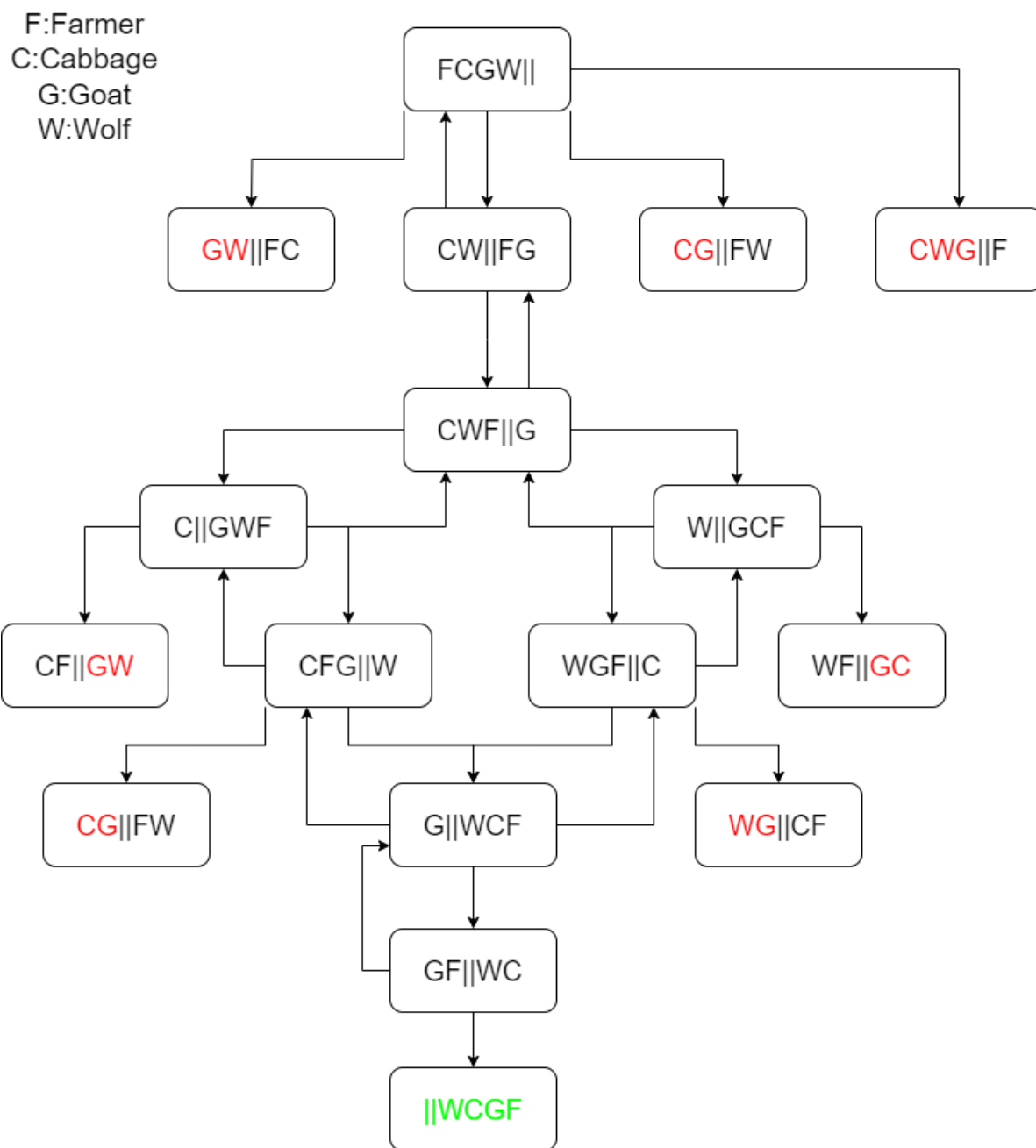


## 1.过河问题



## 2.机场问题

$$f(x) = \sum_{i=1}^3 \sum_{c \in G} (x_i - x_c)^2 + (y_i - y_c)^2$$

$$\therefore H_{ij} = \frac{\partial^2 f}{\partial x_i \partial x_j} = \frac{\sum_{c \in G} (2x_i - 2x_c)}{\partial x_j} \quad \begin{array}{l} \text{当 } i \neq j \text{ 时 } H_{ij} = 0 \\ \text{当 } i = j \text{ 时 } H_{ij} = \frac{\sum_{c \in G} (2x_i - 2x_c)}{\partial x_i} = 2|G_i| \end{array}$$

