

第五章 近邻法

是一种分段线性分类器 直接根据训练样本对新样本进行分类



度量*D*(·,·)本质上是一个函数,该函数给出了两个模式之间的标量 距离的大小。一个度量必须满足4个性质:

对于任意的向量a,b,和c,有

□ 非负性: *D*(a,b) ≥0

□ 自反性: *D*(a,b)=0 当且仅当 a=b

□ 对称性: *D*(a,b)=*D*(b,a)

□ 三角不等式 $D(a,b)+D(b,c) \ge D(a,c)$



d维空间中的欧式距离

$$D(\mathbf{a},\mathbf{b}) = \left(\sum_{k=1}^{d} (a_k - b_k)^2\right)^{1/2}$$

能够满足这些性质



更为一般的d维空间的度量为Minkowski距离度量

$$L_k(\mathbf{a},\mathbf{b}) = \left(\sum_{i=1}^d |a_i - b_i|^k\right)^{1/k}$$

通常也被称为L_k范数

欧式距离就是 L_2 范数



 L_1 范数

$$L_{l}(\mathbf{a},\mathbf{b}) = \sum_{i=1}^{d} |a_{i}-b_{i}|$$

也被称为Manhattan距离或街区距离、绝对距离

显然,欧式距离和绝对距离是明氏距离的两个特例

手工运算时,为简便起见,通常采用绝对距离



最近邻法

1. 最近邻法规则

已知C类,每类样本数为Ni个, i=1,2,...c

判别函数:
$$g_i(x) = \min \|x - x_i^k\|$$
 $k = 1, 2, ..., N_i$

决策规则: $g_j(x) = \min_i g_i(x)$ i = 1, 2, ...c

则决策 $x \in W_j$

——称为最近邻法

昔孟母,择邻处



最近邻法实质:

就是将样本x与N个已知类别属性的样本之间的 欧氏距离进行比较,将x归入最近的样本所属的类 别。

最近邻法是次优方法,误差率比贝叶斯误差率 大,当N→∞,误差率不超过贝叶斯误差率2倍。 但不具有统计特性,不稳定。



▶在样本数N很大时,最近邻规则能很好的工作

: 样本数非常大时,认为x距离x'足够近,使

$$P(w_i / x') = P(w_i / x)$$

: 最近邻规则是真实概率的一个有效近似

相当于决策规则为:

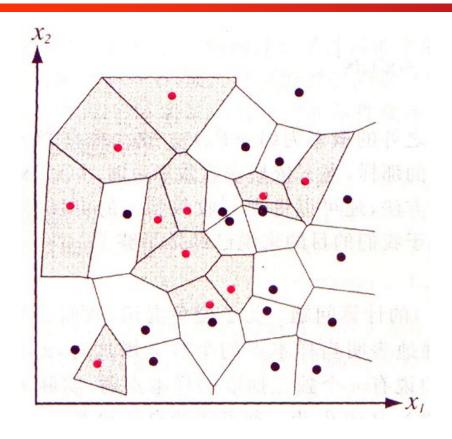
$$P(w_i \mid x) = \max_j P(w_j \mid x) \qquad x \in w_i$$



最近邻规则相当于把特征空间分成一个个网格单元,每一个单元的点到最近邻x'(代表点)的距离比到其它样本点距离更近

∴小单元中的任意点的类别就与最近邻x′的类别相同。即x与N个训练样本比较欧氏距离,x归入最近样本的类。





如图示二维情况,分界面就是各相邻训练样本距离的垂直中心线

∴ 最近邻决策面是分段线性的。



最近邻法效果分析:

通过求无限样本下的平均条件错误率p(e|x)进行分析(略)

可证明,存在下列关系:

$$P^* \leqslant P \leqslant P^* \left(2 - \frac{c}{c-1}P^*\right)$$

其中:

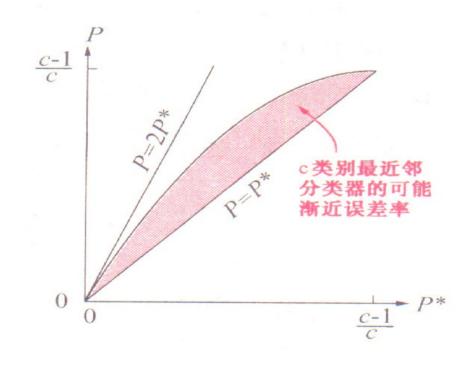
P为无限样本数时的最近邻法的错误率

 ${f P}^*$ 为贝叶斯错误率,即最小错误率,介 于 $0 \sim \frac{c-1}{c}$ 之间。

(P(w/x)=0时, P* =0; P(w/x)相等时, $P^* = \frac{c-1}{c}$



最近邻法错误率的上下界与贝叶斯错误率的关系



可见,P总是小于等于2P*,当贝叶斯错误率P* 很小时,P=2P*。当取极端情况时,上下界重合。

在N有限时,最近邻法效果如何?若没有关于概率分布的其它知识,很难有结论。



K—近邻法

基本规则:

