

動態規劃 DTW 演算法的實現

程式語言 · 發表 2018-11-14

Dynamic Time Warping (DTW) 是一種衡量兩個時間序列之間的相似度的方法，主要應用在語音識別領域來識別兩段語音是否表示同一個單詞。

1. DTW 方法原理

在時間序列中，需要比較相似性的兩段時間序列的長度可能並不相等，在語音識別領域表現為不同人的語速不同。而且同一個單詞內的不同音素的發音速度也不同，比如有的人會把“A”這個音拖得很長，或者把“i”發的很短。另外，不同時間序列可能僅僅存在時間軸上的位移，亦即在還原位移的情況下，兩個時間序列是一致的。在這些複雜情況下，使用傳統的歐幾里得距離無法有效地求的兩個時間序列之間的距離（或者相似性）。

DTW 通過把時間序列進行延伸和縮短，來計算兩個時間序列性之間的相似性：

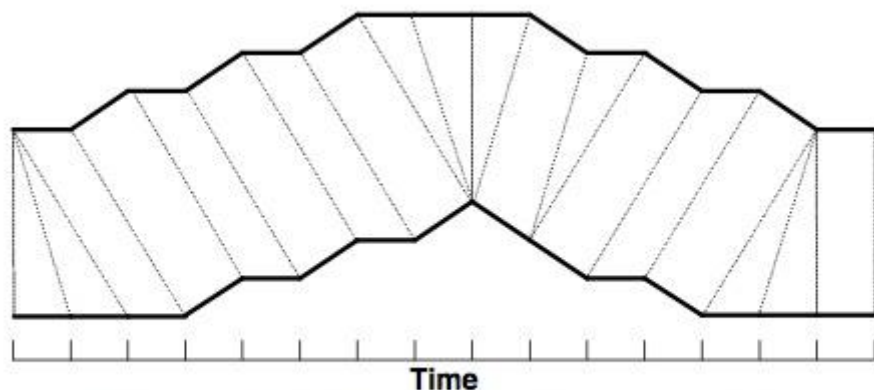


Figure 1. A warping between two time series.

如上圖所示，上下兩條實線代表兩個時間序列，時間序列之間的虛線代表兩個時間序列之間的相似的點。DTW 使用所有這些相似點之間的距離的和，稱之為歸整路徑距離(Warp Path Distance)來衡量兩個時間序列之間的相似性。

2. DTW 計算方法：

令要計算相似度的兩個時間序列為 X 和 Y ，長度分別為 $|X|$ 和 $|Y|$ 。

歸整路徑(Warp Path)

歸整路徑的形式為 $W=w_1, w_2, \dots, w_K$ ，其中 $\max(|X|, |Y|) \leq K \leq |X| + |Y|$ 。

w_k 的形式為 (i, j) ，其中 i 表示的是 X 中的 i 座標， j 表示的是 Y 中的 j 座標。

歸整路徑 W 必須從 $w_1=(1, 1)$ 開始，到 $w_K=(|X|, |Y|)$ 結尾，以保證 X 和 Y 中的每個座標都在 W 中出現。

另外， W 中 $w(i, j)$ 的 i 和 j 必須是單調增加的，以保證圖 1 中的虛線不會相交，所謂單調增加是指：

$$w_k = (i, j), w_{k+1} = (i', j') \quad i \leq i' \leq i+1, j \leq j' \leq j+1$$

