



# Computação Gráfica

UFRR - Departamento de Ciência da Computação  
Computação Gráfica - Prof. Dr. Luciano F. Silva

**Recorte**

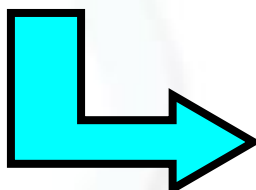
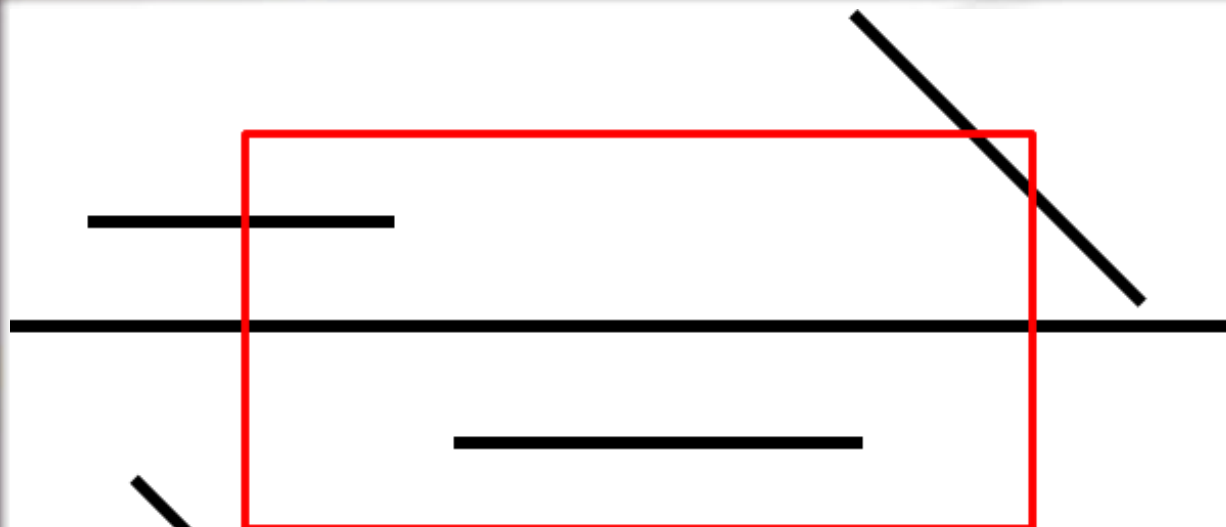
*Professor: Luciano Ferreira Silva, Dr.*



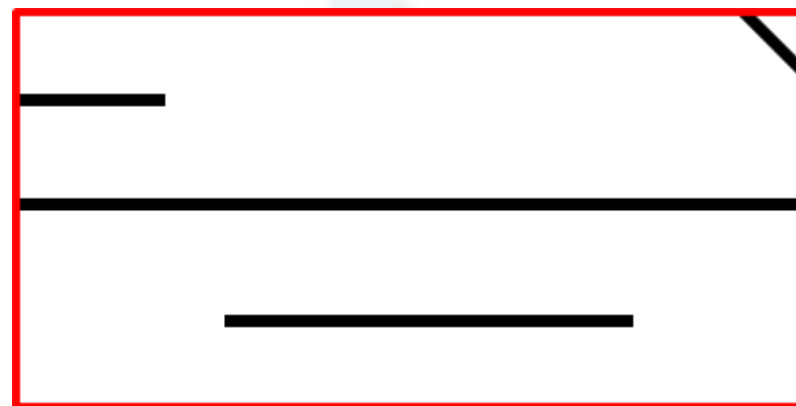
# Recorte

- Finalidade: eliminar objetos que não aparecem na Windows;
- Redefinir objetos que aparecem parcialmente na Windows;
- Algoritmos:
  - Recorte de pontos
  - Recorte de linhas
  - Algoritmo de *Cohen-Sutherland*
  - Algoritmo de subdivisão - ponto médio
  - Algoritmo de *Sutherland-Hodgman*
  - Algoritmo de *Weiler-Atherton*

# Recorte



recorte





# Recorte de pontos

- Processo rápido e simples;
- O ponto só será apresentado na *viewport* se:

