

《计算机图形学》3 月报告

学号：171860578，姓名：张梓悦，2846728884@qq.com

2020 年 3 月 30 日

1 综述

已于 3 月完成所有的核心算法模块以及 CLI 程序。预计 4 月份可以将 gui 部分完成，5 月份能够拓展 gui 界面，使得该界面更加美观

2 算法介绍

2.1 直线算法

2.1.1 DDA 算法

算法原理：

考虑 $y = kx + b$, $0 < k < 1$ 时, x 每增加 1, y 增加 k , 可令 $\Delta x = 1, \Delta y = k$ 。则可以从 x 的起始点 x_0 每次增加 Δx 直到 x_1 , 同时每次对 y 也增加 Δy , 对于小数情况进行四舍五入即可, 最终能够得到直线 $y = kx + b$ 。

算法实现：

```
if(abs(x1-x0)>=abs(y1-y0)):
    length=abs(x1-x0)
else:
    length=abs(y1-y0)
if (length==0):
    result.append((x0,y0))
    return result
dx=(float)(x1-x0)/length
dy=(float)(y1-y0)/length
i=1
x=x0
y=y0
while(i<=length):
    result.append((int(x+0.5),int(y+0.5)))
    x=x+dx
    y=y+dy
    i+=1
```

算法效果：图 1

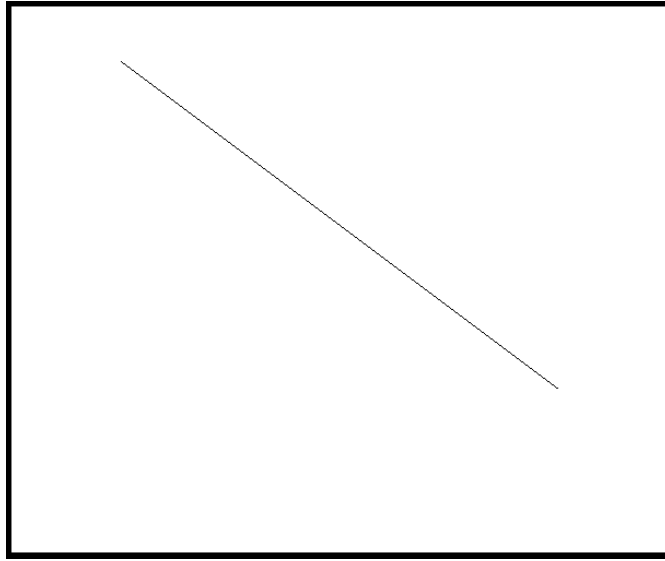


图 1: DDA 算法

2.1.2 Bresenham 算法

算法原理:

该算法避免了浮点运算，相当于 DDA 算法的一种改进算法。

当 x 方向是每一步的移动方向时（斜率小于 1），以每一小格的中点为界，如果当前的 y_i 在中点下方，则 y 取 y_i ；如果当前的 y_i 在中点上方，则 y 取 $y_i + 1$ 。这样我们只需仅维护一个判别变量 p 即可。如果 p 大于等于 0 则下一个 y 的值 $+1$ ，同时 p 加上 $2*dy-2*dx$ 。如果 p 小于 0 则下一个 y 的值不变，同时 p 加上 $2*dy$ 。

算法实现:

```
dx=abs(x1-x0)
dy=abs(y1-y0)
if(dx==0 and dy==0):
    result.append((x0,y0))
    return result
gradient_flag=0
if(dx<dy):
    gradient_flag=1
if(gradient_flag==1):
    x0,y0=y0,x0
    x1,y1=y1,x1
    dx,dy=dy,dx
xx=1
if(x1-x0<0):
    xx=-1
yy=1
if(y1-y0<0):
    yy=-1
p=2*dy-dx
x=x0
y=y0
result.append((x,y))
while(x!=x1):
```

```

if(p>=0):
    p+=2*dy-2*dx
    y+=yy
else:
    p+=2*dy
    x+=xx
if(gradient_flag):
    result.append((y,x))
else:
    result.append((x,y))