最後要得到的歸整路徑是距離最短的一個歸整路徑：

$$D(i, j) = \text{Dist}(i, j) + \min[D(i-1, j), D(i, j-1), D(i-1, j-1)]$$

最後求得的歸整路徑距離為 $D(|X|, |Y|)$ ，使用動態規劃來進行求解：

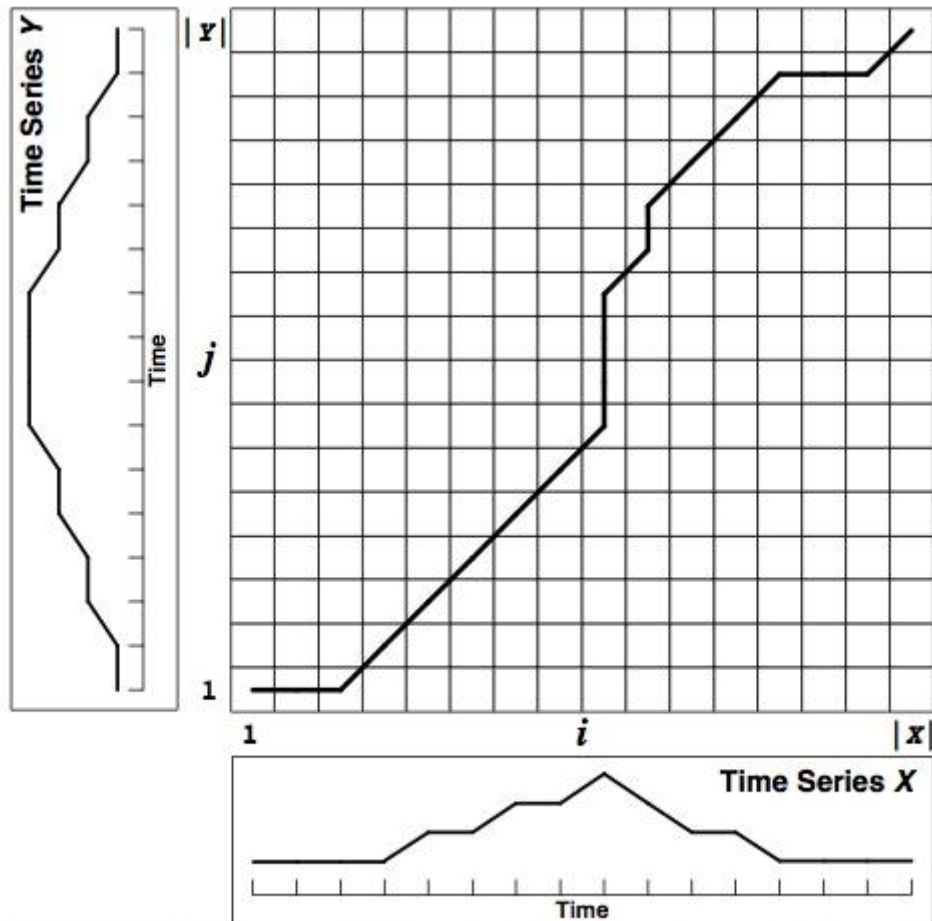


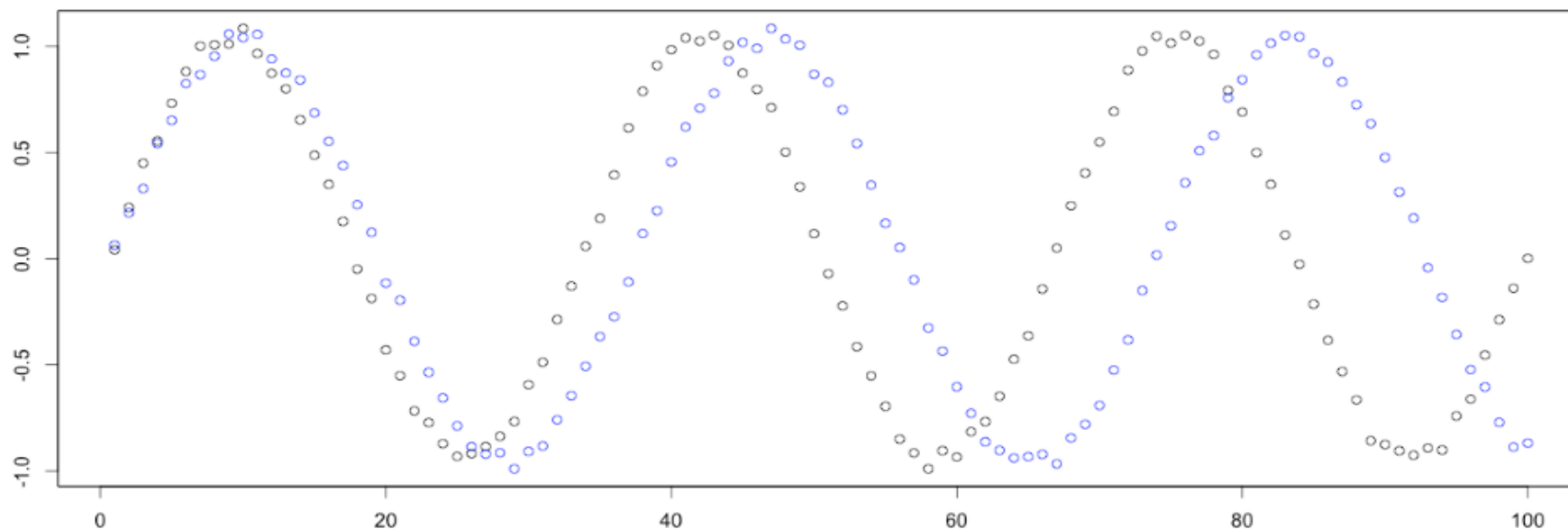
Figure 2. A cost matrix with the minimum-distance warp path traced through it.

