北京林业大学

2019 学年—2020 学年第 2 学期计算机算法设计与实践实验报告书

专业: 计算机科学与技术(创新实验班) 班级: 计创 18

姓 名: 连月菡 学 号: 181002222

实验地点: 家 任课教师: 王春玲

实验题目: _实验 5 电路布线问题

实验环境: Visual Studio 2019 Community

一、实验目的

- (1) 进一步掌握分支限界法的设计思想,掌握限界函数的设计技巧;
- (2) 考察分支限界法求解问题的有效程度,并与回溯法进行对比;
- (3) 理解这样一个观点: 好的限界函数不仅计算简单,还要保证最优解在搜索空间中,更重要的是能在搜索的早期对超出目标函数界的结点进行丢弃,减少搜索空间,从而尽快找到问题的最优解。

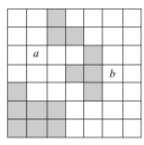
二、实验内容

印刷电路板将布线区域划分成*n×n*个方格。精确的电路布线问题要求确定 连接方格*a*到方格*b*的最短布线方案。在布线时,电路只能沿着直线或直角布线, 也就是不允许线路交叉。

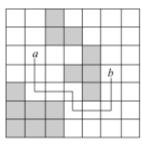
三、实验步骤

(1) 对电路布线问题建立合理的模型,通过实验确定一个合理的限界函数;

图 1 所示是一块准备布线的电路板。在布线时,电路只能沿直线或直角布线。为了避免线路相交,已布线的方格做了封锁标记(图中用阴影表示),其他线路不允许穿过被封锁的方格。



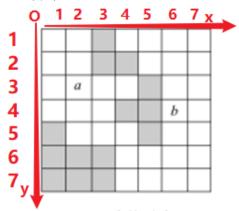
(a) 布线区域



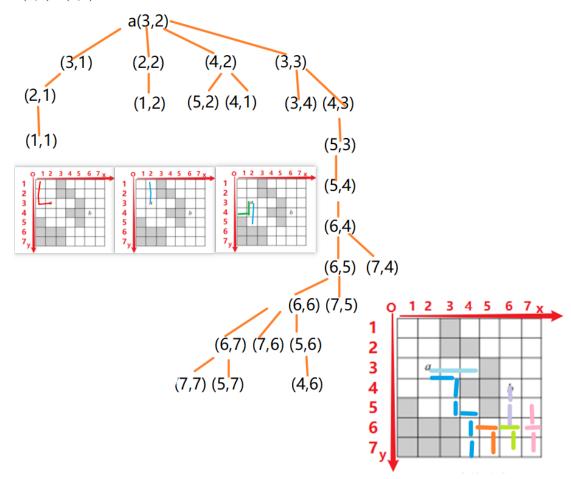
(b) 最短布线路径

图 1 印刷电路板及其最短布线路径

通过观察, 当端点没有可以移动的空间,且不能到达 b 的情况下,说明到达边界了。



例如,在该电路板中,以左上角尖端为原点,每个格子依次编上坐标。a(3,2) b(4,6)



(2) 设计算法实现电路布线问题;

用分支限界法求解电路布线问题,从起始方格 a 开始作为根结点,与起始位置 a 相邻且可达的方格成为可行结点,连同从起始方格到这个方格的距离 1 加入待处理结点表 PT 中(可用队列存储表 PT)。然后,从表 PT 中取出队首结点成为下一个扩展结点,将与当前扩展结点相

邻且可达的方格连同从起始方格到这个方格的距离 2 加入表 PT 中。 重复上述过程,直到达到目标方格 b 或表 PT 为空。

算法步骤

- 1. 如果扩展队列非空:
- 2. 取出队列中的首元素用以扩展,若该点是终点,则返回其步长
- 3. 若不是终点,则分别依次向上右下左四个方向扩展
- 4. 如果扩展后的点的横纵坐标没有超过方格的边框,并且该点没有被封锁,那么标记这个点被访问过了,加入队列,否则搜索下一个方向。
- 5.重复 2-4 步骤,一直到队列变空或返回步长

时间复杂度为 O(n*n)

