计算机学院实验报告

实验题目:实验二:多边形的扫描转换与填充 学号: 202000120101

日期: 2022.9.27 班级: 20.2 姓名: 尹国泰

Email: 1018693208@qq.com

实验目的:

了解多边形的表示方式,区域填充基本原理,掌握多边形的扫描转换算法,实现 x 扫描线填充(使用活性边表结构)

实验环境介绍:

操作系统: Window10

编译器环境: MinGW, VSCode

OpenGL 环境: freeglut

解决问题的主要思路:

- 1. 实现边表结构,并初始化新边表NET和活性边表AET
- 2. 通过使用数组存储顶点的方式来存储多边形
- 3. 根据多边形创建新边表NET
- 4. 借助NET和AET实现x扫描线填充算法

实验步骤:

1. NET和AET结构的设计以及初始化

```
typedef struct ET{
    float x;
    float dx;
    float ymax;
    ET* next;
}AET,NET;//活性边表,新边表
AET* headAET;
NET* headNET[h+5];
//初始化活性边表和新边表
headAET=new AET;
headAET->next=NULL;
headNET[h+5];
for(int i=ymin;i<=ymax;i++){
    headNET[i] = new NET;
    headNET[i]->next = NULL;
}
```

2. 多边形的存储方式,多边形顶点确定方式

```
struct point{
   int x, y;
   point(){}
   point(int _x, int _y)
       :x(x), y(y) {}
};
vector<point> vertex;//多边形顶点集合
void mymouse(int button, int state, int x, int y){
   if (button == GLUT LEFT BUTTON && state == GLUT DOWN){
       if(!newgl){
           glClear(GL_COLOR_BUFFER_BIT);
           newgl=1;
       }
       drawbigpixelf(x, h - y);
       point p(x, h - y);
       vertex.push_back(p);
   }//左键确定多边形的顶点
   if (button == GLUT_RIGHT_BUTTON && state == GLUT_DOWN){
       PolyScan();
       glFlush();
       clear();
   }//右键填充
   if (button == GLUT_MIDDLE_BUTTON && state == GLUT_DOWN){
       glClear(GL_COLOR_BUFFER_BIT);
       glFlush();
       clear();
   }//中键清空
```

确定使用的数据结构后,下面进行算法的实现

3. 首先确定扫描线范围,根据多边形顶点数组创建NET

```
//确定扫描线最低和最高值
int ymin=h,ymax=0;
for(auto i:vertex) ymin=min(ymin,i.y),ymax=max(ymax,i.y);

//建立新边表 NET
for(int j=0;j<vertex.size();j++){//遍历多边形项点(按顺序)
    int pre=(j-1+vertex.size())%vertex.size();//前一个点在 vertex
中的下标
    int aft=(j+1)%vertex.size();//后一个点在 vertex 中的下标
    if (vertex[pre].y > vertex[j].y){
        //与前一个点构成的边是一条新的边
        NET* cur=new NET;
```

```
cur->x = vertex[j].x;
       cur->ymax = vertex[pre].y;
       float DX = vertex[pre].x-vertex[j].x;
       float DY = vertex[pre].y-vertex[j].y;
       cur->dx = DX/DY;
       cur->next = headNET[vertex[j].y]->next;
       headNET[vertex[j].y]->next = cur;
   }
   if (vertex[aft].y > vertex[j].y){
       //与后一个点构成的边是一条新的边
       NET* cur = new NET;
       cur->x = vertex[j].x;
       cur->ymax = vertex[aft].y;
       float DX = vertex[aft].x-vertex[j].x;
       float DY = vertex[aft].y-vertex[j].y;
       cur->dx = DX/DY;
       cur->next = headNET[vertex[j].y]->next;
       headNET[vertex[j].y]->next = cur;
   }
}
```

