# Preenchimento de Polígonos

#### Uéliton Freitas

Universidade Católica Dom Bosco - UCDB freitas.ueliton@gmail.com

27 de outubro de 2014

## Sumário

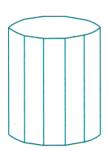
- Introdução
- 2 Teste de Interior e Exterior
- 3 Preenchimento de Áreas
  - Algoritmo Scanline

### Preenchimento de Polígonos

- Além do desenho de linhas, uma outra construção útil é o preenchimento de áreas.
  - Usado para descrever superfícies ou objetos sólidos.
- Embora qualquer forma possa ser preenchida, normalmente as APIs gráficas suportam polígonos.
  - Maior eficiência por serem descritos por equações lineares.
  - Maioria das superfícies curvas podem ser aproximadas por polígonos.

## Preenchimento de Polígonos

- Aproximação de curva é normalmente chamada de tesselação de uma superfície ou malha de polígonos.
- Estas aproximações podem ser rapidamente geradas como visões wire-frame.

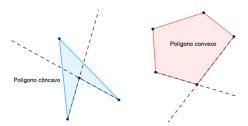


#### Preenchimento de Polígonos

- Um polígono é uma figura plana especificada por um conjunto de 3 ou mais vértices, ligados sequencialmente por arestas(linhas).
- Arestas possuem pontos em comum somente em seu ponto inicial e final.
- Todos os vértices estão no mesmo plano.
- Devido a erros de arredondamento, as arestas de um polígono podem são ser coplanares.
  - Utiliza-se triângulos para resolver este problema.

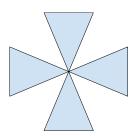
#### Classificação de Polígonos

- Se todos os ângulos interiores de um polígono forem menores que 180°, o polígono é **convexo** caso contrário é **côncavo**.
- Em um polígono convexo, dois pontos interiores definem um segmento de reta também no interior.



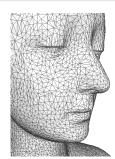
### Classificação de Polígonos

- O termo polígono degenerado descreve um polígono com vértices colineares, ou que apresentam vértices repetidos.
- Uma API gráfica para ser robusta deve regeitar polígonos não planares ou degenerados.
  - Na verdade isso é deixado a cargo do programador.



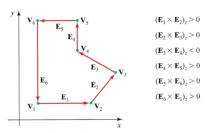
## Classificação de Polígonos

- APIs gráficas trabalham apenas com com polígonos convexos.
  - Melhor dividir um polígono côncavo em um conjunto de polígonos convexos.
  - OpenGL requer que todos os polígonos sejam convexos.



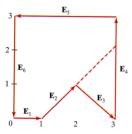
### Identificando Polígonos Côncavos

- Cria-se vetores com as arestas e faz-se o produto vetorial sobre arestas adjacentes.
  - A coordenada-z de todos os produtos devem ter o mesmo sinal em um polígono convexo.



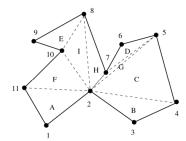
#### Dividindo Polígonos Côncavos

- Cria-se vetores para dois vértices consecutivos.
  - $E_{\nu} = V_{\nu \perp 1} V_{\nu}$
- Calcular o produto vetorial destes no sentido anti-horário.
- Se algum produto for negativo, o polígono é côncavo
  - Dividindo o polígono ao longo da linha do primeiro vértice.



### Dividindo Polígonos em Triângulos

- Um polígono convexo pode ser divididos em triângulos.
  - Pegue quaisquer três vértices consecutivos no sentido anti-horário e forme um triângulo.
  - Caso as arestas do triângulo não cruze nenhuma outra aresta do polígono, retire o vértice da lista de vértices.
  - Repita o procedimento até que sobrem apenas três vértices;

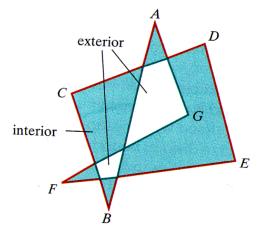


#### Teste de Interior e Exterior

- Vários processos gráficos precisam identificar regiões interiores de objetos mais complexos que quadrados e círculos.
- Serão apresentados dois algoritmos:
  - Regra par-ímpar(ou regra da paridade ímpar).
  - Regra do winding-number não zero.

## Regra Par-Impar

- Desenhar um segmento de reta de um ponto P a um ponto distante e fora dos limites das coordenadas do polígono.
- Contar os cruzamentos de arestas com esse segmento.
  - Se o número for **ímpar**, *P* está dentro.
  - Caso contrário *P* está **fora**.
- Deve-se assegurar que o segmento de reta n\u00e3o intercepte nenhum v\u00e9rtice do pol\u00edgono.



#### Regra do Winding-Number não-zero

- Conta o número de vezes que a fronteira de um objeto gira em volta de um ponto particular na direção anti-horária
  - Um ponto é dito interior se sua contagem for diferente de zero.

## Algoritmo - Regra do Winding-Number não-zero

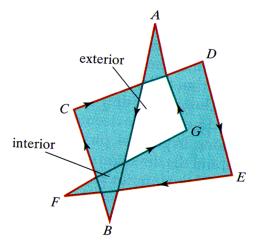
• Inicia-se a contagem com zero.

## Algoritmo - Regra do Winding-Number não-zero

- Inicia-se a contagem com zero.
- Defini-se um segmento de reta de uma posição P até um ponto distante.
  - Não pode passar pelo vértice.

## Algoritmo - Regra do Winding-Number não-zero

- Inicia-se a contagem com zero.
- Defini-se um segmento de reta de uma posição P até um ponto distante.
  - Não pode passar pelo vértice.
- Conta a quantidade de cruzamentos com as arestas (direcionais)
  - ullet +1 toda vez que cruzar uma aresta da **direita para esquerda**.
  - -1 toda vez que cruzar uma aresta da esquerda para direita.



#### Regra do Winding-Number não-zero Processo Baseado em Produto Vetorial

- Calcular o produto vetorial entre o vetor definido pela aresta e pelo vetor que define a reta.
  - ullet +1 se o componente-z do produto for positivo.
  - -1 caso contrário.

### Regra do Winding-Number não-zero Processo Baseado em Produto Escalar

- Encontrar um vetor perpendicular ao vetor do segmento de reta  $(v_x, v_y) \rightarrow (-v_y, v_x)$  e fazer produto escalar com o vetor da aresta.
  - +1 se o produto for positivo.
  - -1 caso contrário.

# Preenchimento de Áreas

#### Preenchimento de Áreas

- A maioria das API's limita o preenchimento de áreas.
  - Polígonos porque são descritos por equações lineares.
  - Polígonos Convexos porque assim somente duas arestas são cruzadas.
  - Contudo é possível preencher o interior de qualquer tipo de forma utilizando ferramentas de desenho.

# Preenchimento de Áreas

#### Preenchimento de Áreas

- Existem basicamente duas formas:
  - Determinar os intervalos de preenchimento usando scanlines e preencher o interior.
    - Indicado para polígonos.
  - A partir de um ponto, colorir a vizinhança até encontrar as bordas.
    - Indicado para formas mais complexas.

# Preenchimento de Áreas

#### Algoritmo Scanline

- Primeiro determina-se as intersecções das scanlines com o polígonos.
- Então, as secções da scanline que residirem dentro do polígono são coloridas.
  - Usa a regra par-ímpar.

Para polígonos, 2 equações lineares são utilizadas para encontrar as intersecções.

 Calcula-se as intersecções de um polígono da esquerda para a direita.