Линейные методы восстановления зависимостей по эмпирическим данным

В.В. Моттль

Вычислительный центр РАН Московский физико-технический институт

О.С. Середин

Тульский государственный университет

Типовая задача восстановления закономерностей в множествах объектов реального мира

Некоторое множество реально существующих объектов $\omega \in \Omega$.

Некоторое множество значений скрытой характеристики объектов $y \in Y$.

Объективно существующая скрытая функция $y(\omega): \Omega \to Y$.

Желание наблюдателя:

Иметь инструмент оценивания скрытой характеристики для реальных объектов $\hat{y}(\omega): \Omega \to Y; \quad \hat{y}(\omega) \neq y(\omega) - \text{ошибка}.$

Обучение по прецедентам:

Подмножество наблюдаемых объектов, для которых измерено значение функции $\Omega^* = \{(\omega_j, y_j), j = 1, ..., N\}, y_j = y(\omega_j).$

Задача: Продолжить функцию на все множество Ω , так чтобы можно было в дальнейшем оценивать значение рассматриваемой характеристики $\hat{y}(\omega)$ для новых объектов $\omega \in \Omega \setminus \Omega^*$.

Типовая задача восстановления закономерностей в множествах объектов реального мира

Некоторое множество реально существующих объектов $\omega \in \Omega$.

Некоторое множество значений скрытой характеристики объектов $y \in Y$.

Объективно существующая скрытая функция $y(\omega): \Omega \to Y$.

Желание наблюдателя:

Иметь инструмент оценивания скрытой характеристики для реальных объектов $\hat{y}(\omega): \Omega \to Y; \quad \hat{y}(\omega) \neq y(\omega) - \text{ошибка}.$

Простейшие случаи:

Задача распознавания образов

 $Y = \{y_1, ..., y_m\}$ – конечное неупорядоченное множество; в частности $Y = \{-1, 1\}$.

Задача восстановления числовой функции $Y = \mathbb{R}$ — множество действительных чисел.

Концептуальная база восстановления зависимостей: гипотеза компактности

Множество объектов реального мира

 $\omega \in \Omega$

Скрытая характеристика объекта (целевая характеристика)

 $y(\omega): \Omega \to Y$

Искомое решающее правило

 $\hat{y}(\omega): \Omega \to Y$

Основная идея:

Выбрать в множестве объектов некоторую метрику

$$\rho(\omega',\omega''):\Omega\times\Omega\to\mathbb{R}$$

$$\rho(\omega',\omega'') = \rho(\omega'',\omega') \geq 0, \ \rho(\omega',\omega'') > 0, \ \text{если} \ \omega' \neq \omega'', \ \rho(\omega',\omega'') + \rho(\omega'',\omega''') \geq \rho(\omega',\omega''')$$

Принимать для близких объектов $\rho(\omega', \omega'') \cong 0$ близкие решения

$$\hat{y}(\omega') = \hat{y}(\omega'')$$
 в задаче распознавания образов $Y = \{y_1, ..., y_m\}$

 $\hat{y}(\omega') \cong \hat{y}(\omega'')$ в задаче восстановления числовой зависимости $Y = \mathbb{R}$

Выбор метрик удачен, если для них выполняется гипотеза компактности (Эммануил Маркович Браверман, 1961):

Для пар объектов $\omega', \omega'' \in \Omega$, похожих в смысле выбранной метрики $\rho(\omega', \omega'') \cong 0$, значения целевой характеристики также в большинстве случаев близки $y(\omega') \cong y(\omega'')$.

Диполь в метрическом пространстве

Метрическое пространство объектов реального мира: $\omega \in \Omega$, $\rho(\omega', \omega'')$ – метрика Диполь в метрическом пространстве — упорядоченная пара: $<\alpha_{-1},\alpha_1>\in\Omega\times\Omega$

Простейшая реализация гипотезы компактности

Принадлежность произвольного объекта $\omega \in \Omega$ к одному из двух классов

$$\hat{y}(\omega) = \begin{cases} 1, \text{ если } \rho(\alpha_1, \omega) < \rho(\alpha_{-1}, \omega), \\ -1, \text{ если } \rho(\alpha_1, \omega) > \rho(\alpha_{-1}, \omega). \end{cases}$$
 Как выбрать диполь?

 $\hat{y}(\omega) = \begin{cases} 1, \, \text{если } \rho(\alpha_1, \omega) < \rho(\alpha_{-1}, \omega), \\ -1, \, \text{если } \rho(\alpha_1, \omega) > \rho(\alpha_{-1}, \omega). \end{cases}$ В множестве объектов Ω слишком мало элементов. К тому же, наблюдатель располагает лишь конечной обучающей совокупностью объектов $\{\omega_{j},\ j=1,...,N\}$

Более «тонкая» реализация гипотезы компактности для непрерывного метрического пространства

 $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ — воображаемое непрерывное метрическое пространство, в котором множество реальных объектов является подмножеством, быть может, изолированных элементов.

$$\alpha_{-1}, \alpha_1 \in \tilde{\Omega}, \ \mathcal{H}(\alpha_{-1}, \alpha_1) = \left\{ \vartheta \in \tilde{\Omega} : \rho(\alpha_{-1}, \vartheta) = \rho(\alpha_1, \vartheta) \right\}$$
 — метрическая гиперплоскость в $\tilde{\Omega}$

 $\omega_{\mathcal{H}}(\alpha_{-1},\alpha_1)\in\mathcal{H}(\alpha_{-1},\alpha_1)$ — проекция реального объекта $\omega\in\Omega$ на гиперплоскость в $\tilde{\Omega}$

Решающая функция (score function): расстолние точки от

гиперплоскости в Ω с учетом знака

$$d(\omega \mid \alpha_{-1}, \alpha_1) = \begin{cases} \rho(\omega_{\mathcal{H}}, \omega), \text{ если } \rho(\alpha_1, \omega) \leq \rho(\alpha_{-1}, \omega), \\ -\rho(\omega_{\mathcal{H}}, \omega), \text{ если } \rho(\alpha_1, \omega) > \rho(\alpha_{-1}, \omega). \end{cases}$$

Классификация:

$$\hat{y}(\omega) = \begin{cases} 1, \text{ если } d(\omega \mid \alpha_{-1}, \alpha_1) + b > 0, \\ -1, \text{ если } d(\omega \mid \alpha_{-1}, \alpha_1) + b < 0. \end{cases}$$

Числовая зависимость: $\hat{y}(\omega) = d(\omega | \alpha_{-1}, \alpha_1) + b$

$$\alpha_{10}$$
 $d(\omega | \alpha_{-1}, \alpha_{1})$
 $\mathcal{H}(\alpha_{-1}, \alpha_{1})$

Идеальные условия для реализации гипотезы компактности: Евклидова метрика в конечномерном линейном пространстве

Вектор действительных признаков $\mathbf{x}(\omega) \in \mathbb{R}^n$ погружает множество реальных объектов в \mathbb{R}^n Естественная евклидова метрика в \mathbb{R}^n

$$\rho(\omega', \omega'') = \rho(\mathbf{x}(\omega'), \mathbf{x}(\omega'')) = \rho(\mathbf{x}', \mathbf{x}'') = ||\mathbf{x}' - \mathbf{x}''|| = \left((\mathbf{x}' - \mathbf{x}'')^T (\mathbf{x}' - \mathbf{x}'')\right)^{1/2}$$

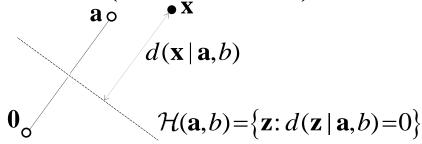
Диполь: $\alpha_1 = \mathbf{a} \in \mathbb{R}^n$, $\alpha_{-1} = \mathbf{0} \in \mathbb{R}^n$; \mathbf{a} — направляющий вектор гиперплоскости

Смещенная гиперплоскость, определяемая диполем: $\mathcal{H}(\mathbf{a},b) = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n : \mathbf{a}^T \mathbf{x} + b = 0\}, \ \mathbf{a} \in \mathbb{R}^n \}$

Решающая функция – decision (score) function:

Расстояние от точки $\mathbf{x}(\omega) \in \mathbb{R}^n$ до гиперплоскости

$$d(\mathbf{x} \mid \mathbf{a}, b) = \frac{\mathbf{a}^T \mathbf{x} + b}{(\mathbf{a}^T \mathbf{a})^{1/2}}, d(\mathbf{x} \mid \mathbf{a}, b) = \mathbf{a}^T \mathbf{x} + b \text{ при } ||\mathbf{a}|| = 1$$

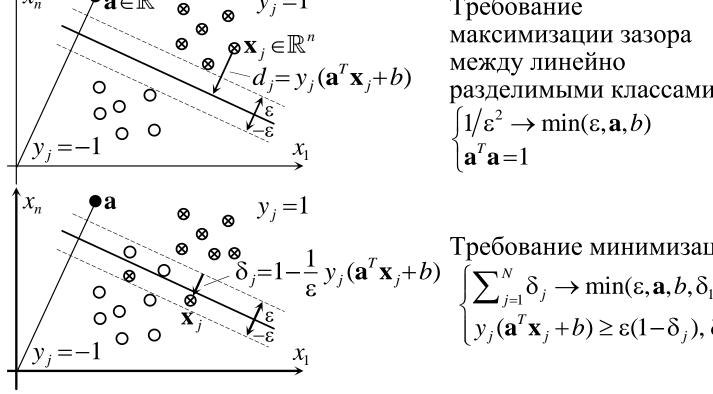


Функция потерь: Степень несоответствия значения решающей функции значению целевой характеристики объекта

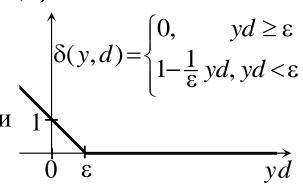


Метод опорных векторов (Support Vector Machine – SVM): Принцип максимального зазора (margin) между классами

Обучающая совокупность $\{(\mathbf{x}_j, y_j), j = 1, ..., N\}, \mathbf{x}_j \in \mathbb{R}^n, y_j \in \{-1, 1\}$



Требование разделимыми классами 1 $\begin{cases} 1/\varepsilon^2 \to \min(\varepsilon, \mathbf{a}, b) \\ \mathbf{a}^T \mathbf{a} = 1 \end{cases}$



Требование минимизации суммы штрафов
$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \to \min(\epsilon, \mathbf{a}, b, \delta_{1}, ..., \delta_{N}), \ \mathbf{a}^{T} \mathbf{a} = 1 \\ y_{j}(\mathbf{a}^{T} \mathbf{x}_{j} + b) \ge \epsilon(1 - \delta_{j}), \delta_{j} \ge 0, \ j = 1, ..., N \end{cases}$$

Компромисс:

$$\begin{cases} 1/\epsilon^2 + C\sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\epsilon, \mathbf{a}, b, \delta_1, ..., \delta_N), \ \mathbf{a}^T \mathbf{a} = 1 \end{cases}$$
 Оптимизация на сфере $\mathbf{a}^T \mathbf{a} = 1$:
 $y_j(\mathbf{a}^T \mathbf{x}_j + b) \ge \epsilon(1 - \delta_j), \delta_j \ge 0, \ j = 1, ..., N$ Невыпуклый критерий обучения

Невыпуклый критерий

$$\begin{cases} 1/\varepsilon^2 + C\sum_{j=1}^N \delta_j \rightarrow \min(\varepsilon, \mathbf{a}, b, \delta_1, ..., \delta_N), \mathbf{a}^T \mathbf{a} = 1, \\ y_j(\mathbf{a}^T \mathbf{x}_j + b) \ge \varepsilon(1 - \delta_j), \delta_j \ge 0, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Результат замены:

Выпуклый критерий обучения: Задача квадратичного программирования N+n+1 переменных, 2N ограничений Замена переменных

$$\mathbf{a} = \varepsilon \tilde{\mathbf{a}}, \ b = \varepsilon \tilde{b},$$
 тогда $\tilde{\mathbf{a}}^T \tilde{\mathbf{a}} = 1/\varepsilon^2$

$$\begin{cases} 1/\epsilon^2 + C\sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\epsilon, \tilde{\mathbf{a}}, \tilde{b}, \delta_1, ..., \delta_N), \, \tilde{\mathbf{a}}^T \tilde{\mathbf{a}} = 1/\epsilon^2, \\ y_j(\tilde{\mathbf{a}}^T \mathbf{x}_j + \tilde{b}) \ge 1 - \delta_j, \, \delta_j \ge 0, \, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

$$\begin{cases} \mathbf{a}^T \mathbf{a} + C \sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\mathbf{a} \in \mathbb{R}^n, b \in \mathbb{R}, \delta_1, ..., \delta_N \in \mathbb{R}), \\ y_j(\mathbf{a}^T \mathbf{x}_j + b) \ge 1 - \delta_j, \delta_j \ge 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Выпуклый критерий обучения: Задача квадратичного программирования N+n+1 переменных, 2N ограничений

