

A-代码查重

设 $f[i][j]$ 表示以 $A[i], B[j]$ 结尾的最大的 $f[i][j]$, 仿照LCS的DP方程, 不难得出

$$f[i][j] = \max(f[i][j-1] - z, f[i-1][j] - y, -y - z)$$

当 $A[i] = B[j]$ 时, 还有

$$f[i][j] = \max(f[i][j], f[i-1][j-1] + x - y - z, x - y - z)$$

最后答案为 $\max\{f[i][j]\}, 1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq m$