

# 第四章 贪心算法

Peng Du, 2021/12

# 课程大纲

- 什么是贪心策略
- 贪心策略只能对特定问题得到最优解
- 贪心策略的构造和证明
- 简单例题:连续背包问题。
- 简单例题:雪糕的最大数量。
- 复杂例题:跳跃游戏。
- 复杂例题:移掉 K 位数字。
- 复杂例题:“区间覆盖/会议选择”问题。

## 什么是贪心策略

- 自然的解决优化问题的方法。
- 尝试用每次选择局部最优的策略来达到全局最优。
- 优点：效率高而且容易实现。
- 缺点：普通的贪心策略无法达到全局最优，而能达到全局最优的贪心策略难以寻找或者不存在。

## 贪心策略只能对特定问题得到最优解

换硬币问题: 给定钱的总数和有哪几种硬币, 问最少用几个硬币可以换出这个总数。

例子: 假设硬币有1分, 5分, 10分, 1元四种, 那么贪心策略就是成立的, 也就是说尽量用较大面值的来换。

例子: 假设硬币有1分, 10分, 25分三种, 那么贪心策略就不成立, 比如30分应该换成3个10分最好, 而换成1个25分和5个1分就不是最优解了。

# 贪心策略的构造和证明

**核心思考方法**: 对于想象中的对手给出的一个解, 你需要说明“如果你第一步或者最后一步像我这样选择岂不是更好(或者一样好)?”, 这一般可以尝试通过调整对手的解来说明。

核心思考方法说明“有以贪心选择开始或结束的最优解”

做出贪心选择后, 原问题变成求一个子问题最优的问题(最优子结构性质)。

在子问题上, 核心思考方法提供的证明仍然适用, 所以可以继续做贪心选择。由归纳法可以证明贪心算法成立。

## 简单例题 - 连续背包问题

连续背包问题: 有 $n$ 件物品和一个载荷能力为 $W$ 的背包。第 $i$ 件物品的重量是 $W_i$ , 价值是 $V_i$ 。求解将哪些物品的部分(也就是说物品可分割)装入背包可使这些物品的总重量不超过背包容量, 且价值总和最大。



$w_1=10, v_1=60, v_1/w_1=6$



$w_2=20, v_2=100, v_2/w_2=5$



$w_3=30, v_3=120, v_3/w_3=4$



$W=50$

**对手的解:** 5块金, 20块银, 25块铜。

**我给出的解:** 把5块银换成5块金岂不是更好？

# 简单例题 - 雪糕的最大数量

## 1833. 雪糕的最大数量

难度 中等

👍 82

☆ 收藏

🔗 分享

🌐 切换为英文

🔔 接收动态

🗉 反馈

夏日炎炎，小男孩 Tony 想买一些雪糕消消暑。

商店中新到  $n$  支雪糕，用长度为  $n$  的数组 `costs` 表示雪糕的定价，其中 `costs[i]` 表示第  $i$  支雪糕的现金价格。Tony 一共有 `coins` 现金可以用于消费，他想要买尽可能多的雪糕。

给你价格数组 `costs` 和现金量 `coins`，请你计算并返回 Tony 用 `coins` 现金能够买到的雪糕的 **最大数量**。

**注意：**Tony 可以按任意顺序购买雪糕。

### 示例 1：

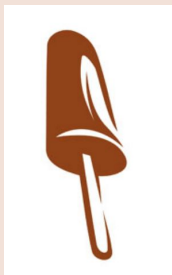
输入：`costs = [1,3,2,4,1]`，`coins = 7`

输出：4

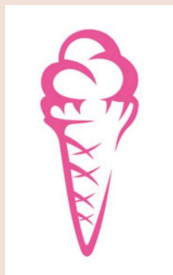
解释：Tony 可以买下标为 0、1、2、4 的雪糕，总价为  $1 + 3 + 2 + 1 = 7$



输入数据  
(共有11元钱)



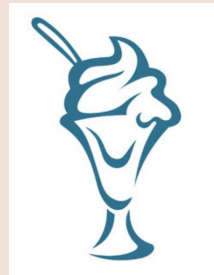
3元



3元



5元



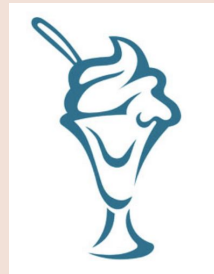
6元



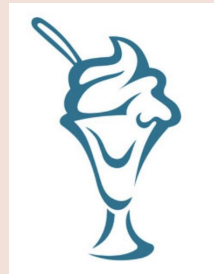
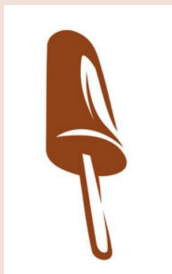
8元

对手的解:

3元小于5元, 是  
不是买更便宜的  
雪糕会更好?