找出x的k个近邻,k个近邻中多数属于哪一类,就把x归为哪一类。

x的k个近邻中, w_1 中有 k_1 个, w_2 中有 k_2 个,…, w_2 中有 k_2 个,则

判别函数为: $g_i(x) = k_i$ i = 1, 2, ..., c

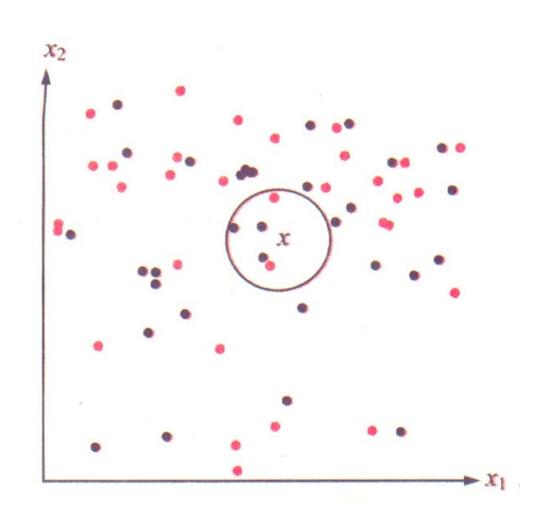
决策规则: $g_j(x) = \max_i k_i$ i = 1, 2, ..., c 则决策 $x \in w_j$

出淤泥而不染是少数



图中为k=5 的情况

::x归为黑色 点所属类别

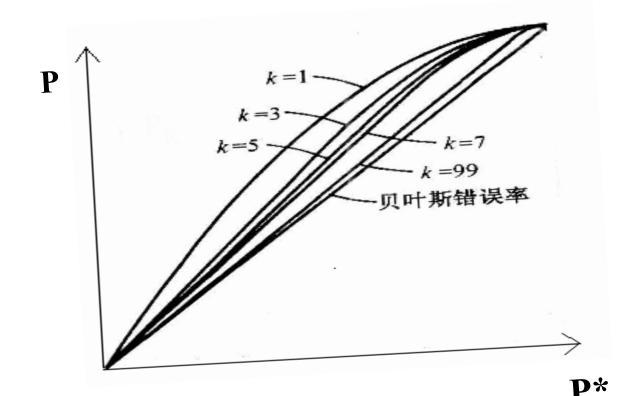




可证明,k一近邻法错误率P满足下列关系:

$$P^* \leqslant P \leqslant C_k(P^*)$$

k一近邻法错误率上下界与贝叶斯错误率的关系





 $k \to \infty$ $P = P^*$,k近邻法成为最优分类规则,即当 $N \to \infty$ 才能保证k近邻法几乎是最优分类规则。

近邻法缺点: 计算量大



>近邻法的计算复杂度: (空间复杂度和时间复杂度)

以最近邻法为例,其复杂度有较多的研究

设d维空间,N个已知训练样本

在最简单方法中,就是搜索每一个样本点,计算距 离,找出距离最近的那一个。→主要是时间复杂度。

另一方法,并行实现方法。能保证搜索时间为常数,将x输入每一盒子中。 → 空间复杂度大。



- 快速算法
- 剪辑近邻法
- 压缩近邻法



快速算法

基本思想是将样本分级,分成一些不相交的子集

- ,并在子集的基础上进行搜索
 - □ 把样本集分级分成多个子集(树状结构)
- □ 每个子集(结点)可用较少几个量代表
- □ 通过将新样本与各结点比较排除大量候选样本
- □ 只有最后的结点(子集)中逐个样本比较,找出近 邻



令 $X=\{x_1, x_2, ..., x_N\}$ 表示样本集,我们的目的是在X中寻找样本x的k个近邻,为简单起见,先看最近邻的情况(k=1)。

算法分为两个阶段:

