

一、 问题一的模型建立与求解

1.1 图像预处理

1.1.1 岩石轮廓识别

对于附件岩石平面分布图，由于需要设计一条合理的攀爬路线，因此问题转化为图论问题，对此，需要将不同颜色的岩石均转为图论问题中的节点，本文使用计算机视觉开源库 OpenCV 对岩石轮廓进行识别，以下是数字图像处理步骤。

表 1.1 OpenCV 轮廓识别步骤

(1)	使用 imread 读取图像并转为灰度图像
(2)	使用 Canny 边缘检测找到图像中的边缘
(3)	使用 findContours 查找边缘并遍历每个轮廓
(4)	使用 contourArea 计算轮廓面积，忽略面积过小的轮廓
(5)	使用 drawContours 在图像上绘制轮廓并编号

其中，图像灰度化的目的是为了简化矩阵，提高运算速度。彩色图像中的每个像素颜色由 R、G、B 三个分量来决定，而每个分量的取值范围都在 0-255 之间，对计算机而言，彩色图像的一个像素点就会有 $256*256*256=16777216$ 种颜色的变化范围，而灰度图像是 R、G、B 分量相同的一种特殊彩色图像。

对计算机来说，一个像素点的变化范围只有 0-255 这 256 种。彩色图片的信息含量过大，而进行图片识别时，只需要使用灰度图像里的信息就已经足够。图像灰度化处理主要有以下几种方式：

(1) 分量法

将彩色图像中的三分量的亮度作为三个灰度图像的灰度值，可根据应用需要选取一种灰度图像，同时也是 OpenCV 库的默认方法

$$\begin{cases} Gray_1(i,j) = R(i,j) \\ Gray_2(i,j) = G(i,j) \\ Gray_3(i,j) = B(i,j) \end{cases} \quad (1-1)$$

(2) 最大值法

将彩色图像中的三分量亮度的最大值作为灰度图的灰度值

$$Gray(i,j) = \max R(i,j), G(i,j), B(i,j) \quad (1-2)$$

(3) 平均值法

将彩色图像中的三分量亮度求平均得到一个灰度值

$$Gray(i,j) = \frac{[R(i,j) + G(i,j) + B(i,j)]}{3} \quad (1-3)$$

(4) 加权平均法

由于人眼对绿色的敏感最高，对蓝色敏感最低，因此，按下式对 RGB 三分量进行加权平均能得到较合理的灰度图像

$$Gray(i,j) = 0.299 * R(i,j) + 0.578 * G(i,j) + 0.114 * B(i,j) \quad (1-4)$$

本文使用 (1) 分量法，将彩色图像中的三分量的亮度作为三个灰度图像的灰度值之一，得到下图 1.1 岩石平面分布图的灰度图。



图 1.1 岩石平面分布图的灰度图

得到灰度图后，需要检测灰度图的边缘，使用 Canny 边缘检测算法，它具有低错误率，检测出的边缘是真正的边缘；良好的定位，检测出的边缘像素点与真正边缘的像素点距离近；对噪声不敏感，噪声不应该标注为边缘。Canny 边缘检测算法有四个步骤：

- (1) 降低对噪声的影响，对图像做高斯滤波或中值滤波，过滤噪声。
- (2) 使用 Sobel 算子对图像的像素点求梯度大小和方向，以下为 Sobel 算子。

$$dx = \begin{pmatrix} -1 & 0 & 1 \\ -2 & 0 & 2 \\ -1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$dy = \begin{pmatrix} -1 & -2 & -1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

- (3) 使用非极大值抑制算法在一组边缘中选取最好的边缘，具体做法是检查每个像素点与附近梯度方向一致的像素点，当前像素点梯度最大，则保留，否则去除。
- (4) 使用双阈值（小阈值，大阈值）确定最终的边缘，像素点梯度高于大的阈值，则保留；像素点低于小的阈值，则忽略；介于两个阈值之间，判断像素点与边缘像素点是否相连。



图 1.2 Canny 检测岩石轮廓图

1.1.2 岩石质心表示

由于岩石轮廓是一个形状不规则的几何体，为简化模型，避免过多的几何讨论，将每个轮廓均用其质心表示，将其当作物理学中的质点，图论中的节点，使得将问题专注于攀爬路线的设计，而非考虑岩石形状的力学分析。

