### Метод опорных векторов

Сергей Николенко НИУ ВШЭ — Санкт-Петербург 21 марта 2020 г.

#### Random facts:

- 21 марта день весеннего равноденствия
- 21 марта в ЮНЕСКО Всемирный день поэзии, а в ООН Всемирный день людей с синдромом Дауна
- 21 марта 630 г. Ираклий I отбил у персов крест Иисуса Христа и вернул его в Иерусалим
- 21 марта 1924 г. Вольфганг Паули опубликовал статью со своим знаменитым принципом
- 21 марта 1926 г. в Теннесси принят закон, запрещающий преподавание эволюционной теории Дарвина во всех учебных заведениях
- 21 марта 1981 г. в городе Мобил, Алабама, зарегистрирован последний случай линчевания, жертвой которого стал Майкл Дональд
- 21 марта 2014 г. Совет Федерации ратифицировал договор о принятии Крыма в состав России, а Владимир Путин подписал соответствующие указы

# SVM и задача линейной классификации

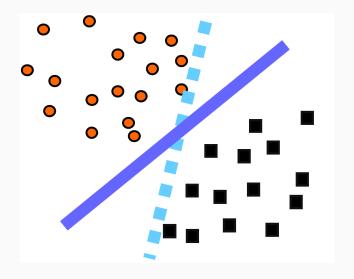
#### Постановка задачи

- Метод опорных векторов решает задачу классификации.
- Каждый элемент данных точка в n-мерном пространстве  $\mathbb{R}^n$ .
- Формально: есть точки  $x_i$ , i=1..m, у точек есть метки  $y_i=\pm 1$ .
- Мы интересуемся: можно ли разделить данные (n-1)-мерной гиперплоскостью, а также хотим найти эту гиперплоскость.
- Это всё?

#### Постановка задачи

- Нет, ещё хочется научиться разделять этой гиперплоскостью как можно лучше.
- То есть желательно, чтобы два разделённых класса лежали как можно дальше от гиперплоскости.
- Практическое соображение: тогда от небольших возмущений в гиперплоскости ничего не испортится.

### Пример



#### Выпуклые оболочки

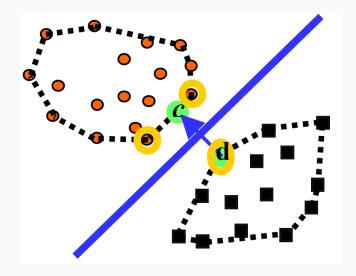
- Один подход: найти две ближайшие точки в выпуклых оболочках данных, а затем провести разделяющую гиперплоскость через середину отрезка.
- Формально это превращается в задачу квадратичной оптимизации:

$$\min_{\alpha}\left\{||c-d||^2, \text{ где } c=\sum_{y_i=1}\alpha_i x_i, d=\sum_{y_i=-1}\alpha_i x_i\right\}$$
 при условии  $\sum_{y_i=1}\alpha_i=\sum_{y_i=-1}\alpha_i=1, \alpha_i\geq 0.$ 

• Эту задачу можно решать общими оптимизационными алгоритмами.

4

### Пример



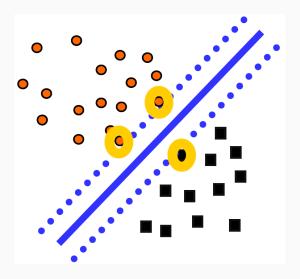
- Другой подход: максимизировать зазор (margin) между двумя параллельными опорными плоскостями, затем провести им параллельную на равных расстояниях от них.
- Гиперплоскость называется *опорной* для множества точек *X*, если все точки из *X* лежат под одну сторону от этой гиперплоскости.
- Формально: расстояние от точки до гиперплоскости  $y(\mathbf{x}) = \mathbf{w}^{\top} \mathbf{x} + w_0 = 0$  равно  $\frac{|y(\mathbf{x})|}{||\mathbf{w}||}$ .