- □ 将X分级分解
- □ 用搜索算法找出x的最近邻



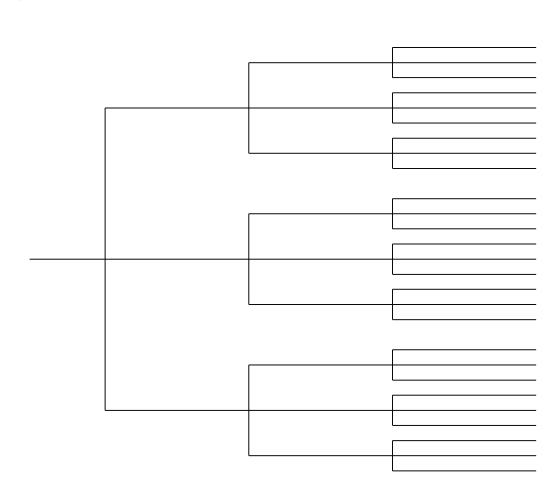
第一阶段: 样本集分级分解

首先将*X*分为*I*个子集,每个子集再分成*I*个子集。 依次进行下去,就可以得到一个树结构。



分级示意图 L=0 L=1 L=2

L=3





令:

X_p: 结点p对应的样本子集

 N_p : X_p 中的样本数

 M_p : 样本子集 X_p 中的样本均值

 r_p : 从 M_p 到 $x_i \in X_p$ 的最大距离



第二阶段:搜索

首先给出两个规则,利用它们可以检验x的最近邻是否在Xp中。

规则1: 如果存在

$$B+r_p < D(x, M_p)$$

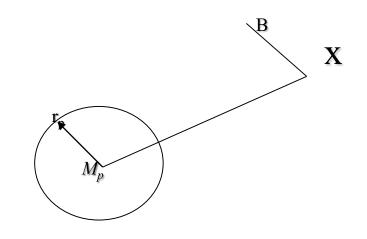
则 $x_i \in X_p$ 不可能是x的最近邻

规则2: 如果

$$B+D(x_i, M_p) < D(x, M_p)$$

其中 $x_i \in X_{p_i}$ 则 x_i 不是x的最近邻

X现在的最近邻





树搜索算法

- 1. $\mathbb{E}B = \infty$, L = 0, p = 0 (L是当前水平, p是当前结点)
- 2. 将当前结点的所有直接后继结点放入一个目录表中,并对这些结点计算 $D(x, M_p)$
- 3. 对步骤2中的每个结点p,根据规则1,如果有

$$D(\mathbf{x}, \mathbf{M}_{\mathbf{p}}) > B + r_{p}$$

则从目录表中去掉p



- 4. 如果步骤3的目录表中已经没有结点,则后退到前一个水平,即置L=L-1。如果L=0则停止,否则转步骤3。如果目录表中有一个以上的结点存在,则转步骤5
- 5. 在目录表中选择最近结点p',它使 $D(x, M_p)$ 最小化,并称该p'为当前执行结点,从目录表中去掉p'。如果当前的水平L是最终水平,则转步骤6。否则置L=L+1,转步骤2



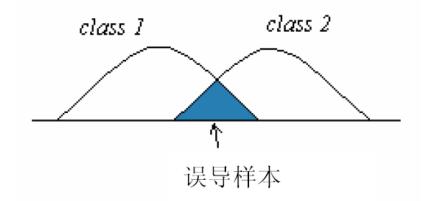
6. 对现在的执行结点p'中的每个 x_i ,利用规则2做如下检验,如果 $D(x, M_p) > B + D(x_i, M_p)$,则 x_i 不是x的最近邻,从而不计算 $D(x, x_i)$,否则计算 $D(x, x_i)$ 。若 $D(x, x_i)$ 〈B,置 NN = i和 $B = D(x, x_i)$ 。在当前执行结点中所有 x_i 被检查之后,转步骤3

当算法结束时,输出x的最近邻 x_{NN} 和 x 与 x_{NN} 的距离 $D(x, x_{NN}) = B$



剪辑近邻法

基本思想:处在两类交界处或分布重合区的样本可能误导近邻法决策,应将它们从样本集中去掉。





基本方法

○ 将样本集XN分为考试集XNT和参考集XNR

$$X^{N} = X^{NT} \cup X^{NR}$$
$$X^{NT} \cap X^{NR} = \emptyset$$

- 剪辑: 用 X^{NR} 中的样本对 X^{NT} 中的样本进行近邻法分类,剪掉 X^{NT} 中被错分的样本, X^{NT} 中剩余样本构成剪辑样本集 X^{NTE}
- 分类: 利用 X^{NTE} 和近邻法对未知样本x 分类。