伪代码:

```
1. int solve() {
                 //队列式分支限界法进行搜索
      while !q.empty
                                  //如果队列非空
3.
          u = q.front;
                                      //将队列中的首元素取出用以扩展
          q.pop;
                                         //弹出队列首元素
5.
          if u.x == b && u.y == bb
             return u.step;
                                        //已经是终点了
          for i=1:4 //朝着 4 个方向进行扩展
7.
             v.x = u.x + dir[i][0]; //dir 数组表示是上,右,下,左
9.
             v.y = u.y + dir[i][1];
10.
             if 超出 n*n 方格的边框
11.
                continue:
                                   //不符合
             if 该方格被封锁
                                   //如果这个方格已经被封锁了
12.
13.
                continue:
                                   //不符合
                                   //符合,步长+1
14.
             v.step = u.step + 1;
                                      //标记这个方格的位置被访问过了
15.
             vis[v.x][v.y] = 1;
16.
             q.push(v);
                                     //放到队列里,下次用以扩展
17.
      return -1;//无解
18.}
```

C++代码

```
⊟#include<stdio.h>
 #include<string.h>
 #include < algorithm >
#include<queue>
 using namespace std;
🖂 struct Point { //结构体表示方格的三个参数
  int x, y, step;//x, y轴坐标, 行经的步长
 queue < Point > q;
                                 //用以存放扩展节点的队列
 int vis[101][101];
 int dir[4][2] = { 0 , 1 , 1 , 0 , 0 , -1 , -1 , 0 };//表示行走方向
 int n, k, a, aa, b, bb;
                                 //方格边长 封锁方格数 输入起点和终点x,y坐标
口int solve() { //队列式分支限界法进行搜索
  Point u, v; //当前用以扩展的点
while (!q.empty()) {
                           //如果队列非空
                           //将队列中的首元素取出用以扩展
     u = q.front();
                           //弹出队列首元素
     q.pop();
     if (u.x == b && u.y == bb)
                           //已经是终点了
       return u.step;
     for (size_t i = 0; i < 4; i++) { //朝着4 个方向进行扩展
       int xx = u.x + dir[i][0]; //依次是上,右,下,左
       int yy = u.y + dir[i][1];
       if (xx <= 0 || xx > n || yy <= 0 || yy > n) //如果超出n*n方格的边框,则越界
         continue;
                                      //不符合
       if (vis[xx][yy])
                                      //如果这个方格已经被封锁了
         continue;
                                      //不符合
       v.step = u.step + 1;
                                      //符合,步长+1
                                      //当前扩展到的坐标就是下一步的横纵坐标
       v.x = xx
       v.y = yy;
                                      //标记这个方格的位置被访问过了
       vis[xx][yy] = 1;
       q.push(v);
                                      //放到队列里,下次用以扩展
   return -1;//无解
□int main() {
                                  //x y轴坐标
   int x, y;
   while (scanf("%d%d", &n, &k)!= EOF) {//输入方格边长和封锁方格数
                                  //访问数组重置
     memset(vis, 0, sizeof(vis));
     while (!q.empty())
                                  //则队列清空
       q.pop();
                                  //输入封锁的方格的横纵坐标
     while (k--) {
       scanf("%d%d", &x, &y);
                                  //封锁的方格相当于访问过
       vis[x][y] = 1;
                                  //初始化访问数组, 1表示已经访问过
     scanf("%d%d%d%d", &a, &aa, &b, &bb);//输入起点和终点坐标
     Point u;
     u.x = a, u.y = aa, u.step = 1;
                                      //初始化起点
                                     //将起点放入队列中
     q.push(u);
     int ans = solve();
                                     //调用函数,寻找最少的方格数
     printf("%d\n", ans);
                                      //輸出答案
```

(3) 设计测试数据,统计搜索空间的结点数。

```
Input:
      7 14
      1 3
      2 3
      2 4
     3 5
     4 4
     4 5
      5 1
     5 5
     6 1
     6 2
     6 3
      7 1
      7 2
     7 3
      3 2 4 6
Output:
```

10

四、 实验心得

通过对搜寻可能路径的算法改进,实现能够同时输出多条可能路径的功能。而最优路径也有可能有多条,因此可以改进搜索最优路径的算法,使 其能够输出全部的最优路径。可以考虑加入多重标记的法实现。