- Расстояние от точки до гиперплоскости  $y(\mathbf{x}) = \mathbf{w}^{\top} \mathbf{x} + w_0 = 0$  равно  $\frac{|y(\mathbf{x})|}{||\mathbf{w}||}$ .
- Все точки классифицированы правильно:  $t_n y(\mathbf{x}_n) > 0$   $(t_n \in \{-1, 1\}).$
- И мы хотим найти

$$\begin{aligned} \arg \max_{\mathbf{w}, w_0} \min_{n} \frac{t_n y(\mathbf{x}_n)}{\|\mathbf{w}\|} &= \\ &= \arg \max_{\mathbf{w}, w_0} \left\{ \frac{1}{\|\mathbf{w}\|} \min_{n} \left[ t_n(\mathbf{w}^\top \mathbf{x}_n + w_0) \right] \right\}. \end{aligned}$$

- $\operatorname{arg} \max_{\mathbf{w}, w_0} \left\{ \frac{1}{\|\mathbf{w}\|} \min_n \left[ t_n(\mathbf{w}^\top \mathbf{x}_n + w_0) \right] \right\}$ . Сложно.
- $\cdot$  Но если перенормировать  $\mathbf{w}$ , гиперплоскость не изменится.
- · Давайте перенормируем так, чтобы  $\min_n \left[ t_n(\mathbf{w}^{\top}\mathbf{x}_n + w_0) \right] = 1.$

#### Пример



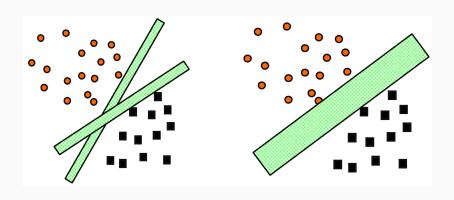
• Получается тоже задача квадратичного программирования:

$$\min_{\mathbf{w},b} \left\{ \frac{1}{2} ||\mathbf{w}||^2 \right\}$$
 при условии  $t_n(\mathbf{w}^\top \mathbf{x}_n + w_0) \geq 1$ .

#### Результаты

- Результаты получаются хорошие. Такой подход позволяет находить *устойчивые* решения, что во многом решает проблемы с оверфиттингом и позволяет лучше предсказывать дальнейшую классификацию.
- В каком-то смысле в решениях с «толстыми» гиперплоскостями между данными содержится больше информации, чем в «тонких», потому что «толстых» меньше.
- Это всё можно сформулировать и доказать (позже).

#### Пример



- Напомним, что такое дуальные задачи.
- Прямая задача оптимизации:

$$\min \{f(x)\}\$$
 при условии  $h(x) = 0, \ g(x) \le 0, \ x \in X.$ 

• Для дуальной задачи вводим параметры  $\lambda$ , соответствующие равенствам, и  $\mu$ , соответствующие неравенствам.

• Прямая задача оптимизации:

$$\min \{f(x)\}\$$
 при условии  $h(x) = 0, \ g(x) \le 0, \ x \in X.$ 

• Дуальная задача оптимизации:

$$\min\left\{\phi(\lambda,\mu)\right\} \ \text{при условии} \ \mu \geq 0,$$
 
$$\text{где } \phi(\lambda,\mu) = \inf_{\mathbf{x} \in \mathbf{X}} \left\{f(\mathbf{x}) + \lambda^\top h(\mathbf{x}) + \mu^\top g(\mathbf{x})\right\}.$$

• Тогда, если  $(\bar{\lambda},\bar{\mu})$  – допустимое решение дуальной задачи, а  $\bar{x}$  – допустимое решение прямой, то

$$\phi(\bar{\lambda}, \bar{\mu}) = \inf_{\mathbf{x} \in X} \left\{ f(\mathbf{x}) + \bar{\lambda}^{\top} h(\mathbf{x}) + \bar{\mu}^{\top} g(\mathbf{x}) \right\} \le$$
  
$$\le f(\bar{\mathbf{x}}) + \bar{\lambda}^{\top} h(\bar{\mathbf{x}}) + \bar{\mu}^{\top} g(\bar{\mathbf{x}}) \le f(\bar{\mathbf{x}}).$$

• Это называется слабой дуальностью (только  $\leq$ ), но во многих случаях достигается и равенство.