几何体的质心是形状中所有点的算术平均值，假设一个形状由以下部分组成 n 个不同点 $x_1, x_2 \dots x_n$ ，则质心由下式给出：

$$c = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i \quad (1-5)$$

其中 c 是几何体的质心， x_i 是点在空间中的坐标，在图像处理和计算机视觉的背景下，每个几何体都是由像素组成的，质心只是构成形状的所有像素的加权平均值。

在 OpenCV 中，进行图像操作，使用图像矩找到 blob(机器视觉中指图像中具有相似颜色，纹理等特征所组成的一块连通区域)的中心。图像矩是图像像素值的加权平均值，从而找到图像的一些特定属性，如半径，面积，质心等。为了找到图像的质心，将其二值化然后找到它的质心。质心由下式给出： -

$$C_x = \frac{M_{10}}{M_{00}} \quad (1-6)$$

$$C_y = \frac{M_{01}}{M_{00}} \quad (1-7)$$

其中 C_x 是质心的 x 坐标， C_y 是质心的 y 坐标， M 表示图像几何矩， $P(x,y)$ 表示图像上坐标为 (x,y) 上的灰度值，几何矩计算由下式给出：

$$M_{ji} = \sum_{x,y} (P(x,y) \cdot x^j \cdot y^i) \quad (1-8)$$

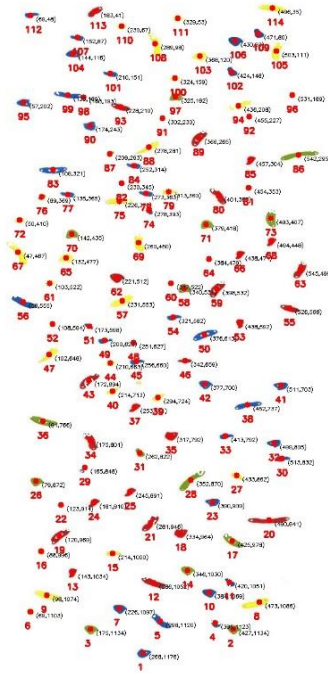


图 1.3 轮廓的质心坐标图及编号

1.1.3 轮廓识别优化算法

当一些岩石轮廓未被正确标出时，可能是由于边缘检测参数的设置不合适，或者轮廓的形状比较复杂，不易被简单的边缘检测方法捕捉到。为了更好地标出岩石轮廓，可采用以下优化步骤：

- (1) 调整 Canny 边缘检测参数：Canny 边缘检测的两个阈值参数可以影响边缘检测的结果。尝试调整这两个阈值的值，以获得更好的边缘图像。
- (2) 使用更高级的轮廓近似方法：轮廓近似方法可以帮助更好地捕捉轮廓的形状，特别是当轮廓较复杂时。可以尝试 approxPolyDP 来近似轮廓。
- (3) 使用颜色分割：如果岩石的颜色非常明显，可以使用颜色分割方法，例如阈值化，以便更好地分离岩石和背景。这需要对颜色空间进行一些实验，以找到最适合的颜色通道和阈值。
- (4) 形态学操作：在边缘检测后，使用形态学操作（腐蚀和膨胀）可以消除一些小的孔洞或噪声，使得轮廓更连续。
- (5) 调整轮廓面积过滤阈值：可能需要调整轮廓面积的过滤阈值，以保留更多或更少的轮廓。

1.1.4 节点连线

通过查阅相关资料，攀爬时每次向上的高度最好不超过脚底到膝盖的距离，则会难以攀爬并保持平衡，由于图中整个场地高 10m，经过按比例缩放，分别确定了以 100,90,80,70 为每次上升的界限，即当节点之间的欧几里得距离只有小于该界限，才进行连边，也就是物理上的可直接从该点通过这条边跨越到另外一个点

$$distance = \sqrt{(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2} \quad (1-9)$$

