1 取球问题

算法一: 当 M=1 或 M=2 时,只要简单讨论便可知道答案,期望得分 20 分。而当 $N \le 10$ 时,亦可枚举所有方案,进而求解,期望得分 40 分。

算法二: 对于 $N, M \le 1,000$ 的部分。由于限定取出的最小值为 K,因此所有编号在 [1,K) 范围内的球都是不能取的,而编号为 K 的球必须要取,所以编号范围在 [K+1,N] 的球要取出 M-1 个,因此最终答案就为 $\binom{N-K}{M-1}$ 。使用杨辉三角递推求解组合数,时间 复杂度 O(NM),期望得分 70 分。

算法三:对于测试点 $15 \sim 17$,我们可以看到 M 的值很小,因此对于这部分测试点我们可以把组合数写成分式形式。之后,对于分母中的每个数,我们只需要将它和分子进行约分,最后把整个分母约分到 1,这样剩下的分子便是答案。结合算法二以后,期望得分 85 分。

算法四: 我们考虑优化算法二,也就是要考虑如何快速计算组合数的取模。我们知道 $\binom{n}{m} = \frac{n!}{m!(n-m)!}$ 。 因此我们只需要预处理 n!与 n! 的逆元对 $10^9 + 7$ 取模的值即可。记 $P = 10^9 + 7$, 那么 $(n!)^{-1} \equiv (n!)^{P-2} \mod P$ 。 而 $[(n-1)!]^{-1} = n \times (n!)^{-1}$ 。 这样我们便可以在 $O(n + \log P)$ 的时间复杂度下预处理 1!, 2!, …, n! 的逆元对 P 取模的值。之后只需要在 O(1)的时间复杂度即可求得组合数对 P 取模的值。期望得分 100 分。

2 维修机器人

单调不增和单调不减本质相同,我们只考虑单调不减的求法,另一种实际上把输入数据反过来就行了。

测试点 1~10。注意到 $m_1=m_2$,实际上只需要求出最长不降子序列(设长度为 l),那么 n-l 就是答案了。这个很好理解,我们保留最长不降子序列,然后把剩下的改掉即可。时间复杂度 $O(n^2)$ 。

测试点 11~15。注意到 p_i 只有两种取值,改后的序列一定存在一个位置 i,使得 1 到 i 都为 1, i+1 到 n 都为 2。我们只需要枚举这个位置 i,接下来的计算就变的容易了。

时间复杂度 O(n)。当然,这里可以同样用测试点 $1\sim10$ 的做法,使用 $O(n\log n)$ 的做法求最长不降子序列即可。

测试点 16~20。注意到题目的关键条件,不同的 h_i 取值不超过 T=1000 个。考虑将读入数据先离散成 1~1000 的整数,接下来用动态规划解决。设 dp[i][j]表示将前 i 个机器人改为单调不减,第 i 个机器人的身高变为 j 所需的最小费用。则 $dp[i][j]=\min(dp[i-1][k])+change(a[i],j)(1\leq k\leq j)$ 。其中 change(x,y)表示把一个机器人的身高从 x 改为 y 所需的费用,这个值只能是 m_1 或者 0 或者 m_2 。

按上述做法时间复杂度为 $O(nT^2)$ 。注意到对于当前的决策位置,k 的可取值越来越多,因此可以再同时维护 $\min(dp[i-1][k])$,这样转移代价变成 O(1),时间复杂度变为 O(nT),可以获得 100 分。

3 下标

测试点 1~2。由于字符串长度不超过 2,因此不会出现括号,也不涉及到等价变换,将输入直接输出即可,期望得分 10 分。

测试点 3~4。由于字符串长度不超过 5,因此字符串中最多只出现一对括号,简单判断是否交换能得到更小的字典序,期望得分 20 分。

测试点 1~8。这部分测试点中字符串的长度不超过 20, 首先解析输入的字符串, 找到每个右括号匹配的左括号, 然后直接爆搜就可以了, 可以使用一个 map 来进行判 重,直接将搜过的字符串扔进 map,直到没有新字符串产生,期望得分 40 分。

测试点 1~16。将输入字符串的括号进行匹配,找到每个右括号对应的左括号。记匹配后的字符串为 S=aaa[A][B],其中 A 和 B 都为 expr,B 右侧的括号为整个字符串的结尾,B 左侧的括号是与最后的右括号匹配的左括号。定义过程 solve(S)表示寻找字符串 S 的最小字典序表示,首先递归调用 solve(aaa[A])与 solve(B)然后再比较 aaa[A][B]与 B[aaa[A]]的字典序,将 S 变为这两者中较小的一个。时间复杂度 $O(n^2)$,期望得分 S0 分。

测试点 1~20。在80分做法的基础上,使用链表控制整个字符串,记录每个字符串的后继元素,这可以使得等价变换的时间复杂度变为*O*(1),期望得分100分。