Двойственная форма задачи: Переменные $\{\lambda_1,...,\lambda_N\}$ соответствуют обучающим объектам $\{x_1,...,x_N\}$

$$\begin{cases} \mathbf{a}^T \mathbf{a} + C \sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\mathbf{a} \in \mathbb{R}^n, b \in \mathbb{R}, \delta_1, ..., \delta_N \in \mathbb{R}), \\ y_j(\mathbf{a}^T \mathbf{x}_j + b) \ge 1 - \delta_j, \delta_j \ge 0, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

оования вуют
$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} + \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} (\mathbf{x}_{j}^{T} \mathbf{x}_{l}) \lambda_{j} \lambda_{l} \to \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, \ 0 \le \lambda_{j} \le C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

$$\mathbf{a} = \sum_{j:\lambda_{j}>0} y_{j} \lambda_{j} \mathbf{x}_{j}, \ b = -\frac{\sum_{j:0<\lambda_{j}< C/2} \lambda_{j} \sum_{l:\lambda_{l}>0} y_{l} \lambda_{l} (\mathbf{x}_{j}^{T} \mathbf{x}_{l}) + (C/2) \sum_{j:\lambda_{j}=C/2} y_{j}}{\sum_{j:0<\lambda_{j}< C/2} \lambda_{j}}, \ \delta_{j} = \begin{cases} 0, \lambda_{j} < C/2 \\ \delta_{j} > 0, \lambda_{j} = C/2 \end{cases}$$
опорные векторы

Правило классификации нового объекта $d(\mathbf{x}) = \frac{\mathbf{a}^t \mathbf{x} + b}{\mathbf{a}^T \mathbf{a}} \gtrsim 0$

Эквивалентная запись
$$d(\mathbf{x}) = \frac{\sum_{j:\lambda_j>0} y_j \lambda_j(\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}) + b}{\sum_{k:\lambda_l>0} \sum_{l:\lambda_l>0} y_k y_l(\mathbf{x}_k^T \mathbf{x}_l) \lambda_k \lambda_l} = \sum_{j:\lambda_j>0} c_j(\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}) + g \ge 0$$

Выпуклый критерий обучения: Задача квадратичного программирования N+n+1 переменных, 2N ограничений

Двойственная форма задачи: Переменные $\{\lambda_1,...,\lambda_N\}$ соответствуют объектам $\{\mathbf{x}_1,...,\mathbf{x}_N\}$ $\sum_{j=1}^N y_j \lambda_j = 0,\ 0 \le \lambda_j \le C/2,\ j=1,...,N.$

$$\begin{cases} \mathbf{a}^T \mathbf{a} + C \sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\mathbf{a} \in \mathbb{R}^n, b \in \mathbb{R}, \delta_1, ..., \delta_N \in \mathbb{R}), \\ y_j(\mathbf{a}^T \mathbf{x}_j + b) \ge 1 - \delta_j, \delta_j \ge 0, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} + \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} (\mathbf{x}_{j}^{T} \mathbf{x}_{l}) \lambda_{j} \lambda_{l} \to \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, \ 0 \le \lambda_{j} \le C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

$$\mathbf{a} = \sum_{j:\lambda_j > 0} y_j \lambda_j \mathbf{x}_j , \ b = -\frac{\sum_{j:0 < \lambda_j < C/2} \lambda_j \sum_{l:\lambda_l > 0} y_l \lambda_l (\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}_l) + (C/2) \sum_{j:\lambda_j = C/2} y_j}{\sum_{j:0 < \lambda_j < C/2} \lambda_j}, \ \delta_j = \begin{cases} 0, \lambda_j < C/2 \\ \delta_j > 0, \lambda_j = C/2 \end{cases}$$
 опорные векторы

Правило классификации нового объекта $d(\mathbf{x}) = \frac{\mathbf{a}^t \mathbf{x} + b}{\mathbf{a}^T \mathbf{a}} \gtrsim 0$

Эквивалентная запись
$$d(\mathbf{x}) = \frac{\sum_{j:\lambda_j>0} y_j \lambda_j(\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}) + b}{\sum_{k:\lambda_l>0} \sum_{l:\lambda_l>0} y_k y_l(\mathbf{x}_k^T \mathbf{x}_l) \lambda_k \lambda_l} = \sum_{j:\lambda_j>0} c_j(\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}) + g \ge 0$$

Выпуклый критерий обучения: Задача квадратичного программирования N+n+1 переменных, 2N ограничений

Двойственная форма задачи: Переменные $\{\lambda_1,...,\lambda_N\}$ соответствуют объектам $\{\mathbf{x}_1,...,\mathbf{x}_N\}$ $\sum_{j=1}^N y_j \lambda_j = 0,\ 0 \le \lambda_j \le C/2,\ j=1,...,N.$

$$\begin{cases} \mathbf{a}^T \mathbf{a} + C \sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\mathbf{a} \in \mathbb{R}^n, b \in \mathbb{R}, \delta_1, ..., \delta_N \in \mathbb{R}), \\ y_j(\mathbf{a}^T \mathbf{x}_j + b) \ge 1 - \delta_j, \delta_j \ge 0, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} + \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} (\mathbf{x}_{j}^{T} \mathbf{x}_{l}) \lambda_{j} \lambda_{l} \to \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, \ 0 \le \lambda_{j} \le C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

$$\mathbf{a} = \sum_{j:\lambda_j > 0} y_j \lambda_j \mathbf{x}_j , \ b = -\frac{\sum_{j:0 < \lambda_j < C/2} \lambda_j \sum_{l:\lambda_l > 0} y_l \lambda_l (\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}_l) + (C/2) \sum_{j:\lambda_j = C/2} y_j}{\sum_{j:0 < \lambda_j < C/2} \lambda_j}, \ \delta_j = \begin{cases} 0, \lambda_j < C/2 \\ \delta_j > 0, \lambda_j = C/2 \end{cases}$$
 опорные векторы

Правило классификации нового объекта $d(\mathbf{x}) = \frac{\mathbf{a}^t \mathbf{x} + b}{\mathbf{a}^T \mathbf{a}} \gtrless 0$

Эквивалентная запись
$$d(\mathbf{x}) = \frac{\sum_{j:\lambda_j>0} y_j \lambda_j(\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}) + b}{\sum_{k:\lambda_l>0} \sum_{l:\lambda_l>0} y_k y_l(\mathbf{x}_k^T \mathbf{x}_l) \lambda_k \lambda_l} = \sum_{j:\lambda_j>0} c_j(\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}) + g \ge 0$$

Выпуклый критерий обучения: Задача квадратичного программирования N+n+1 переменных, 2N ограничений

Двойственная форма задачи: Переменные $\{\lambda_1,...,\lambda_N\}$ соответствуют обучающим объектам $\{x_1,...,x_N\}$

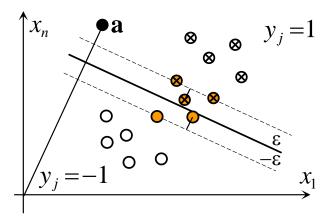
$$\begin{cases} \mathbf{a}^T \mathbf{a} + C \sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\mathbf{a} \in \mathbb{R}^n, b \in \mathbb{R}, \delta_1, ..., \delta_N \in \mathbb{R}), \\ y_j(\mathbf{a}^T \mathbf{x}_j + b) \ge 1 - \delta_j, \delta_j \ge 0, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

оования
$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} + \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} (\mathbf{x}_{j}^{T} \mathbf{x}_{l}) \lambda_{j} \lambda_{l} \to \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, \ 0 \le \lambda_{j} \le C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

$$\mathbf{a} = \sum_{j:\lambda_{j}>0} y_{j} \lambda_{j} \mathbf{x}_{j}, \ b = -\frac{\sum_{j:0<\lambda_{j}< C/2} \lambda_{j} \sum_{l:\lambda_{l}>0} y_{l} \lambda_{l} (\mathbf{x}_{j}^{T} \mathbf{x}_{l}) + (C/2) \sum_{j:\lambda_{j}=C/2} y_{j}}{\sum_{j:0<\lambda_{j}< C/2} \lambda_{j}}, \ \delta_{j} = \begin{cases} 0, \lambda_{j} < C/2 \\ \delta_{j} > 0, \lambda_{j} = C/2 \end{cases}$$
опорные векторы

Правило классификации нового объекта $d(\mathbf{x}) = \frac{\mathbf{a}^T \mathbf{x} + b}{\mathbf{a}^T \mathbf{a}} \ge 0$

Эквивалентная запись
$$d(\mathbf{x}) = \frac{\sum_{j:\lambda_j>0} y_j \lambda_j(\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}) + b}{\sum_{k:\lambda_k>0} \sum_{l:\lambda_l>0} y_k y_l(\mathbf{x}_k^T \mathbf{x}_l) \lambda_k \lambda_l} = \sum_{j:\lambda_j>0} c_j(\mathbf{x}_j^T \mathbf{x}) + g \geqslant 0$$



Метод опорных векторов Support Vector Machine (SVM)

Повтор: Диполь в метрическом пространстве

Метрическое пространство объектов реального мира: $\omega \in \Omega$, $\rho(\omega', \omega'')$ – метрика Диполь в метрическом пространстве – упорядоченная пара: $<\alpha_{-1}, \alpha_1>\in \Omega\times\Omega$

Простейшая реализация гипотезы компактности

Принадлежность произвольного объекта $\omega \in \Omega$ к одному из двух классов $\hat{y}(\omega) = \begin{cases} 1, \text{ если } \rho(\alpha_1, \omega) < \rho(\alpha_{-1}, \omega), \\ -1, \text{ если } \rho(\alpha_1, \omega) > \rho(\alpha_{-1}, \omega). \end{cases}$ В множестве объектов Ω лишком мало элементов. К тому же, наблюдатель располагает лишь конечной обучающей совокупностью объектов $\left\{\omega_j, \ j=1,...,N\right\}$

Более «тонкая» реализация гипотезы компактности для непрерывного метрического пространства

 $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ — воображаемое непрерывное метрическое пространство, в котором множество реальных объектов является подмножеством, быть может, изолированных элементов. $\alpha_{-1}, \alpha_1 \in \tilde{\Omega}, \ \mathcal{H}(\alpha_{-1}, \alpha_1) = \left\{\vartheta \in \tilde{\Omega} : \rho(\alpha_{-1}, \vartheta) = \rho(\alpha_1, \vartheta)\right\}$ — метрическая гиперплоскость в $\tilde{\Omega}$ объекта $\omega \in \Omega$ на гиперплоскость в $\tilde{\Omega}$ Решающая функция (score function): расстояние точки от расстояние точки от $d(\omega \mid \alpha_{-1}, \alpha_1) = \begin{cases} \rho(\omega_{\mathcal{H}}, \omega), \text{ если } \rho(\alpha_1, \omega) \leq \rho(\alpha_{-1}, \omega), \\ -\rho(\omega_{\mathcal{H}}, \omega), \text{ если } \rho(\alpha_1, \omega) > \rho(\alpha_{-1}, \omega). \end{cases}$

Погружение метрического пространства в линейное пространство

Соосность элементов метрического пространства

Метрическое пространство Ω с метрикой $\rho(\omega', \omega'')$:

$$\rho(\omega,\omega) = 0$$
, $\rho(\omega',\omega'') > 0$, если $\omega' \neq \omega''$;

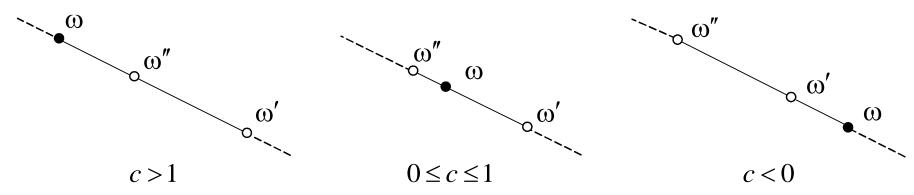
$$\rho(\omega',\omega'') = \rho(\omega'',\omega');$$

 $\rho(\omega', \omega'') + \rho(\omega'', \omega''') \ge \rho(\omega', \omega''')$ — неравенство треугольника (равенство для некоторых троек)

Упорядоченная пара элементов $<\omega',\omega''>\in\Omega\times\Omega$, действительное число $c\in\mathbb{R}$.

Элемент, соосный паре $<\omega',\omega''>$ с коэффициентом c

$$\omega = \operatorname{Coax} \left(<\omega', \omega'' > ; c \right) : \qquad \rho(\omega', \omega) = |c| \rho(\omega', \omega''), \ \rho(\omega'', \omega) = |c-1| \rho(\omega', \omega'')$$



Метрическое пространство Ω называется ординарным, если для каждой пары $<\omega',\omega''>\in \Omega\times\Omega$ и коэффициента $c\in\mathbb{R}$ существует не более одного элемента $\omega=\mathrm{Coax}\big(<\omega',\omega''>;c\big)$.

