

1 有趣的数

1.1 60 分做法

枚举 $[L, R]$ 中的每个数，逐个判定，时间复杂度 $\mathcal{O}(R \log_{10} R)$ 。

1.2 100 分做法

尝试生成所有的数，枚举这个数的位数、独特的数字和其余的数字以及独特数字的位置，同时判断是否 $\in [X, Y]$ 。时间复杂度 $\mathcal{O}(17^2 \cdot 9^2)$ 。

2 欢乐 ABC

2.1 30 分做法

暴力枚举两个端点，并扫描并统计之间的字符，然后判断计入答案。 $\mathcal{O}(n^3)$ 。

2.2 70 分做法

分别使用三个前缀和数组 $A[i], B[i], C[i]$ 表示 $1 \dots i$ 之间的 A, B, C 字符个数。这样直接枚举两个端点 i, j ，中间的字符数就可以通过 $A[j] - A[i - 1]$ (B, C 一样) 可以获得。 $\mathcal{O}(n^2)$ 。

2.3 100 分做法

我们可以发现当 $S[i..j]$ 是一个合法的非空子串的时候，当且仅当 $A[i - 1] - B[i - 1] == A[j] - B[j]$ 且 $B[i - 1] - C[i - 1] == B[j] - C[j]$ ，那么对于所有的 $i (0 \leq i \leq n)$ ，把 $(A[i] - B[i], B[i] - C[i])$ 看成一个二元组，然后统计有多少对相同的组合即可。用 map 边加边统计，或者也可以排好序以后看连续相等的，然后算进答案里面。

3 数位问题

3.1 10 分做法

容易知道最终的数里面没有相邻的两个 0，这样的话答案不超过 $2 \sum d_i$ ，因此暴力枚举每一位是几并判断。

时间复杂度 $\mathcal{O}(T \cdot 2 \sum d_i 10^{2 \sum d_i})$ 。

3.2 30 分做法

稍微优化一下上面的暴力，考虑选取 $2 \sum d_i$ 个位置中的 $\sum d_i$ 个放置（注意全排列）。

时间复杂度 $\mathcal{O}\left(T \frac{(2 \sum d_i)!}{(\sum d_i)!}\right)$ 。

3.3 60 分做法

一个数被 11 整除的充要条件是：这个数奇数位上数字和 - 偶数位上数字和被 11 整除。

因此考虑枚举每个数字放在奇数位还是偶数位，其余用 0 补齐。

时间复杂度 $\mathcal{O}(T \cdot 2^{\sum d_i})$ 。

3.4 100 分做法

采用动态规划算法。

容易知道数字顺序和答案无关，那么我们按照 1 ~ 9 的顺序依次加入。

$f[i][j][k]$ 表示前 1 ~ i 都全部加入后，奇数位和 - 偶数位和除以 11 的余数是 j ，有 k 个数字被放在了奇数位上，这种情况可不可行。

转移非常方便，不再赘述。

时间复杂度 $\mathcal{O}(T \cdot 9 \cdot 11 \cdot (\sum d_i)^2)$ 。

注意无解的情况，不然过不了前两个测试点。

4 打游戏

4.1 测试点 1、2

此时不能放技能，只能一个个打。容易证明将怪按照生命值升序排序然后逐个歼灭答案最优。

时间复杂度 $\mathcal{O}(n \log n)$ 。

4.2 测试点 3

此时能放一次技能，容易证明先放技能答案最优。枚举放哪个技能，后面的就按照生命值排序逐个歼灭。

时间复杂度 $\mathcal{O}(n \log n)$ 。

4.3 测试点 4

延续上面的思路，这 m 个技能一定在前 m 个回合释放，枚举每回合放哪个技能（重击的话依然对生命值最小的放），每次完后都要暴力修改数组。

时间复杂度（上限） $\mathcal{O}(n \log n + n \cdot 2^m)$ 。

4.4 测试点 5

可以发现每次枚举完技能后没必要暴力修改，对于群攻，记录一下次数即可，对于重击某个怪，暴力修改。

时间复杂度 $\mathcal{O}(n \log n + 2^m)$ 。

4.5 测试点 6、7、8

采用动态规划算法。设 $f[i][c][z][q]$ 表示现在有 i 点魔法值，正在打第 c 个怪（前 $c-1$ 个都打完了），对这个怪用了 z 次重击，一共用过 q 次群攻，从现在到结束最少要多少生命。

可以得到 $f[i][n+1][z][q] = 0$ ，答案是 $f[m][1][0][0]$ 。

当前怪的生命值是 $h_i - 2z - q$ ，如果选择重击，那么从 $f[i-1][c][z+1][q]$ 转移，如果选择群攻，从 $f[i-1][c][z][q+1]$ 转移。

时间复杂度 $\mathcal{O}(n \log n + nm^2)$ ，空间可以用滚动数组优化到 $\mathcal{O}(nm)$ 。

4.6 满分做法

玩过游戏同学肯定都会想到：先把生命从小到大排好序，然后依次去打，如果当前怪的生命值为 1 或场上不止两个怪，必然放群攻，否则放重击。如果魔法值用完了就一个个普通攻击。

显然是正确的，当你场上最小的怪生命值为 1 时显然群攻。

其次当你不止两个怪的时候，因为群攻一下可以削减 3 点生命值，显然赚（因为一次重击会提早一轮把最小的怪砍死，你有概率会少吃一点伤害，但是你会损失一整个轮次，那样你可能会受到 1 及 1 以上的伤害，所以不赚）。

显然只有两个怪的时候且生命值 ≥ 2 的时候从小到大重击。

时间复杂度 $\mathcal{O}(n \log n)$ 。