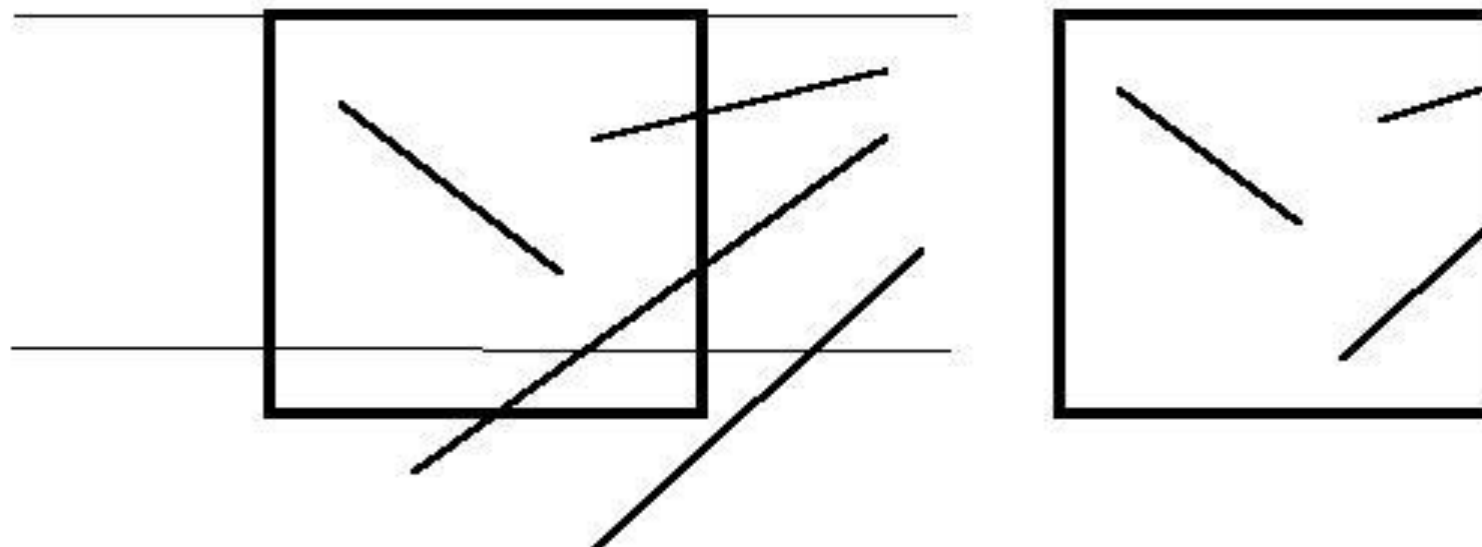
$$x_{\min} < x < x_{\max}$$

e

$$y_{\min} < y < y_{\max}$$

- O ponto que não satisfaz todas as inequações não pode ser apresentado na *viewport*;

# Recorte de Linhas



- O processo exige mais cálculos e testes;
- Estratégia: considerar os pontos extremos das linhas;



# Recorte de Linhas

- A principal finalidade de qualquer algoritmo de recorte de linha é minimizar os cálculos de interseção.
- 1ª Solução:
  - ✓ Checagem, utilizando equação paramétrica da reta;
  - ✓ Exige demasiada quantidade de cálculos e testes;
  - ✓ Estratégia: fazer testes iniciais de forma a detectar se cálculos de interseções são necessários;
    - Linhas aceitas ou rejeitadas trivialmente, checando pontos extremos;



# Recorte - Linhas

*if* P1 = DENTRO and P2 = DENTRO

~ *Desenha linha* P1->P2

*if* P1 = DENTRO and P2 = FORA or

P1 = FORA and P2 = DENTRO

~ *Acha interseção da linha com a window*  
(qual a borda?)