其中假设两点分别为 $point_1, point_2$ ，其坐标分别为 $(x_1, y_1), (x_2, y_2)$ ，那么其距离可由(1-9)式计算。

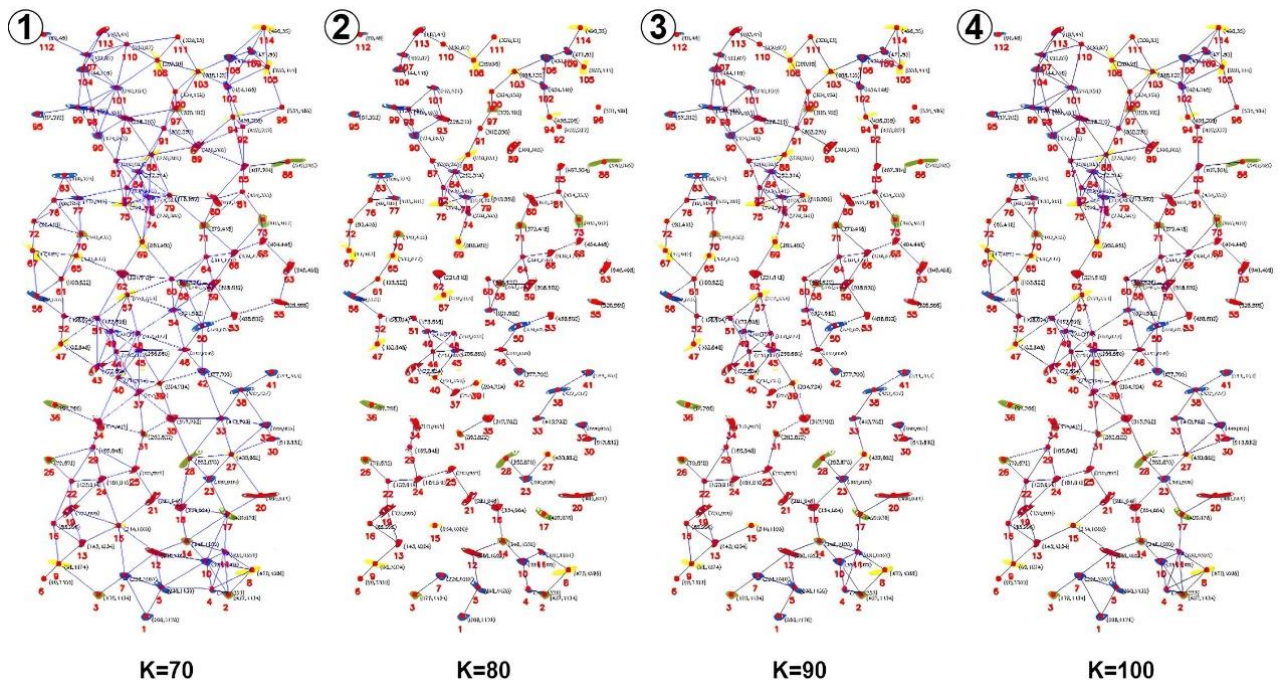


图 1.4 每次最大攀爬高度不同时的节点网络图

1.2 图论模型求解

1.2.1 设定权值

在图论问题中，需要定量地去衡量从出点到入点的价值，这条边的值称为权值，本题中，由于只需要计算一条合理的攀爬路线，故选择路径长度最小的路线，更能节省攀爬者的体力，因此，将权值设置为两点之间的路径长度，可通过式(1-9)进行计算。

1.2.2 设置源点终点

从图 1.4 中可以看出，编号为 1 的点为最低点，本文中选取 1 号点作为攀爬者的源点，而处于顶端的位置的共有 4 个点，分别为 111, 112, 113, 114 号点，故分别选取这 4 个点作为终点，由于攀爬者的体型并未规定，故本文分别选取 70, 80, 90, 100 作为攀爬者每次上升的最大高度，并以此为参数建立对应的网络图。

1.2.3 最短路模型求解

本文采用 Dijkstra 算法求解该模型，Dijkstra 算法基于贪心的思想，通过保留目前为止所找到的每个顶点 $v \in V$ 从 s 到 t 的最短路径来运行，初始时，原点 s 的路径权重被赋为 0（即原点到原点的距离为 0），同时把所有其他顶点的路径长度设为无穷大，即表示不知道任何通向这些顶点的路径，当算法结束 $dist[v]$ 中存储的便是从 s 到 t 的最短路径，如果路径不存在，则为 $dist[v] = inf$ 。

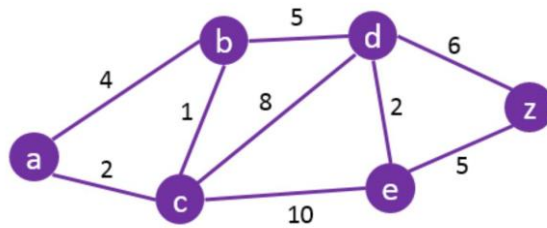


图 1.5 Dijkstra 算法示意图

松弛操作是 Dijkstra 算法的基础操作，如果存在一条从 u 到 v 的边，那么从 s 到 v 的一条新路径时将边 $weight(u, v) \in E$ 添加到从 s 到 u 的路径尾部来拓展一条从 s 到 v 的路径，这条路径的长度是 $dist[u] + weight(u, v)$ ，如果这个值比目前已知的 $d[v]$ 的值都要小，那么可以用这个值来替代当前 $dist[v]$ 的值，松弛边的操作一直执行到所有的 $dist[v]$ 都代表从 s 到 v 的最短路径的长度值。

其伪代码为：

Function Dijkstra(G, w, s)

