day4 题解

冉雨杭

2023 年 8 月 4 日

额外的字符

- 给定两个串 S, T, 其中 T 是由 S 插入一个字符得到的
- 请找到这个插入的位置,如有多个位置请输出最后一个

- $|S|, |T| \le 5000$
- 枚举 T 中插入到 S 中的哪个位置,每次再暴力比较
- 复杂度 $O(|S|^2)$



- $|S|, |T| \le 5 \times 10^5$
- 枚举 T 中插入到 S 中的哪个位置, 每次用 hash 比较



- $|S|, |T| \le 5 \times 10^5$
- 输出第一个不相同的字符位置
- 如果没有直接输出 | 7|



括号

- 给定一个字符串, 里面有多个括号
- 括号里面的内容会被翻转,注意括号可以包含,翻转顺序从内到外
- 输出最后的串



• 遇到括号就暴力翻转

- 考虑把一对括号的作用
- 如果你从左边进入这对括号,那么里面最后串的顺序就是从右到左
- 如果你从右边进入这对括号,那么里面最后串的顺序就是从左到右
- 用一个 dfs(I, r, direction) 表示当前搜索到了 [I, r] 这个区间,方向 0/1(左/右)是什么
- 复杂度 O(n)

礼物

● 给定 *n* 对物品,每对只能选其中的一个,一共要选 *x* 个第一种物品,问能获得的最大价值是多少

yami 2023 年 8 月 4 日 9 / 1

- 暴力枚举哪些物品对选第一种
- 复杂度 $O(2^n)$



yami day4 题解

- dpi,j 表示前 i 个物品里,选了 j 个第一种物品的最大价值是多少
- 答案是 dp_{n,x}
- 复杂度 $O(n^2)$



• 怎么贪心才是正确的



- 考虑所有物品先强制选第二种, 第一种物品的价值变成了 ai bi
- 问题转换为了只有一种物品,选 × 个要求价值和最大
- 排序后选最大的 x 个即可
- 复杂度 O(nlogn)

共享单车

- 小明需要使用 n 次共享单车,第 i 次在第 ai 分钟
- 现在有 m 种骑车卡,每种卡需要花费 c_i 元,从购买开始后的 k_i 分钟(买的时候对应的时间算第一分钟)内可以免费骑车
- 问最少需要花费多少钱

- $dp_{i,j,k}$ 表示前 i 次骑车中,最后一次买卡在第 j 次骑车的时候买的, 买的是第 k 种卡的最小花费
- 转移枚举是否需要该点是否需要换卡
- 复杂度 O(n²m²)

15 / 17

- 发现只要卡没用完,就一定不需要换,等到用完了下次没有的时候 再买新的
- dp_{i,j} 表示前 i 次骑车中,最后一次买卡在第 i 次骑车的时候买的, 买的是第 i 种卡的最小花费
- 复杂度 O(nm²)

16 / 17

- 发现用哪种卡其实也是不必要的信息,只要保证骑车的时候有卡就 行了
- dp; 表示保证在 i 点有骑行卡的最小花费是多少
- 一定有 dp_i < dp_{i+1}
- 对于每种卡 p,找到它从 i 往前能覆盖的最远的范围 j,保证 $a_i a_{j+1} \le k_p$
- 对于每种骑行卡, 这个 j 一定是单调递增的
- 复杂度 O(nm)

