Lecture 4: Soft-Margin Support Vector Machine

课件链接: <u>Hsuan-Tien Lin - soft-margin support vector machine</u>

Soft-Margin Support Vector Machine(软间隔支撑向量机)

• Motivation and Primal Problem: 动机与原始问题

• Dual Problem: 对偶问题

• Messages behind Soft-Margin SVM: 软间隔SVM背后的信息

• Model Selection: 模型选择

1. Motivation and Primal Problem: 动机与原始问题

动机

即使SVM试图做到最大间隔,但仍然可能过拟合。原因之一是使用了如rbf核函数的强大的特征转换,另一个原因是——**坚持将所有资料分开**(separable)。如下图所示:



右侧的图即坚持将所有的圈圈叉叉分开而不犯任何错误,左侧则犯了少数几个错误。但我们显然会认为左侧的分离超平面更好——右侧的过拟合了。因此,我们将放弃Hard-Margin(不犯任何错误),选择Soft-Margin(犯一些错误)。

如何放弃"不犯错误"? 借鉴pocket算法

Pocket算法试图解决的最优化问题为,即寻找犯错最少的分离超平面:

$$min_{b,\mathbf{w}} \sum_{n=1}^{N} I \Big[y_n
eq sign(\mathbf{w}^T \mathbf{z}_n + b) \Big]$$

而Hard-Margin SVM的最优化问题为:

$$egin{aligned} & \min_{b,\mathbf{w}} & rac{1}{2}\mathbf{w}^T\mathbf{w} \ & s.\ t & y_n(\mathbf{w}^T\mathbf{z}_n + b) \geq 1\ for\ all\ n \end{aligned}$$

我们可以将Pocket算法中"尽量少犯错"的思想整合进Hard-Margin中:对于没犯错的点,我们要求Large-Margin;对于犯错的点,那就"随它去"。但是,犯错的点要尽量少,这体现在最小化的目标函数里:

$$egin{aligned} & \min_{b,\mathbf{w}} & rac{1}{2}\mathbf{w}^T\mathbf{w} + C \cdot \sum_{n=1}^N I \Big[y_n
eq sign(\mathbf{w}^T\mathbf{z}_n + b) \Big] \ & s.\ t & y_n(\mathbf{w}^T\mathbf{z}_n + b) \geq 1\ for\ correct\ n \ & y_n(\mathbf{w}^T\mathbf{z}_n + b) \geq -\infty\ for\ incorrect\ n \end{aligned}$$

其中,参数C是权衡系数,权衡的是large margin & noise tolerance。我们可将上面的最优化问题的约束条件写成一个:

$$egin{aligned} & \min_{b,\mathbf{w}} & rac{1}{2}\mathbf{w}^T\mathbf{w} + C \cdot \sum_{n=1}^N I \Big[y_n
eq sign(\mathbf{w}^T\mathbf{z}_n + b) \Big] \ & s.\ t & y_n(\mathbf{w}^T\mathbf{z}_n + b) \geq 1 - \infty \cdot I \Big[y_n
eq sign(\mathbf{w}^T\mathbf{z}_n + b) \Big] \end{aligned}$$

然而,该最优化问题有两个缺点:

- 1. 目标函数与约束条件中存在布林运算,不是线性函数,因此整个最优化问题不再是QP问题——dual,kernel都无法使用;
- 2. 无法区分"小错误"与"大错误"——错分的样本如果离边界比较近,应该是小错误;离边界很远,那肯定是大错误。

因此,我们引进新的变量 ξ_n ,用来记录每个样本点的 $margin\ violation$ (对间隔的违反):

$$egin{aligned} \min_{b,\mathbf{w}} & rac{1}{2}\mathbf{w}^T\mathbf{w} + C \cdot \sum_{n=1}^N \xi_n \ s. \ t & y_n(\mathbf{w}^T\mathbf{z}_n + b) \geq 1 - \xi_n, \quad n = 1, \cdots, N \ & \xi_n \geq 0, \quad n = 1, \cdots, N \end{aligned}$$

参数C的权衡作用:

• 大的C: 希望少犯错;

