■ Implementation

我寫了兩個 function,分別是 prekmp 和 KMP。

function prekmp: 演算法是用 failure function 去做比較,failure function 是一個字串函數,輸入字串的其中一個前綴,則輸出該前綴的 「次長的相同前綴後綴」。

function KMP:是用來判斷 string target 有沒有 string pattern 的 substring。一開始先比較 target[i]和 pattern[k],如果相同則繼續比對(i++,K++),如果不同,就呼叫 prekmp,對傳進來的 pattern[]做 failure function 的運算,移動pattern 繼續比對。如果 target 中找到 pattern 的 substring,則 count++。main:先讀入要開起的 file 和 output 要寫進的 file,使用 fopen 開啟 file,然後將字串遇到空格就分割,然後丟回上面的 KMP function 做運算,用一個變數 j 去記切割了幾次,就可以得到該字串的 position,最後印出 output 的值。 time calculation 是在 main 的一開始給一個 clock_t time = clock(); 跑完中間的 code 後 time = clock() - time; 所以執行時間就會是time/CLOCKS_PER_SEC*1000 milliseconds。

■ Failure Function

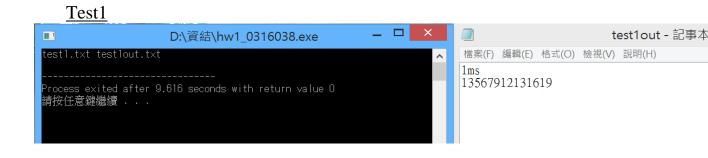
Definition: If p = p0p1...pn-1 is a pattern, then its failure function, f, is defined as

$$f(j) = \begin{cases} \text{largest} & k < j \text{ such that } p_0 p_1 \dots p_k = p_{j-k} p_{j-k+1} \dots p_j & \text{if such a } k \ge 0 \text{ exists} \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$

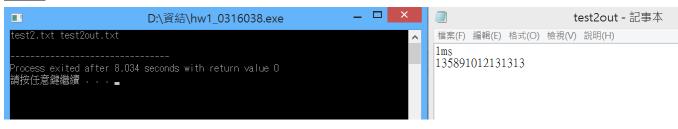
■ KMP algorithm

If a partial match is found such that si-j ... si-l = p0p1...pj-l and $si \neq pj$ then matching may be resumed by comparing si and Pf(j-1)+1 if $j \neq 0$. If j = 0, we may continue by comparing si+l and p0

■ Sample testing Results



Test2



Test3

