگوریتم را برای ۲۰۰۰ الگوی ۵۰ بعدی بکار ببرید. که در آن ۱۰ ویژگی اول آموزنده هستند و ۴۰ تای باقیمانده نیستند. تعداد کل خطاهای را در تکرارهای مختلف بدست آورید.
- (e) حال دو الگوریتم از مجموعه آموزشی کامل از ۲۰۰۰ تا الگوی ۱۰۰ بعدی را بکار ببرید.
- (f) جواب های بخش های (e)-(c) را خلاصه کنید.

⊕ بخش ۶-۵

روشن های ملایم سازی را بررسی کنید.

- (a) ملایم سازی دسته ای با مرز را پیاده سازی کنید(الگوریتم ۸) و با $a=0.1$ و $b=0$ تنظیم کنید و آن را برای داده های W_1 و W_3 بکار ببرید. تابع معیار استاندارد را به عنوان یک تابع با تعداد مجموعه های آموزشی مجهول رسم کنید.
- (b) با $a=0.5$ و $b=0$ (۱) تکرار کنید. از لحاظ کیفی هر اختلاف که شما در نرخ همگرایی پیدا می کنید را توضیح دهید.
- (c) برنامه را با استفاده از یادگیری ساده واحد تغییر دهید. مجدداً یک معیار استاندارد به عنوان یک تابع از تعدادی از مجهولات از نمونه های آموزشی را رسم کنید.
- (d) هر اختلافی را توضیح دهید. مطمئن باشید که نرخ یادگیری را بررسی کرده اید.

⊕ بخش ۸-۵

- یک الگوریتم ملایم سازی ساده واحد بنویسید و از چه معادله باید برای بروزرسانی R استفاده می کنید. برنامه را برای داده های W_2 و W_3 بکار ببرید.

⊕ بخش ۹-۵

- الگوریتم Ho-Kashyap را پیاده سازی کنید(الگوریتم ۱۱). و داده ها در کلاس W_1 و W_3 را بکار ببرید. برای کلاس های W_2 و W_4 را تکرار کنید.

⊕ بخش ۱۰-۵

- مثال بزنید جایی که قانون LMS بردارهای جداگانه لازم نیست حتی اگر یکی موجود باشد.

⊕ بخش ۱۱-۵

- ماشین بردار پشتیبان XXX را داریم. آن را برای دسته بندی W_3 و W_4 بکار ببرید.



۱۲-۵ بخش

۱۲- یک برنامه پیاده سازی تعمیم چند کلاسی از ملایم سازی نمونه های واحد بدون مرز بنویسید.

(a) آن را برای داده های هر ۴ کلاس در جدول بکار بگیرید.

(b) الگوریتم دو کلاسی ساخته شده به شکل مرزهای $w_i/\text{not}w_i$ را برای $i=1,2,3,4$ استفاده کنید. یک ناحیه دسته بندی با سیستم های چند رده (مبهم) پیدا کنید.