• 小的C: 可以犯错, margin大一点——**正则化**。

上述最优化问题是一个QP问题,有 $ilde{d}+1+N$ 个变量与2N个约束条件。下一节我们将求解其对偶问题,即Soft-Margin SVM dual。

2. Dual Problem: 对偶问题

根据primal问题构造拉格朗日函数:

$$egin{aligned} \mathcal{L}(b, \mathbf{w}, \xi, lpha, eta) &= rac{1}{2} \mathbf{w}^T \mathbf{w} + C \cdot \sum_{n=1}^N \xi_n \ &+ \sum_{n=1}^N lpha_n \cdot (1 - \xi_n - y_n (\mathbf{w}^T \mathbf{z}_n + b)) + \sum_{n=1}^N eta_n \cdot (-\xi_n) \end{aligned}$$

拉格朗日对偶问题为:

$$\max_{lpha_n \geq 0, eta_n \geq 0} \left(\min_{b, \mathbf{w}, \xi} \mathcal{L}(b, \mathbf{w}, \xi, lpha, eta)
ight)$$

对于内层优化问题,令(KKT条件之一):

$$rac{\partial \mathcal{L}}{\partial \xi_n} = 0 = C - lpha_n - eta_n$$

因此,我们可以用 α_n 表示 β_n : $\beta_n = C - \alpha_n$, 但约束条件需变更为:

$$0 < \alpha_n < C$$

如此替换,我们还可以顺便将 ξ_n 消去:

 ξ can also be removed :-), like how we removed b

$$\max_{0 \leq \alpha_n \leq C, \ \beta_n = C - \alpha_n} \left(\min_{b, \mathbf{w}, \xi} \frac{1}{2} \mathbf{w}^T \mathbf{w} + \sum_{n=1}^N \alpha_n (1 - y_n (\mathbf{w}^T \mathbf{z}_n + b)) + \sum_{n=1}^N (C - \alpha_n - \beta_n) \cdot \xi_n \right)$$

得到:

$$\max_{0 \leq lpha_n \leq C, eta_n = C - lpha_n} \left(\min_{b, \mathbf{w}} \quad rac{1}{2} \mathbf{w}^T \mathbf{w} + \sum_{n=1}^N lpha_n (1 - y_n (\mathbf{w}^T \mathbf{z}_n + b))
ight)$$

内层最优化问题与hard-margin SVM的dual一模一样,因此我们同样对w与b偏导置零,得到相同的结果:

- $\sum \alpha_n y_n = 0$
- $\mathbf{w} = \sum \alpha_n y_n \mathbf{z}_n$

最终,我们得到Soft-Margin SVM Dual问题:

$$\begin{aligned} & \min_{\boldsymbol{\alpha}} & & \frac{1}{2} \sum_{n=1}^{N} \sum_{m=1}^{N} \alpha_{n} \alpha_{m} y_{n} y_{m} \mathbf{z}_{n}^{T} \mathbf{z}_{m} - \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n} \\ & \text{subject to} & & \sum_{n=1}^{N} y_{n} \alpha_{n} = 0; \\ & & 0 \leq \alpha_{n} \leq C, \text{for } n = 1, 2, \dots, N; \\ & \text{implicitly} & & \mathbf{w} = \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n} y_{n} \mathbf{z}_{n}; \\ & & \beta_{n} = C - \alpha_{n}, \text{for } n = 1, 2, \dots, N \end{aligned}$$

只有一个地方与Hard-Margin SVM Dual不一样: α_n 有一个**上界C**——这是由于 ξ_n 的拉格朗日乘子造成的。同样,该问题是一个QP问题,有N个变量和2N+1个约束条件。

3. Messages behind Soft-Margin SVM: 软间隔SVM背后的信息

Kernel Soft-Margin SVM算法:

Kernel Soft-Margin WM Algorithm

- 1 $q_{n,m} = y_n y_m K(\mathbf{x}_n, \mathbf{x}_m); \mathbf{p} = -\mathbf{1}_N; (A, \mathbf{c})$ for equ./lower-bound/upper-bound constraints
- $Q \alpha \leftarrow \mathsf{QP}(Q_D, \mathbf{p}, \mathbf{A}, \mathbf{c})$
- 3 b ←?
- 4 return SVs and their α_n as well as b such that for new **x**,

$$g_{\text{SVM}}(\mathbf{x}) = \operatorname{sign}\left(\sum_{\text{SV indices }n} \alpha_n \mathbf{y}_n \mathbf{K}(\mathbf{x}_n, \mathbf{x}) + b\right)$$

b怎么求?

