2016/5/4 A. 双剑合并

A. 双剑合并

题意

给你两行数列 每一行选一个数 问选出两个数最大的异或值是多少

分析

通过trie来计算最大xor 一个非常显然的贪心 高位如果可以异或成1肯定优先搞高位 因为低位全部都是1也比不上高位一个1

思考

trie xor的最基础姿势

B. 单词替换

题意

给出一个仅包含小写字母的字符串s,和单词A,B。把s中所有的出现过的A替换为B。

分析

KMP处理一下就能在s中找到所有的A了 我直接mark标记一下 表示从这个点开始用B代替

思考

kmp裸题

C. 01的时间

题意

给定一个N构造出一个只有01构成的最小的十进制数 使得他是N的倍数

分析

这题直接搜好像就可以搜过去了 长度并不长 然而zz的我看不出长度并不长 选择了用dp来解 这题只有01 所以对于答案肯定由若干个1 若干个0 构成 我预处理出 10^i mod N 这样我就可以用 10^i 来背包了

背包的状态就是dp[i][j] 表示长度i 余数为j

字典序问题很好解决就不详细说了

思考

用背包还是挺酷的 不过搜索就能过

D. GooZy的游戏时间

题意

概括不来 去看原题

分析

这题就是把相同的合并一下就可以剪枝掉好多了

思考

相同合并这个剪枝应该get一下 很实用

E. RunningPhoton's Nightmare

题意

一个 $N*M(N,M \le 600)$ 的迷宫 身上有个 $T(T \le 600)$ 时间会爆炸的炸弹 地图上有能重置爆炸时间的装置

装置数量小于等于150

问能否在爆炸前走出去

分析

这题稍微想了一会儿 来描述下我的思路

先想着描述搜索的状态 然而这150个装置没法表示我捡了哪些

于是换个思路

重复经过装置点是没有意义的 这个很显然(如果觉得不显然看完我再讲一遍)

捡了装置以后时间清零了 其实可以看做从这个点出发

那么我就可以预处理出从初始点以及装置点出发T时间内我能到达哪些装置点或者终点

这样我就可以去连边 边权是花费的时间

最后再跑一遍最短路 看看起点能否到达终点

既然是个最短路问题 那么重复经过装置点就是没有意义的 因为最短路上肯定没有环

思考

挺不错的题 主要是转换到最短路这个思路上不过听说暴力BFS也可以过

F. 表达式

题意

好难描述 看原题

分析

N很小选择打表

思考

*IDA或许可以过 不过数据范围小 打表靠谱

G. 神舟的宝藏

题意

输入一个十进制数N

给定**M**个数字供你选择 构造出一个**C**进制的数 使得这个数是**N**的倍数要求构造出最小的那个数 且不超过**500**位 若超过了输出**BOMB!!!**

分析

和**C**题一样 双倍经验

思考

没啥好说的

H. DNA序列

题意

给 $N(N \le 8)$ 个序列 序列由A, T, G, C构成 且每个序列长度不超过5问构造出一个最小的串使得他包含所有的给定的序列

分析

我可以用一个数来表示一个串的状态 对于这个串 每个序列我匹配到了Ai位 因为0 <= Ai <= 5 所以我可以把所有的Ai压成一个六进制的数 用这个数来表示状态 然后BFS就好了

思考

搜索首先考虑能不能表示出状态 表示出状态搜索的复杂度就稳定了

I. 小冰和小娜

题意

2016/5/4 A. 双剑合并

给一个**n*****m**的图 图上有障碍物、起点、终点 人骑着车 车轮有**5**个状态 人面朝四个方向(上下左右) 每次操作有三种 一个是左转 一个是右转 一个是直走 每个操作消耗**1**的时间 如果直走的话车轮变成下一个状态 人初始朝北 车轮状态为**0**

问从起点到终点 在终点时车轮状态为0需要的最小步数无法到达输出-1

分析

dp[i][j][a][b] 表示人在(i,j)这个位置 车轮状态为a 人面朝b方向

然后bfs就可以了

思考

同样是找出状态搜索

I. TooEasy Or TooDifficult

题意

给一个字符串 每个点i有个战斗力是以i为中心的最长回文串长度 记为Pi然后拿着最大战斗力进行题意的一系列运算可以算出一个JDFJD就是Pi的连续最大异或和

分析

Pi跑一遍**manacher**就出来了 **FJD**就是和**A**题类似的思路

我们记前缀异或和为Si 然后只用找出最大的Si xor Sj就是所求的FJD

思考

manacher模板+A题姿势

K. 奶牛合影

题意

给定n个数 求最小循环表示

分析

最小表示法

L. 奶牛序列

题意

2016/5/4

给定一个字符串 长度小于等于 $5*10^5$ 只包含小写字母 Ti为字符串的后缀 lcp(a,b)表示a,b两个串的最大公共前缀 求:

$$\sum_{1 < =i < j < =n} len(Ti) + len(Tj) - 2*lcp(Ti,Tj)$$

分析

后缀自动机上两个状态的最大前缀和就是他们*parent*树上*LCA*的长度 把串反过来 标记一下前缀节点 然后扫一遍*parent*树 算出每个点是多少标记节点的*LCA*就能求出答案了

思考

sam的想法还是挺简单的 用sa或者连sa都不用的想法应该也有 不过应该比较难

M. 奶牛硬盘

题意

黑心厂商 1KB = 1000B 实际上1KB = 1024B 厂商都按1000来换算单位有"B","KB","MB","GB","TB","PB","EB

分析

出题人没特判0 所以不特判0就能过

思考

水

N. 奶牛情书

题意

给N(N <= 60)个串每个串的长度不超过100

然后问你构造一个长度为M(M <= 100)的串 使得包含至少一个给定的串串都只包括大写字母

问方法数*mod* 10007

2016/5/4 A. 双剑合并

分析

至少包含一个太难求了 逆向思维 转化为总个数减去一个串都不包含的方案数 AC自动机的话 考虑状态**dp[i][j]** 构造了**i**长度的串 在自动机上的**j**节点的方案数 因为要一个串都不包含 转移的时候不能转移到单词节点 对每个单词节点打标记 **build** 的时候注意合并一下 能**fail**到单词节点的情况都属于非法的 思考

AC自动机DP一下就可以了