950 pt.

思路如下：

1. 首先看出来，如果环上每个结点都做出了推断（视作一条边），那么任选一个结点，给他着色为H或L，则通过逐个推断，整个环上所有结点的着色都能被唯一确定。也就是这个环最多只有两种可能的着色，然后这个推断出的着色可能与选定结点的着色矛盾。

这种情况下，只要随便选一个作推断，如果有合理的着色，选最小的。如果没有，返回-1即可。

1. 再假设，如果环中只有一个‘？’，那么这个结点xi-1推断的下个结点xi。如果给xi着色，那么可以推断出整个环所有结点，一直到xi-1。由于xi-1到xi为？号，则xi-1是什么颜色都不会矛盾。因此，xi的两种着色都是合法的。也就是，这个环有且仅有两种合法着色。

这种情况下，求这两种合法着色的最小即可。

1. 再假设，如果环中有两个‘？’，对第一个？对应的下一个结点xi。从xi开始，直到发出下一个?推断的结点xj-1为止，这些结点的状态都能够随着xi的确定而确定。并且对xj-1而言，他的着色不会影响xj，因为他下一个是？号推断。这样一个环就被分成了单独的两段，每一段有2中合理的情况，并且相互独立。

在这种情况下，只需要分别求出每段的两种可能中的最小，加起来就是整体的最小。

1. 最后放宽假设，在多个‘？’时，每个‘？’推断的结点，到发出下个‘？’推断的结点为止。环被分成了许多独立的段，这时只要对每段的两种可能下的L个数都求最小，并加起来就是答案了。

实现时，可以综合考虑，Solve(int start,int infer)函数计算，当start处结点推断为infer时，直到下一个发出‘？’的结点为止。或者没有‘？’一直回到start为止，合法时，最小的L的个数。

这样就能简单的计算出结果。