我给出的解:



# 复杂例题 - 跳跃游戏

## 45. 跳跃游戏 II

难度 中等

👍 1332

☆ 收藏

🔗 分享

🌐 切换为英文

🔔 接收动态

🗉 反馈

给你一个非负整数数组 `nums`，你最初位于数组的第一个位置。

数组中的每个元素代表你在该位置可以跳跃的最大长度。

你的目标是使用最少的跳跃次数到达数组的最后一个位置。

假设你总是可以到达数组的最后一个位置。

### 示例 1:

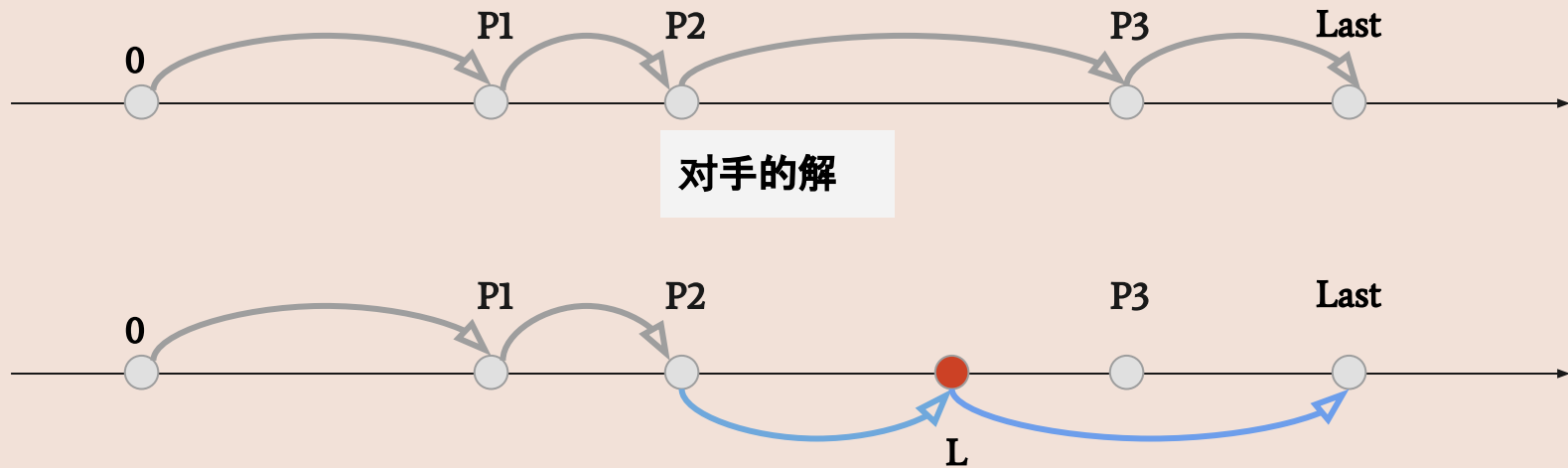
输入: `nums = [2,3,1,1,4]`

输出: 2

解释: 跳到最后一个位置的最小跳跃数是 2。

从下标为 0 跳到下标为 1 的位置，跳 1 步，然后跳 3 步到达数组的最后一个位置。

# 跳跃游戏 - 贪心策略一

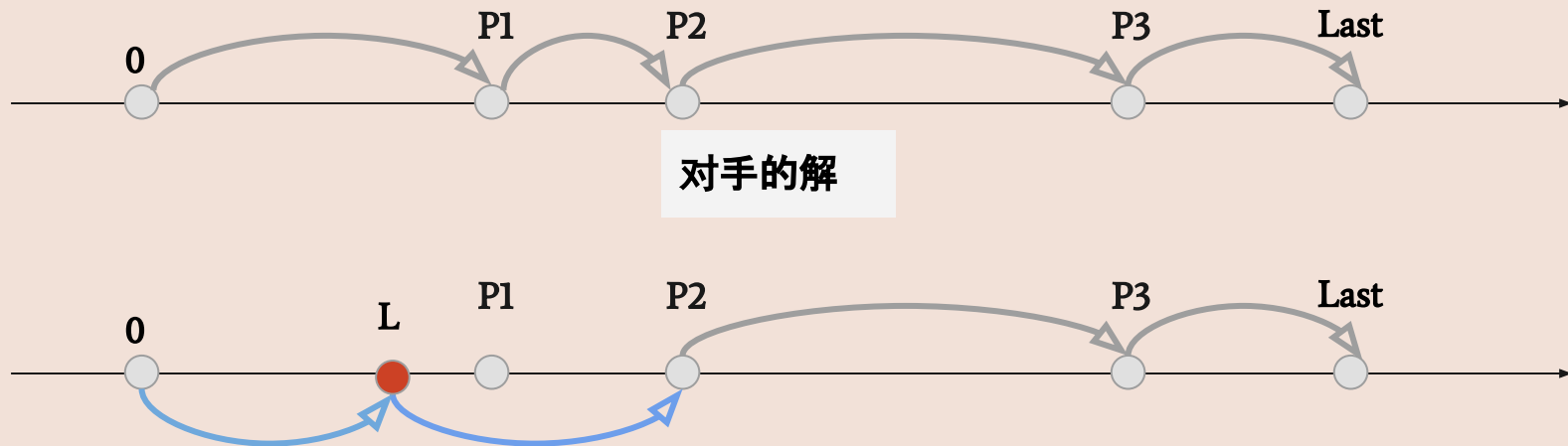


如果L是能跳到Last最靠左的位置, 那么最后一步选择从L走岂不是更好(或者至少一样好), 换句话说,  $0 \rightarrow P1 \rightarrow P2 \rightarrow L \rightarrow Last$  仍然是一个可行解。

# 跳跃游戏 - 贪心策略一的程序

```
// 最差复杂度为 $O(n^2)$ 
int jump(vector<int>& nums) {
    int count = 0, last_loc = nums.size()-1;
    while (last_loc > 0) {
        for (int i = 0; i < last_loc; i++) {
            if (i + nums[i] >= last_loc) {
                count++;
                last_loc = i;
                break;
            }
        }
    }
    return count;
}
```

## 跳跃游戏 - 贪心策略二

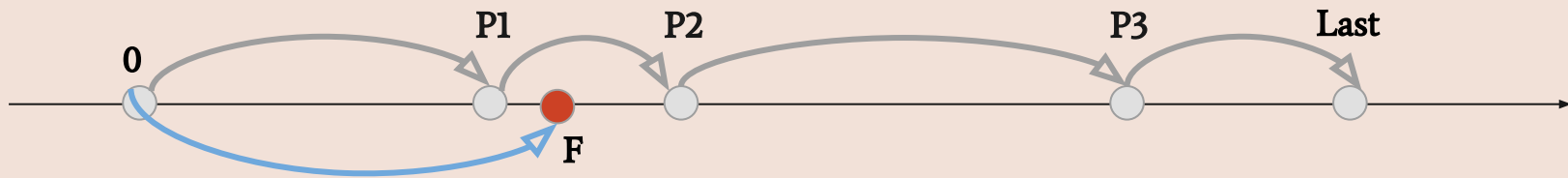


如果L是在0能跳到的点里面，能跳到最远位置的点，那么第一步选择跳到L岂不是更好(或者至少一样好)，换句话说， $0 \rightarrow L \rightarrow P2 \rightarrow P3 \rightarrow \text{Last}$  仍然是一个可行解。