在Hard-Margin SVM中, 我们通过complementary slackness:

$$lpha_n(1-y_n(\mathbf{w}^T\mathbf{z}_n+b))=0$$

寻找 $\alpha_s > 0$ 的SV;对于它来说,上式中的另一项一定为0,因此:

$$b = y_s - \mathbf{w}^T \mathbf{z}_s$$

在Soft-Margin SVM中,我们依然从complementary slackness中寻找突破口:

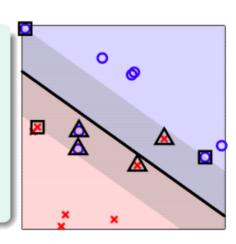
$$\alpha_n (1 - \xi_n - y_n(\mathbf{w}^T \mathbf{z}_n + b)) = 0$$
$$(C - \alpha_n)\xi_n = 0$$

我们要找的是不再仅仅是SV($\alpha_n>0$),还要是free SV($0<\alpha_n< C$),这样第一个式子的另一项为0,第二个式子的 ξ_n 是0,那么:

$$b = y_s - \mathbf{w}^T \mathbf{z}_s$$

这里我们再次强调 α_n 的含义。根据 α_n ,样本可分为三类:

- $\alpha_n = 0$:
 - o non SV, 不是支撑向量;
 - $\circ \ \xi_n=0;$
 - 。 在边界外(罕见在边界上);
- $0 < \alpha_n < C$:
 - o free SV, 自由支撑向量;
 - \circ $\xi_n=0$;
 - 。 在边界上;
- $\alpha_n = C$:
 - o bounded SV, 受限支撑向量;
 - $\bullet \quad \xi_n \geq 0;$
 - 。 违反了边界(罕见在边界上)。
 - non SV $(0 = \alpha_n)$: $\xi_n = 0$, 'away from'/on fat boundary
 - \Box free SV (0 < α_n < C): ξ_n = 0, on fat boundary, locates b
 - \triangle bounded SV ($\alpha_n = C$): $\xi_n = \text{violation amount},$ 'violate'/on fat boundary



4. Model Selection: 模型选择

对于Kernel Soft-Margin SVM using rbf kernel,需要选择参数 (C,γ) 。常用的方法是**交叉验证**,即计算Cross Validation Error—— E_{cv}

使用N(样本数)折交叉验证时, $E_{cv} = E_{loocv}$; 对于SVM来说,有:

$$E_{loocv} \leq rac{\#SV}{N}$$

下面我们简单证明该不等式:

对于某个non-SV,其 α 为0。对于使用去除该non-SV后的样本集进行训练而得到的 g^- 中的各 α ,应较原来g中相应的 α ,没有变化。这是因为,如果不一样,说明训练 g^- 时发现了一组新的 α ,使得目标函数的值较g的更小,那么我们可以将该组 α 配上 $\alpha_i=0$ 构成在整个样本集上的 α 组合,该组合一定会比原来的组合在目标函数上的值更小。这与原来的组合是最优解矛盾。证毕。

当留下的是non-SV时, $g^-=g$ 。因此:

$$e_{non-SV} = err(g^-, non - SV)$$

= $err(g, non - SV)$
= 0

而:

$$e_{SV} < 1$$

综上:

$$E_{loocv} = \sum e \leq rac{\#SV}{N}$$

然而,这种方法仅仅是给出了交叉验证误差的上界,并不是一个精确的判断标准。实务上,用这种方法进行初步的 safety check——SV多的"很可能"不好,然后再计算交叉验证误差。

5. Summary

- Soft-Margin的动机是避免过拟合,放弃Hard-Margin将训练样本完全100%正确分开的思想;
- 在Hard-Margin SVM中引入松弛变量 ξ_n 记录每个样本点的违反情况,并将其纳入目标函数最小化的范畴中,用 参数C进行调节——C越小,正则化效果越高;
- Soft-Margin Dual与Hard-Margin Dual十分相像,仅约束条件中 α_n 有上界C;
- Soft-Margin Dual的最优解α将样本点分为了三类: non SV, free SV与Bounded SV;
- 对于Soft-Margin Dual,又多了一个权衡参数C需要选择,常使用交叉验证法;同时,可以辅助SV数目进行判断 ——SV越多,模型的泛化性能很可能越差。