Неограниченно выпуклое метрическое пространство

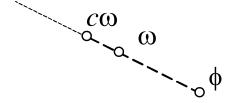
Метрическое пространство Ω называется неограниченно выпуклым, если для любой пары $<\omega',\omega''>\in \Omega\times\Omega$ и любого коэффициента $c\in\mathbb{R}$ в нем существует элемент $\omega=\mathrm{Coax}\big(<\omega',\omega''>;c\big)$.

Идея введения линейных операций в ординарном неограниченно выпуклом метрическом пространстве

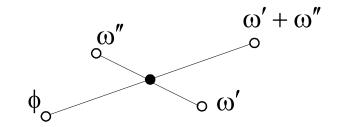
Центр метрического пространства $\phi \in \Omega$.

Умножение элемента $\omega \in \Omega$ на коэффициент

$$c\omega = \text{Coax}(\langle \phi, \omega \rangle; c)$$



Сложение элементов $\omega', \omega'' \in \Omega$ $\omega' + \omega'' = 2\text{Coax}(<\omega', \omega'' >; 1/2)$



Пример «наивной» реализации линейных операций над изображениями

Пара изображений лица человека

изображение
$$\mathbf{x}'$$

 $\mathbf{x}' = \{x'_{s'}, \mathbf{s}' \in \mathbf{T}'\}$

изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x}'' = \{x''_{s''}, \mathbf{s}'' \in \mathbf{T}''\}$





Пример «наивной» реализации линейных операций над изображениями

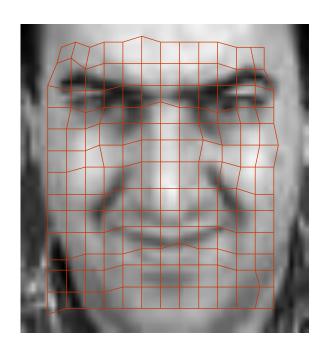
Пара изображений лица человека

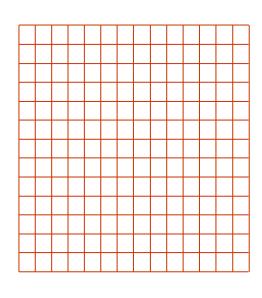
изображение
$$\mathbf{x}'$$

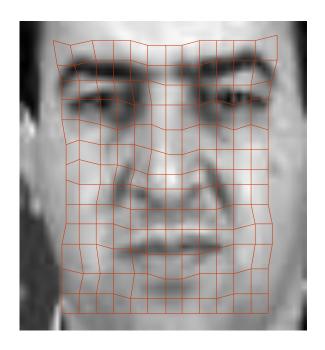
 $\mathbf{x}' = \{x'_{\mathbf{s}'}, \mathbf{s}' \in \mathbf{T}'\}$

«среднее» изображение

изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x}'' = \{x''_{\mathbf{s}''}, \mathbf{s}'' \in \mathbf{T}''\}$







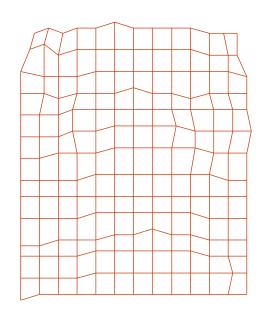
Пример «наивной» реализации линейных операций над изображениями

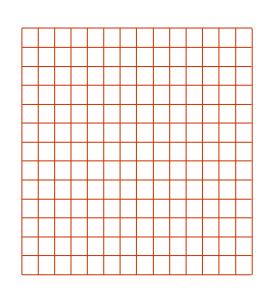
Пара изображений лица человека

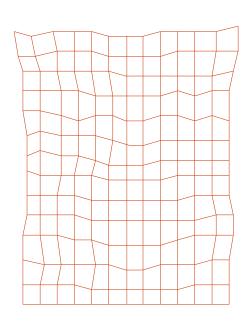
изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x}' = \{x'_{\mathbf{s}'}, \mathbf{s}' \in \mathbf{T}'\}$

«среднее» изображение изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x} = \left\{ x_{\mathbf{t}}, \mathbf{t} \in \mathbf{T} \right\}$ $\mathbf{x}'' = \left\{ x_{\mathbf{s}''}', \mathbf{s}'' \in \mathbf{T}'' \right\}$

жение изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x}'' = \{x''_{\mathbf{s}''}, \mathbf{s}'' \in \mathbf{T}''\}$







$$s'(t) = t + v_{t} / 2 \in T' \qquad \leftarrow t \in T \rightarrow s''(t) = t - v_{t} / 2 \in T''$$

$$J(V | x', x'') = \sum_{t \in T} (x'_{t+v_{t}/2} - x''_{t-v_{t}/2})^{2} + \beta \sum_{(t,u) \in G} ||v_{t} - v_{u}||^{2} \rightarrow \min$$

Метрика:
$$\rho(\mathbf{x}', \mathbf{x}'') = \left(\sum_{\mathbf{t} \in \mathbf{T}} (x'_{\mathbf{t} + \hat{\mathbf{v}}_{\mathbf{t}}/2} - x''_{\mathbf{t} - \hat{\mathbf{v}}_{\mathbf{t}}/2})^2\right)^{1/2}$$

Пример «наивной» реализации линейных операций над изображениями

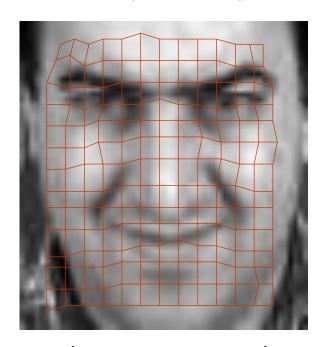
Пара изображений лица человека

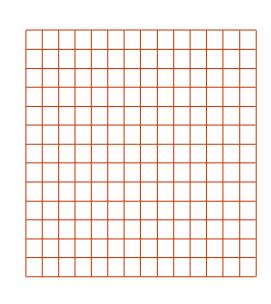
изображение
$$\mathbf{x}'$$

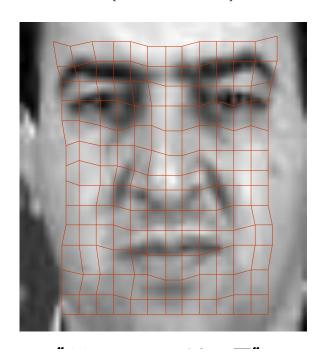
 $\mathbf{x}' = \{x'_{s'}, \mathbf{s}' \in \mathbf{T}'\}$

«среднее» изображение
$$\mathbf{x} = \{x_{\mathbf{t}}, \mathbf{t} \in \mathbf{T}\}$$

ение изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x}'' = \{x''_{\mathbf{s}''}, \mathbf{s}'' \in \mathbf{T}''\}$







Оптимальная эластичная деформация растров пары изображений

Пример «наивной» реализации линейных операций над изображениями

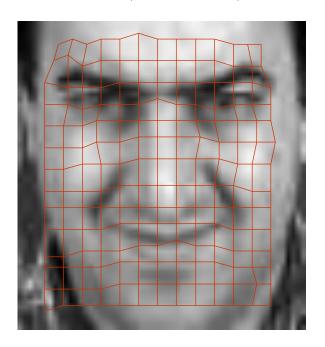
Пара изображений лица человека

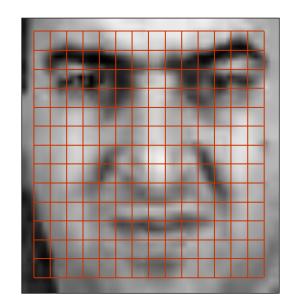
изображение
$$\mathbf{x}'$$

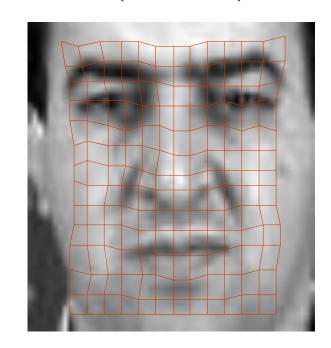
 $\mathbf{x}' = \{x'_{s'}, \mathbf{s}' \in \mathbf{T}'\}$

«среднее» изображение изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x} = \{x_{\mathbf{t}}, \mathbf{t} \in \mathbf{T}\}$ $\mathbf{x}'' = \{x_{\mathbf{s}''}, \mathbf{s}'' \in \mathbf{T}''\}$

ение изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x}'' = \{x''_{\mathbf{s}''}, \mathbf{s}'' \in \mathbf{T}''\}$







Среднее арифметическое изображение

$$\mathbf{x} = \frac{1}{2}(\mathbf{x'} + \mathbf{x''})$$

Пример «наивной» реализации линейных операций над изображениями

Пара изображений лица человека

изображение
$$\mathbf{x}'$$

 $\mathbf{x}' = \{x'_{s'}, \mathbf{s}' \in \mathbf{T}'\}$

«среднее» изображение изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x} = \{x_{\mathbf{t}}, \mathbf{t} \in \mathbf{T}\}$ $\mathbf{x}'' = \{x_{\mathbf{s}''}, \mathbf{s}'' \in \mathbf{T}''\}$

кение изображение
$$\mathbf{x}'$$
 $\mathbf{x}'' = \{x''_{\mathbf{s}''}, \mathbf{s}'' \in \mathbf{T}''\}$







Среднее арифметическое изображение

$$\mathbf{x} = \frac{1}{2}(\mathbf{x'} + \mathbf{x''})$$

- сложение коммутативно $\omega' + \omega'' = \omega'' + \omega'$ и ассоциативно $(\omega' + \omega'') + \omega''' = \omega' + (\omega'' + \omega''');$
- существует нулевой элемент $\omega + \phi = \omega$, $c\phi = \phi$;
- для каждого элемента существует обратный ему элемент $(-\omega) + \omega = \phi$;
- умножение ассоциативно $c'(c''\omega) = (c'c'')\omega$;
- умножение на единицу оставляет элемент без изменения $1\omega = \omega$;
- сложение и умножение дистрибутивны $(c'+c'')\omega = c'\omega + c''\omega$, $c(\omega'+\omega'') = c\omega' + c\omega''$;

- сложение коммутативно $\omega' + \omega'' = \omega'' + \omega'$ и ассоциативно $(\omega' + \omega'') + \omega''' = \omega' + (\omega'' + \omega''')$;
- существует нулевой элемент $\omega + \phi = \omega$, $c\phi = \phi$;
- для каждого элемента существует обратный ему элемент $(-\omega) + \omega = \phi$;
- умножение ассоциативно $c'(c''\omega) = (c'c'')\omega$;
- умножение на единицу оставляет элемент без изменения $1\omega = \omega$;
- сложение и умножение дистрибутивны $(c'+c'')\omega = c'\omega + c''\omega$, $c(\omega'+\omega'') = c\omega' + c\omega''$;

Однако не все эти требования выполняются для произвольного неограниченно выпуклого метрического пространства

Не гарантирована ассоциативность сложения.

- сложение коммутативно $\omega' + \omega'' = \omega'' + \omega'$ и ассоциативно $(\omega' + \omega'') + \omega''' = \omega' + (\omega'' + \omega''')$;
- существует нулевой элемент $\omega + \phi = \omega$, $c\phi = \phi$;
- для каждого элемента существует обратный ему элемент $(-\omega) + \omega = \phi$;
- умножение ассоциативно $c'(c''\omega) = (c'c'')\omega$;
- умножение на единицу оставляет элемент без изменения $1\omega = \omega$;
- сложение и умножение дистрибутивны $(c'+c'')\omega = c'\omega + c''\omega$, $c(\omega'+\omega'') = c\omega' + c\omega''$;

Однако не все эти требования выполняются для произвольного неограниченно выпуклого метрического пространства

Не гарантирована ассоциативность сложения.

- сложение коммутативно $\omega' + \omega'' = \omega'' + \omega'$ и ассоциативно $(\omega' + \omega'') + \omega''' = \omega' + (\omega'' + \omega''')$;
- существует нулевой элемент $\omega + \phi = \omega$, $c\phi = \phi$;
- для каждого элемента существует обратный ему элемент $(-\omega) + \omega = \phi$;
- умножение ассоциативно $c'(c''\omega) = (c'c'')\omega$;
- умножение на единицу оставляет элемент без изменения $1\omega = \omega$;
- сложение и умножение дистрибутивны $(c'+c'')\omega = c'\omega + c''\omega$, $c(\omega'+\omega'') = c\omega' + c\omega''$;

Однако не все эти требования выполняются для произвольного неограниченно выпуклого метрического пространства

Не гарантирована ассоциативность сложения.

Необходимое условие: Ординарность метрического пространства, т.е. единственность соосного элемента $x = \text{Coax}(<\omega', \omega''>; c)$.