## 跳跃游戏 - 贪心策略二的程序

```
// 最差复杂度为O(n)
int jump(vector<int>& nums) {
    int cur_end = 0, max_reachable = 0, count = 0;
    for(int i = 0; i < nums.size()-1; i++){
        max_reachable = max(max_reachable, i+nums[i]);
        if(i == cur_end){
            count++;
            cur_end = max_reachable;
        }
    }
    return count;
}
```

## 跳跃游戏 - 不可行的贪心策略



思考: 如果贪心策略是每次尽量跳到最远的位置(例如0到F), 是否可行?

# 复杂例题 - 移掉K位数字

## 402. 移掉 K 位数字

难度 中等

👍 705

☆ 收藏

🔗 分享

🌐 切换为英文

🔔 接收动态

🗉 反馈

给你一个以字符串表示的非负整数 `num` 和一个整数 `k`，移除这个数中的 `k` 位数字，使得剩下的数字最小。请你以字符串形式返回这个最小的数字。

### 示例 1：

输入：num = "1432219", k = 3

输出："1219"

解释：移除掉三个数字 4，3，和 2 形成一个新的最小的数字 1219。

### 示例 2：

输入：num = "10200", k = 1

输出："200"

解释：移掉首位的 1 剩下的数字为 200。注意输出不能有任何前导零。



输入数据:

1

4

5

3

7

2

6

对手的解:

1

4

5

3

7

2

6



因为 $5 > 4$ , 是不是把5删掉会更好?

我给出更好的解:

1

4

5

3

7

2

6

线索一: 第一个删的元素后不应该紧接着一个更大的未删元素。

输入数据:

1

4

5

3

7

2

6

对手的解:

1

4

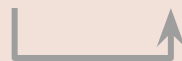
5

3

7

2

6



因为 $5 > 3$ , 是不是把5删掉会更好?

