1000 pt.

算是一个比较典型的Counting类型的DP。

主要是要将子问题规约出来，并且规约的规模需要跟位数成正比。

1. 将X,Y,X or Y都视作一个32位整数对齐。假设前p-1位都已经确定了，现在看余下的[p,31]位共有多少种可能。
2. 考虑第p位的可能情况，X，Y分别都可以是0或1的组合，但是这些组合可能会违反A,B范围限制。所以需要排除掉那些违反限制的组合。把合法的组合下的子问题加起来就OK了。
3. X前面p-1位是什么其实我们并不关心，我们关心的是X前p-1为是否已经使得后面的取值无论如何都小于A，如果前面的数是小于A前面的数，那么p位以及后面怎么取值都没有关系。反之，如果前面数等于A前面的数，那么p位的取值就受到了限制，并且p位的取值也决定是否能够确保后面都肯定小于A。
4. 定义子问题为f(la,lb,lc,p)，其中la表示，X之前的取值是否已经能够保证X<A始终成立。Lb,lc同理。P为从大到小的位数。对这个子问题，枚举p位上的合法情况，并决定今后的la,lb,lc，将合理的子问题加起来就可以了。
5. 进行Memo之后，问题的复杂度就是O(2\*2\*2\*33)，非常小。