• Для линейного программирования прямая задача:

$$\min c^{\top} x$$
 при условии  $Ax = b, x \in X = \{x \le 0\}.$ 

• Тогда дуальная задача получается так:

$$\begin{split} \phi(\lambda) &= \inf_{x \geq 0} \left\{ c^\top x + \lambda^\top (b - Ax) \right\} = \\ &= \lambda^\top b + \inf_{x \geq 0} \left\{ (c^\top - \lambda^\top A)x \right\} = \\ &= \begin{cases} \lambda^\top b, & \text{если } c^\top - \lambda^\top A \geq 0, \\ -\infty & \text{в противном случае.} \end{cases} \end{split}$$

• Для линейного программирования прямая задача:

$$\min\left\{c^{\top}x\right\}$$
 при условии  $Ax = b, \ x \in X = \{x \le 0\}.$ 

• Дуальная задача:

$$\max\left\{b^{\top}\lambda\right\}$$
 при условии  $A^{\top}\lambda \leq c,\;\lambda$  не ограничены.

• Для квадратичного программирования прямая задача:

$$\min\left\{\frac{1}{2}x^{\top}Qx + c^{\top}x\right\}$$
 при условии  $Ax \leq b$ ,

где Q – положительно полуопределённая матрица (т.е.  $x^{\top}Qx \geq 0$  всегда).

• Дуальная задача (проверьте):

$$\max \left\{ \frac{1}{2} \mu^{\top} D \mu + \mu^{\top} d - \frac{1}{2} c^{\top} Q^{-1} c \right\}$$
 при условии  $c \geq 0$ ,

где  $D = -AQ^{-1}A^{\top}$  (отрицательно определённая матрица),  $d = -b - AQ^{-1}c$ .

#### Дуальная задача к SVM

• В случае SVM надо ввести множители Лагранжа:

$$L(\mathbf{w}, w_0, \boldsymbol{\alpha}) = \frac{1}{2} \|\mathbf{w}\|^2 - \sum_n \alpha_n \left[ t_n(\mathbf{w}^\top \mathbf{x}_n + w_0) - 1 \right], \ \alpha_n \ge 0.$$

• Берём производные по  ${\bf w}$  и  $w_0$ , приравниваем нулю, получаем

$$\mathbf{w} = \sum_{n} \alpha_{n} t_{n} \mathbf{x}_{n},$$

$$0 = \sum_{n} \alpha_{n} t_{n}.$$

#### Дуальная задача к SVM

• Подставляя в  $L(\mathbf{w}, w_0, \boldsymbol{\alpha})$ , получим

$$L(oldsymbol{lpha}) = \sum_n lpha_n - rac{1}{2} \sum_n \sum_m lpha_n lpha_m t_n t_m \left( \mathbf{x}_n^ op \mathbf{x}_m 
ight)$$
 при условии  $lpha_n \geq 0, \sum_n lpha_n t_n = 0.$ 

• Это дуальная задача, которая обычно в SVM и используется.

#### Предсказание и ККТ

• А для предсказания потом надо посмотреть на знак y(x):

$$y(\mathbf{x}) = \sum_{n=1}^{N} \alpha_n t_n \mathbf{x}^{\top} \mathbf{x}_n + w_0.$$

• Получилось, что предсказания зависят от всех точек  $\mathbf{x}_{n}$ ...

#### Предсказание и ККТ

· ...но нет. :) Условия ККТ (Karush-Kuhn-Tucker):

$$\alpha_n \ge 0,$$

$$t_n y(\mathbf{x}_n) - 1 \ge 0,$$

$$\alpha_n (t_n y(\mathbf{x}_n) - 1) = 0.$$

• Т.е. реально предсказание зависит от небольшого числа опорных векторов, для которых  $t_n y(\mathbf{x}_n) = 1$  (они находятся собственно на границе разделяющей поверхности).

#### Постановка задачи

- Все эти методы работают, когда данные действительно линейно разделимы.
- А что делать, когда их всё-таки немножко не получается разделить?
- Первый вопрос: что делать для первого метода, метода выпуклых оболочек?

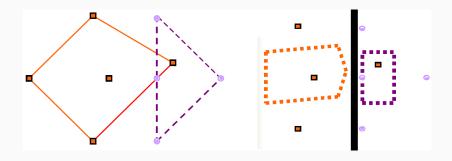
#### Редуцированные выпуклые оболочки

• Вместо обычных выпуклых оболочек можно рассматривать редуцированные (reduced), у которых коэффициенты ограничены не 1, а сильнее:

$$c = \sum_{y_i=1} \alpha_i x_i, \quad 0 \le \alpha_i \le D.$$

- Тогда для достаточно малых *D* редуцированные выпуклые оболочки не будут пересекаться.
- И мы будем искать оптимальную гиперплоскость между редуцированными выпуклыми оболочками.

