Infix2prefix\_postfix說明文件

0813417白樂祺

1. 中轉後:建立兩個stack，其中一個存放運算子(stack1)，另一個存放轉變後的結果(stacck2)。建立進入和彈出的優先順序，當stack中最上層者的優先權大於進入者及讓前者彈出，直到後者的優先權大於stack中最上層者才push。彈出的運算子直接push進轉變後的序列，不需要進行任何改動。若遇到右括號，則無條件彈出運算子，直到遇到左括號。
2. 中轉後:方法幾乎和中轉後一樣但是stack2要換成strarray(是一個字串的陣列)，因為改變後的陣列需要近一步的轉變為前序的行刑是，不在是單純的字元，而是字串。相比於中轉後，中轉前在pop出運算子，然後要push進strarray前，要先做一個運算子的和院算員接合的處理，為get\_prefix()。

及為取出strarray前兩組字串，與當前的運算子接合成前序的形式，再放回strarray。

1. 前轉後: 這是一個失敗的頁面，他一直跳出來 access violation ataddress，我也不知道為甚麼，我還是有把基本的想法架構打出來，但是找不出BUG。

主要是運用前序沒有括弧的特性，設立一個stack，如果是符號就直接放入，如果是字母，就要檢查stack最上層是否也是字母，如果也是字母的話，代表他們之間需要一個運算子，而這個運算子就是stack中第二高的運算子。Pop他們後，連接上原本的運算元，在放回stack中。