Homework 9 - Bezier Curve

Basic:

- 1. 用户能通过左键点击添加 Bezier 曲线的控制点,右键点击则对当前添加的最后一个控制点进行消除
- 2. 工具根据鼠标绘制的控制点实时更新 Bezier 曲线。

Hint: 大家可查询捕捉 mouse 移动和点击的函数方法

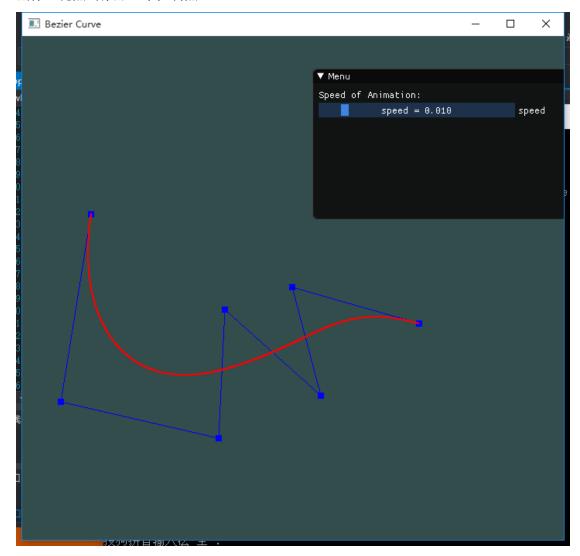
Bonus:

1. 可以动态地呈现 Bezier 曲线的生成过程。

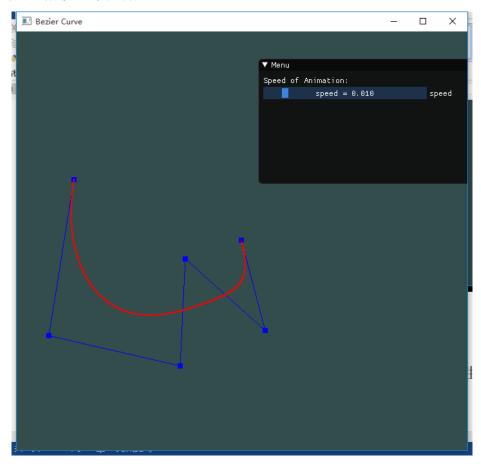
实现效果:

(展示结果见<u>演示视频.mp4</u>)

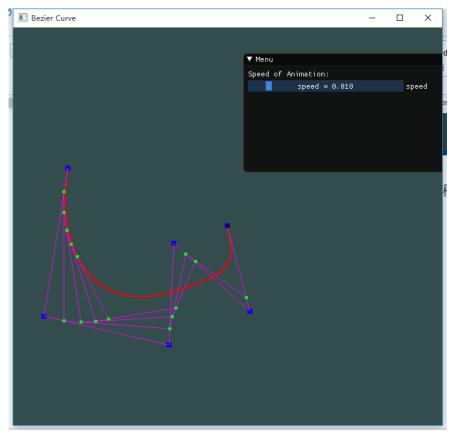
鼠标左键点击添加7个控制点:



鼠标右键点击减少一个控制点:



按下回车键 (Enter), 进行动态地呈现 Bezier 曲线的生成过程。



实现过程:

使用一个全局变量 control_points 来记录控制点,用全局变量 is_running 来标记是 否进行动态生成演示:

```
||//一些全局变量|
| bool is_running = false;
| vector<glm::vec2> control_points; //控制点
```

设置鼠标输入回调函数 mouseCallback,捕获鼠标事件。鼠标左键点击,捕获当前点击位置,将坐标转化后,记录在 control_points 中;鼠标右键点击,去掉最新增加的一个控制点。此外,为了防止动态生成演示过程中增加点或减少点,动态演示过程中阻塞鼠标点击事件。

处理键盘输入,当输入回车键(Enter)时,设置 is_running 为 True,表示开始动态演示。

Bezier 曲线确定:

曲线的参数方程如下:

$$Q(t) = \sum_{i=0}^{n} P_{i}B_{i,n}(t), \quad t \in [0,1]$$

其中, B_{i.n}(t)的多项式如下:

$$B_{i,n}(t) = \frac{n!}{i!(n-i)!} t^i (1-t)^{n-i}, i=0, 1...n$$

可以看出, $B_{i,n}(t)$ 实际上有两部分组成,第一部分为 $\binom{n}{i}$,即二项式系数组合,第二部分为 $t^i(1-t)^{n-i}$ 。在此,不妨先计算第一部分:

```
//计算二项式系数
Dint biCoe(int n, int m) {
    if (m << 1 > n) m = n - m;
    if (m == 0) {
        it return 1;
        }
        int coe = n;
        for (int i = 1; i < m; i++) {
              coe *= (n - i);
              coe /= (i + 1);
        }
        return coe;
}
```