## Пример



#### Для метода опорных векторов

• Естественно, для метода опорных векторов тоже надо что-то изменить. Что?

#### Для метода опорных векторов

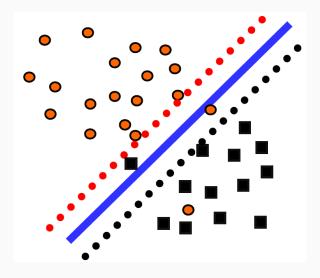
- Естественно, для метода опорных векторов тоже надо что-то изменить. Что?
- Мы просто добавим в оптимизирующуюся функцию неотрицательную ошибку (slack):

$$\min_{\mathbf{w}, w_0} \left\{ ||\mathbf{w}||^2 + C \sum_{i=1}^m z_i \right\}$$

при условии 
$$t_i(\mathbf{w} \cdot \mathbf{x}_i - w_0) + z_i \geq 1$$
.

• Это прямая задача...

#### Пример



#### Дуальная переформулировка

• ...а вот дуальная:

$$\min_{lpha} \left\{ rac{1}{2} \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} t_i t_j lpha_i lpha_j \left( \mathbf{x}_i \cdot \mathbf{x}_j 
ight) - \sum_{i=1}^{m} lpha_i,$$
 где  $\sum_{i=1}^{m} t_i lpha_i = 0, \quad 0 \leq lpha_i \leq C. 
ight\}$ 

- · Эта формулировка чаще всего используется в теории SVM.
- Единственное отличие от линейно разделимого случая верхняя граница C на  $\alpha_j$ , т.е. на влияние каждой точки.

#### Итого

- Метод опорных векторов отлично подходит для линейной классификации.
- Решая задачу квадратичного программирования, мы получаем параметры оптимальной гиперплоскости.
- Точно так же, как и в дуальном случае, если бы мы просто искали середину между выпуклыми оболочками.

#### SVM и эмпирический риск

- Ещё один взгляд на SVM какая вообще задача у любой классификации?
- Мы хотим минимизировать эмпирический риск, то есть число неправильных ответов:

$$\sum_{n} [y_i \neq t_i] \to \min_{\mathbf{w}}.$$

• И если функция линейная с параметрами  $\mathbf{w}$ ,  $w_0$ , то это эквивалентно

$$\sum_{n} \left[ t_i \left( \mathbf{x}_n^\top \mathbf{w} - w_0 \right) < 0 \right] \to \min_{\mathbf{w}}.$$

- Величину  $M_i = \mathbf{x}_n^{\mathsf{T}} \mathbf{w} w_0$  назовём *отступом* (margin).
- Оптимизировать напрямую сложно...

#### SVM и эмпирический риск

• ...поэтому заменим на оценку сверху:

$$\sum_n \left[ M_i < 0 \right] \leq \sum_n \left( 1 - M_i \right) \to \min_{\mathbf{W}}.$$

• А потом ещё добавим регуляризатор для стабильности:

$$\sum_{n} [M_i < 0] \le \sum_{n} (1 - M_i) + \frac{1}{2C} \|\mathbf{w}\|^2 \to \min_{\mathbf{w}}.$$

• И это снова получилась задача SVM!

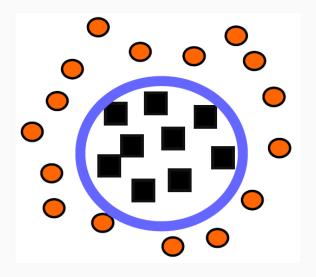
SVM и разделение

нелинейными функциями

#### Введение

- Часто бывает нужно разделять данные не только линейными функциями.
- Что делать в таком случае?

# Пример



#### Введение

- Часто бывает нужно разделять данные не только линейными функциями.
- Классический метод: развернуть нелинейную классификацию в пространство большей размерности (feature space), а там запустить линейный классификатор.
- Для этого просто нужно для каждого монома нужной степени ввести новую переменную.

