chenjiuri_guanludeng_qujiandpdd

https://www.luogu.com.cn/problem/P1220

简介

- 大叔从某一点出发, 开始关掉一条街上的路灯
- 关注两种属性, 灯的功率, 以及灯的位置。
- 大叔的移动速度为每秒钟1m.
- 尝试计算关完所有路灯的最小时间。

20mins

- 区间dp或者搜索。没有什么思路。
 - 。 最小子问题。
 - ∘ 经历【c,c+1】的最小花费。
 - 直接可以计算。路程中的时间,以及乘上总功率。
 - 关于路程中得新增加花费问题可以通过段得功率和,以及行动得时间得到。
 - 。 设计子问题以及状态转移方程。
 - 子问题,当前已经走完区间【i,j】,同时当前大叔在区间的左右侧的最小花费。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
void MAIN();
int main()
   // ios::sync with stdio(false);
   // cin.tie(nullptr), cout.tie(nullptr);
   MAIN();
typedef long long 11;
const int maxn = 2e5 + 10;
show me the code-----
int x[0xfff]; //用来表示,每一个路灯的位置情况。
              //表示路灯的功率。
int w[0xfff];
int f[100][100][2]; //指标函数。
int n, c;
int cal(int fi, int se, int now, int end) //计算相关大小。//需要用到什么参量区
间左边点,区间右端点。起点终点。
   //起点终点。
```

```
return (w[n] - (w[se] - w[fi - 1])) * abs(x[end] - x[now]); /*总功率乘
以总时间*/
void MAIN()
   scanf("%d%d", &n, &c);
   // memset(f, 0x101, sizeof(f)); //这里有一个语法生长点
   // unsigned char *ptr = (unsigned char *)&f[0][0][0];
   // printf("%x", *ptr);
   // printf("%x", *(ptr + 1));
   // printf("%x", *(ptr + 2));
   // printf("%x\n", *(ptr + 3));
   // cout << f[1][1][0] << '\n';
   for (int i = 1; i \le n; i++)
       scanf("%d%d", &x[i], &w[i]);
       w[i] += w[i - 1]; //其实这里是一个前缀和。
   //初始化以及状态转移,设计相关的转移顺序。
   f[c][c][1] = f[c][0] = 0;
   for (int j = c; j \le n; j++)
       for (int i = j - 1; i > 0; i--)
           f[i][j][0] = min(f[i + 1][j][0] + cal(i + 1, j, i + 1, i),
f[i + 1][j][1] + cal(i + 1, j, j, i));
           f[i][j][1] = min(f[i][j-1][0] + cal(i, j-1, i, j), f[i]
[j-1][1] + cal(i, j-1, j-1, j));
   // printf("%d", &max(f[1][n][0], f[1][n][1]));
   cout << min(f[1][n][0], f[1][n][1]) << '\n';</pre>
```

生长思考。

- 对于问题探究解空间。
 - · 暴力枚举,当前状态中从左从右走一步进入下一个状态,知道把所有的路灯都关掉。
- 困惑是因为,没有感受到,这个迁移是否全面,准确。
 - 认识到, 最终走完这一区间, 终点只要关注终点在两端的一个结构即可。
 - 模拟一下。
 - 。 实践然后,模拟。
- 无论如何总之:
 - 最优对额结构上一步都是从两种解结构中迁移的。直接从两个端点到达目的点。
 - 。 区间性的一个路径问题, 总是这样考虑走动的。
- 语法点的生长思考。
 - 对memset的认识更进一步。

- 在语言点上做一个总结。
- 使用c风格的输入输出。