实验9 贪心选择补充水量问题

姓名: 邵宁录 学号: 2018202195

目录

- 1. 问题描述
- 2. 算法基本思路
- 3. 算法复杂度分析
- 4. 源码
- 5. 运行结果截图
- 6. 问题与总结

一、问题描述

在滑完全程的前提下求最小的补水次数。

输入: 补水点位置的数组 stops 和 可以装的水上限 m;

输出: 最少的补水次数和补水位置;

二、算法基本思路

该算法的基本思路较为简单,但证明过程稍微麻烦一点。

思路就是非常普通的贪心思路,只需在滑行到最远距离且刚好不会消耗完水的那个补水点补水,就能够 解得最少的补水次数。

该问题存在最优子结构的证明如下:

显然,该问题存在最优子结构。因为一旦我们选择了第一个补水点 p ,那么我们接下来需要解决的子问题就变成了要从 p 开始的一个问题。

用剪切-粘贴法可以很快的证明这是正确的:假设 p 是最优选择,否则存在一个更优的 p' ,使得整个问题需要停下的补水点更少。这与 p 是最优的矛盾,因此可以剪切-粘贴替换掉 p 。得证。

贪心算法正确性证明如下:

不妨设 O 是任意一个最优解,其中 $o_1, o_2, \ldots o_k$ 为停靠的补水点。

设 g_1 是离起点最远的并且可以能够到达的点。

因为 $o_2-o_1\geq o_2-g_1$,于是我们可以将 o_1 用 g_1 代替,来得到一个新的解 G_1

并且由于 G 与 O 具有相同数量的点,所以 G 也是一个最优解。

因为该问题具有最优子结构,因此可以不断重复下去,找到一个 G_k 。

综上, 得证。

三、算法复杂度分析

四、源码

```
/*
* @Description: 算法导论第16章贪心算法16.2-4实现
 * @Author: rainym00d
* @Github: https://github.com/rainym00d
 * @Date: 2020-11-11 20:38:54
 * @LastEditors: rainym00d
 * @LastEditTime: 2020-11-13 15:25:11
 */
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <vector>
using namespace std;
vector<int> GetWater(int &m, vector<int> &stops)
    vector<int> ans;
    int n = stops.size();
    int already_go = 0;
    // 从1开始, 0是出发点
    for (int i = 1; i < n; i ++)
    {
        if (stops[i] > m + already_go)
           // 加入站点
            ans.push_back(i - 1);
            // 增加已经走过的路程
           already_go = stops[i - 1];
        }
   return ans;
}
int main(int argc, char const *argv[])
{
    // 初始化
    int a[] = \{0, 30, 40, 60, 100, 130, 170\};
    vector<int> stops(a, a + sizeof a / sizeof a[0]);
    int m = 40;
    vector<int> ans = GetWater(m, stops);
```

```
cout << "一共经过" << ans.size() << "个站点" << endl;
cout << "站点为: ";
for (auto i : ans)
{
    cout << i << " ";
}
cout << endl;

return 0;
}
```

五、运行结果截图

```
输入样例:
```

```
m = 40 stops = [0, 30, 40, 60, 100, 130, 170]
```

结果

(base) <mark>--/Course/大三上/DSA下/作业/作业9</mark>口 cd "/Users/lsn/Course/大三上/DSA下/作业/作业9/" && g++ <u>16.2-4.cpp</u> -o <u>16.2-4</u> -std=c++11 && "/Users/lsn/Course/大三上/DSA下/作业/作业9/"16.2-4 业/作业9/"16.2-4 一共经过4个站点 站点为: 2 3 4 5

六、问题与总结

总的来说,本次实验代码实现较为简单,没有任何的难度。唯一有难度的地方在于贪心算法的证明上。 其中最优子结构的证明是需要好好考虑的一个步骤,因为若没有最优子结构的话,则不可能存在贪心算 法。