- сложение коммутативно $\omega' + \omega'' = \omega'' + \omega'$ и ассоциативно $(\omega' + \omega'') + \omega''' = \omega' + (\omega'' + \omega''')$;
- существует нулевой элемент $\omega + \phi = \omega$, $c\phi = \phi$;
- для каждого элемента существует обратный ему элемент $(-\omega) + \omega = \phi$;
- умножение ассоциативно $c'(c''\omega) = (c'c'')\omega$;
- умножение на единицу оставляет элемент без изменения $1\omega = \omega$;
- сложение и умножение дистрибутивны $(c'+c'')\omega = c'\omega + c''\omega$, $c(\omega'+\omega'') = c\omega' + c\omega''$;

Однако не все эти требования выполняются для произвольного неограниченно выпуклого метрического пространства

Не гарантирована ассоциативность сложения.

Необходимое условие: Ординарность метрического пространства, т.е. единственность соосного элемента $x = \text{Coax}(<\omega', \omega''>; c)$.

Доказанное достаточное условие базируется на понятии евклидовой метрики.

Евклидовы метрики

Множество объектов реального мира Ω с метрикой $\rho(\omega', \omega'')$.

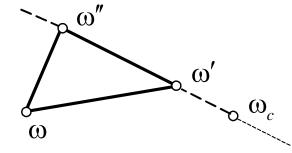
Метрика $\rho(\omega', \omega'')$ на Ω называется евклидовой, если для любого конечного подмножества элементов $\{\omega_j, j=1,...,m\}$ матрица $\left[-\rho^2(\omega_j,\omega_l), j,l=1,...,m\right]$ условно неотрицательно определена.

Квадратичная форма, образуемая этой матрицей в \mathbb{R}^m , неотрицательна на гиперплоскости с нулевой суммой аргументов $\sum_{j=1}^N \sum_{l=1}^N \left(-\rho^2(\omega_j,\omega_l)\right) a_j a_l \ge 0$, если $\sum_{j=1}^N a_j = 0$

Теорема 1. Евклидова метрика ординарна — для каждой пары $<\omega',\omega''>\in \Omega\times\Omega$ и коэффициента $c\in\mathbb{R}$ существует не более одного элемента $\omega_c=\operatorname{Coax}(<\omega',\omega''>;c)\in\Omega$.

Теорема 2. В метрическом пространстве с евклидовой метрикой для всякого элемента $\omega_c = \operatorname{Coax} \left(< \omega', \omega'' > ; c \right)$ определены значения расстояний до всех элементов $\omega \in \Omega$:

$$\rho^{2}(\omega, \omega_{c}) = c^{2}\rho^{2}(\omega, \omega') + (1-c)^{2}\rho^{2}(\omega, \omega'') - c(1-c)\rho^{2}(\omega', \omega'')$$



Евклидовы метрики

Множество объектов реального мира Ω с метрикой $\rho(\omega', \omega'')$.

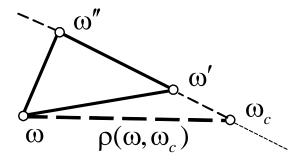
Метрика $\rho(\omega', \omega'')$ на Ω называется евклидовой, если для любого конечного подмножества элементов $\{\omega_j, j=1,...,m\}$ матрица $\left[-\rho^2(\omega_j,\omega_l), j,l=1,...,m\right]$ условно неотрицательно определена.

Квадратичная форма, образуемая этой матрицей в \mathbb{R}^m , неотрицательна на гиперплоскости с нулевой суммой аргументов $\sum_{j=1}^N \sum_{l=1}^N \left(-\rho^2(\omega_j,\omega_l)\right) a_j a_l \ge 0$, если $\sum_{j=1}^N a_j = 0$

Теорема 1. Евклидова метрика ординарна — для каждой пары $<\omega',\omega''>\in \Omega\times\Omega$ и коэффициента $c\in\mathbb{R}$ существует не более одного элемента $\omega_c=\operatorname{Coax}(<\omega',\omega''>;c)\in\Omega$.

Теорема 2. В метрическом пространстве с евклидовой метрикой для всякого элемента $\omega_c = \text{Coax}(<\omega',\omega''>;c)$ определены значения расстояний до всех элементов $\omega \in \Omega$:

$$\rho^{2}(\omega, \omega_{c}) = c^{2} \rho^{2}(\omega, \omega') + (1 - c)^{2} \rho^{2}(\omega, \omega'') - c(1 - c) \rho^{2}(\omega', \omega'')$$



Евклидовы метрики

Множество объектов реального мира Ω с метрикой $\rho(\omega', \omega'')$.

Метрика $\rho(\omega', \omega'')$ на Ω называется евклидовой, если для любого конечного подмножества элементов $\{\omega_j, j=1,...,m\}$ матрица $\left[-\rho^2(\omega_j,\omega_l), j,l=1,...,m\right]$ условно неотрицательно определена.

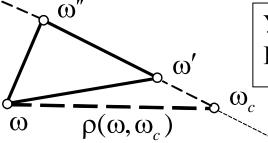
Квадратичная форма, образуемая этой матрицей в \mathbb{R}^m , неотрицательна на гиперплоскости с нулевой суммой аргументов

$$\sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) a_{j} a_{l} \geq 0, \text{ если } \sum_{j=1}^{N} a_{j} = 0$$
ентов

Теорема 1. Евклидова метрика ординарна — для каждой пары $<\omega',\omega''>\in \Omega\times\Omega$ и коэффициента $c\in\mathbb{R}$ существует не более одного элемента $\omega_c=\operatorname{Coax}(<\omega',\omega''>;c)\in\Omega$.

Теорема 2. В метрическом пространстве с евклидовой метрикой для всякого элемента $\omega_c = \operatorname{Coax} \left(< \omega', \omega'' > ; c \right)$ определены значения расстояний до всех элементов $\omega \in \Omega$:

$$\rho^{2}(\omega, \omega_{c}) = c^{2} \rho^{2}(\omega, \omega') + (1 - c)^{2} \rho^{2}(\omega, \omega'') - c(1 - c) \rho^{2}(\omega', \omega'')$$



Условность этого утверждения: Если $\omega_c \in \Omega$ существует!

Пополнение метрического пространства с евклидовой метрикой

Множество объектов реального мира Ω с евклидовой метрикой $\rho(\omega', \omega'')$.

Если для какой-либо пары $<\omega',\omega''>\Omega$ и какого-либо коэффициента $c\in\mathbb{R}$ в множестве Ω не существует соосного элемента $\omega_c=\mathrm{Coax}\left(<\omega',\omega''>;c\right)$, то расширим это множество, добавив в него такой элемент $\tilde{\Omega}=\Omega\bigcup\{\omega_c\}$.

Так же поступим со всеми парами $<\omega',\omega''>\Omega$, всеми числами $c\in\mathbb{R}$, и со всеми парами, образуемыми полученными соосными элементами.

Результат: Гипотетическое метрическое пространство $\tilde{\Omega} \supset \Omega$, неограниченное и выпуклое, содержащее исходное множество объектов реального мира.

Неограниченное выпуклое метрическое пространство с евклидовой метрикой будем называть евклидовым метрическим пространством.

Множество всех элементов, соосных паре элементов $<\omega',\omega''>\in \tilde{\Omega}\times\tilde{\Omega},\ \omega'\neq\omega''$, будем называть осью в $\tilde{\Omega}$, определяемой этой парой:

$$\tilde{\Omega}_{2}(\omega', \omega'') = \left\{ \omega_{c} = \operatorname{Coax}\left(\langle \omega', \omega'' \rangle; c\right), c \in \mathbb{R} \right\}$$

Евклидово метрическое пространство $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ вместе с любой парой его элементов $<\omega',\omega''>\in \tilde{\Omega}\times \tilde{\Omega}$ содержит также и всю определяемую ими ось.

Пополнение метрического пространства с евклидовой метрикой

Множество объектов реального мира Ω с евклидовой метрикой $\rho(\omega', \omega'')$.

Если для какой-либо пары $<\omega',\omega''>\Omega$ и какого-либо коэффициента $c\in\mathbb{R}$ в множестве Ω не существует соосного элемента $\omega_c=\mathrm{Coax}\left(<\omega',\omega''>;c\right)$, то расширим это множество, добавив в него такой элемент $\tilde{\Omega}=\Omega\bigcup\{\omega_c\}$.

Так же поступим со всеми парами $<\omega',\omega''>\Omega$, всеми числами $c\in\mathbb{R}$, и со всеми парами, образуемыми полученными соосными элементами.

Результат: Гипотетическое метрическое пространство $\tilde{\Omega} \supset \Omega$, неограниченное и выпуклое, содержащее исходное множество объектов реального мира.

Неограниченное выпуклое метрическое пространство с евклидовой метрикой будем называть евклидовым метрическим пространством.

Множество всех элементов, соосных паре элементов $<\omega',\omega''>\in \tilde{\Omega}\times\tilde{\Omega},\ \omega'\neq\omega''$, будем называть осью в $\tilde{\Omega}$, определяемой этой парой:

$$\tilde{\Omega}_{2}(\omega', \omega'') = \left\{ \omega_{c} = \operatorname{Coax}\left(< \omega', \omega'' >; c \right), c \in \mathbb{R} \right\}$$

Евклидово метрическое пространство $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ вместе с любой парой его элементов $<\omega',\omega''>\in \tilde{\Omega}\times \tilde{\Omega}$ содержит также и всю определяемую ими ось.

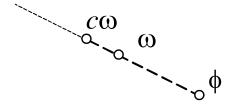
Минимальное евклидово метрическое пространство $\tilde{\Omega} \supset \Omega$, содержащее данное метрическое пространство Ω , будем называть его неограниченным выпуклым замыканием.

Линейные операции в евклидовом метрическом пространстве

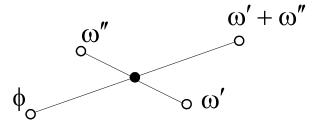
Произвольный выбор центра метрического пространства $\phi \in \tilde{\Omega}$.

Умножение элемента $\omega \in \tilde{\Omega}$ на коэффициент Сложение элементов $\omega', \omega'' \in \tilde{\Omega}$

$$c\omega = \text{Coax}(<\phi,\omega>;c)$$



 $\omega' + \omega'' = 2\text{Coax}(\langle \omega', \omega'' \rangle; 1/2)$



Скалярное произведение двух элементов (потенциальная функция, кернел)

$$K_{\phi}(\omega', \omega'') = \frac{1}{2} \left[\rho^2(\omega', \phi) + \rho^2(\omega'', \phi) - \rho^2(\omega', \omega'') \right]$$

- Сложение коммутативно $\omega' + \omega'' = \omega'' + \omega'$ и ассоциативно $(\omega' + \omega'') + \omega''' = \omega' + (\omega'' + \omega''')$;
- существует нулевой элемент $\omega + \phi = \omega$, $c\phi = \phi$;
- для каждого элемента существует обратный ему элемент $(-\omega) + \omega = \phi$;
- умножение ассоциативно $c'(c''\omega) = (c'c'')\omega$;
- умножение на единицу оставляет элемент без изменения $1\omega = \omega$;
- сложение и умножение дистрибутивны $(c'+c'')\omega = c'\omega + c''\omega$, $c(\omega'+\omega'') = c\omega' + c\omega''$;
- скалярное произведение линейно, $K_{\phi}(c'\omega' + c''\omega'', \omega''') = c'K_{\phi}(\omega', \omega''') + c''K_{\phi}(\omega'', \omega''');$
- $K_{\phi}(\omega, \omega)$ ≥ 0, причем $K_{\phi}(\omega, \omega)$ = 0 тогда и только тогда, когда ω = ϕ ;

$$-\rho(\omega', \omega'') = \left[K_{\phi}(\omega', \omega') + K_{\phi}(\omega'', \omega'') - 2K_{\phi}(\omega', \omega'')\right]^{1/2}.$$

$$\geq 0$$

Потенциальная функция (кернел) на множестве объектов, определяемая евклидовой метрикой

Множество объектов реального мира $\omega \in \Omega$ \emptyset евклидова метрика $\rho(\omega', \omega''): \Omega \times \Omega \to \mathbb{R}:$ условно положительно определенные матрицы $\left[-\rho^2(\omega_j, \omega_l), j, l=1,...,m\right]$

пополнение метрического пространства Ω всеми соосными элементами $\Omega \supseteq \Omega$ и продолжение евклидовой метрики

выбор центра
$$\phi \in \tilde{\Omega}$$

линейные операции в $\tilde{\Omega}$ с нулевым элементом $\phi \in \tilde{\Omega}$ и скалярным произведением $K_{\phi}(\omega',\omega'')$: положительно определенные матрицы $\left[K_{\phi}(\omega_{j},\omega_{l}),\,j,l=1,...,m\right]$

преобразование кернела при изменении центра
$$\tilde{\phi} \in \tilde{\Omega}$$
 $K_{\tilde{\phi}}(\omega', \omega'') = K_{\phi}(\omega', \omega'') - K_{\phi}(\omega', \tilde{\phi}) - K_{\phi}(\omega'', \tilde{\phi}) + K_{\phi}(\tilde{\phi}, \tilde{\phi})$

Евклидова метрика в Ω порождает класс линейных пространств $\tilde{\Omega} \supseteq \Omega$ с разными нулевыми элементами, разными линейными операциями, разными скалярными произведениями, но с одной и той же евклидовой метрикой $\rho(\omega', \omega'')$.

