## 2.5 ノンパラメトリック法

これまで、データの生成分布にガウス分布等を仮定する、パラメトリックな方法扱ってきた。ここでは、分布の形状について僅かな仮定しかおかない/ ンパラメトリックなアプローチを示す。

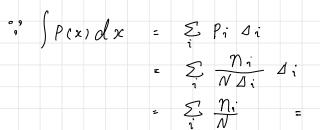
- ・ヒストグラム密度推定法
- ・カーネル密度推定法
- ・最近傍法

ヒストグラム密度推定法

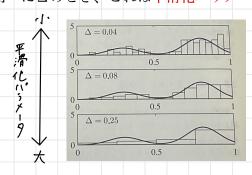
x を幅Δ\_i で区切って、各区間ごとに確立密度を次のように定める。

$$P_{i} = \frac{\eta_{i}}{N \Delta_{i}}$$

$$P_{i} = \frac{\eta_{i-3}}{N \Delta_{i}}$$



 $\Delta_i$  の大きさが全て同一に $\Delta$ のとき、これは $\Psi$ 滑化パラメータとなる。



#### 2.5.1 カーネル密度推定法

ヒストグラム密度推定法には、二つの主要な問題がある。(i). 確率密度 関数が連続とならない (ii). 次元が増えると区間の総数が指数的に増加 する。この問題を解決している二つの方法(カーネル密度推定法、K近 傍法)について学ぶ。

まず、「カーネル」がどのようなものであるかについて考える。

確率器度をP(X) Y L在YEに、小文公領域 R = 到19915 n在確率は、

$$P = \int_{R} P(x) dx$$

$$N$$
 が大きいとき、分散  $\frac{P(1-P)}{N}$  →  $O$  より、 K は   
解待値で近代できる。

$$P(x) = \frac{K}{N U}$$

K近傍注:KE国定 L, ▼ E 按定 3 3.

7-95 3 2 3 1 A 3 37 R & 24 7 113. V € 4 0 0 3.

$$P(x) = \frac{K}{N V}$$

V=h<sup>O</sup>(D次立方体の体験)とすると、

$$P(x) = \frac{K}{N V}$$

カーネル法を解くために、超立方体R内に含まれるサンプル数Kを求める。 次の関数 k() を使う。

$$K(u) = \begin{cases} 1 & |u| \leq \frac{1}{2} \\ 0 & \text{if } 1 \neq 1 \end{cases}$$

$$P(x) = \frac{1}{\sqrt{1 + \frac{1}{h^o}}} k \left( \frac{x - x_n}{h} \right)$$

ここで、関数k()はカーネル関数と呼ばれる。今回のような非連続なカーネル 関数の代わりに、連続なカーネル関数を用いることで、p(x)も連続となる。

例として、次のようなガウスカーネルを考える。

$$k(u) = \frac{1}{(2\pi)^{0/2}} e \times p \left(-\frac{\|u\|^{2}}{2}\right)$$

次に、K、Vを次のように置くことで、p(x)を求めることができる。

$$P(x) = \frac{1}{N} \sum_{n=1}^{N} \frac{1}{(2\pi h^{2})^{n/2}} exp(-\frac{||x-x_{n}||^{2}}{2h^{2}})$$

$$\int_{0}^{\infty} \frac{1}{h = 0.005} \int_{0.5}^{\infty} \frac{1}{h = 0.07} \int_{0}^{\infty} \frac{1}{h = 0.2} \int_{0.5}^{\infty} \frac{1}{h = 0.2} \int_{0.5}^{\infty$$

カーネル関数は、次の条件を満たす任意の関数を選択することができる。

$$\begin{cases} k(u) \geq 0 \\ k(u) du = 1 \end{cases}$$

このような密度推定法は、訓練段階では計算を必要としないが、推論時には データの個数に比例した計算が必要となるという欠点がある。

### 2.5.2 最近傍法

カーネル法には、カーネル幅を決めるパラメータが一定であるため、密度の高い領域では平滑化されすぎ、密度が低いところではノイズが多くなりやすい性質がある。最近傍法による推定では、密度に応じてhを変化させることでこの問題を解決している。

Kの値を固定し、xを中心とした小球が、K個のサンプルを含むまで、小球の半径を大きくしていく。この時の小球の体積をVとして、p(x)を求める。この方法をK近傍法と呼ぶ。

K近傍法は、クラス分類問題に拡張することができる。クラスに関わらず、K個のサンプルを含むような小球の体積Vを求める。 クラスkの総サンプル数をN\_k、小球内のクラスkのサンプル数をK\_kとすると、次が成り立つ。

$$P(X \mid C_{k}) = \frac{K_{k}}{N_{k}}$$

$$P(X) = \frac{K_{k}}{N_{k}}$$

$$P(X) = \frac{K}{N}$$

$$P(C_{k}) = \frac{N_{k}}{N}$$

$$P(C_{k}) = \frac{N_$$

これがを観み今れせると、父が符られた时に、そうこりうストである確単は、次のようによる。

$$P(C_{R}|_{\mathcal{H}}) = \frac{P(x|C_{R}) P(C_{R})}{P(n)}$$

$$= \frac{N V}{K} \cdot \frac{K_{R}}{N_{R} V} \cdot \frac{N_{R}}{N}$$

$$= \frac{K_{R}}{K}$$

小球内のサンプルのうろ、クラスをのサンプルの学の

K近傍法もカーネル密度推定法も、データ全体を保持しなくてはならない。 データ集合が大きいと膨大な計算量が必要になるが、木構造などによるデータの保持によって効率化できる。

例: 3近傍法を適用 LEuとする。 N:6 X:[4,8,9,2,7,6]

の中から、2=5に近い3つのサンプルを得にい。

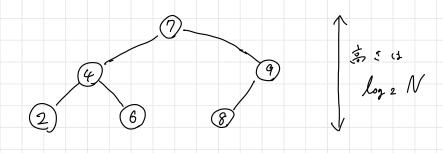
# ナイーブな方法

X内の全ての要素と x=5 を比較する。

-> 計算量: N

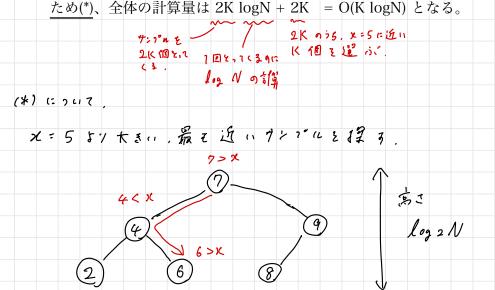
## 木構造を使う方法

- 二分探索木を使う例を挙げる。
- 二分探索木とは、任意のノードについて、右にぶら下がる木は そのノードの値よりも小さく、左にぶら下がる木はそのノード の値よりも小さくなるような木構造



x=5 に近い3つのサンプル(K=3)を探すときの計算量を考える。 このために、x=5 より大きく最も近いサンプル3つと、x=5 より小 さく最も小さい3つをそれぞれ持ってきて、6つの中から比較する手 法をとるとする。

このとき、1個のサンプルを取るために必要な計算量は logN である ため(\*)、全体の計算量は 2K logN + 2K = O(K logN) となる。



計算量 = 比較の回数 = 木の志: = log 2 N 汉は、X:6217 657大王公最毛近日からつ知至行了

华老

2 m/2"1

という程作を発力をす

