

对于一个字符，应尽可能的找最近的下一个字符来减少删除的字符数。

于是考虑 $n \log(n)$ 的倍增做法，预处理出 $f[i][j]$ 来表示从位置 i 往后找 $1 \ll j$ 个连续循环的字符需要删去的字符数。

然后枚举每一个以字符 'a' 为开头的长度为 M 的特殊子串求出最小删去的字符数。