Евклидова метрика на множестве объектов, определяемая потенциальной функцией (кернелом)

Множество объектов реального мира $\omega \in \Omega$ \downarrow кернел $K(\omega',\omega''):\Omega \times \Omega \to \mathbb{R}:$ положительно определенные матрицы $\left[K(\omega_j,\omega_l),\,j,l=1,...,m\right]$ евклидова метрика $\rho(\omega',\omega''):\Omega \times \Omega \to \mathbb{R}$

пополнение метрического пространства Ω всеми соосными элементами $\Omega \supseteq \Omega$ и продолжение евклидовой метрики

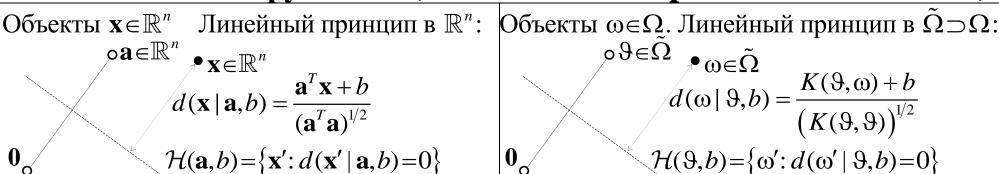
центр автоматически определен как $\phi \in \tilde{\Omega}$: $K(\phi, \phi) = 0$

линейные операции в $\tilde{\Omega}$ с нулевым элементом $\phi \in \tilde{\Omega}$ и скалярным произведением $K(\omega', \omega'')$

преобразование кернела при изменении центра $\phi \in \Omega$ $K_{\tilde{\phi}}(\omega', \omega'') = K(\omega', \omega'') - K(\omega', \tilde{\phi}) - K(\omega'', \tilde{\phi}) + K(\tilde{\phi}, \tilde{\phi})$

Класс эквивалентных кернелов в Ω порождает класс линейных пространств $\Omega \supseteq \Omega$ с разными нулевыми элементами, разными линейными операциями, разными скалярными произведениями, но с одной и той же евклидовой метрикой $\rho(\omega', \omega'')$.

Линейный принцип восстановления зависимостей на основе потенциальной функции (Kernel-based Dependence Estimation)



Распознавание объектов двух классов, метод опорных векторов

Критерий обучения в
$$\mathbb{R}^n$$
:

$$\begin{cases} \mathbf{a}^{T}\mathbf{a} + C\sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \rightarrow \min(\mathbf{a} \in \mathbb{R}^{n}, b \in \mathbb{R}, \delta_{1}, ..., \delta_{N} \in \mathbb{R}), \\ y_{j}(\mathbf{a}^{T}\mathbf{x}_{j} + b) \geq 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \geq 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases} \begin{cases} K(\vartheta, \vartheta) + C\sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \rightarrow \min(\vartheta \in \widetilde{\Omega}, b \in \mathbb{R}, \delta_{1}, ..., \delta_{N} \in \mathbb{R}), \\ y_{j}(K(\vartheta, \omega_{j}) + b) \geq 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \geq 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Двойственная задача:

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} \mathbf{x}_{j}^{T} \mathbf{x}_{l} \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, \ 0 \leq \lambda_{j} \leq C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Правило классификации нового объекта:

$$d(\mathbf{x}) \propto \sum_{j:\lambda_j>0} y_j \lambda_j \left[\mathbf{x}_j^T \mathbf{x} \right] + b = \sum_{j:\lambda_j>0} c_j \left[\mathbf{x}_j^T \mathbf{x} \right] + b \ge 0$$

Критерий обучения в Ω :

$$\begin{cases}
K(9,9) + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \rightarrow \min(9 \in \tilde{\Omega}, b \in \mathbb{R}, \delta_{1}, ..., \delta_{N} \in \mathbb{R}) \\
y_{j}(K(9,\omega_{j}) + b) \geq 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \geq 0, j = 1, ..., N.
\end{cases}$$

Двойственная задача:

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} K(\omega_{j}, \omega_{k}) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, \quad 0 \leq \lambda_{j} \leq C/2, \quad j = 1, ..., N. \end{cases}$$

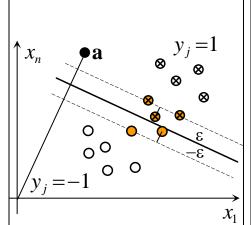
Правило классификации нового объекта:

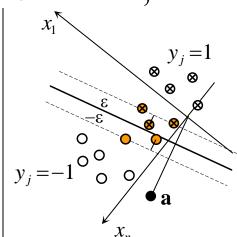
$$d(\omega) \propto \sum_{j:\lambda_j>0} y_j \lambda_j \overline{K(\omega_j, \omega)} + b = \sum_{j:\lambda_j>0} c_j \overline{K(\omega_j, \omega)} + b \geq 0$$

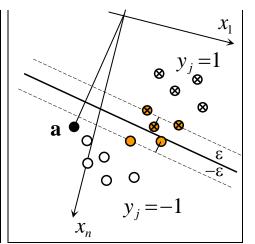
Напомним: Существует континуум линейных пространств и кернелов, выражающих одну и ту же евклидову метрику, различающихся лишь выбором нулевого элемента.

Правило классификации нового объекта, полученное по обучающей совокупности, определяется только взаимными евклидовыми расстояниями между объектами обучающей совокупности $\left\{\rho(\omega_{j},\omega_{l}),\ y(\omega_{j}),\ j,l=1,...,N\right\}$

В частности, в \mathbb{R}^n : $\rho(\omega_j, \omega_l) = ||\mathbf{x}_j - \mathbf{x}_l||$







В линейном пространстве Ω , определяемом кернелом:

$$\rho(\omega_j, \omega_l) = \left[K_{\phi}(\omega_j, \omega_j) + K_{\phi}(\omega_l, \omega_l) - 2K_{\phi}(\omega_j, \omega_l) \right]^{1/2}$$

Правило классификации нового объекта:

$$d(\mathbf{x}) \propto \sum_{j: onophile oбъекты} c_j \mathbf{x}_j^T \mathbf{x} + b \gtrless 0$$
 $d(\omega) \propto \sum_{j: onophile oбъекты} c_j K(\omega_j, \omega) + b \gtrless 0$

При переносе нуля линейного пространства коэффициенты c_j , определяющие расстояние объекта от метрической гиперплоскости, будут изменяться, но состав множества опорных объектов и само значение расстояния остается неизменным.

Как обойтись без выбора нулевого элемента при погружении множества объектов с евклидовой метрикой в линейное пространство?

Как обеспечить возможность интерполяции непосредственно между элементами евклидова метрического пространства при выборе метрической гиперплоскости?

Аффинные операции в евклидовом метрическом пространстве

Пусть Ω — множество объектов реального мира с евклидовой метрикой $\rho(\omega', \omega'')$:

$$\sum\nolimits_{j=1}^{m}\sum\nolimits_{l=1}^{m}\Bigl(-\rho^{2}(\omega_{j},\omega_{l})\Bigr)a_{j}a_{l}\geq0,\,\text{если}\,\sum\nolimits_{j=1}^{m}a_{j}=0.$$

Пусть $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ — евклидово метрическое пространство, являющееся его неограниченным выпуклым замыканием.

Напомним, что евклидово метрическое пространство $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ вместе с любой парой его элементов $<\omega',\omega''>\in \tilde{\Omega}\times\tilde{\Omega}$ содержит также и всю определяемую ими ось $\tilde{\Omega}_2(\omega',\omega'')=\left\{\omega_c=\operatorname{Coax}\left(<\omega',\omega''>;c\right),c\in\mathbb{R}\right\}\subset\tilde{\Omega}$.

Обобщим понятие соосности на произвольную конечную неупорядоченную совокупность элементов евклидова метрического пространства $\{\omega_1,...,\omega_m\}\subset \tilde{\Omega}$.

Пусть $\mathbf{c} = (c_1 \cdots c_m)^T \in \mathbb{R}^m$ — числовой вектор, такой что условию $\sum_{j=1}^m c_j = 1$, т.е. $\mathbf{1}^T \mathbf{c} = 1$.

Рассмотрим семейство функций $f(\omega | \omega_1,...,\omega_m; c_1,...,c_m) = \sum_{j=1}^m c_j \rho^2(\omega_j,\omega), \ \tilde{\Omega} \xrightarrow{\omega_1,...,\omega_m} \mathbb{R}.$

Теорема. В евклидовом метрическом пространстве существует единственный элемент $\omega_{\mathbf{c}} = \arg\min_{\omega \in \tilde{\Omega}} \sum_{j=1}^m c_j \rho^2(\omega_j, \omega)$.

Определение. Элемент $\omega_{\mathbf{c}} \in \tilde{\Omega}$ называется аффинной комбинацией элементов $\{\omega_1,...,\omega_m\} \subset \tilde{\Omega}$ с коэффициентами $\mathbf{c} \in \mathbb{R}^m$, $\mathbf{1}^T \mathbf{c} = 1$, и обозначается $\omega_{\mathbf{c}} = \mathbf{A}_{i=1}^m c_i \omega_i$.

Аффинные операции в евклидовом метрическом пространстве

Пусть $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ — евклидово метрическое пространство, являющееся неограниченным выпуклым замыканием множества объектов реального мира Ω .

Напомним, что евклидово метрическое пространство $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ вместе с любой парой его элементов $<\omega',\omega''>\in \tilde{\Omega}\times \tilde{\Omega}$ содержит также и всю определяемую ими ось $\tilde{\Omega}_2(\omega',\omega'')=\left\{\omega_c=\operatorname{Coax}\left(<\omega',\omega''>;c\right),c\in\mathbb{R}\right\}\subset \tilde{\Omega}$.

Обобщим понятие соосности на произвольную конечную неупорядоченную совокупность элементов евклидова метрического пространства $\{\omega_1,...,\omega_m\}\subset \tilde{\Omega}$.

Пусть $\mathbf{c} = (c_1 \cdots c_m)^T \in \mathbb{R}^m$ — числовой вектор, такой что условию $\sum_{j=1}^m c_j = 1$, т.е. $\mathbf{1}^T \mathbf{c} = 1$.

Рассмотрим семейство функций $f(\omega | \omega_1,...,\omega_m; c_1,...,c_m) = \sum_{j=1}^m c_j \rho^2(\omega_j,\omega), \tilde{\Omega} \xrightarrow{\omega_1,...,\omega_m} \mathbb{R}.$

Теорема. В евклидовом метрическом пространстве существует единственный элемент $\omega_{\mathbf{c}} = \arg\min_{\omega \in \tilde{\Omega}} \sum_{j=1}^{m} c_{j} \rho^{2}(\omega_{j}, \omega)$.

Определение. Элемент $\omega_{\mathbf{c}} \in \tilde{\Omega}$ называется аффинной комбинацией элементов $\{\omega_1,...,\omega_m\} \subset \tilde{\Omega}$ с коэффициентами $\mathbf{c} \in \mathbb{R}^m$, $\mathbf{1}^T \mathbf{c} = 1$, и обозначается $\omega_{\mathbf{c}} = \mathbf{A}_{i=1}^m c_i \omega_i$.

В частности, соосный элемент $\omega_c = \text{Coax}(<\omega',\omega''>;c)$ является аффинной комбинацией двух элементов ω_1 и ω_2 с коэффициентами $c_1 = c$ и $c_2 = 1 - c$.

Аффинные операции в евклидовом метрическом пространстве

Пусть $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ — евклидово метрическое пространство, являющееся неограниченным выпуклым замыканием множества объектов реального мира Ω .

Напомним, что евклидово метрическое пространство $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ вместе с любой парой его элементов $<\omega',\omega''>\in \tilde{\Omega}\times \tilde{\Omega}$ содержит также и всю определяемую ими ось $\tilde{\Omega}_2(\omega',\omega'')=\left\{\omega_c=\operatorname{Coax}\left(<\omega',\omega''>;c\right),c\in\mathbb{R}\right\}\subset \tilde{\Omega}$.

Обобщим понятие соосности на произвольную конечную неупорядоченную совокупность элементов евклидова метрического пространства $\{\omega_1,...,\omega_m\}\subset \tilde{\Omega}$.

Пусть $\mathbf{c} = (c_1 \cdots c_m)^T \in \mathbb{R}^m$ — числовой вектор, такой что условию $\sum_{j=1}^m c_j = 1$, т.е. $\mathbf{1}^T \mathbf{c} = 1$.

Рассмотрим семейство функций $f(\omega | \omega_1,...,\omega_m; c_1,...,c_m) = \sum_{j=1}^m c_j \rho^2(\omega_j,\omega), \tilde{\Omega} \xrightarrow{c_1,...,c_m}^{\omega_1,...,\omega_m} \mathbb{R}.$

Теорема. В евклидовом метрическом пространстве существует единственный элемент $\omega_{\mathbf{c}} = \arg\min_{\omega \in \tilde{\Omega}} \sum_{j=1}^{m} c_{j} \rho^{2}(\omega_{j}, \omega)$.