### Пример

• Чтобы в двумерном пространстве [r,s] решить задачу классификации квадратичной функцией, надо перейти в пятимерное пространство:

$$[r,s] \longrightarrow [r,s,rs,r^2,s^2].$$

• Или формальнее; определим  $\theta: \mathbb{R}^2 \to \mathbb{R}^5$ :  $\theta(r,s)=(r,s,rs,r^2,s^2)$ . Вектор в  $\mathbb{R}^5$  теперь соответствует квадратичной кривой общего положения в  $\mathbb{R}^2$ , а функция классификации выглядит как

$$f(\mathbf{x}) = \operatorname{sign}(\theta(\mathbf{w}) \cdot \theta(\mathbf{x}) - b).$$

• Если решить задачу линейного разделения в этом новом пространстве, тем самым решится задача квадратичного разделения в исходном.

### Проблемы с классическим подходом

- Во-первых, количество переменных растёт экспоненциально.
- Во-вторых, по большому счёту теряются преимущества того, что гиперплоскость именно оптимальная; например, оверфиттинг опять становится проблемой.
- Важное замечание: концептуально мы задачу уже решили. Остались технические сложности: как обращаться с гигантской размерностью. Но в них-то всё и дело.

### Основная идея и схема работы SVM

- Тривиальная схема алгоритма классификации такова:
  - входной вектор **x** трасформируется во входной вектор в feature space (большой размерности);
  - в этом большом пространстве мы вычисляем опорные векторы, решаем задачу разделения;
  - потом по этой задаче классифицируем входной вектор.
- Это нереально, потому что пространство слишком большой размерности.

### Основная идея и схема работы SVM

- Оказывается, кое-какие шаги здесь можно переставить. Вот так:
  - опорные векторы вычисляются в исходном пространстве малой размерности;
  - там же они перемножаются (сейчас увидим, что это значит);
  - и только потом мы делаем нелинейную трансформацию того, что получится;
  - потом по этой задаче классифицируем входной вектор.
- Осталось теперь объяснить, что всё это значит. :)

#### Постановка задачи

• Напомним, что наша задача поставлена следующим образом:

$$\min_{lpha} \left\{ rac{1}{2} \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} y_i y_j lpha_i lpha_j \left( \mathbf{x}_i \cdot \mathbf{x}_j 
ight) - \sum_{i=1}^{m} lpha_i,$$
 где  $\sum_{i=1}^{m} y_i lpha_i = 0, \quad 0 \leq lpha_i \leq C. 
ight\}$ 

#### Постановка задачи

• Мы теперь хотим ввести некое отображение  $\theta:\mathbb{R}^n o \mathbb{R}^N$ , N>n. Получится:

$$\min_{\alpha} \left\{ \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} y_i y_j \alpha_i \alpha_j \left( \theta(\mathbf{x}_i) \cdot \theta(\mathbf{x}_j) \right) - \sum_{i=1}^{m} \alpha_i, \right.$$
 где  $\sum_{i=1}^{m} y_i \alpha_i = 0, \quad 0 \leq \alpha_i \leq C. \right\}$ 

- Придётся немножко вспомнить (или изучить) функциональный анализ.
- Мы хотим обобщить понятие *скалярного произведения*; давайте введём новую функцию, которая (минуя трансформацию) будет сразу вычислять скалярное произведение векторов в feature space:

$$k(\mathbf{u}, \mathbf{v}) := \theta(\mathbf{u}) \cdot \theta(\mathbf{v}).$$

• Первый результат: любая симметрическая функция  $k(\mathbf{u},\mathbf{v})\in L_2$  представляется в виде

$$k(\mathbf{u},\mathbf{v}) = \sum_{i=1}^{\infty} \lambda_i \theta_i(\mathbf{u}) \cdot \theta_i(\mathbf{v}),$$

где  $\lambda_i \in \mathbb{R}$  — собственные числа, а  $\theta_i$  — собственные векторы интегрального оператора с ядром k, т.е.

$$\int k(\mathbf{u},\mathbf{v})\theta_i(\mathbf{u})\mathrm{d}\mathbf{u} = \lambda_i\theta_i(\mathbf{v}).$$

 Чтобы к задавало скалярное произведение, достаточно, чтобы все собственные числа были положительными. А собственные числа положительны тогда и только тогда, когда (теорема Мерсера)

$$\int \int k(\mathbf{u}, \mathbf{v}) g(\mathbf{u}) g(\mathbf{v}) \mathrm{d}\mathbf{u} \mathrm{d}\mathbf{v} > 0$$

для всех g таких, что  $\int g^2(\mathbf{u})\mathrm{d}\mathbf{u} < \infty$ .