```

算法效果：图 2

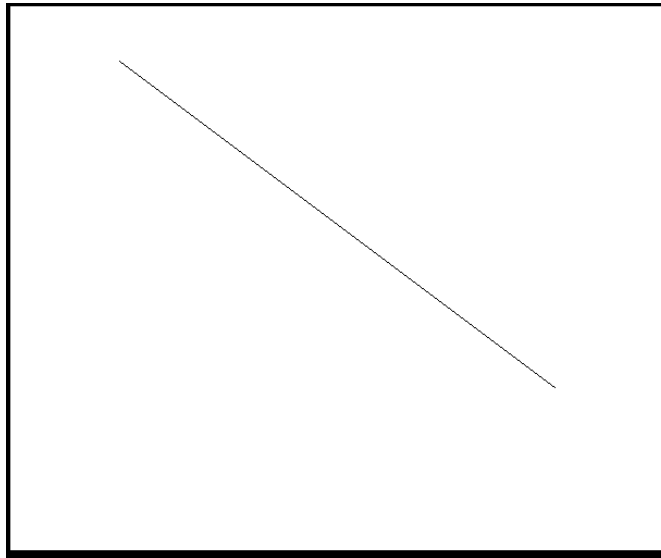


图 2: Bresenham 算法

2.2 椭圆算法（中点圆生成算法）

算法原理：

类似于 Bresenham 直线算法的思想，利用判别式选择像素，只需要做简单的整数运算。即根据判别式是否大于 0，来选择下一个 y 的值是不变还是减去 1，同时根据条件修改判别式的值。同时可以利用对称性，只需遍历椭圆的四分之一即右上方部分就能画出整个椭圆。

算法实现：

```

x0, y0 = p_list[0]
x1, y1 = p_list[1]
result = []
xx=int((x0+x1)/2)
yy=int((y0+y1)/2)
a=int((abs(x1-x0))/2)
b=int((abs(y1-y0))/2)
p=float(b**2+a**2*(0.25-b))
x=0
y=b
result.append((xx+x,yy+y))

```

```

result.append((xx-x,yy+y))
result.append((xx+x,yy-y))
result.append((xx-x,yy-y))
while(b**2*x<a**2*y):
    if(p<0):
        p+=float(b**2*(2*x+3))
    else:
        p+=float(b**2*(2*x+3)-a**2*(2*y-2))
        y-=1
    x+=1
    result.append((xx+x,yy+y))
    result.append((xx-x,yy+y))
    result.append((xx+x,yy-y))
    result.append((xx-x,yy-y))
p=float((b*(x+0.5))**2+(a*(y-1))**2-(a*b)**2)
while(y>0):
    if(p<0):
        p+=float(b**2*(2*x+2)+a**2*(-2*y+3))
        x+=1
    else:
        p+=float(a**2*(-2*y+3))
        y-=1
    result.append((xx+x,yy+y))
    result.append((xx-x,yy+y))
    result.append((xx+x,yy-y))
    result.append((xx-x,yy-y))
return result

```

算法效果：图 3

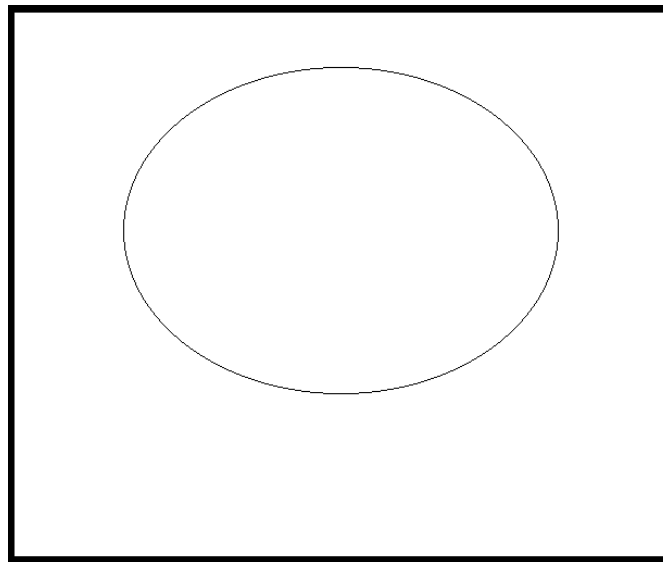


图 3: 中点圆生成算法

2.3 曲线算法

2.3.1 Bezier 算法

算法原理：

把 t 从 0 到 1 的移动过程中，在各个控制点连线的相应位置取点，并对相邻两条线上的点再次连线，重复以该过程使得没有可连接的两个点，即得到终的一个点。因此 t 从 0 到 1 的移动过程中计算出来的点的集合将构成目标曲线。

