问题:

给定字符串 $x[1\cdots m]$ 转换为字符串 $y[1\cdots n]$,并用数组 z 保存中间的变换操作结果,给出 6 种变换操作:

- 1.复制 copy: 从 x 复制到 z,即 $z[j] \coloneqq x[i]$,并将 i 和 j 向后移一个单位,这个操作处理了 x[i]。
- 2. 替换 replace : 将 x 中的字符替换为另一个字符 c ,即 z[j] $\coloneqq c$,并将 i 和 j 向后移一个单位,这个操作处理了 x[i] 。
 - 3.删除 delete: 删除 x 中一个字符,并将 i 向后移一个单位,这个操作处理了 x[i]。
 - 4.插入insert: 将字符c插入到z中,即 $z[j] \coloneqq c$,并将j向后移一个单位,这个操作不处理x。
- 5. 旋转 twiddle : 将 x 中相邻两个字符交换顺序后复制到 z 中,即 $z[j] \coloneqq x[i+1]$,

 $z[j+1] \coloneqq x[i]$,并将i和j向后移两个单位,这个操作处理了x[i]和x[i+1]。

6.终止 kill: 删除 x 中剩余的字符,即令 i=m+1,这个操作处理了 x,使转换过程结束。

相应的代价值存放在数组 $\cos t$ 中,分别为 $\cos t(copy)$ 、 $\cos t(replace)$ 、 $\cos t(delete)$ 、

 $\cos t(insert)$ 、 $\cos t(twiddle)$ 和 $\cos t(kill)$ 。 x 到 y 的编辑问题是将 x 转换为 y 的最小代价的变换操作序列的代价值。

解析:

设 $lev_{x,y}(i,j)$ 是 x 从 1 到 i 位置的字串转换为 y 从 1 到 j 位置的字串时的最小代价,首先在 x 和 y 的最前面补一个空字符,让下标从 0 开始。

1. 初始化:

$$lev_{x, y}(0,0) = 0$$

$$lev_{x, y}(i,0) = i * cos t(delete), \quad 1 \le i \le m$$

$$lev_{x, y}(0, j) = j * cos t(insert), \quad 1 \le j \le n$$

2. 递推方程:

$$lev_{x, y}(i, j) = \begin{cases} lev_{x, y}(i-1, j-1) + \cos t(copy), & if \ x[i] = y[j] \\ lev_{x, y}(i-1, j-1) + \cos t(replace), & if \ x[i] \neq y[j] \\ lev_{x, y}(i-2, j-2) + \cos t(twiddle), & if \ x[i] = y[j-1], x[i-1] = y[j] \\ lev_{x, y}(i-1, j) + \cos t(delete) \\ lev_{x, y}(i, j-1) + \cos t(insert) \end{cases}$$

3. 终止操作:

$$lev_{x,y}(i,n) = \min(lev_{x,y}(m,n),\min(lev_{x,y}(i,n) + \cos t(kill))), \quad 0 \le i \le m-1$$