INITIALIZE-SINGLE-SOURCE(G, s)//将原点以外的顶点的 $dist[v]$ 置为无穷大

$dist[s] = 0$ //将原点到原点的距离设置为 0

$S \leftarrow queue$ // Q 是顶点 V 的一个优先队列

$Q \leftarrow s$ //以顶点的最短路径估计排序

While($Q \in queue$)

do $u \leftarrow EXTRACT - MIN(Q)$ //选取 u 为 Q 中最短路径估计最小顶点

$S \leftarrow S \cup u$

for each vertex $v \in Adj[u]$

do RELAX(u, v, w)//松弛成功的节点会被加入到队列中

1.2.4 时间复杂度分析与优化

将图中边数用 $|E|$ 表示，顶点数用 $|V|$ 表示，对于任何基于顶点集 Q 的实现，算法的运行时间是 $O(|E| \cdot dk_Q + |V| \cdot em_Q)$ ，其中 dk_Q 和 em_Q 分别表示完成键的降序排列时间和从 Q 中提取最小键值的时间。

对于没有任何优化的戴克斯特拉算法，实际上等价于每次遍历了整个图的所有结点来找到 Q 中满足条件的元素（即寻找最小的顶点是 $O(|V|)$ 的，此外实际上还需要遍历所有的边一遍，因此算法复杂度为 $O(|V|^2 + |E|)$ ）

此外，对于边数 $|E|$ ，如果少于 $|V|^2$ ，则称该图为稀疏图，那么可用邻接表对图进行存储，不仅节省空间，而且能更快地访问节点元素；反之则称为邻接矩阵。

对图 1.4 分别统计，可得到下表，由表中，可判断该岩石分布图为稀疏图，故使用邻接表来提高节点访问效率并节省内存。

表 1.2 不同攀爬最大高度时的点边数统计结果

每次攀爬的最大高度	顶点数	边数
70	114	113
80	114	160
90	114	225
100	114	280

1.2.5 模型求解

综上所述，首先根据 OpenCV 识别出岩石轮廓的中心点集合，并根据每次向上攀爬的最大高度，划分出 4 种不同的网络图，通过权值设置得到了边的集合，而后用邻接表建图，并分析了起点终点归属，再代入 Dijkstra 算法进行求解，最终得了 $dist$ 数组，即起点 s 距离 t 的距离为 $dist[t]$ ，得到以下表格。

表 1.3 问题一结果图

每次攀爬最大高度/编号	111	112	113	114
70	<i>inf</i>	<i>inf</i>	<i>inf</i>	<i>inf</i>
80	1337.43	<i>inf</i>	1351.51	1427.8
90	1263.63	<i>inf</i>	1274.58	1327.61
100	1205.84	1254.05	1216.8	1277.48

可以发现，当攀爬高度为 70 时，均无法到达终点，并且选择攀爬终点为 111 号点的距离始终小于其他点，故这里选择以 111 号点为终点，每次攀爬最大高度设为 100，则合理的攀爬路线为：

1 → 7 → 15 → 24 → 29 → 34 → 40 → 49 → 57 → 62 → 69 → 78 → 88
→ 91 → 100 → 108 → 111

其完整路线图在岩石轮廓图如下图所示

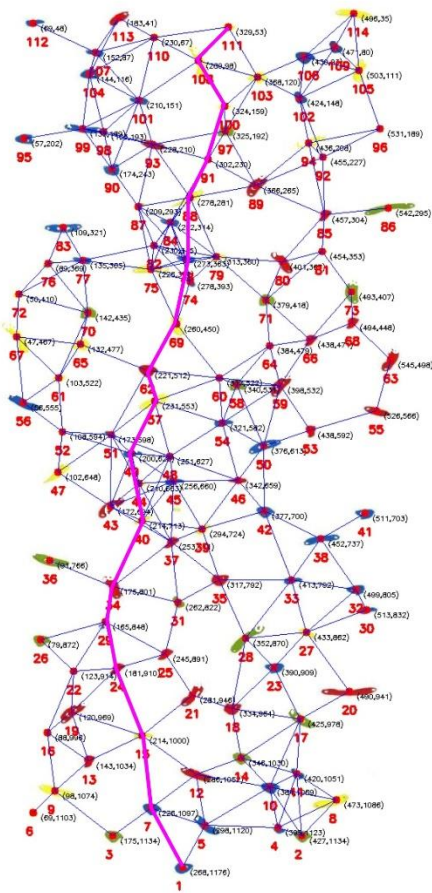


图 1.6 当每次跨越高度最大为 100 的最短路径(粉色)