**字符串大师：**

根据peri可以建出kmp，i的失配指针指向i-peri。

如果peri!=i，那么s[i]=s[i%peri]。否则，对于i-1沿着失配指针走到的所有的j，s[i]!=s[j+1]。

注意到不等关系构成了一张弦图，那么直接令s[i]=s[fail[i-1]+1]+1即可。

时间复杂度O(n)

**字符串覆盖：**

考虑枚举四个串左端点的顺序。

对于max，枚举第一个串的位置，后面的串的位置应当是上一个串内的最后一个匹配位置或是上一个串后的第一个匹配位置。

对于min，枚举第二个串的位置，第一个串应当是第二个串之前最靠后的匹配位置(同理第四个串是第三个串之后最靠前的匹配位置)，第三个串应该是第二个串内最靠前的位置或是与第二个串分开(预处理三四两串左端点为i的后缀max即可)。

时间复杂度O(A\*n!\*2n)

**回文串**：

将答案分成三部分：|S|=|T|,|S|>|T|,|S|<|T|。

第一部分只要求LCP就能解决，第二部分和第三部分是对称的，那么我们只考虑第二部分。

考虑将B串翻转，枚举|T|=k。

那么方案合法当且仅当A[xi..xi+k-1]=B[yi..yi+k-1]且A的剩余部分是回文的。那么我们只要求出以xi+k开头的回文串个数即可，可以用manacher或二分+hash。

合法的k就是[1,LCP]，可以用后缀数组或二分+hash求出。

时间复杂度O(qlogn)