上圖為代價矩陣(Cost Matrix) D ， $D(i, j)$ 表示長度為 i 和 j 的兩個時間序列之間的歸整路徑距離。

1.简介

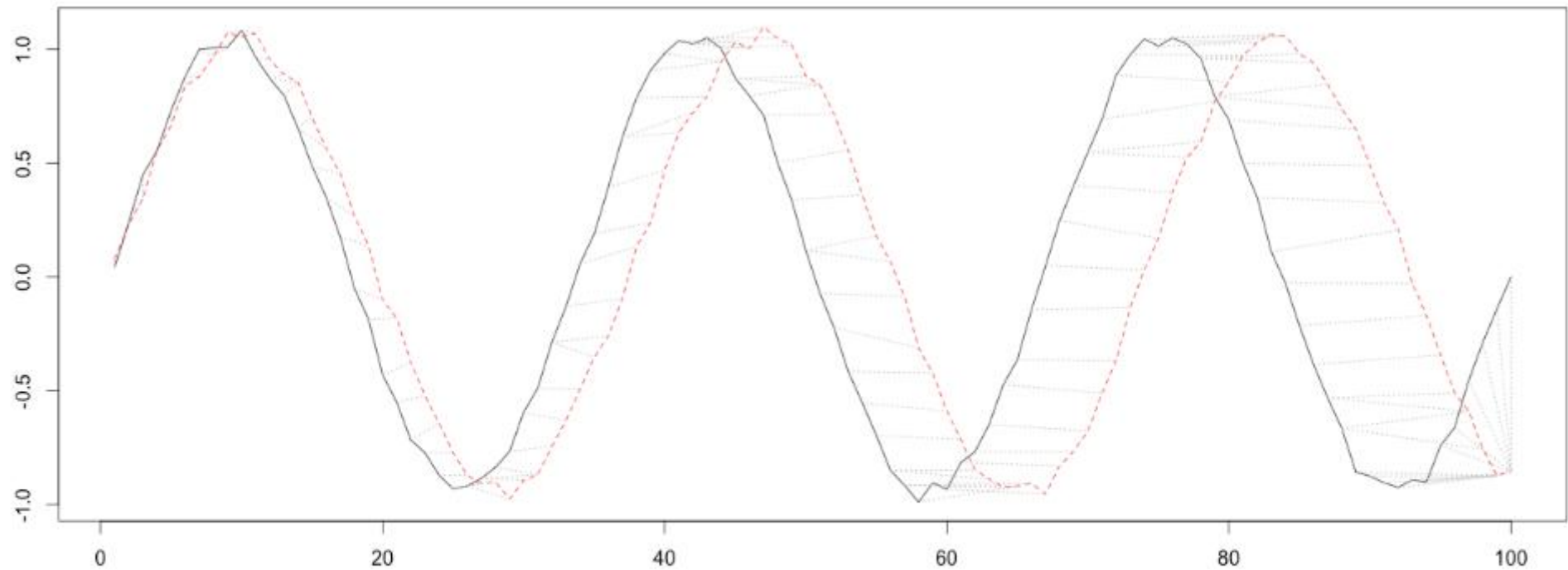
简单来说，给定两个离散的序列(实际上不一定要与时间有关)，DTW能够衡量这两个序列的相似程度，或者说**两个序列的距离**。同时DTW能够对两个序列的延展或者压缩能够有一定的适应性，举个例子，不同人对同一个词语的发音会有细微的差别，特别在时长上，有些人的发音会比标准的发音或长或短，DTW对这种序列的延展和压缩不敏感，所以给定标准语音库，DTW能够很好得识别单个字词，这也是为什么DTW一直被认为是语音处理方面的专门算法。实际上，DTW虽然老，但简单且灵活地实现模板匹配，能解决很多离散时间序列匹配的问题，视频动作识别，生物信息比对等等诸多领域都有应用。