~ *Redefine P2 (ou P1)*

~ *Desenha linha* P1->P2 (ou P2->P1)

*if* P1 = FORA and P2 = FORA





# Algoritmo de Cohen Sutherland

- Identifica, de forma eficiente, que linhas são trivialmente aceitas ou rejeitadas, por meio de regiões;
- Dispensa cálculos de interseções nos casos de linhas:
  - ✓ Aceitas trivialmente
  - ✓ Rejeitadas trivialmente

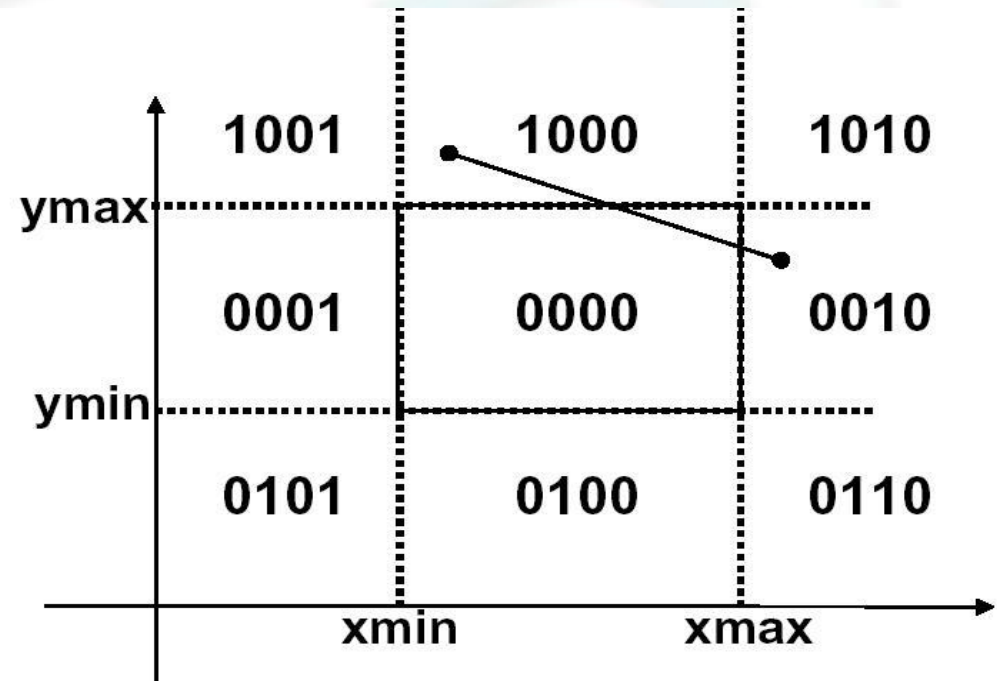




# Algoritmo de Cohen Sutherland

Os pontos das extremidades da linha serão associados a um valor binário composto por 4 dígitos, chamado de código da região;

**Mapa de bits:**  
(b3 b2 b1 b0)



- 4° bit - O ponto está à esquerda da janela - b0 - P(4)
- 3° bit - O ponto está à direita da janela - b1 - P(3)
- 2° bit - O ponto está à abaixo da janela - b2 - P(2)
- 1° bit - O ponto está à acima da janela - b3 - P(1)



# Algoritmo de Cohen Sutherland

- 1º Passo: associar códigos aos pontos extremos, usando a regra:

$$\begin{cases} \text{se } x_1 < X_{\min} \Rightarrow P_{\text{code}(4)} = 1; \text{ do contrário : } P_{\text{code}(4)} = 0 \\ \text{se } x_1 > X_{\max} \Rightarrow P_{\text{code}(3)} = 1; \text{ do contrário : } P_{\text{code}(3)} = 0 \\ \text{se } y_1 < Y_{\min} \Rightarrow P_{\text{code}(2)} = 1; \text{ do contrário : } P_{\text{code}(2)} = 0 \\ \text{se } y_1 > Y_{\max} \Rightarrow P_{\text{code}(1)} = 1; \text{ do contrário : } P_{\text{code}(1)} = 0 \end{cases}$$



# Algoritmo de Cohen Sutherland

## ■ 2º Passo: verificar se a linha é totalmente visível:

- ✓ Se os dois códigos associados às duas extremidades do segmento de reta forem zero: linha totalmente visível

```
soma := 0 ;  
  for i = 1 to 4  
    soma := soma + P1CODE (i) + P2CODE (i)  
  if soma = 0 then  
    linha totalmente visível
```



