E2 - J 任务达人莫卡

DeNeRATe 杨佳宇轩

10/23/2024

题目描述

- 起始位置为 k,每天有一个任务,前往 c_i 可获得 b_{c_i} ,如当前即在 c_i ,不动可获得 a_{c_i}
- 数据范围: $1 \le a_i, b_i \le 10^9, n, m$ 都是 10^5 级别

题目描述

- 起始位置为 k,每天有一个任务,前往 c_i 可获得 b_{c_i} ,如当前即在 c_i ,不动可获得 a_{c_i}
- 数据范围: $1 \le a_i, b_i \le 10^9, n, m$ 都是 10^5 级别

解题思路

- 设当前状态 f_i ,表示最后一次从某个城市转移到 c_i 可以获得的最大价值
- 对于当前若在 c_i,则一定是从最近的依然处于 c_i 的状态转 移而来,这之间都选择不进行城市的变化

$$f_i = \max\{f_i, f[last[c_i]] + a_{c_i}\}$$

对于当前不在 c_i,由于每次转移城市的价值都是 > 0 的,故由于本次我们一定会转移到 c_i,则前边可转移尽量转移,由上一个状态转移过来一定最优

$$f_i = max\{f_i, f_{i-1} + b_{c_i}\}$$

解题思路

- 设当前状态 f_i,表示最后一次从某个城市转移到 c_i 可以获得的最大价值
- 对于当前若在 c_i,则一定是从最近的依然处于 c_i 的状态转 移而来,这之间都选择不进行城市的变化

$$f_i = max\{f_i, f[last[c_i]] + a_{c_i}\}$$

对于当前不在 c_i,由于每次转移城市的价值都是 > 0 的,故由于本次我们一定会转移到 c_i,则前边可转移尽量转移,由上一个状态转移过来一定最优

$$f_i = max\{f_i, f_{i-1} + b_{c_i}\}$$

解题思路

- 设当前状态 f_i,表示最后一次从某个城市转移到 c_i 可以获得的最大价值
- 对于当前若在 c_i,则一定是从最近的依然处于 c_i 的状态转 移而来,这之间都选择不进行城市的变化

$$f_i = max\{f_i, f[last[c_i]] + a_{c_i}\}$$

 对于当前不在 c_i,由于每次转移城市的价值都是 > 0 的, 故由于本次我们一定会转移到 c_i,则前边可转移尽量转移, 由上一个状态转移过来一定最优

$$f_i = max\{f_i, f_{i-1} + b_{c_i}\}$$

代码实现

时间复杂度: O(m)

```
rep(i, 1, m) {
    INT(c);

if(loc[c] != i - 1) f[i] = f[i - 1] + b[c];

f[i] = max(f[i], f[loc[c]] + a[c]);

loc[c] = i;
}
```

Thank you!