• Вот, собственно и всё. Теперь мы можем вместо подсчёта  $\theta(\mathbf{u}) \cdot \theta(\mathbf{v})$  в задаче квадратичного программирования просто использовать подходящее  $s \partial po \ k(\mathbf{u}, \mathbf{v})$ .

• Итого задача наша выглядит так:

$$\min_{lpha} \left\{ rac{1}{2} \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} y_i y_j lpha_i lpha_j k(\mathbf{x}_i, \mathbf{x}_j) - \sum_{i=1}^{m} lpha_i, 
ight.$$
 где  $\sum_{i=1}^{m} y_i lpha_i = 0, \quad 0 \leq lpha_i \leq C. 
ight\}$ 

- Просто меняя ядро k, мы можем вычислять самые разнообразные разделяющие поверхности.
- Условия на то, чтобы k была подходящим ядром, задаются теоремой Мерсера.

• Рассмотрим ядро

$$k(\mathbf{u}, \mathbf{v}) = (\mathbf{u} \cdot \mathbf{v})^2$$
.

• Какое пространство ему соответствует?

• После выкладок получается:

$$k(\textbf{u},\textbf{v}) = (\textbf{u} \cdot \textbf{v})^2 = \left(u_1^2, u_2^2, \sqrt{2}u_1u_2\right) \cdot \left(v_1^2, v_2^2, \sqrt{2}v_1v_2\right).$$

• Иначе говоря, линейная поверхность в новом пространстве соответствует квадратичной поверхности в исходном (эллипс, например).

- Естественное обобщение: ядро  $k(\mathbf{u},\mathbf{v}) = (\mathbf{u}\cdot\mathbf{v})^d$  задаёт пространство, оси которого соответствуют всем *однородным* мономам степени d.
- А как сделать пространство, соответствующее произвольной полиномиальной поверхности, не обязательно однородной?

• Поверхность, описывающаяся полиномом степени d:

$$k(\mathbf{u},\mathbf{v})=(\mathbf{u}\cdot\mathbf{v}+1)^d.$$

 Тогда линейная разделимость в feature space в точности соответствует полиномиальной разделимости в базовом пространстве.

· Нормальное распределение (radial basis function):

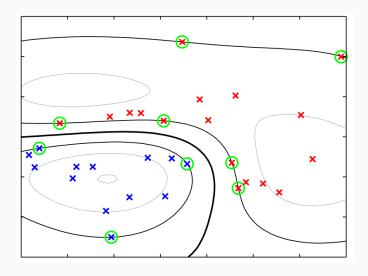
$$k(\mathbf{u},\mathbf{v})=e^{-\frac{||\mathbf{u}-\mathbf{v}||^2}{2\sigma}}.$$

• Двухуровневая нейронная сеть:

$$k(\mathbf{u},\mathbf{v})=o(\eta\mathbf{u}\cdot\mathbf{v}+c),$$

где о — сигмоид.

# Пример



#### Резюме

- Вот какой получается в итоге алгоритм.
  - 1. Выбрать параметр *C*, от которого зависит акцент на минимизации ошибки или на максимизации зазора.
  - 2. Выбрать ядро и параметры ядра, которые у него, возможно, есть.
  - 3. Решить задачу квадратичного программирования.
  - 4. По полученным значениям опорных векторов определить  $w_0$  (как именно?).
  - 5. Новые точки классифицировать как

$$f(\mathbf{x}) = \operatorname{sign}(\sum_{i} y_{i} \alpha_{i} k(\mathbf{x}, \mathbf{x}_{i}) - w_{0}).$$

- Другой вариант для неразделимых данных  $\nu$ -SVM [Schölkopf et al., 2000].
- Максимизируем

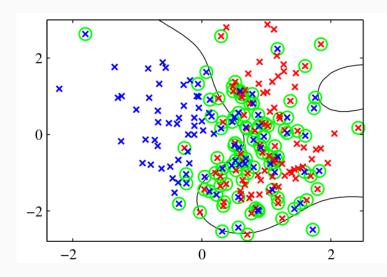
$$L(\mathbf{a}) = -\frac{1}{2} \sum_{n} \sum_{m} a_n a_m t_n t_m k(\mathbf{x}_n, \mathbf{x}_m)$$

с ограничениями

$$0 \le a_n \le \frac{1}{N}, \ \sum_n a_n t_n = 0, \ \sum_n a_n \ge \nu.$$

• Параметр  $\nu$  можно интерпретировать как верхнюю границу на долю ошибок.

