2020/08/08 -- 2020/08/14 周报

团队

2020.08.08 2020牛客暑期多校训练营(第九场)

2020.08.10 2020牛客暑期多校训练营(第十场)

2020.08.12 2015ICPC北京赛区

个人

todolist□补题)

2020牛客暑期多校训练营(第一场□CJY G XX C 2020牛客暑期多校训练营(第二场)Finish 2020牛客暑期多校训练营(第三场□CJY J/K ZRX I 2020牛客暑期多校训练营(第四场□CJY E/J XX G ZRX I 2020牛客暑期多校训练营(第五场□CJY G/J ZRX A/H 2020牛客暑期多校训练营(第五场□CJY D XX I ZRX F 2020牛客暑期多校训练营(第七场□CJY E XX F ZRX A/C 2020牛客暑期多校训练营(第八场□CJY D XX J ZRX B/C 2020牛客暑期多校训练营(第九场□CJY H XX G ZRX L 2020牛客暑期多校训练营(第十场□CJY G/H XX B/D ZRX F 2020加赛1 CJY A/E XX B/C ZRX D 2020加赛2 CJY E 2015ICPC北京 CJY C XX D ZRX E (BFH)

CJY

专题

可撤销并查集

比赛

2020.8.5 Codeforces Round #660

题目

2020牛客多校训练营(第七场[]//

2020牛客多校训练营(第八场[A

2019台大选拔赛 B/C

ZRX

专题

从二分图最大匹配到二分图最优匹配

比赛

2020.08.08 2020牛客暑期多校训练营(第九场)

2020.08.10 2020牛客暑期多校训练营(第十场)

2020.08.12 2015ICPC北京赛区

atcoder abc 171

atcoder abc 172

题目

2020牛客暑期多校训练营(第四场□

atcoder abc 171 F

atcoder abc 172 E

XX

https://wiki.cvbbacm.com/ Printed on 2025/11/29 20:59

2025/11/29 20:59 3/5 2020/08/08 -- 2020/08/14 周报

专题

无

比赛

2020/08/12 codeforces 664

题目

2020牛客暑期多校训练营2020 (第8场∏ F/H

2020牛客暑期多校训练营2020第9场 A

2020牛客暑期多校训练营2020第10场 D

本周推荐

zrx

题意

atcoder abc 171 F

长度为n(←1e6)的只有26个小写字母的串,往进再插入k个(←1e6)个小写字母,能组成多少种不同的串。

思路[]

考虑最终的串,先把n个本身的串插进去,然后要求如果有重复的话,要求本身的串插进去的必须是最后一个出现的位置。

所以枚举第一个字符插到 \square 前面是随便填的 \square \$26^{i-1}\$,然后其他n-1个就通过一个组合数知道了方案数,至于剩下的没有被插入的位置,由于我们规定了原字符是出现的最后一个位置,所有它后面到下一个字符出现前只有25种选法,所以再乘上25的剩下位置次方即可。

评论□

找到一个好的去重姿势

cjy

2020牛客多校训练营(第八场∏A

题意

update: 2020-2021:teams:running_chicken:2020_summer_week5_report https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:running_chicken:2020_summer_week5_report&rev=1597383357 2020/08/14

有n个粉丝□m个球员,每个球员都有若干粉丝,一个粉丝会看另外一个球员的比赛,要不是他说这个球员的粉丝,要不是它喜欢的球员有粉丝会

看这个球员的比赛, 求最少选几个球员就可以使所有人都去看比赛。

思路□

显然这个是和连通块有关的问题,如果有一个粉丝是孤立的连通块,那么答案就是-1,否则答案就是连通 块个数减去孤立孤立球员的个数。

维护图联通块的方法,采用LCT[]或者离线可撤销并查集。对询问建线段树,把加边删边看成区间加边,然后把边放在线段树上,对这个线段树跑

dfs用可撤销并查集维护连通性。

评论□

做法比较神奇,这个是从对询问操作的考虑入手的。

XX

POI2007 odw weight 砝码

来源□POI 2007

算法:贪心□进制拆分

思路□

注意条件:任意两个砝码中总有一个的重量是另外一个的整数倍。设最小的为x,则次小的可以写成xy□第三小的可以写成xyz,.....以此类推。因此最多有\$log_{2} max_{1 \le i \le n} m_{i}\$个本质不同的砝码。

思考贪心策略

小的砝码必然要优先满足。如果一个容器能装下一个重量为kx的砝码,那么优先满足x的砝码,然后再满足kx的砝码。

进制拆分,按照砝码重量将容器的容积进行拆分。

例如:砝码2412,容器18=12*1+4*1+2*1,13=12*1+剩下的不要了。

实现

找出本质不同的砝码,将所有容器的容量按照这些砝码进行拆分。拆分以后,统计所有容器拆出来每一位的数量。从小到大枚举砝码,如果这一位有,那么这一位的数量-1,否则向高位借。

题目

https://wiki.cvbbacm.com/ Printed on 2025/11/29 20:59

2025/11/29 20:59 5/5 2020/08/08 -- 2020/08/14 周报

代码很简单,就不放代码了

P.S.少见的贪心题目,进制拆分的思想很巧妙。

From:

https://wiki.cvbbacm.com/ - CVBB ACM Team

Permanent link: https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:running_chicken:2020_summer_week5_report&rev=1597383357

Last update: 2020/08/14 13:35