例如下图，有两个呈现正弦规律序列，其中蓝色序列是稍微被拉长了。即使这两个序列，不重合，但是我们可以有把握说这两个序列的相似程度很高(或者说这两个序列的距离很小)。



DTW能够计算这两个序列的相似程度，并且给出一个能最大程度降低两个序列距离的点到点的匹配。见下图，其中黑色与红色曲线中的虚线就是表示点点之间的一个对应关系。

https://blog.csdn.net/weixin_39338645



也就是说，两个比对序列之间的特征是相似的，只是在时间上有不对齐的可能，这个算法名中的Time Warping，指的就是对时间序列进行的压缩或者延展以达到一个更好的匹配。

https://blog.csdn.net/weixin_39338645

2.简单的例子

比如说，给定一个样本序列X和比对序列Y,Z：

X: 3, 5, 6, 7, 7, 1

Y: 3, 6, 6, 7, 8, 1, 1

Z: 2, 5, 7, 7, 7, 7, 2

请问是X和Y更相似还是X和Z更相似？

DTW首先会根据序列点之间的距离(欧氏距离)，获得一个序列距离矩阵 M ，其中行对应X序列，列对应Y序列，矩阵元素为对应行列中X序列和Y序列点到点的欧氏距离：

X和Y的距离矩阵：

X/Y	3	6	6	7	8	1	1
3	0	3	3	4	5	2	2
5	2	1	1	2	3	4	4
6	3	0	0	1	2	5	5
7	4	1	1	0	1	6	6
7	4	1	1	0	1	6	6
1	2	5	5	6	7	0	0

然后根据距离矩阵生成¹损失矩阵(Cost Matrix)或者叫累积距离矩阵 M_c ，其计算方法如下：

1. 第一行第一列元素为 M 的第一行第一列元素，在这里就是0；
2. 其他位置的元素 ($M_c(i, j)$) 的值则需要逐步计算，具体值的计算方法为

X/Y	3	6	6	7	8	1	1
3	0	3	6	10	15	17	19
5	2	1	2	4	7	11	15
6	5	1	1	2	4	9	14
7	9	2	2	1	2	8	14
7	13	3	3	1	2	8	14
1	15	8	8	7	8	2	2

最后，两个序列的距离，由损失矩阵最后一行最后一列给出，在这里也就是2。

同样的，计算X和Z的距离矩阵：

X/Z	2	5	7	7	7	7	2
3	1	2	4	4	4	4	1
5	3	0	2	2	2	2	3
6	4	1	1	1	1	1	4
7	5	2	0	0	0	0	5
7	5	2	0	0	0	0	5
1	1	4	6	6	6	6	1

https://blog.csdn.net/weixin_39338645

和损失矩阵:

X/Z	2	5	7	7	7	7	2
3	1	3	7	11	15	19	20
5	4	1	3	5	7	9	12
6	8	2	2	3	4	5	9
7	13	4	2	2	2	2	7
7	18	6	2	2	2	2	7
1	19	10	8	8	8	8	3