# SVM для классификации



## Связь с логистической регрессией

• В случае SVM с возможными ошибками мы минимизируем

$$C\sum_{n=1}^{N}\xi_{n}+\frac{1}{2}\|\mathbf{w}\|^{2}.$$

- Для точек с правильной стороны  $\xi_n=0$ , с неправильной  $\xi_n=1-y_nt_n$ .
- Так что можно записать hinge error function  $E_{SV}(y_nt_n)=[1-y_nt_n]_+$  и переписать как задачу с регуляризацией

$$\sum_{n=1}^N E_{SV}(y_n t_n) + \lambda \|\mathbf{w}\|^2.$$

## Связь с логистической регрессией

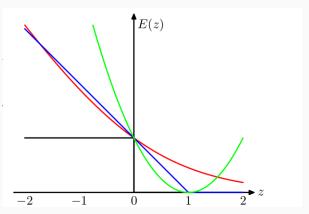
- Вспомним логистическую регрессию и переформулируем её для целевой переменной  $t \in \{-1,1\}$ :  $p(t=1 \mid y) = \sigma(y)$ , значит,  $p(t=-1 \mid y) = 1 \sigma(y) = \sigma(-y)$ , и  $p(t \mid y) = \sigma(yt)$ .
- И логистическая регрессия это минимизация

$$\sum_{n=1}^{N} E_{LR}(y_n t_n) + \lambda \|\mathbf{w}\|^2,$$

где 
$$E_{LR}(y_n t_n) = \ln (1 + e^{-yt}).$$

## Связь с логистической регрессией

• График hinge error function, вместе с функцией ошибки для логистической регрессии:



#### <u>SVM с н</u>есколькими классами

- Как обобщить SVM на несколько классов? Варианты (без подробностей):
  - 1. обучить одну против всех и классифицировать  $y(\mathbf{x}) = \max_k y_k(\mathbf{x})$  (нехорошо, потому что задача становится несбалансированной, и  $y_k(\mathbf{x})$  на самом деле несравнимы);
  - 2. можно сформулировать единую функцию для всех *K* SVM одновременно, но обучение становится гораздо медленнее;
  - 3. можно обучить попарно K(K-1)/2 классификаторов, а потом считать голоса кто победит;
  - 4. DAGSVM: организуем попарные классификаторы в граф и будем идти по графу, для классификации выбирая очередной вопрос;
  - есть даже методы, основанные на кодах, исправляющих ошибки.

#### SVM с одним классом

- SVM также можно использовать с одним классом.
- Как и зачем?

#### SVM с одним классом

- SVM также можно использовать с одним классом.
- Как и зачем?
- Можно при помощи SVM очертить границу области высокой плотности.
- · Тем самым найдём выбросы данных (outliers).
- Задача будет такая: найти наименьшую поверхность (сферу, например), которая содержит все точки, кроме доли  $\nu$ .

- SVM можно использовать для регрессии, сохраняя свойство разреженности (т.е. то, что SVM зависит только от опорных векторов).
- В обычной линейной регрессии мы минимизировали

$$\frac{1}{2}\sum_{n=1}^{N}(y_n-t_n)^2+\frac{\lambda}{2}\|\mathbf{w}\|^2.$$

• В SVM мы сделаем так: если мы попадаем в  $\epsilon$ -окрестность предсказания, то ошибки, будем считать, совсем нет.

•  $\epsilon$ -insensitive error function:

$$E_{\epsilon}(y(\mathbf{x})-t) = egin{cases} 0, & |y(\mathbf{x})-t| < \epsilon, \ |y(\mathbf{x})-t| - \epsilon & ext{иначе}. \end{cases}$$

• И задача теперь выглядит как минимизация

$$C\sum_{n=1}^{N}E_{\epsilon}\left(y(\mathbf{x}_{n})-t_{n}\right)+\frac{\lambda}{2}\|\mathbf{w}\|^{2}.$$