Определение. Элемент $\omega_{\mathbf{c}} \in \tilde{\Omega}$ называется аффинной комбинацией элементов $\{\omega_1,...,\omega_m\} \subset \tilde{\Omega}$ с коэффициентами $\mathbf{c} \in \mathbb{R}^m$, $\mathbf{1}^T \mathbf{c} = 1$, и обозначается $\omega_{\mathbf{c}} = \mathbf{A}_{i=1}^m c_i \omega_i$.

Теорема. Евклидово расстояние между произвольным элементом $\omega \in \tilde{\Omega}$ и заданной аффинной комбинацией $\omega_{\mathbf{c}} = A_{j=1}^m c_j \omega_j$, $\{\omega_1, ..., \omega_m\} \subset \tilde{\Omega}$, $\mathbf{1}^T \mathbf{c} = 1$, определяется выражением $\rho^2(\omega_{\mathbf{c}}, \omega) = \sum_{j=1}^m c_j \rho^2(\omega_j, \omega) - (1/2) \sum_{j=1}^m \sum_{l=1}^m c_j c_l \rho^2(\omega_j, \omega_l)$

Евклидово аффинное пространство

Аффинная комбинация конечной совокупности элементов евклидова метрического пространства $\{\omega_1,...,\omega_m\}\subset \tilde{\Omega}$ с коэффициентами $\mathbf{c}=(c_1\cdots c_m)^T\in \mathbb{R}^m, \sum_{j=1}^m c_j=1$:

$$\omega_{\mathbf{c}} = \mathbf{A}_{j=1}^m c_j \omega_j = \underset{\omega \in \tilde{\Omega}}{\operatorname{arg \, min}} \sum_{j=1}^m c_j \rho^2(\omega_j, \omega) \in \tilde{\Omega}.$$

Евклидово расстояние между произвольным элементом $\omega \in \tilde{\Omega}$ и заданной аффинной комбинацией $\omega_{\mathbf{c}} = \mathbf{A}_{j=1}^m c_j \omega_j$ определяется выражением

$$\rho^2(\omega_{\mathbf{c}}, \omega) = \sum_{j=1}^m c_j \rho^2(\omega_j, \omega) - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^m \sum_{l=1}^m c_j c_l \rho^2(\omega_j, \omega_l)$$

Наличие операции аффинной комбинации любого конечного числа элементов позволяет называть евклидово метрическое пространство $\tilde{\Omega}$ евклидовым аффинным пространством. От евклидова линейного пространства его отличает только отсутствие нулевого элемента. Если дополнительно назначить любой элемент в качестве нулевого $\phi \in \tilde{\Omega}$, то евклидова метрика $\rho(\omega',\omega'')$ порождает в $\tilde{\Omega}$, во-первых, линейные операции сложения двух элементов и умножения элемента на действительный коэффициент, и, во-вторых, скалярное произведение (кернел): $K_{\phi}(\omega',\omega'') = (1/2) \Big[\rho^2(\omega',\phi) + \rho^2(\omega'',\phi) - \rho^2(\omega',\omega'') \Big]$.

Евклидова метрика $\rho(\omega', \omega'')$ порождает континуум разных линейных пространств и кернелов, но все они определяют одну и ту же исходную метрику

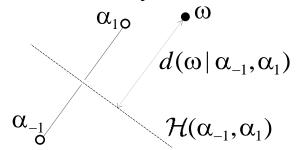
$$\rho(\omega', \omega'') = \left[K_{\phi}(\omega', \omega') + K_{\phi}(\omega'', \omega'') - 2K_{\phi}(\omega', \omega'') \right]^{1/2}.$$

Диполь и аффинная гиперплоскость в евклидовом метрическом (аффинном) пространство

Евклидово метрическое (аффинное) пространство $\tilde{\Omega} \supset \Omega$ с метрикой $\rho(\omega', \omega'')$. Диполь $<\alpha_{-1},\alpha_1>\in \tilde{\Omega}\times \tilde{\Omega}, \quad \alpha_{-1},\alpha_1\in \tilde{\Omega}-$ узлы диполя. $\tilde{\Omega}(\alpha_{-1},\alpha_1) = \left\{ \vartheta \in \tilde{\Omega} : \rho(\alpha_{-1},\vartheta) = \rho(\alpha_1,\vartheta) \right\} - a \varphi \varphi$ инная гиперплоскость. $\omega \in \Omega$ – произвольный элемент евклидова метрического пространства, $d(\omega | \alpha_{-1}, \alpha_{1})$ – его расстояние до аффинной гиперплоскости с учетом знака.

Теорема.

$$d(\omega | \alpha_{-1}, \alpha_1) = \frac{\rho^2(\alpha_{-1}, \omega) - \rho^2(\alpha_1, \omega)}{2\rho^2(\alpha_{-1}, \alpha_1)} \rho(\alpha_{-1}, \alpha_1).$$



Задача обучения распознаванию объектов двух классов: Принцип максимизации зазора (аналог задачи SVM)

Обучающая совокупность: $\{\rho(\omega_i, \omega_l), y(\omega_i) = \pm 1; j, l = 1,..., N\}$

$$\begin{cases} \frac{1}{\varepsilon^2} + C \sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\alpha_{-1}, \alpha_1 \in \tilde{\Omega}, \varepsilon, \delta_1, ..., \delta_N), & \alpha_{-1} = A_{j=1}^N q_{-1,j} \omega_j, & \alpha_1 = A_{j=1}^N q_{1,j} \omega_j, \\ d(\omega \mid \alpha_{-1}, \alpha_1) \ge \varepsilon - \delta_j, \delta_j \ge 0, \ j = 1, ..., N, \ \rho(\alpha_{-1}, \alpha_1) = 1. \end{cases} \xrightarrow{q_{-1,j} = g_j - (\frac{1}{2} - \overline{c}) a_j, \ q_{1,j} = g_j + (\frac{1}{2} + \overline{c}) a_j, \\ \sum_{j=1}^N g_j = 1 - \text{любые числа}, \quad \sum_{j=1}^N a_j = 0. \end{cases}$$

Представление искомых узлов диполя:

$$lpha_{-1} = A_{j=1}^N q_{-1,j} \omega_j, \qquad \alpha_1 = A_{j=1}^N q_{1,j} \omega_j, \ q_{-1,j} = g_j - (\frac{1}{2} - C) a_j, \ q_{1,j} = g_j + (\frac{1}{2} + C) a_j, \ \sum_{j=1}^N g_j = 1 - \text{любые числа}, \ \sum_{j=1}^N a_j = 0.$$

Обучающая совокупность: $\left\{ \rho(\omega_j, \omega_l), y(\omega_j) = \pm 1; j, l = 1, ..., N \right\}$

Представление искомых узлов диполя:

$$\begin{cases} \frac{1}{\varepsilon^2} + C \sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\alpha_{-1}, \alpha_1 \in \tilde{\Omega}, \varepsilon, \delta_1, ..., \delta_N), & \alpha_{-1} = A_{j=1}^N q_{-1,j} \omega_j, & \alpha_1 = A_{j=1}^N q_{1,j} \omega_j, \\ d(\omega \mid \alpha_{-1}, \alpha_1) \ge \varepsilon - \delta_j, \delta_j \ge 0, \ j = 1, ..., N, \ \rho(\alpha_{-1}, \alpha_1) = 1. \end{cases} \xrightarrow{q_{-1,j} = g_j - (\frac{1}{2} - C)[a_j]} q_{1,j} = g_j + (\frac{1}{2} + C)[a_j], \\ \sum_{j=1}^N g_j = 1 - \text{любые числа}, \sum_{j=1}^N [a_j] = 0. \end{cases}$$

В условиях принятых предположений достаточно искать дискриминантную функцию в виде

$$d(\omega | a_1, ..., a_N, b) = \frac{1}{2} \left(\sum_{j=1}^{N} a_j \left(-\rho^2(\omega_j, \omega) \right) + b \right)$$

Эквивалентная формулировка задачи:

$$\begin{cases} \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) a_{j} a_{l} + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \rightarrow \min(a_{1}, ..., a_{N}, b, \delta_{1}, ..., \delta_{N}), \\ y_{j} \left[\sum_{l=1}^{N} a_{l} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) + b \right] \geq 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \geq 0, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Обучающая совокупность: $\{\rho(\omega_i, \omega_l), y(\omega_i) = \pm 1; j, l = 1, ..., N\}$

Представление искомых узлов диполя: $\begin{cases} \frac{1}{\varepsilon^2} + C \sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(\alpha_{-1}, \alpha_1 \in \tilde{\Omega}, \varepsilon, \delta_1, ..., \delta_N), & \alpha_{-1} = A_{j=1}^N q_{-1,j} \omega_j, & \alpha_1 = A_{j=1}^N q_{1,j} \omega_j, \\ d(\omega \mid \alpha_{-1}, \alpha_1) \geq \varepsilon - \delta_j, \delta_j \geq 0, \ j = 1, ..., N, \ \rho(\alpha_{-1}, \alpha_1) = 1. \end{cases} \xrightarrow{q_{-1,j} = g_j - (\frac{1}{2} - c)[a_j]} q_{1,j} = g_j + (\frac{1}{2} + c)[a_j], \\ \sum_{j=1}^N g_j = 1 - \text{любые числа}, \sum_{j=1}^N [a_j] = 0. \end{cases}$

В условиях принятых предположений достаточно искать дискриминантную функцию в виде

$$d(\omega | a_1, ..., a_N, b) = \frac{1}{2} \left(\sum_{j=1}^{N} a_j \left(-\rho^2(\omega_j, \omega) \right) + b \right)$$

Эквивалентная формулировка задачи:

$$\begin{cases}
\frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) a_{j} a_{l} + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \to \min(a_{1}, ..., a_{N}, b, \delta_{1}, ..., \delta_{N}), \\
y_{j} \left[\sum_{l=1}^{N} a_{l} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) + b \right] \ge 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \ge 0, \ j = 1, ..., N.
\end{cases}$$

Обучающая совокупность: $\{\rho(\omega_i, \omega_l), y(\omega_i) = \pm 1; j, l = 1, ..., N\}$

Эквивалентная формулировка задачи:

$$\begin{cases} \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) a_{j} a_{l} + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \to \min(a_{1}, ..., a_{N}, b, \delta_{1}, ..., \delta_{N}), \\ y_{j} \left[\sum_{l=1}^{N} a_{l} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) + b \right] \ge 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \ge 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Это задача квадратичного программирования

Двойственная задача:

 $\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \leq \lambda_{j} \leq C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases} \begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} K(\omega_{j}, \omega_{k}) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \leq \lambda_{j} \leq C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$

Для сравнения:

двойственная задача Kernel-based SVM

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} K(\omega_{j}, \omega_{k}) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \leq \lambda_{j} \leq C/2, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Обучающая совокупность: $\{\rho(\omega_i, \omega_l), y(\omega_i) = \pm 1; j, l = 1, ..., N\}$

Эквивалентная формулировка задачи:

$$\begin{cases} \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) a_{j} a_{l} + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \to \min(a_{1}, ..., a_{N}, b, \delta_{1}, ..., \delta_{N}), \\ y_{j} \left[\sum_{l=1}^{N} a_{l} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) + b \right] \ge 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \ge 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Это задача квадратичного программирования

Двойственная задача:

 $\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} \boxed{\left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l})\right)} \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, & \begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} \boxed{K(\omega_{j}, \omega_{k})} \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \le \lambda_{j} \le C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases} \end{cases}$

Для сравнения:

двойственная задача Kernel-based SVM

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} K(\omega_{j}, \omega_{k}) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \leq \lambda_{j} \leq C/2, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Обучающая совокупность: $\{\rho(\omega_i, \omega_l), y(\omega_i) = \pm 1; j, l = 1, ..., N\}$

Эквивалентная формулировка задачи:

$$\begin{cases} \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) a_{j} a_{l} + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \rightarrow \min(a_{1}, ..., a_{N}, b, \delta_{1}, ..., \delta_{N}), \\ y_{j} \left[\sum_{l=1}^{N} a_{l} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) + b \right] \geq 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \geq 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Это задача квадратичного программирования

Двойственная задача:

 $\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, & \begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} K(\omega_{j}, \omega_{k}) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \le \lambda_{j} \le C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$

Правило классификации нового объекта: $d(\omega) \propto \sum_{j:\lambda_j>0} y_j \lambda_j \left(-\rho^2(\omega_j,\omega)\right) + b \ge 0$

Для сравнения:

двойственная задача Kernel-based SVM

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} K(\omega_{j}, \omega_{k}) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \leq \lambda_{j} \leq C/2, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Правило классификации нового объекта:

$$d(\omega) \propto \sum_{j:\lambda_j>0} y_j \lambda_j K(\omega_j, \omega) + b \ge 0$$

Обучающая совокупность: $\{\rho(\omega_i, \omega_l), y(\omega_i) = \pm 1; j, l = 1,..., N\}$