算法实现：

```
def Bezier_point(n, t, control_point):
    while(n!=1):
        for i in range(0, n-1):
            x0,y0=control_point[i]
            x1,y1=control_point[i+1]
            x=float(x0*(1-t))+float(x1*t)
            y=float(y0*(1-t))+float(y1*t)
            control_point[i]=x,y
        n-=1
    return control_point[0]

m=76800
for i in range(0, m):
    control_point=p_list
    t = float(i/m)
    x,y=Bezier_point(len(p_list), t, control_point)
    result.append((int(x+0.5),int(y+0.5)))
```

算法效果：图 4

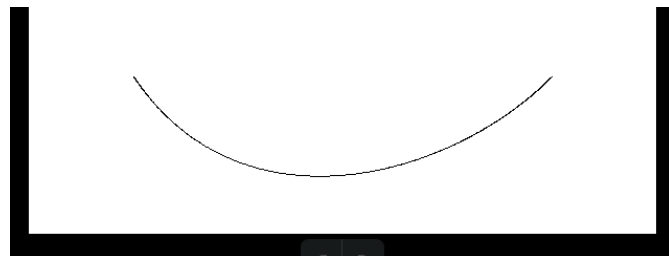


图 4: 中点圆生成算法

2.3.2 B-spline 算法

算法原理：

四个平面离散点可确定一条三次 B 样条曲线，可以先计算出三次 B 样条曲线的参数表达式，再由该参数表达式计算曲线上的每一个点即可。

算法实现：

```
n=len(p_list)
if(n<4):
    print('请至少输入4个点')
for i in range(0, n-3):
```

```

x0,y0 = p_list[i]
x1,y1 = p_list[i+1]
x2,y2 = p_list[i+2]
x3,y3 = p_list[i+3]
p0 = float(-x0/6+x1/2-x2/2+x3/6)
p1 = float(x0/2-x1+x2/2)
p2 = float(-x0/2+x2/2)
p3 = float(x0/6+2*x1/3+x2/6)
q0 = float(-y0/6+y1/2-y2/2+y3/6)
q1 = float(y0/2-y1+y2/2)
q2 = float(-y0/2+y2/2)
q3 = float(y0/6+2*y1/3+y2/6)
m=50000
for i in range(0, m):
    t = float(i/m)
    x = p0*t**3+p1*t**2+p2*t+p3
    y = q0*t**3+q1*t**2+q2*t+q3
    result.append((int(x+0.5),int(y+0.5)))

```

算法效果：图 5

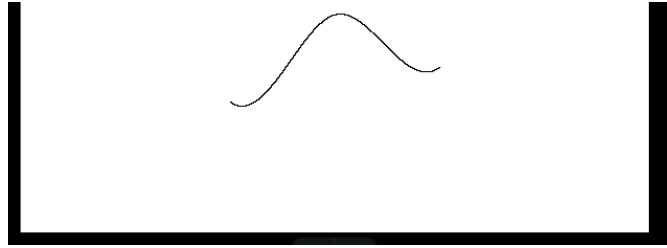


图 5: 中点圆生成算法

2.4 平移算法

算法原理：

不妨设 dx 为水平方向平移量， dy 为垂直方向平移量。

x,y 为原始坐标， x',y' 为平移后坐标，则：

$$\begin{cases} x' = x + dx \\ y' = y + dy \end{cases} \quad (1)$$

算法实现：

```

result = []
for x, y in p_list:
    result.append((x+dx,y+dy))
return result

```

2.5 旋转算法

算法原理：

不妨设 x_r, y_r 为旋转中心点坐标， θ 为顺时针旋转角度。

x, y 为原始坐标, x', y' 为旋转后坐标, 则:

$$\begin{cases} x' = x_r + (x - x_r) \cos \theta - (y - y_r) \sin \theta \\ y' = y_r + (x - x_r) \sin \theta + (y - y_r) \cos \theta \end{cases} \quad (2)$$

算法实现:

```
angel=float(r*math.pi/180)
cos=math.cos(angel)
sin=math.sin(angel)
result = []
for x0, y0 in p_list:
    x1=int(float(x)+float((x0-x)*cos)-float((y0-y)*sin)+0.5)
    y1=int(float(y)+float((x0-x)*sin)+float((y0-y)*cos)+0.5)
    result.append((x1,y1))
return result
```