$$\therefore H = \begin{pmatrix} 2|G_1| & 0 & 0 \\ 0 & 2|G_2| & 0 \\ 0 & 0 & 2|G_3| \end{pmatrix} \quad |G_i| \text{ 表示 } G_i \text{ 集合中元素个数}$$

$$\nabla f(x) = \left( \sum_{c \in G_1} (2x_1 - 2x_c), \sum_{c \in G_2} (2x_2 - 2x_c), \sum_{c \in G_3} (2x_3 - 2x_c) \right)^T$$

$$\begin{aligned} \therefore H^{-1} \times \nabla f(x) &= \begin{pmatrix} \frac{2|G_1|x_1 - 2\sum_{c \in G_1} x_c}{2|G_1|} & \frac{2|G_2|x_2 - 2\sum_{c \in G_2} x_c}{2|G_2|} & \frac{2|G_3|x_3 - 2\sum_{c \in G_3} x_c}{2|G_3|} \end{pmatrix}^T \\ &= \begin{pmatrix} x_1 - \bar{x}_{G_1} & x_2 - \bar{x}_{G_2} & x_3 - \bar{x}_{G_3} \end{pmatrix}^T \\ &= (x_1 - \bar{x}_{G_1}, x_2 - \bar{x}_{G_2}, x_3 - \bar{x}_{G_3})^T \end{aligned}$$

其中  $\bar{x}_{G_i}$  表示  $G_i$  中元素的  $x$  坐标的平均值

$$\therefore X \leftarrow X - (x_1 - \bar{x}_{G_1}, x_2 - \bar{x}_{G_2}, x_3 - \bar{x}_{G_3})^T$$

$$\therefore x_i = \bar{x}_{G_i}$$

$$\text{同理, } y_i = \bar{y}_{G_i}$$

$\therefore$  可得第  $i$  个机场的坐标为集合  $G_i$  中所有城市的坐标的  $x, y$  值的平均值。

## 1-1 bfs

点数  $N$ , 边数  $M$

时间复杂度:  $O(M)$  (会遍历所有从起点能走到的边 (两次), 因此复杂度为  $M$ )

空间复杂度:  $O(N+M)$

## 1-2 朴素dij

点数N，边数M

时间复杂度： $O(N+M)$ （每次循环要遍历所有节点找距离最小且未找过的节点，因此复杂度要加上N，影响的情况主要是图中边数少而点数多的情况）

空间复杂度： $O(N+M)$

## 1-3 dij

使用c++ stl自带优先队列实现

点数N，边数M

时间复杂度： $O(M\log M)$ （优先队列维护点集合时集合内最多M级别个点（会有重复），因此复杂度为 $M\log M$ ）

空间复杂度： $O(N+M)$

## 2-1 八数码 dfs

由于八数码问题dfs的递归层数较深，所以使用传统的函数递归实现dfs会由于函数连续调用过多爆栈。因此使用deque（或者stack也可）来实现递归。

使用unordered\_set记录经历过的状态。

## 2-2 八数码 bfs

使用unordered\_map记录经历过的状态和所需到达的最小距离。

## 2-3 八数码 dij

和bfs差不多，将维护数据的数据结构从队列换成了优先队列。

## 2-4 八数码 A-star

估值函数使用每个点（除x以外）与自身原点的曼哈顿距离和。由于每次x移动时最多将一个点离其原点的距离移近一格，所以该估值函数的估值步数必定小于等于实际所需的步数。所以当优先队列pop出终止状态时就是最优解情况。