Эквивалентная формулировка задачи:

$$\begin{cases} \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) a_{j} a_{l} + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \rightarrow \min(a_{1}, ..., a_{N}, b, \delta_{1}, ..., \delta_{N}), \\ y_{j} \left[\sum_{l=1}^{N} a_{l} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) + b \right] \ge 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \ge 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Это задача квадратичного программирования

Двойственная задача:

 $\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} \left(-\rho^{2}(\omega_{j}, \omega_{l}) \right) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \le \lambda_{j} \le C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases} \begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} K(\omega_{j}, \omega_{k}) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \le \lambda_{j} \le C/2, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$

Правило классификации нового объекта:

$$d(\omega) \propto \sum_{j:\lambda_j>0} y_j \lambda_j \left(-\rho^2(\omega_j, \omega)\right) + b^2 =$$

$$= \sum_{j=1}^N c_j \rho^2(\omega_j, \omega) + b \ge 0$$

Для сравнения:

двойственная задача Kernel-based SVM

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{N} \lambda_{j} - \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{N} \sum_{l=1}^{N} y_{j} y_{l} K(\omega_{j}, \omega_{k}) \lambda_{j} \lambda_{l} \rightarrow \max, \\ \sum_{j=1}^{N} y_{j} \lambda_{j} = 0, 0 \leq \lambda_{j} \leq C/2, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Правило классификации нового объекта:

$$d(\omega) \propto \sum_{j:\lambda_{j}>0} y_{j} \lambda_{j} K(\omega_{j}, \omega) + b =$$

$$= \sum_{j=1}^{N} c_{j} K(\omega_{j}, \omega) + b \geq 0$$

Задача обучения для произвольной функции попарного сравнения объектов: Relational Dependence Estimation

Доступна лишь функция попарного сравнения объектов $S(\omega', \omega'')$: $\Omega \times \Omega \to \mathbb{S} \subseteq \mathbb{R}$ Обучающая совокупность: $\Omega^* = \left\{ \omega_j, j = 1, ..., N \right\}$: $\left\{ S(\omega_j, \omega_l), y_j = y(\omega_j), j, l = 1, ..., N \right\}$ Вектор вторичных признаков объекта $\omega \in \Omega$ относительно обучающей совокупности: $\mathbf{x}(\omega) = \left(x_k(\omega) = S(\omega_k, \omega), k = 1, ..., N \right) \in \mathbb{R}^N$.

Классический критерий обучения SVM:

$$\begin{cases} \sum_{k=1}^{N} a_k^2 + C \sum_{j=1}^{N} \delta_j \to \min(a_1, ..., a_{N^0}, b, \delta_1, ..., \delta_N), \\ y_j \left(\sum_{k=1}^{N} a_k S(\omega_k, \omega_j) + b \right) \ge 1 - \delta_j, \delta_j \ge 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Обучение проводится по *N* объектам обучающей совокупности, представленным *N* вторичными признаками относительно обучающих (базисных) объектов.

$$d(\omega) = \sum_{k=1}^{N} \left(\sum_{j: \lambda_{j} > 0} y_{j} \lambda_{j} S(\omega_{k}, \omega_{j}) \right) S(\omega_{k}, \omega) + b =$$

$$= \sum_{k=1}^{N} a_{k} S(\omega_{k}, \omega) + b \ge 0$$

Результат обучения: Дискриминантная функция, применимая к произвольному объекту $\omega \in \Omega$

В дискриминантной функции участвуют все объекты обучающей совокупности (R. Duin: Relational Discriminant Analysis)

Обучение для заданной функции попарного сравнения с отбором базисных объектов: Relevance Object Machine

Michael Tipping, Christopher Bishop: Оставить лишь наиболее информативные (релевантные) базисные объекты $a_k \neq 0$, игнорируя остальные $a_k = 0$.

Искомое решающее правило: $d(\omega) = \sum a_k S(\omega_k, \omega) + b \ge 0$

к: релевантные объекты

Идея Tipping&Bishop:

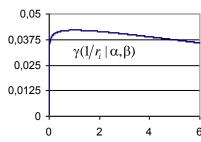
Априорное вероятностное представление об искомом векторе коэффициентов а

Дополнительное предположение Tipping&Bishop: Меры точности $1/r_k$ также априори независимы, случайны и распределены по гамма закону

Если $\alpha, \beta \to \infty$ и $\alpha/\beta \to \infty$, то гаммараспределение $\gamma(1/r \mid \alpha, \beta) \to \kappa$ равномерному на $(0, \infty)$

 $\mathcal{N}(\mathbf{a} \mid \mathbf{r}) = \prod_{k=1}^{N} \mathcal{N}(a_k \mid 0, 1/r_k)$ чем меньше r_k , тем ближе априори a_k к нулю

$$G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \gamma(1/r_k \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \frac{\beta^{\alpha}}{\Gamma(\alpha)} (1/r_k)^{\alpha-1} \exp(-\beta(1/r_k))$$



Полное априорное распределение вектора коэффициентов $\mathbf{a} = (a_1, ..., a_N)$:

$$\Psi(\mathbf{a} \mid \alpha, \beta) = \int_{\mathbb{R}^N} \mathcal{N}(\mathbf{a} \mid \mathbf{r}) G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) d\mathbf{r}$$

Обучение для заданной функции попарного сравнения с отбором базисных объектов: Relevance Object Machine

Michael Tipping, Christopher Bishop: Оставить лишь наиболее информативные (релевантные) базисные объекты $a_k \neq 0$, игнорируя остальные $a_k = 0$.

Искомое решающее правило: $d(\omega) = \sum a_k S(\omega_k, \omega) + b \ge 0$

к: релевантные объекты

Идея Tipping&Bishop:

Априорное вероятностное представление об искомом векторе коэффициентов **a**

Дополнительное предположение Tipping&Bishop: Меры точности $1/r_k$ также априори независимы, случайны и распределены по гамма закону

 $\mathcal{N}(\mathbf{a} \mid \mathbf{r}) = \prod_{k=1}^{N} \mathcal{N}(a_k \mid 0, 1/r_k)$ чем меньше r_k , тем ближе априори a_k к нулю

$$G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \gamma(1/r_k \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \frac{\beta^{\alpha}}{\Gamma(\alpha)} (1/r_k)^{\alpha-1} \exp(-\beta(1/r_k))$$

Полное априорное распределение вектора коэффициентов $\mathbf{a} = (a_1, ..., a_N)$:

 $\Psi(\mathbf{a} \mid \alpha, \beta) = \int_{\mathbb{R}^N} \mathcal{N}(\mathbf{a} \mid \mathbf{r}) G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) d\mathbf{r}, \quad G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta)$ близко к равномерному распределению

Регуляризованный $\begin{cases} -\ln\int \mathcal{N}(\mathbf{a}\,|\,\mathbf{r})G(\mathbf{r}\,|\,\alpha,\beta)d\mathbf{r} + C\sum_{j=1}^{N}\delta_{j} \to \min(a_{1},...,a_{N^{0}},b,\delta_{1},...,\delta_{N}), \\ y_{j}\left(\sum_{k=1}^{N}a_{k}S(\omega_{k},\omega_{j}) + b\right) \geq 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \geq 0, \ j = 1,...,N. \end{cases}$

Далее Tipping&Bishop применяют EM-алгоритм. При этом приходится прибегать к эвристикам из-за наличия ограничений типа неравенств. Задача невыпукла.

Обучение для заданной функции попарного сравнения с отбором базисных объектов: Relevance Object Machine

Michael Tipping, Christopher Bishop: Оставить лишь наиболее информативные (релевантные) базисные объекты $a_k \neq 0$, игнорируя остальные $a_k = 0$.

Искомое решающее правило: $d(\omega) = \sum a_k S(\omega_k, \omega) + b \ge 0$

к: релевантные объекты

Идея Tipping&Bishop:

Априорное вероятностное представление об искомом векторе коэффициентов а

Дополнительное предположение Tipping&Bishop: Меры точности $1/r_k$ также априори независимы, случайны и распределены по гамма закону

 $\mathcal{N}(\mathbf{a} \mid \mathbf{r}) = \prod_{k=1}^{N} \mathcal{N}(a_k \mid 0, 1/r_k)$ чем меньше r_k , тем ближе априори a_k к нулю

$$G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \gamma(1/r_k \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \frac{\beta^{\alpha}}{\Gamma(\alpha)} (1/r_k)^{\alpha-1} \exp(-\beta(1/r_k))$$

Полное априорное распределение вектора коэффициентов $\mathbf{a} = (a_1, ..., a_N)$:

 $\Psi(\mathbf{a} \mid \alpha, \beta) = \int_{\mathbb{R}^N} \mathcal{N}(\mathbf{a} \mid \mathbf{r}) G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) d\mathbf{r}, \quad G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta)$ близко к равномерному распределению

Регуляризованный критерий обучения $\begin{cases} -\ln\int \mathcal{N}(\mathbf{a}\,|\,\mathbf{r})G(\mathbf{r}\,|\,\alpha,\beta)d\mathbf{r} + C\sum_{j=1}^N \delta_j \to \min(a_1,...,a_{N^0},b,\delta_1,...,\delta_N), \\ y_j\left(\sum_{k=1}^N a_k S(\omega_k,\omega_j) + b\right) \ge 1 - \delta_j, \delta_j \ge 0, \ j=1,...,N. \end{cases}$

Такой метод обучения крайне селективен по отношению к базисным объектам – в качестве релевантных остаются лишь очень малое число объектов.

Обучение для заданной функции попарного сравнения с отбором базисных объектов: Relevance Object Machine

Michael Tipping, Christopher Bishop: Оставить лишь наиболее информативные (релевантные) базисные объекты $a_k \neq 0$, игнорируя остальные $a_k = 0$.

Искомое решающее правило:
$$d(\omega) = \sum_{k: \ \text{pелевантные объекты}} a_k S(\omega_k, \omega) + b \gtrless 0$$

Идея Tipping&Bishop:

Априорное вероятностное представление об искомом векторе коэффициентов а

Дополнительное предположение Tipping&Bishop: Меры точности $1/r_k$ также априори независимы, случайны и распределены по гамма закону

 $\overline{\mathcal{N}(\mathbf{a} | \mathbf{r}) = \prod_{k=1}^{N} \mathcal{N}(a_k | 0, 1/r_k)}$ чем меньше r_k , тем ближе априори a_{k} к нулю

$$G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \gamma(1/r_k \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \frac{\beta^{\alpha}}{\Gamma(\alpha)} (1/r_k)^{\alpha-1} \exp(-\beta(1/r_k))$$

Полное априорное распределение вектора коэффициентов $\mathbf{a} = (a_1, ..., a_N)$:

 $\Psi(\mathbf{a} \mid \alpha, \beta) = \int_{\mathbb{R}^N} \mathcal{N}(\mathbf{a} \mid \mathbf{r}) G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) d\mathbf{r}, \quad G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta)$ близко к равномерному распределению

Регуляризованный $\begin{cases} -\ln\int \mathcal{N}(\mathbf{a}\,|\,\mathbf{r})G(\mathbf{r}\,|\,\alpha,\beta)d\mathbf{r} + C\sum_{j=1}^{N}\delta_{j} \to \min(a_{1},...,a_{N^{0}},b,\delta_{1},...,\delta_{N}), \\ y_{j}\left(\sum_{k=1}^{N}a_{k}S(\omega_{k},\omega_{j}) + b\right) \geq 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \geq 0, \ j = 1,...,N. \end{cases}$

Такой метод обучения крайне селективен по отношению к базисным объектам в качестве релевантных остаются лишь очень малое число объектов.

Обучение для заданной функции попарного сравнения с отбором базисных объектов: Relevance Object Machine

Michael Tipping, Christopher Bishop: Оставить лишь наиболее информативные (релевантные) базисные объекты $a_k \neq 0$, игнорируя остальные $a_k = 0$.

Искомое решающее правило:
$$d(\omega) = \sum_{k: \ \text{pелевантные объекты}} a_k S(\omega_k, \omega) + b \gtrless 0$$

Идея Tipping&Bishop:

Априорное вероятностное представление об искомом векторе коэффициентов а

Дополнительное предположение Tipping&Bishop: Меры точности $1/r_k$ также априори независимы, случайны и распределены по гамма закону

 $\overline{\mathcal{N}(\mathbf{a} \mid \mathbf{r}) = \prod_{k=1}^{N} \mathcal{N}(a_k \mid 0, 1/r_k)}$ чем меньше r_k , тем ближе априори a_k к нулю

$$G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \gamma(1/r_k \mid \alpha, \beta) = \prod_{k=1}^{N} \frac{\beta^{\alpha}}{\Gamma(\alpha)} (1/r_k)^{\alpha-1} \exp(-\beta(1/r_k))$$

Полное априорное распределение вектора коэффициентов $\mathbf{a} = (a_1, ..., a_N)$:

 $\Psi(\mathbf{a} \mid \alpha, \beta) = \int_{\mathbb{R}^N} \mathcal{N}(\mathbf{a} \mid \mathbf{r}) G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta) d\mathbf{r}, \quad G(\mathbf{r} \mid \alpha, \beta)$ близко к равномерному распределению

Регуляризованный $\begin{cases} -\ln\int \mathcal{N}(\mathbf{a}\,|\,\mathbf{r})G(\mathbf{r}\,|\,\alpha,\beta)d\mathbf{r} + C\sum_{j=1}^{N}\delta_{j} \to \min(a_{1},...,a_{N^{0}},b,\delta_{1},...,\delta_{N}), \\ y_{j}\left(\sum_{k=1}^{N}a_{k}S(\omega_{k},\omega_{j}) + b\right) \geq 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \geq 0, \ j = 1,...,N. \end{cases}$

Relevance Vector Machine – RVM, поскольку в качестве функции парного сравнения объектов $S(\omega', \omega'')$ Tipping&Bishop использовали кернел, погружающий множество объектов в линейное пространство, где они рассматриваются как векторы.