我给出更好的解:

1

4

5

3

7

2

6

线索二: 第一个删的元素前不应该出现递减的两个元素。

输入数据:

1

4

5

3

7

2

6

1

4

5

3

7

2

6

贪心策略: 选取从左往右看, 第一个下行的元素。

实现: 可以用堆栈来得到 $O(n)$ 的算法。

# 复杂例题 - 会议选择

## 435. 无重叠区间

难度 中等

👁 567

☆ 收藏

🔗 分享

🌐 切换为英文

🔔 接收动态

🗉 反馈

给定一个区间的集合，找到需要移除区间的最小数量，使剩余区间互不重叠。

**注意：**

1. 可以认为区间的终点总是大于它的起点。
2. 区间  $[1,2]$  和  $[2,3]$  的边界相互“接触”，但没有相互重叠。

**示例 1：**

输入：[  $[1,2]$ ,  $[2,3]$ ,  $[3,4]$ ,  $[1,3]$  ]

输出：1

解释：移除  $[1,3]$  后，剩下的区间没有重叠。

**现实模型：**给定一系列会议的开始和结束时间，问最多可以参加多少个不重叠的会议。

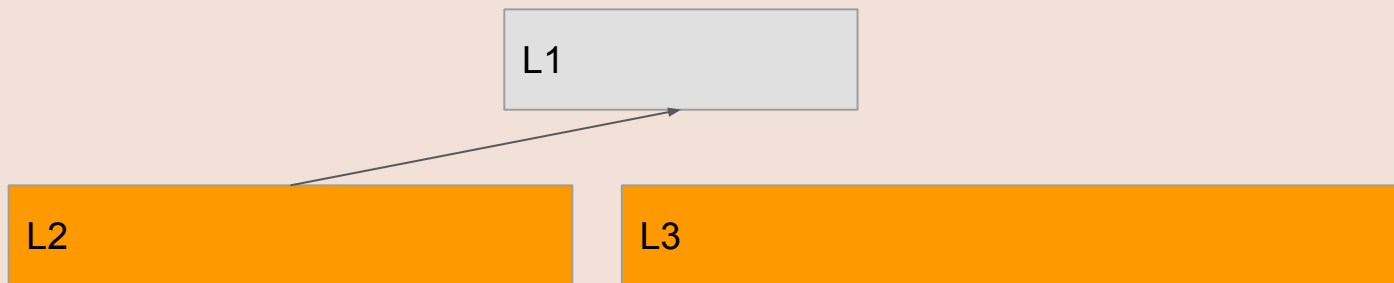
## 会议选择 - 不可行的贪心策略一



**候选的贪心算法:** 优先选择开始时间早的会议。

**对手的解:** "L2, L3, L5", 第一步贪心选择可以保证更好(或者至少一样好)吗?

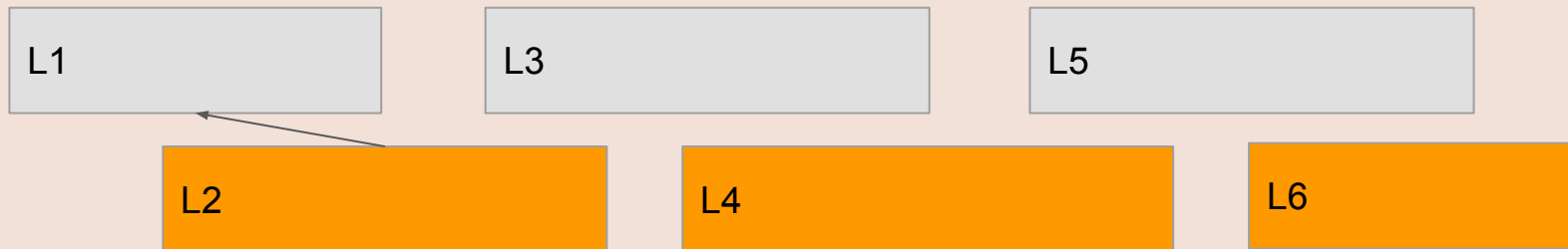
## 会议选择 - 不可行的贪心策略二



**候选的贪心算法:** 优先选择持续时间短的会议。

**对手的解:** "L2, L3", 第一步贪心选择可以保证更好(或者至少一样好)吗?

## 会议选择 - 可行的贪心策略



**候选的贪心算法:** 优先选择结束时间早的会议。

**对手的解:** "L2, L4, L6", 第一步贪心选择可以保证更好(或者至少一样好)吗?

**注意:** L2换成L1后, "L1, L4, L6" 仍然是一个可行解。

## 课后题目

- 常见的面试题目：买卖股票的最佳时机 II
- 常见的面试题目：买卖股票的最佳时机含手续费
- 经典问题：课程表 III
- 会议选择题目的变种：最多可以参加的会议数目
- 较难的问题：分发糖果
- 较难的问题：K连续位的最小翻转次数
- 力扣的问题列表：贪心知识点题库