問題敘述:

從一個 string 到另外一個 string,如何去定義這兩者之間的距離(edit distance)呢?從 Morgan's operations 中,可以定義三個關於距離(edit distance):

(一)改變字元

- (二)從已知的 string 當中刪掉一個字元
- (三)從已知的 string 當中插入一個字元

從距離(edit distance)的概念中,我們可以解決像是拼字問題、最長共同子序列 (LCS)等等常見的問題。最終目標,是藉由上述三個操作,並對 A 到 B 操作 Morgan's operations 的數量能夠達到最少。

解題敘述:

首先,對於string *A* 到string *B* 的最少距離(edit distance),先定義一個操作數最少的函數 $\delta(A,B)$ =min { $\gamma(T) \mid T$ is a trace from *A* to *B*},並且用被線碰處到的字元強調一對一的關係,並且也強調不可讓線交錯,亦即,不允許交錯的區段搬移。為了能夠對 $\delta(A,B)$ 進行演算法分析,定義D (i , j) = $\delta(A < i > , B < j >)$ = min{D (i-1, j-1) + $\gamma(A < i > - > B < j >)$, D (i-1, j) + $\gamma(A < i > - > e mpty string), <math>D$ (i, j-1) + $\gamma(B < A < i > B < j >)$, min 中第一個是針對交換一個字元的情況下討論,第二個是針對刪除string A 中的字元討論,第三個是針對插入一個string A 中的字元討論,第三個是針對插入一個string A 的每個字元與string A 的每個字元作分析,需要兩個 loop來執行,一個是跑string A 的字元,一個是跑string A的字元,一個是跑string A的字元,次與字元時,A 中的字元一樣,以 = 2,如果字元不一樣,刪除字元和增加字元時,A 中的情況下,一直找出A 中的情況下,一直找出A 中的情況下,一直找出A 可以 對於兩個 string 的每個字元的操作數取最小值,即是其解。

時間複雜度分析:

由於要跑完兩個 loop,而且兩個 loop 分別跑的是 string A 的長度(|A|)和 string B 的長度(|B|),在兩個 loop 中,有四個敘述分別為交換字元、刪除字元 及增加字元的 D 值及對三個 D 值取最小值。另外,再加上前面對 D 值的初始 化和初始化兩個 string 的 D 值。整個演算法的時間複雜度為 1+|A|+|B|+4*|A|*|B|=O(|A|*|B|)。

心得:

讀完 wanger 對於 string-to-string correction 的分析,再加上課堂上教授對於使用 DP(dynamic programming)分析 LCS(longest common sequence)的講解,在兩個 string 中作線性比對及分析有更深的了解,希望日後再看到類似的問題時都能夠迎刃而解。