所以, X和Y的距离为2, X和Z的距离为3, X和Y更相似。

3.定义

有一个具体例子作为帮助, 我们再来定义DTW算法。

假设给定两个序列, 样本序列 $X = (x_1, \dots, x_N)$ 和测试序列 $Y = (y_1, \dots, y_N)$, 同时给定一个序列中点到点的距离函数 $d(i, j) = f(x_i, y_j) \geq 0$ (一般为欧氏距离, 实际上也可以是别的函数)。

那么DTW的核心在于求解扭曲曲线(Warping Curve)或者说扭曲路径, 也就是点点之间的对应关系。我们表示为 $\phi(k) = (\phi_x(k), \phi_y(k))$, 其中 $\phi_x(k)$ 的可能值为 $1, 2 \dots N$, $\phi_y(k)$ 的可能值为 $1, 2 \dots M$, $k=1 \dots T$ 。也就是说, 求出T个从X序列中点到Y序列中点的对应关系, 例如若 $\phi(k) = (1, 1)$, 那么就是说X曲线的第一个点与Y曲线的第一个点是一个对应。

给定了 $\phi(k)$, 我们可以求解两个序列的累积距离(Accumulated Distortion):

$$d_\phi(X, Y) = \sum_{k=1}^T d((\phi_x(k), \phi_y(k)))$$

4. 讨论

实际上，虽然这个算法简单，但是有很多值得讨论的细节。

约束条件

首先，路径的寻找不是任意的，一般来说有三个约束条件：

1. 单调性： $\phi_x(k+1) \geq \phi_x(k)$ 且 $\phi_y(k+1) \geq \phi_y(k)$ ，也就是说扭曲曲线不能往左或者往上后退，否则会出现无意义的循环；
2. 连续性： $\phi_x(k+1) - \phi_x(k) \leq 1$ ，即扭曲曲线不能跳跃，必须是连续的，保证两个序列里的所有点都被匹配到，但这个条件可以一定程度上被放松；
3. 边界条件确定性： $\phi_x(1) = \phi_y(1) = 1$ ， $\phi_x(T) = N$ ， $\phi_y(T) = M$ ，即路径一定从左上开始，结束于右下，这个条件也可以被放松，以实现局部匹配。

除此之外，我们还可以增加别的约束：

1. 全局路径窗口(Warping Window): $|\phi_x(s) - \phi_y(s)| \leq r$ ，比较好的匹配路径往往在对角线附近，所以我们可以只考虑在对角线附近的一个区域寻找合适路径(r 就是这个区域的宽度)；
2. 斜率约束(Slope Constrain): $\frac{\phi_x(m) - \phi_x(n)}{\phi_y(m) - \phi_y(n)} \leq p$ 和 $\frac{\phi_y(m) - \phi_y(n)}{\phi_x(m) - \phi_x(n)} \leq q$ ，这个可以看做是局部的Warping Window，用于避免路径太过平缓或陡峭，导致短的序列匹配到太长的序列或者太长的序列匹配到太短的序列。

步模式

实际上，这些步模式(Step Pattern)一定程度上涵盖了不同的约束，步模式指的是生成损失矩阵时的具体算法，例如在例子中使用的是 $M_c(i, j) = \min(M_c(i-1, j-1), M_c(i-1, j), M_c(i, j-1)) + M(i, j)$ 准对称步模式。实际上还有很多其他步模式，不同的步模式会影响最终匹配的结果。关于不同的步模式，可以参见[2]第四章。常用的有对称，准对称和非对称三种。

标准化

序列的累积距离，可以被标准化，因为长的测试序列累积距离很容易比短的测试序列累积距离更大，但这不一定说明后者比前者与样本序列更相似，可以通过标准化累积距离再进行比较。不同的步模式会需要的不同的标准化参数。

5.具体应用场景

这里讨论两个具体应用DTW的可能场景:

分类

气象指数在旱季和雨季的样本序列分别为 X_1 和 X_2 , 现有一段新的气象指数 Y , 要判断该气象指数测得时, 是雨季还旱季?