2.6 缩放算法

算法原理:

不妨设 x_f, y_f 为缩放中心点坐标, s 为缩放倍数。

x, y 为原始坐标, x', y' 为缩放后坐标, 则:

$$\begin{cases} x' = x \cdot s + x_f \cdot (1 - s) \\ y' = y \cdot s + y_f \cdot (1 - s) \end{cases} \quad (3)$$

算法实现:

```
result = []
for x0, y0 in p_list:
    x1=int(float(x0*s)+float(x*(1-s))+0.5)
    y1=int(float(y0*s)+float(y*(1-s))+0.5)
    result.append((x1,y1))
return result
```

2.7 线段裁剪算法

2.7.1 Cohen-Sutherland 算法

算法原理:

先将平面由裁剪框分成 9 个部分, 对于任一端点 (x, y) , 根据其坐标所在的区域, 赋予一个 4 位的二进制码, 判断图形元素是否落在裁剪窗口之内, 如果有一部分在窗口之外再通过求交运算找出其位于内部的部分。

- (1) 若 $x < x_{min}$, 对应 code+1
- (2) 若 $x > x_{max}$, 对应 code+2
- (3) 若 $y < y_{min}$, 对应 code+4

(4) 若 $y > y_{max}$, 对应 code+8

裁剪一条线段时, 先求出端点 a 和 b 的编码 code1 和 code2, 接下来进行如下算法:

- (1) 如果 code1 和 code2 按位或的结果为 0, 则说明 a 和 b 均在窗口内, 即线段完全位于窗口之内, 直接返回原来的端点值即可。
- (2) 如果 code1 和 code2 按位与的结果不等于 0。说明 a 和 b 同时在窗口的上、下、左或右方, 即线段完全位于窗口的外部, 返回空或者一对相同的端点即可。
- (3) 求出线段与窗口边界的交点, 并用该交点的坐标值替换端点的坐标值。即在该交点处将线段分为两部分。
- (4) 再次计算 code1 和 code2 的值, 如果 code1 和 code2 按位或的结果不为 0, 则裁剪失败, 返回空或者一对相同的端点。
- (5) 保存修改后的端点坐标
- (6) 算法结束。

算法实现:

```
x0,y0 = p_list[0]
x1,y1 = p_list[1]
code1=0
code2=0
if(x0<x_min):
    code1+=1
if(x0>x_max):
    code1+=2
if(y0<y_min):
    code1+=4
if(y0>y_max):
    code1+=8
if(x1<x_min):
    code2+=1
if(x1>x_max):
    code2+=2
if(y1<y_min):
    code2+=4
if(y1>y_max):
    code2+=8

if((code1|code2)==0):
    result=p_list
elif((code1&code2)!=0):
    result=[[0,0],[0,0]]
else:
    code=code1|code2
    if(code&1):
        yy=int(float((x_min-x1)*(y0-y1)/(x0-x1))+float(y1)+0.5)
        if(x0<x_min):
            x0=x_min
            y0=yy
        elif(x1<x_min):
```



```

        x1=x_min
        y1=yy
    if (code&2):
        yy=int(float((x_max-x1)*(y0-y1)/(x0-x1))+float(y1)+0.5)
        if (x0>x_max):
            x0=x_max
            y0=yy
        elif (x1>x_max):
            x1=x_max
            y1=yy
    if (code&4):
        xx=int(float((y_min-y1)*(x0-x1)/(y0-y1))+float(x1)+0.5)
        if (y0<y_min):
            x0=xx
            y0=y_min
        elif (y1<y_min):
            x1=xx
            y1=y_min
    if (code&8):
        xx=int(float((y_max-y1)*(x0-x1)/(y0-y1))+float(x1)+0.5)
        if (y0>y_max):
            x0=xx
            y0=y_max
        elif (y1>y_max):
            x1=xx
            y1=y_max
    code1=0
    code2=0
    if (x0<x_min):
        code1+=1
    if (x0>x_max):
        code1+=2
    if (y0<y_min):
        code1+=4
    if (y0>y_max):
        code1+=8
    if (x1<x_min):
        code2+=1
    if (x1>x_max):
        code2+=2
    if (y1<y_min):
        code2+=4
    if (y1>y_max):
        code2+=8
    if ((code1|code2)==0):
        result=[[x0,y0],[x1,y1]]
    else:
        result=[[0,0],[0,0]]