对于第二部分 $t^i(1-t)^{n-i}$,也可以看成两个部分,第一部分(α_1)为 t,第二部分(α_2)为 $(1-t)^n$,则对于 i 从 0 递增到 n, t^i 可通过 $\alpha_1=\alpha_1*t$ 实现, $(1-t)^{n-i}$ 可通过 $\alpha_2=\frac{\alpha_2}{1-t}$ 实现。

```
// 计算Q(t) = P * B(t)

□glm::vec2 bezier(double t) {
    int order = control_points.size() - 1;

    double alpha_1 = 1;
    double alpha_2 = glm::pow(1 - t, order);

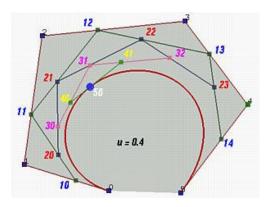
    double x = 0;
    double y = 0;
    for (int i = 0; i <= order; i++) {
        x += biCoe(order, i) * alpha_1 * alpha_2 * control_points[i].x;
        y += biCoe(order, i) * alpha_1 * alpha_2 * control_points[i].y;
        alpha_1 * = t;
        alpha_2 /= (1 - t);
    }
    return glm::vec2(x, y);
```

对于 Bonus 部分,可使用 De Casteljau 算法实现参考博客:



De Castel jau 算法的基本观点是选择在 AB 中的一个点 C, C 将 AB 分为 u: 1-u (A 到 C 的 距离与 AB 之间的距离之比是 u),从 A 到 B 的向量是 B-A。因为 u 是在 0 和 1 之间的比率,点 C 位于 u (B-A)。将 A 的位置加以考虑,点 C 为 A+u (B-A)=(1-u) A+uB。因此,对于给定的 u,(1-u) A+uB 是在 A 和 B 之间的点 C,将 AB 分为 u: 1-u 的两段。

De Castel jau 算法的想法如下: 假设我们想要找到 C(u), u 在 [0,1] 中。由第一个多段线 00-01-02-03...-0n 开始,利用上面的法则找到在线段上的点 1i, 1i 在 0i 到 0(i+1) 的 连线上并且将这段线分为 u:1-u 的两部分。依次地,我们可以得到 n 个点 10, 11, 12, \dots , 1 (n-1),他们定义了一个新的多段线(polyline),一共有 n-1 段



在上图中, $u \neq 0.4$, $10 \neq 0.0$ 和 01 的线段 (leg), $11 \neq 0.0$ 和 02 的线段,...,并且 $14 \neq 0.0$ 的线段,所有的新点都由蓝色的表示。

新点由 1i 进行标记,再次利用上面的规则我们可以得到第二个多段线,具有 n-1 个点(20, 21, . . . , 2(n-2))和 n-2 条边。从这个多段线开始,进行第三次,得到新的多段线,由 n-2 个点 30, 31, . . . , 3(n-3)和 n-3 条边组成。重复这个过程 n 次得到一个点 n0, Castel jau 已经证明在曲线上的点 C(u) 对应 u

以上图举例,20 是在 10 和 11 上将这段线分为 u:1-u 的点,类似地选取 21 在 11 和 12 上,22 在 12 和 13 上,23 在 13 和 14 上. 第三个多段线是 20, 21, 22, 23. 第三个多段线有四个点和三条边。继续做得到 30, 31, 32 组成的多段线,这是第四个多段线。继续得到有 40 和 41 组成的线段,再做一次得到 50,为点 C(0.4)。

在本次实现过程中,使用循环来实现上述的递归过程:

```
vector<float> renderTempPoints;
vector<glm::vec2> tempPoints(control_points);
while (tempPoints.size() > 1) {
vector<glm::vec2> next; //记录下一轮递归用到的点
    for (int i = 1; i < tempPoints.size(); ++i) {</pre>
         float tempLine[]{
             tempPoints[i - 1].x, tempPoints[i - 1].y, 0.0f, 1.0f, 0.0f, 1.0f,
              tempPoints[i].x, tempPoints[i].y, 0.0f, 1.0f, 0.0f, 1.0f
         //画出辅助直线
         glBufferData(GL_ARRAY_BUFFER, 12 * sizeof(float), tempLine, GL_STATIC_DRAW);
glDrawArrays(GL_LINES, 0, 2);
         glm::vec2 nextPoint;
        nextPoint.x = tempPoints[i].x * run_time + tempPoints[i - 1].x * (1 - run_time);
nextPoint.y = tempPoints[i].y * run_time + tempPoints[i - 1].y * (1 - run_time);
         next.push_back(nextPoint)
         vector<float> temp{ nextPoint.x, nextPoint.y, 0.0f, 0.0f, 1.0f, 0.0f };
renderTempPoints.insert(renderTempPoints.end(), temp.begin(), temp.end());
    tempPoints = next;
glPointSize(4.5f);
g|BufferData(GL_ARRAY_BUFFER, renderTempPoints.size() * sizeof(float), renderTempPoints.data(), GL_STATIC_DRAW)
glDrawArrays(GL_POINTS, 0, renderTempPoints.size());
run_time += speed;
if (run_time >= 1.0f) {
    run_time = 0.0f;
    is_running = false;
```