重复剪辑近邻法——MultiEdit算法

1. 将样本集X^N随机划分为s个子集,即

$$X^N = \{X_1, X_2, ..., X_s\} \perp s \geq 3$$

- 2. 用最近邻法,以 $X_{(i+1)Mod(s)}$ 为参考集,对 X_i 中的样本进行 分类,其中i=1,2,...,s,(i+1)Mod(s)表示i+1对s求余
- 3. 去掉在2中被错分的样本
- 4. 用所有留下的样本,构成新的样本集 X^{NE}
- 5. 如果经k次迭代,再没有样本被剪辑掉则停止,否则转1



22 22 222 1 22 2 12 2 121 12222 21 2 21112121 222 22 222 2 222 1 11 1 1 1 1 11 111 1 1 1 1112 1111111 211 1 11 111 1 111111 1 1 11 1115 5 11 11 1 5515 5 5 5 1 1111 1 1 11111 111112 1 11 222221 22 2 222 2 2 1111111111 111 111 1 11 1 11115 1 5551 1555555555 5555 1 11 1 111 1 1 111 2 12212 2 1222222 22 27 1 1 55 55555 5 11 1 11 11 1 2 11 22 11 1 2 1 2 2 2222 2 2 1 1.1 15 5555 5 55 1 22 22 2