Relevance Object Machine — выпуклый критерий обучения в линейном пространстве вторичных признаков

Wang, Zhu, Zou: Doubly Regularized SVM – применение идеи Elastic Net для регрессии (Zou, Hastie, позднее Tibshirani) к SVM

$$\begin{cases} \sum_{k=1}^{N} \left((1-\mu) a_k^2 + \mu \big| a_k \big| \right) + C \sum_{j=1}^{N} \delta_j \to \min(a_1, ..., a_N, b, \delta_1, ..., \delta_N), & 0 \le \mu \le 1 - \text{параметр} \\ y_j \left(\sum_{k=1}^{N} a_k S(\omega_k, \omega_j) + b \right) \ge 1 - \delta_j, \delta_j \ge 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$
 селективности

Этот критерий является выпуклым в отличие от невыпуклого критерия Tipping&Bishop

Для его оптимизации в двойственной форме удобно использовать итерационный метод внутренней точки. Этот метод делает относительно мало итераций, каждая из которых легко распараллеливается (аспирант МФТИ Николай Разин).

Итоговое решающее правило:

$$d(\omega) = \sum_{\substack{\omega_k \in \hat{\Omega}^* \subset \Omega^*}} \hat{a}_k S(\omega_k, \omega) + \hat{b} \bigg\{ \begin{array}{l} > 0 \\ < 0 \end{array} \\ \text{совокупность} \\ \text{подмножество релевантных объектов} \end{array} \qquad \begin{cases} \Omega^* = \left\{ \omega_j, j = 1, ..., N \right\} - \text{вся обучающая} \\ \text{совокупность} \\ \left\{ S(\omega_j, \omega_l), \ y_j = y(\omega_j), \ j, l = 1, ..., N \right\} \end{cases}$$

Более общая концепция: Несколько разных функций парного сравнения объектов

Несколько функций попарного сравнения объектов $S_i(\omega', \omega''): \Omega \times \Omega \to \mathbb{S} \subseteq \mathbb{R}, i = 1,...,n$ (модальности попарного представления объектов).

Обучающая совокупность: $\Omega^* = \{\omega_j, j=1,...,N\}$: $\{S_i(\omega_j,\omega_l), y_j=y(\omega_j), j,l=1,...,N; i=1,...,n\}$.

Каждый объект характеризуется n векторами вторичных признаков относительно обучающей (базисной) совокупности: $\mathbf{x}_i(\omega) = (x_{ik}(\omega) = S_i(\omega_k, \omega), k = 1, ..., N) \in \mathbb{R}^N$, i = 1, ..., n.

Теперь отбирать надо не только релевантные объекты в базисной совокупности, но и релевантные модальности.

Принцип тот же: Wang, Zhu, Zou: Doubly Regularized SVM – применение к SVM идеи Elastic Net для регрессии (Zou, Hastie, позднее Tibshirani)

Выпуклый критерий обучения в линейном пространстве вторичных признаков:

$$\begin{cases} \sum_{i=1}^{n} \sum_{k=1}^{N} \left[(1-\mu)a_{ik}^{2} + \mu |a_{ik}| \right] + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \to \min \left((a_{i1}, ..., a_{iN}), i = 1, ..., n, b, \delta_{1}, ..., \delta_{N} \right), \\ y_{j} \left[\sum_{i=1}^{n} \sum_{k=1}^{N} a_{ik} S_{i}(\omega_{k}, \omega) + b \right] \ge 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \ge 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

В результате обучения часть коэффициентов обращается в строгие нули $a_{ik} = 0$. Параметр селективности комбинирования $0 \le \mu \le 1$.

Этот критерий одновременно отбирает модальности — Modality-Selective SVM, — и релевантные объекты — Relevance Vector (Object) Machine, RVM, — поэтому мы называем его RVM с отбором модальностей.

Более общая концепция: Несколько разных функций парного сравнения объектов

Несколько функций попарного сравнения объектов $S_i(\omega', \omega''): \Omega \times \Omega \to \mathbb{S} \subseteq \mathbb{R}, i = 1,...,n$ (модальности попарного представления объектов).

Обучающая совокупность: $\Omega^* = \{\omega_j, j=1,...,N\}$: $\{S_i(\omega_j,\omega_l), y_j = y(\omega_j), j,l=1,...,N; i=1,...,n\}$.

Каждый объект характеризуется n векторами вторичных признаков относительно обучающей (базисной) совокупности: $\mathbf{x}_i(\omega) = (x_{ik}(\omega) = S_i(\omega_k, \omega), k = 1, ..., N) \in \mathbb{R}^N$, i = 1, ..., n.

Теперь отбирать надо не только релевантные объекты в базисной совокупности, но и релевантные модальности.

Принцип тот же: Wang, Zhu, Zou: Doubly Regularized SVM – применение к SVM идеи Elastic Net для регрессии (Zou, Hastie, позднее Tibshirani)

Выпуклый критерий обучения в линейном пространстве вторичных признаков:

$$\begin{cases} \sum_{i=1}^{n} \sum_{k=1}^{N} \left[(1-\mu)a_{ik}^{2} + \mu |a_{ik}| \right] + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \to \min \left((a_{i1}, ..., a_{iN}), i = 1, ..., n, b, \delta_{1}, ..., \delta_{N} \right), \\ y_{j} \left[\sum_{i=1}^{n} \sum_{k=1}^{N} a_{ik} S_{i}(\omega_{k}, \omega) + b \right] \ge 1 - \delta_{j}, \delta_{j} \ge 0, \ j = 1, ..., N. \end{cases}$$

В результате обучения часть коэффициентов обращается в строгие нули $a_{ik} = 0$. Параметр селективности комбинирования $0 \le \mu \le 1$.

Результат обучения — решающе правило, применимое к новым объектам: $d(\omega) = \sum_{i,k:\, a_{ik}} \sum_{k \in \mathcal{A}} a_{ik} S_i(\omega_k, \omega) + b \gtrless 0 - \text{релевантные базисные объекты и релевантные модальности.}$

Типичная зависимость ошибки на контроле и числа релевантных объектов от уровня селективности вторичных признаков

N. Razin, D. Sungurov, V. Mottl, I. Torshin, V. Sulimova, O. Seredin, D. Windridge. Application of the Multi-modal Relevance Vector Machine to the problem of protein secondary structure prediction. Proceedings of the 7th IAPR International Conference on Pattern Recognition in Bioinformatics. November 8-10, 2012, Tokyo, Japan.

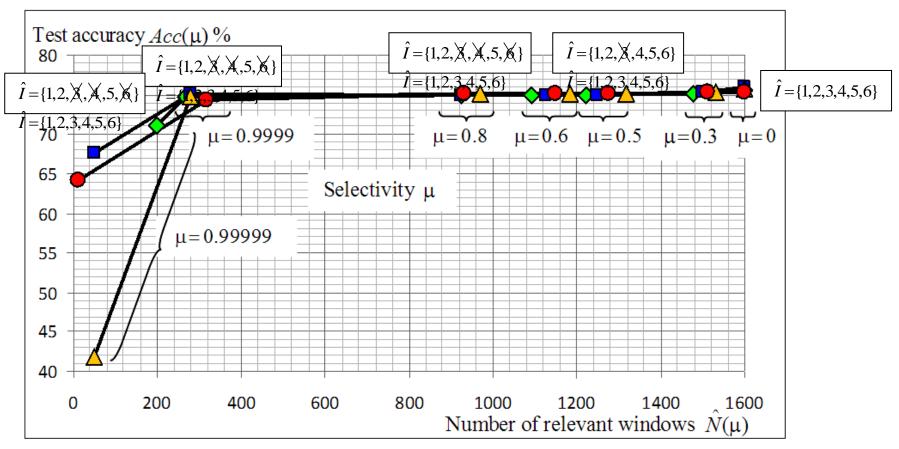


Figure 1. Experimental dependence of the number of relevant amino acid fragments \hat{N} and the test-set accuracy of detecting strands Acc on the level of secondary feature selectivity μ .

Частный случай: Метрика как функция попарного сравнительного представления объектов

Метрика на множестве объектов Ω : $\rho(\omega', \omega'') \ge 0$, $\rho(\omega', \omega''') \le \rho(\omega', \omega'') + \rho(\omega'', \omega''')$ Функция попарного сравнения: $S(\omega', \omega'') = S(\omega'', \omega') = \rho(\omega', \omega'') : \Omega \times \Omega \to \mathbb{R}$ Обучающая совокупность: $\Omega^* = \{\omega_i, j = 1, ..., N\}: \{\rho(\omega_i, \omega_l), y_i = y(\omega_j), j, l = 1, ..., N\}$

Вектор вторичных признаков объекта $\omega \in \Omega$ относительно обучающей совокупности: $\mathbf{x}(\omega) = (x_k(\omega) = \rho(\omega_k, \omega), k = 1, ..., N) \in \mathbb{R}^N$

Классический критерий SVM в линейном пространстве метрических признаков:

$$\begin{cases}
\sum_{k=1}^{N} a_k^2 + C \sum_{j=1}^{N} \delta_j \to \min(a_1, ..., a_N, b, \delta_1, ..., \delta_N), \\
y_j \left(\sum_{k=1}^{N} a_k \rho(\omega_k, \omega_j) + b \right) \ge 1 - \delta_j, \delta_j \ge 0, j = 1, ..., N.
\end{cases}$$

Результат обучения: Дискриминантная функция, применимая к произвольному объекту

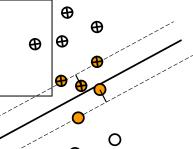
Принципиально новое обстоятельство – базисная совокупность $\Omega^* = \{ \omega_i, j = 1, ..., N \}$ снабжена метрикой.

$$d(\omega) = \sum_{k=1}^{N} a_k \rho(\omega_k, \omega) + b \ge 0$$

Каждый коэффициент a_k соответствует объекту базисной $d(\omega) = \sum_{k=1}^{N} a_k \rho(\omega_k, \omega) + b \ge 0$ каждый коэффициент a_k соответствует объекту базисной совокупности, причем среди них разные пары по-разному отличаются друг от друга $\rho(\omega_k, \omega_l)$.

Естественное дополнительное требование:

Если
$$\rho(\omega_k, \omega_l) \rightarrow 0$$
, то $(a_k - a_l)^2 \rightarrow 0$.



Регуляризованный критерий обучения в метрическом пространстве объектов

<u>Исход</u>ный критерий обучения:

$$\begin{cases} \sum_{k=1}^{N} a_k^2 + C \sum_{j=1}^{N} \delta_j \rightarrow \min(a_k, b, \delta_j), \\ y_j \left(\sum_{k=1}^{N} a_k \rho(\omega_k, \omega_j) + b \right) \ge 1 - \delta_j, \\ \delta_j \ge 0, j = 1, ..., N. \end{cases}$$

Критерий обучения с метрической регуляризацией:

$$\left\{ \sum_{k=1}^{N^{0}} a_{k}^{2} + \left[\sum_{k=1}^{N^{0}} \sum_{l=1}^{N^{0}} \eta(\omega_{k}, \omega_{l}) (a_{k} - a_{l})^{2} \right] + C \sum_{j=1}^{N} \delta_{j} \rightarrow \min(a_{k}, b, \delta_{j}), \right. \\
\left\{ y_{j} \left(\sum_{k=1}^{N^{0}} a_{k} \rho(\omega_{k}, \omega_{j}) + b \right) \ge 1 - \delta_{j}, \quad \delta_{j} \ge 0, \ j = 1, ..., N. \right.$$

Здесь $\eta(\omega_k, \omega_l) \ge 0$ —убывающая функция значения метрики $\rho(\omega_k, \omega_l)$. Например:

$$\eta(\omega_k, \omega_l | \beta, c) = \beta / \left[1 + c \rho^m(\omega_k, \omega_l) \right] \quad \eta(\omega_k, \omega_l | \beta, c) = \beta \exp\left(-c \rho^m(\omega_k, \omega_l) \right) \quad \eta(\omega_k, \omega_l) = 1 / \rho(\omega_k, \omega_l)$$