```

2.7.2 Liang-Barsky 算法

算法原理:

先计算 p 数组: $p=[x_0-x_1, x_1-x_0, y_0-y_1, y_1-y_0]$

再计算 q 数组: $q=[x_0-x_{min}, x_{max}-x_0, y_0-y_{min}, y_{max}-y_0]$

接下来可分情况讨论，考虑 p 和 q 数组中每一对 p 、 q ：

- (1) 若 $p = 0, q < 0$ ，表明直线与裁剪框平行，但是在裁剪框外面。因此需要直接舍弃该直线，即返回空或者一对相同的端点。
- (2) 若 $p = 0, q \geq 0$ ，表明直线与裁剪框平行，且其延长线必然经过裁剪框的内部，接下来需要计算该线是在框的内部、外部还是与其相交
- (3) 若 $p < 0$ ，表明直线从裁剪边界的外部延伸到内部
- (4) 若 $p > 0$ ，表明直线从裁剪边界的内部延伸到外部
- (5) 对于 (3) 和 (4) 的情况，找到直线与边界的交点，并计算出在该窗口内线段对应的参数 u_1 以及 u_2 。 u_1 由使直线是从外部延伸到窗口内部的边界决定。 u_2 由使直线是从内部延伸到窗口外部的边界决定。先计算 $r = q/p$ ，则 $u_1 = \max(r, 0)$ ， $u_2 = \min(r, 1)$ ，如果 $u_1 > u_2$ ，则这条直线完全在窗口外面，需要舍弃。否则，可根据 u_1 以及 u_2 这两个值，计算出裁剪后的线段的端点，最后返回这两个新端点即可。

算法实现：

```
x0,y0 = p_list[0]
x1,y1 = p_list[1]
p=[x0-x1,x1-x0,y0-y1,y1-y0]
q=[x0-x_min,x_max-x0,y0-y_min,y_max-y0]
u1=float(0)
u2=float(1)
flag=False
for i in range(0,4):
    if(p[i]==0 and q[i]<0):
        flag=True
    else:
        if(p[i]==0):
            continue
        r=float(q[i]/p[i])
        if(p[i]<0):
            u1=max(float(0),r)
        else:
            u2=min(float(1),r)
        if(u1>u2):
            flag=True
if(flag==False):
    xx0=int(x0+u1*(x1-x0)+0.5)
    yy0=int(y0+u1*(y1-y0)+0.5)
    xx1=int(x0+u2*(x1-x0)+0.5)
    yy1=int(y0+u2*(y1-y0)+0.5)
    result=[[xx0,yy0],[xx1,yy1]]
```

3 系统介绍

3.1 采用的系统框架

本系统采用了助教所提供的 `cg_cli.py` 框架，支持所有合法的指令：

重置画布 `resetCanvas width height`

保存画布 `saveCanvas name`

设置画笔颜色 `setColor R G B`

绘制线段 `drawLine id x0 y0 x1 y1 algorithm`

绘制多边形 `drawPolygon id x0 y0 x1 y1 x2 y2 ... algorithm`

绘制椭圆 `drawEllipse id x0 y0 x1 x1`

绘制曲线 `drawCurve id x0 y0 x1 y1 x2 y2 ... algorithm`

图元平移 `translate id dx dy`

图元旋转 `rotate id x y r`

图元缩放 `scale id x y s`

对线段裁剪 `clip id x0 y0 x1 y1 algorithm`

3.2 设计思路

3.2.1 指令识别

每次读取一整行指令，由 `split` 函数分解该行指令，通过每一条指令的第一个单词，区别每一条指令的操作。同时解析剩下的单词，构造出函数调用时的参数，从而正确执行出每条指令对应的操作。

3.2.2 信息存储

对于直线、曲线、多边形、椭圆，将其关键点信息存到以 `id` 为键值得 `hash` 表中，每当需要修改图像时即可通过 `hash` 表快速访问图像信息从而进行修改操作。绘制图像时可遍历 `hash` 表中的每一个图像，分别调用相应的绘制函数进行绘制即可。

4 总结

通过这次图形学大作业，不仅让我们实现了一个功能全面的绘图工具，更大大加深了我们对课内所学的图形学算法理解，使我们受益匪浅。

5 引用

[1] 孙正兴, 计算机图形学课程 PPT, 2020