原始样本集





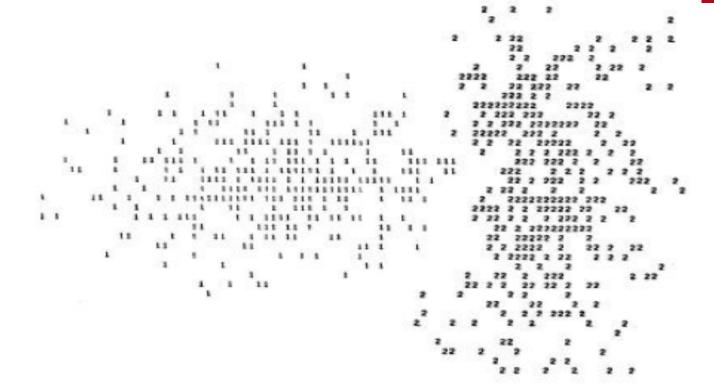
第一次迭代后留下的样本





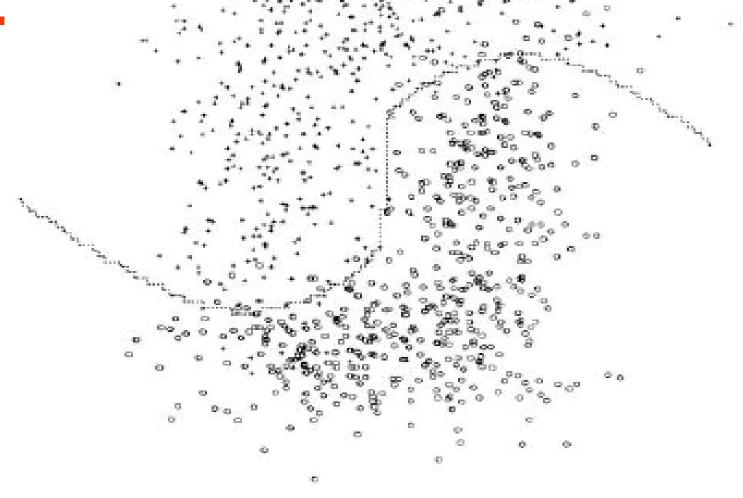
第三次迭代后留下的样本





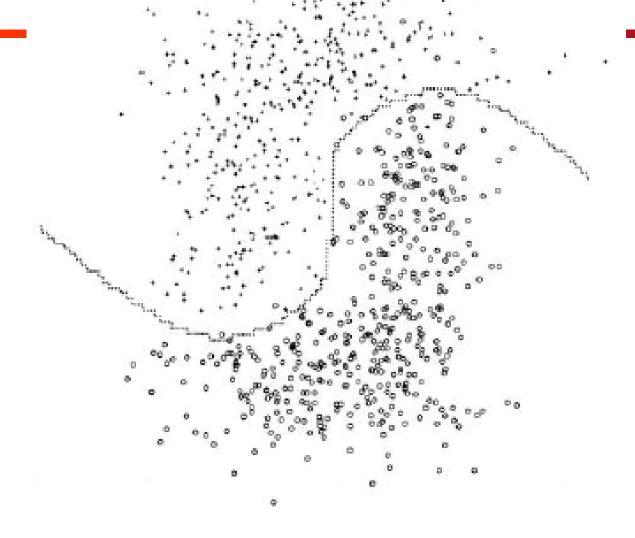
算法终止时留下的样本





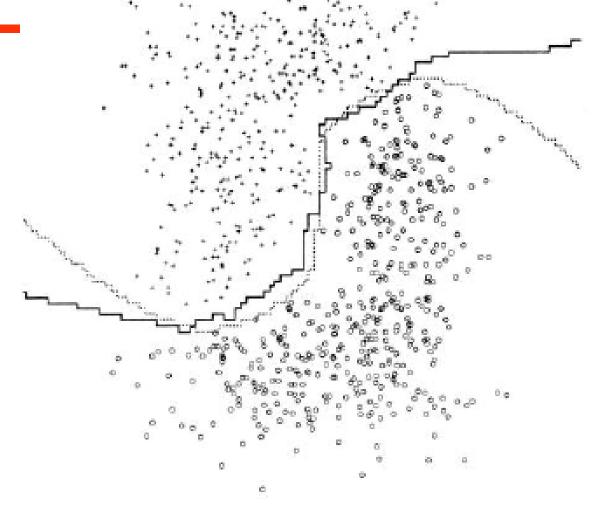
初始样本集





第一次剪辑后的样本集





最终结果



> 压缩近邻法

剪辑的结果只是去掉了两类边界附近的样本,而靠近两类中心的样本几乎没有去掉。按照近邻规则,这些样本中的绝大多数对分类没有什么用处。因此在剪辑的基础上,再去掉一部分这样的样本有助于进一步缩短计算时间和减少存储量。一般称这类方法为压缩近邻法。



基本方法

- ullet 将样本集 X^N 分为 X_S 和 X_G ,开始时 X_S 中只有一个样本, X_G 中为其余样本
- \circ 考查 X_G 中每个样本,若用 X_S 可正确分类则保留,否则移入 X_S
- 最后用X_S作最近邻法的设计集。

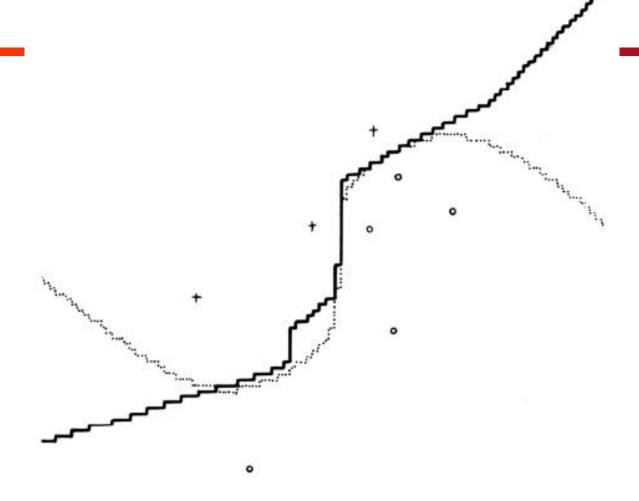


算法步骤 (Condensing算法)

- 1. 设置两个存储器,分别为STORE和GRABBAG,将第一个样本放入STORE中,把其他样本放入GRABBAG中
- 2. 用当前STORE中的样本以最近邻规则对GRABBAG中的第i个样本进行分类。若分类正确,则该样本仍送回GRABBAG中,否则放入STORE中,对GRABBAG中所有样本重复上述过程
- 3. 若GRABBAG中的所有样本在进行上述检验过程中没有一个样本从GRABBAG转到STORE或者GRABBAG为空时,算法终止,否则转2

最后我们以STORE中的样本作为最近邻的设计集。





数据经MultiEdit算法剪辑后再使用Condensing压缩近邻算法的结果



可见,经压缩后,虽然误差稍大,但样本数目却大大减少,因此可以大大节省存储量和计算量。



可作拒绝决策的近邻法

具有拒绝决策的两类k-近邻法

确定

$$k' > \frac{k+1}{2}$$

若x的k个近邻中有大于或等于k'个属于某一类 ω_i (i=1,2),则决策

 $x \in \omega_i$,否则就做拒绝决策。

简单多数 → 绝对多数