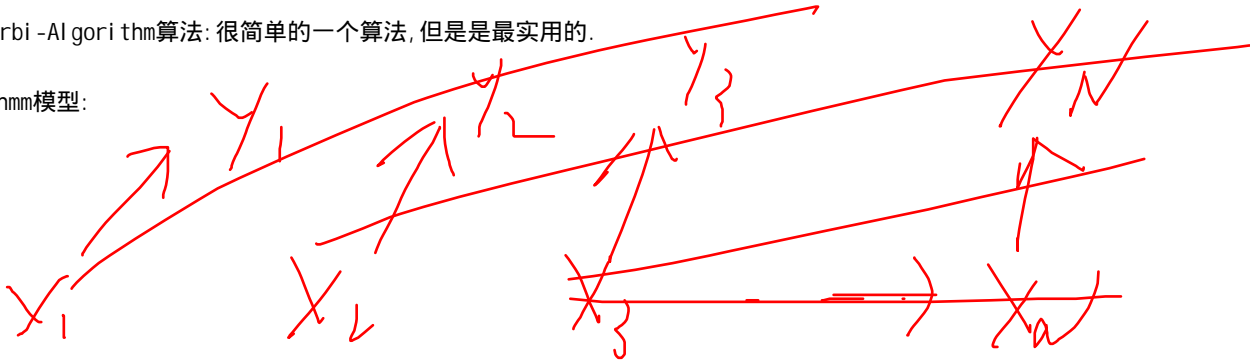
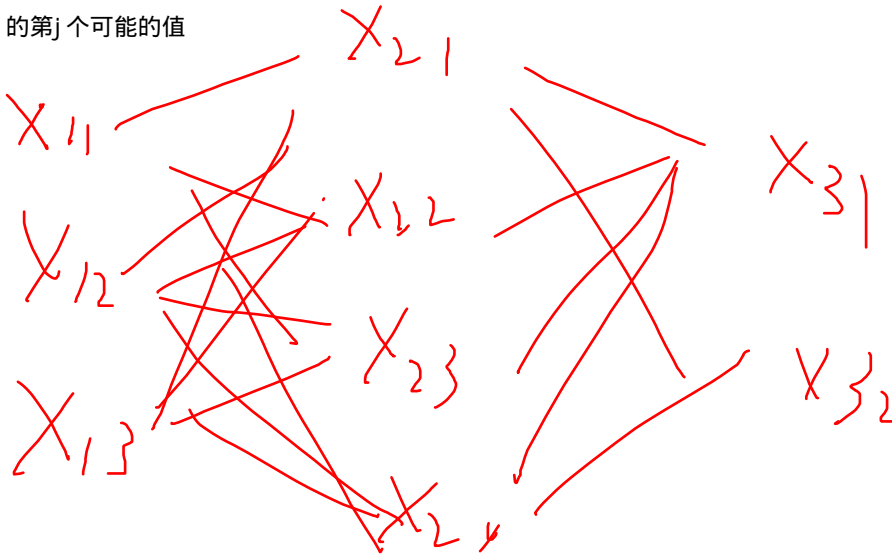


Viterbi-Algorithm算法: 很简单的一个算法, 但是是最实用的.

适用于hmm模型:



x_{ij} 表示状态 x_i 的第 j 个可能的值



下面就是计算这个图的最短路径了.

✓. t_{el}

假设上面的网络结构所有的边长度都已知, 那么求起点到重点的最短距离

1.

从start出发. 计算 $d(S, x_{1i})$

其中S表示start, x_{1i} 表示第一个节点的所有状态. d是距离

2.

$d(S, x_{2i}) = \min_j d(S, x_{1j}) + d(x_{1j}, x_{2i})$ 不停的跑2一直到网络结束即可.

1. $\rightarrow x_{1i}$
2. $\rightarrow x_{2i}$

如果假定这个在这个隐含马尔可夫链中节点最多的状态有D个节点, 也就是说整个网格的宽度为D, 那么任何一步的复杂度不超过 $O(D^2)$, 由于网格长度是N, 所以整个维特比算法的复杂度是 $O(N \cdot D^2)$. 显然正确.

总结一下复杂度. = 序列长 * 状态数max的平方

$$I/u^S = S \cdot id$$

$$V = u \oplus u^2 \oplus \dots \oplus u^K$$

$$\rightarrow I \quad I([a, b]) = [I(a), b] \\ + [a, I(b)]$$

$$a \in U^{a_1}$$

$$b \in U^{a_2}$$

~~\mathbb{Z}~~

$$a \in U^2$$

$$([u, u], u) \in u\}$$

$$[[u, u], [u, u]]$$

$$g = c'(y) \oplus v$$

$$z(y) = c'(g) \oplus u$$

$$g = c(g) \oplus u \oplus w$$

$$h \stackrel{\Delta}{=} c'(y) \oplus w$$

$$z(h) = c'(g)$$