4. 根据前面创建的NET中的数据,使用AET实现x扫描线填充

算法分析: 依次从低到高遍历每条扫描线,对于每一条扫描线,依次完成以 下四步操作

- (1) 删除AET中到达ymax的边
- (2) 将NET中在y=i这一扫描线新的边用插入排序加入到AET中
- (3)以AET中的点两两配对的形式来进行填充
- (4) 更新AET中边的x 值

```
//通过活性边表 AET 来进行区域填充
for(int i=ymin;i<=ymax;i++){
    NET *curNET;
    AET *curAET,*preAET;
    //删除 AET 中到达 ymax 的边
    preAET=headAET;
    curAET=headAET->next;
    while (curAET){
        if (curAET->ymax == i){
            preAET->next = curAET->next;
            delete curAET;
            curAET = preAET->next;
        } else{
            preAET = preAET->next;
            curAET = curAET->next;
        }
```

```
}
       //将 NET 中在 y=i 这一扫描线新的边用插入排序加入到 AET 中
       curNET=headNET[i]->next;
       while(curNET){
           curAET= headAET;
           while (curAET->next != NULL && curNET->x >
curAET->next->x)
               curAET = curAET->next;
           if(curAET->next != NULL && curNET->x == curAET->next->x
             &&curNET->dx > curAET->next->dx)
               curAET = curAET->next;
           AET *tmp=new AET;
           tmp->dx=curNET->dx;
           tmp->ymax=curNET->ymax;
           tmp->x=curNET->x;
           tmp->next=curAET->next;
           curAET->next=tmp;
           curNET = curNET->next;
       }
       //以 AET 中的点两两配对的形式来进行填充
       curAET=headAET->next;
       while (curAET!= NULL && curAET->next != NULL){
           for (float j = curAET->x; j < curAET->next->x; j++){
               drawpixelf(j,i);
           curAET=curAET->next->next;
       }
       //更新 AET 中边的 x 值
       curAET=headAET->next;
       while(curAET){
           curAET->x+=curAET->dx;
           curAET=curAET->next;
       }
       glFlush();
```

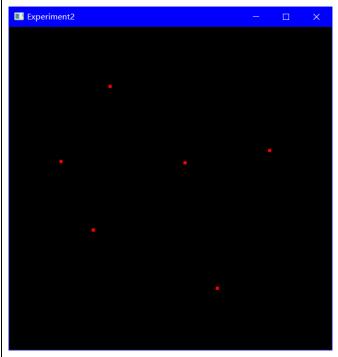
5. 边表以及多边形顶点的清空操作

```
void clearET(ET* cur){
   while(cur!=NULL){
     ET* nxt=cur->next;
     delete cur;
     cur=nxt;
   }
}
```

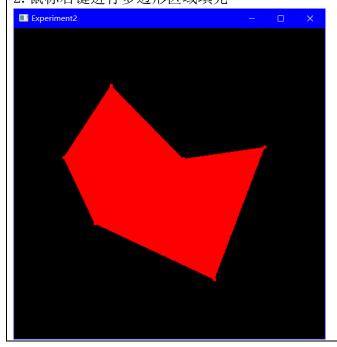
```
void clear(){
    newgl=0;
    vertex.clear();
    clearET(headAET);
    headAET=NULL;
    for(int i=0;i<=h;i++) clearET(headNET[i]),headNET[i]=NULL;
}</pre>
```

实验结果展示及分析:

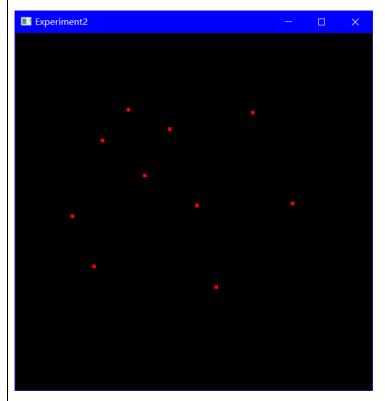
1. 鼠标左键按顺序确定多边形顶点



2. 鼠标右键进行多边形区域填充



3. 完成一次绘图后,再单击鼠标左键会将上次绘图和选点清空并重新选点,也可以使用鼠标中键只进行清空操作



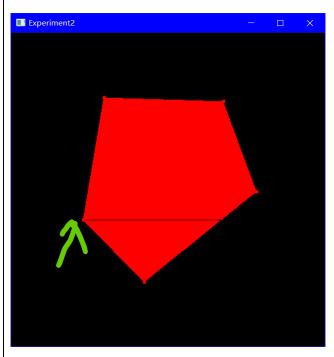
4. 重新选点后右键填充



经过多次测试, 多边形能够正常进行区域填充

实验中存在的问题及解决:

在最初的测试中发现会出现如下这种缺失一行的情况



进行观察,发现缺失的情况是在一条新的多边形边出现时发生的,分析代码,发现x扫描线算法是按照以下顺序执行的

- (1) 将NET中在y=i这一扫描线新的边用插入排序加入到AET中
- (2) 以AET中的点两两配对的形式来进行填充
- (3) 删除AET中到达ymax的边
- (4) 更新AET中边的x 值

这样在一条新的边从NET加入AET时,填充之前并没有删除AET中到达ymax的边,导致新边的ymin和旧边的ymax同时存在,图中绿色箭头所指的顶点算做2个端点(本应算1个端点),那么在这一条扫描线上有3个端点,第3个端点没有与之匹配的端点,出现填充缺失。

将 x 扫描线算法执行顺序改为下面这样, 先删除 AET 中到达 ymax 的边

- (1) 删除AET中到达ymax的边
- (2) 将NET中在v=i这一扫描线新的边用插入排序加入到AET中
- (3)以AET中的点两两配对的形式来进行填充
- (4) 更新AET中边的x 值

如此可以保证在填充时像绿色箭头处的这种非极值顶点只计算 1 次,修改后不再出现缺失