

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（第六场）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）I/J

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）I

atcoder abc 171 F

atcoder abc 172 E

XX

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 ($\leq 1e6$) 的只有26个小写字母的串，往里再插入 k 个 ($\leq 1e6$) 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 i 前面是随便填的 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

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

题意：搬运 n 个砝码，有 m 个容器。任何两个砝码都有一个特征，他们的中总有一个的重量是另外一个的整数倍，当然他们也可能相等 $(1 \leq n, m \leq 100000)$ w_i 表示每个容器能够装的最大质量 $(1 \leq w_i \leq 1000000000)$ m_j 表示每个砝码的质量 $(1 \leq m_j \leq 1000000000)$ 求最多可以带走多少个砝码。

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 $\log_2 \max_{1 \leq i \leq n} m_i$ 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 2 4 12，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

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