算出 $DTW(X_1, Y)$ 和 $DTW(X_2, Y)$, 小者即为与新测得气象指数更贴近, 根据此作判断。

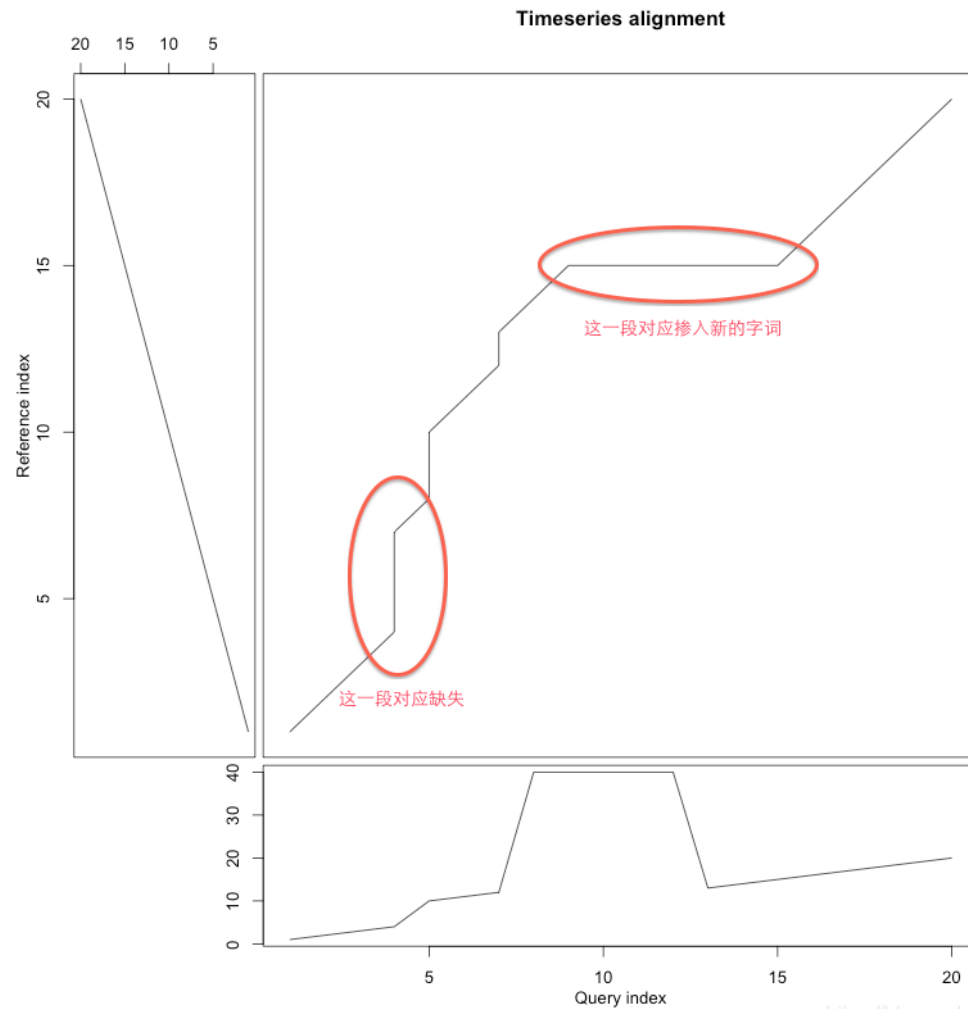
DTW就是一个很好的差异比较的工具, 给出的距离(或标准化距离)能够进一步输入到KNN等分类器里 (KNN就是要找最近的邻居, DTW能够用于衡量“近”与否), 进行进一步分类, 比对。

点到点匹配

给定标准语句的录音 X , 现有一段新的不标准的语句录音 Y , 其中可能缺少或者掺入了别的字词。如何确定哪些是缺少的或者哪些是掺入别的?

通过DTW的扭曲路径, 我们可以大致得到结论:

https://blog.csdn.net/weixin_39338645



https://blog.csdn.net/weixin_39338645

DTW的输出是很丰富的，除了距离外，还提供了扭曲路径，可用于点到点的匹配，这个信息是非常丰富的，能够看到序列的比对，发现异常的序列。

標籤：時間 序列 路徑 之間 歸整 距離 表示 DTW