首页 专题 每日一题 下载专区 视频专区 91 天学算法 《算法通关之路》 Github R

切换主题: 默认主题

题目地址(401. 二进制手表)

https://leetcode-cn.com/problems/binary-watch/

入选理由

1. 搜索篇的题目为: 回溯 -> BFS/DFS(BFS 和 DFS 不做区分,因为基本上能用 DFS 的,也能用 BFS,互通的) ,先从简单的回溯开始。 大家注意画图哦

标签

• 回溯

难度

• 简单

题目描述

二进制手表顶部有 4 个 LED 代表 小时 (0-11) , 底部的 6 个 LED 代表 分钟 (0-59) 。

每个 LED 代表一个 0 或 1, 最低位在右侧。





例如,上面的二进制手表读取"3:25"。

给定一个非负整数 n 代表当前 LED 亮着的数量,返回所有可能的时间。

示例:

输入: n = 1

返回: ["1:00", "2:00", "4:00", "8:00", "0:01", "0:02", "0:04", "0:08", "0:16", "0:32"]

提示:

输出的顺序没有要求。

小时不会以零开头,比如 "01:00" 是不允许的,应为 "1:00"。

分钟必须由两位数组成,可能会以零开头,比如 "10:2" 是无效的,应为 "10:02"。

超过表示范围 (小时 0-11, 分钟 0-59) 的数据将会被舍弃,也就是说不会出现 "13:00", "0:61" 等时间。

来源: 力扣 (LeetCode)

链接: https://leetcode-cn.com/problems/binary-watch 著作权归领扣网络所有。商业转载请联系官方授权,非商业转载请注明出处。

前置知识

- 笛卡尔积
- 回溯

公司

- 阿里
- 腾讯
- 百度
- 字节

思路

一看题目就是一个笛卡尔积问题。

即给你一个数字 num, 我可以将其分成两部分。其中一部分(不妨设为 a)给小时,另一部分给分(就是 num - a)。 最终的结果就是 a 能表示的所有小时的集合和 num - a 所能表示的分的集合的笛卡尔积。

用代码表示就是:

```
# 枚举小时

for a in possible_number(i):

# 小时确定了,分就是 num - i

for b in possible_number(num - i, True):

ans.add(str(a) + ":" + str(b).rjust(2, '0'))
```

枚举所有可能的 (a, num - a) 组合即可。

核心代码:

```
for i in range(min(4, num + 1)):
    for a in possible_number(i):
        for b in possible_number(num - i, True):
            ans.add(str(a) + ":" + str(b).rjust(2, '0'))
```

代码

进一步思考,实际上,我们要找的就是 a 和 b 相加等于 num,并且 a 和 b 就是二进制表示中 1 的个数。 因此可以将逻辑简化为:

```
class Solution:
    def readBinaryWatch(self, num: int) -> List[str]:
        return [str(a) + ":" + str(b).rjust(2, '0') for a in range(12) for b in range(60) if (bin(a)+bin(b)).count('1')
```

大家对此有何看法,欢迎给我留言,我有时间都会一一查看回答。更多算法套路可以访问我的 LeetCode 题解仓库:https://github.com/azl397985856/leetcode 。 目前已经 37K star 啦。 大家也可以关注我的公众号《力扣加加》带你啃下算法这块硬骨头。