对每个节点记录到达该节点的父节点，找到最终状态后反向迭代节点成父节点直到找到初始状态，该过程中形成的路径反转后就是初始状态到最终状态的最短路径。

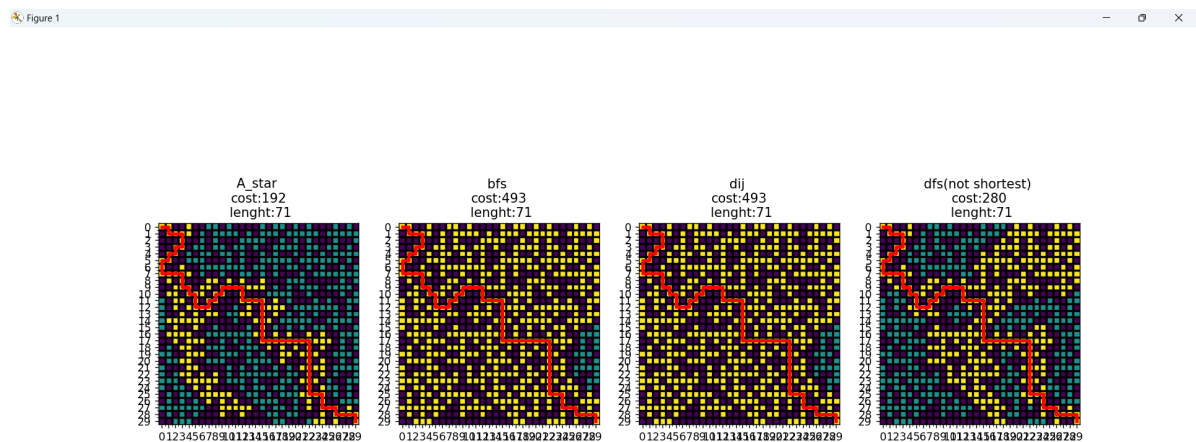
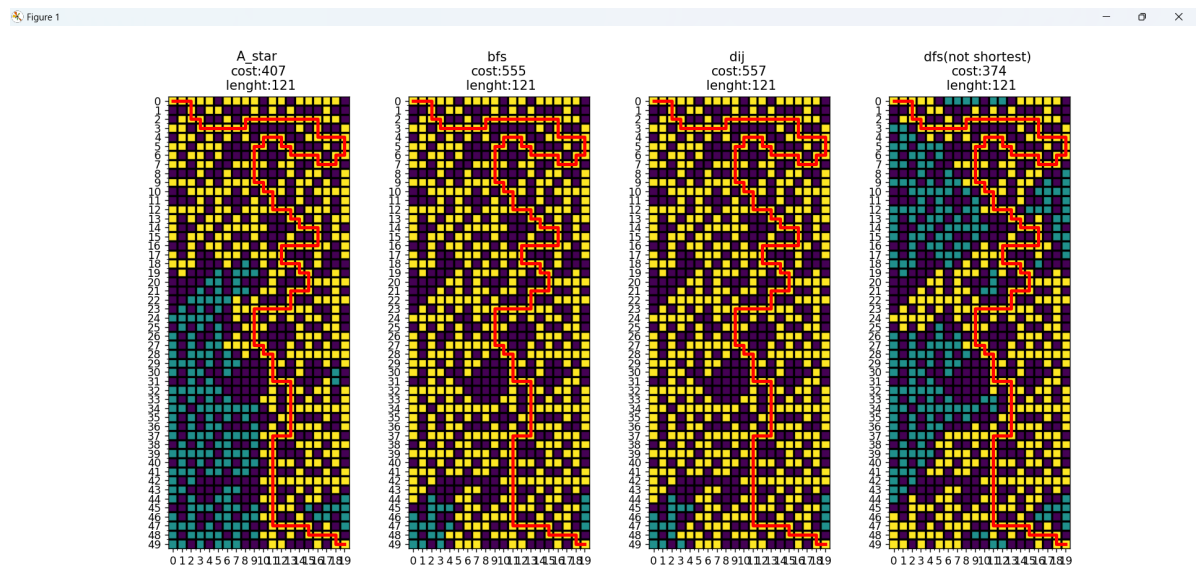
优化点：

使用unordered\_map记录状态对应的估值，用以避免单个状态多次入队时重复的估值计算。

## 3 迷宫问题

黄色点为遍历过的点，蓝色的为未遍历过的可达点。红色路径为搜索到的（最短）路径。深紫色点为墙壁。dfs不保证能够搜到最短路径，因为dfs如果要搜最短路径需要全部搜索一遍才行。

效果图：



功能:

可自定义地图长宽大小，随机生成地图

可以指定终点在地图右下角，也可以随机生成一个终点（保证可达）

随机终点如图：