• Чтобы переформулировать, нужны по две slack переменные, для обеих сторон «трубки»:

$$y(\mathbf{x}_n) - \epsilon \le t_n \le y(\mathbf{x}_n) + \epsilon$$

превращается в

$$t_n \le y(\mathbf{x}_n) + \epsilon + \xi_n,$$
  
 $t_n \ge y(\mathbf{x}_n) - \epsilon - \hat{\xi}_n,$ 

и мы оптимизируем

$$C\sum_{n=1}^{N}E_{\epsilon}\left(\xi_{n}+\hat{\xi}_{n}\right)+\frac{\lambda}{2}\|\mathbf{w}\|^{2}.$$

• Если же теперь пересчитать дуальную задачу, то получится

$$L(\mathbf{a}, \hat{\mathbf{a}}) = -\frac{1}{2} \sum_{n} \sum_{m} (a_{n} - \hat{a}_{n}) (a_{m} - \hat{a}_{m}) k (\mathbf{x}_{n}, \mathbf{x}_{m}) - \epsilon \sum_{n=1}^{n} (a_{n} + \hat{a}_{n}) + \sum_{n=1}^{N} (a_{n} - \hat{a}_{n}) t_{n},$$

и мы её минимизируем по  $a_n, \hat{a}_n$  с условиями

$$0 \le a_n \le C,$$

$$0 \le \hat{a}_n \le C,$$

$$\sum_{n=1}^{N} (a_n - \hat{a}_n) = 0.$$

• Когда решим эту задачу, сможем предсказывать новые значения как

$$y(\mathbf{x}) = \sum_{n=1}^{N} (a_n - \hat{a}_n) k(\mathbf{x}, \mathbf{x}_n) + b,$$

где *b* можно найти как

$$b = t_n - \epsilon - \mathbf{w}^{\top} \phi(\mathbf{x}_n) =$$

$$= t_n - \epsilon - \sum_{m=1}^{N} (a_m - \hat{a}_m) k(\mathbf{x}_n, \mathbf{x}_m).$$

• А условия ККТ превращаются в

$$a_n \left( \epsilon + \xi_n + y(\mathbf{x}_n) - t_n \right) = 0,$$

$$\hat{a}_n \left( \epsilon + \hat{\xi}_n - y(\mathbf{x}_n) + t_n \right) = 0,$$

$$(C - a_n) \xi_n = 0,$$

$$(C - \hat{a}_n) \hat{\xi}_n = 0.$$

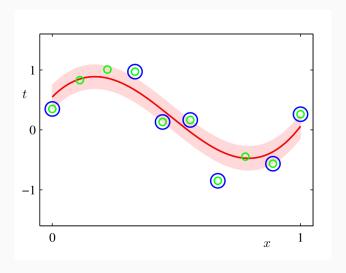
- Отсюда очевидно, что либо  $a_n$ , либо  $\hat{a}_n$  всегда равны 0, и хотя бы один из них не равен, только если точка лежит на или за границей «трубки».
- Опять получили решение, зависящее только от «опорных векторов».

• Но снова можно переформулировать в виде  $\nu$ -SVM, в котором параметр более интуитивно ясен: вместо ширины трубки  $\epsilon$  рассмотрим  $\nu$  – долю точек, лежащих вне трубки; тогда минимизировать надо

$$L(\mathbf{a}) = -\frac{1}{2} \sum_{n} \sum_{m} (a_{n} - \hat{a}_{n}) (a_{m} - \hat{a}_{m}) k (\mathbf{x}_{n}, \mathbf{x}_{m}) + \sum_{n=1}^{N} (a_{n} - \hat{a}_{n}) t_{n}$$

при условиях

$$\begin{array}{ll} 0 \leq a_n \leq \frac{C}{N}, & \sum_{n=1}^{N} (a_n - \hat{a}_n) = 0, \\ 0 \leq \hat{a}_n \leq \frac{C}{N}, & \sum_{n=1}^{N} (a_n + \hat{a}_n) \leq \nu C. \end{array}$$



#### Практика

#### • На практике:

- маленький С гладкая разделяющая поверхность, мало опорных векторов;
- большой C сложная разделяющая поверхность, много опорных векторов.

#### · Для RBF ядра:

- маленькое  $\gamma$  опорные векторы влияют далеко, модель более простая;
- большое  $\gamma$  опорные векторы влияют только непосредственно рядом, модель более сложная.

#### Спасибо!

Спасибо за внимание!