string：

首先如果s不是回文串答案为1。

考虑对于1<=i<n，是否都满足s[1..i]和s[i+1..n]至少有一个是回文的。如果不满足那么答案为2。

如果满足的话，如果s[1]=s[2]，那么s只会形如aaaaa或aaabaaa；如果s[1]!=s[2]，那么s只会形如abababa。这三种情况都是无解的。

时间复杂度O(tn)

variable：

每个变量建一个点i，S向i连边，i向T连边。割这两条边分别表示取-W和取W。对于x[i]\*w[i]，讨论正负往其中一条边上加权值。

对于y[j]\*|w[a[j]]-w[b[j]]|，在a[j]和b[j]间连权值为2y[j]的无向边。

对于限制，wa<wb等价于wa=-W且wb=W；wa=wb就在a和b间连权值为正无穷的无向边；wa<=wb就a向b连权值为正无穷的单向边。最后求最小割即可。

时间复杂度O(t\*maxflow(n,n+p+q))

stone：

不妨假设a<b。

每堆石子先对a+b取模，然后可以分为4种：

1. xi<a，没用。
2. a<=xi<b，只要存在则a必胜。
3. b<=xi<2a，只和奇偶性有关。
4. 2a<=xi，存在至少2个则a必胜，存在1个且(3)为偶数则先手必胜，存在1个且(3)为奇数则a必胜，不存在且(3)为奇数则先手必胜，不存在且(3)为偶数则后手必胜。

时间复杂度O(n)