# Algoritmo de Cohen Sutherland

- 3º Passo: verificar se a linha é invisível, estando totalmente à direita, esquerda, acima ou abaixo da janela:

```
Inter := 0
for i = 1 to 4
    Inter := P1.CODE(i) + P2.CODE(i)
    if Inter = 2 then linha invisível
    else next i
```

Ex:  $\left\{ \begin{array}{l} \text{linha KL P1 (0 0 1 0) ; P2(0 1 1 0)} \Rightarrow \text{OK - linha invisível} \\ \text{linha GH P1 (0 0 0 1) ; P2 (1 0 0 0)} \Rightarrow \text{Falha} \\ \text{linha IJ}_1 \text{ P1 (1 0 0 1) ; P2 (1 0 0 0)} \Rightarrow \text{OK - linha invisível} \end{array} \right.$



# Algoritmo de Cohen Sutherland

- 4º Passo: Se a linha é parcialmente visível ou totalmente invisível para o terceiro passo, devem ser calculadas as interseções da mesma com a borda:

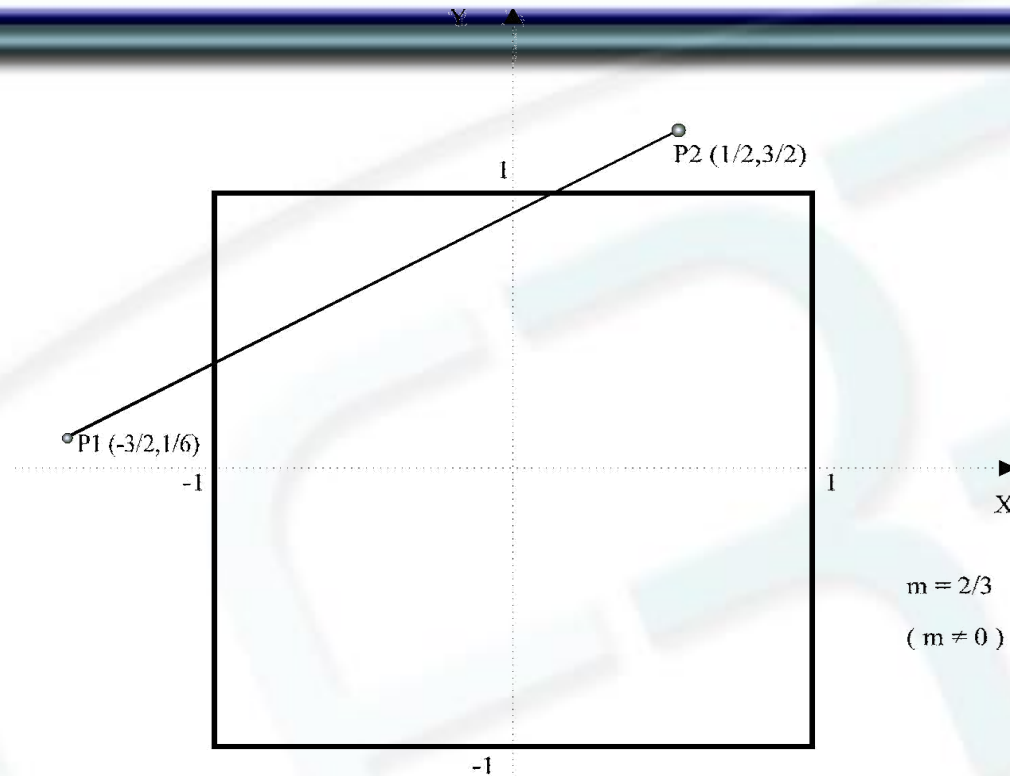
Esquerda:  $X_{\min}, Y = M * (X_{\min} - X_1) + Y_1 ; M \neq 0;$

Direita:  $X_{\max}, Y = M * (X_{\max} - X_1) + Y_1 ; M \neq 0;$

Top:  $Y_{\max}, X = X_1 + 1/M * (Y_{\max} - Y_1); M \neq 0;$

Botton:  $Y_{\min}, X = X_1 + 1/M * (Y_{\min} - Y_1); M \neq 0;$

# Exemplo



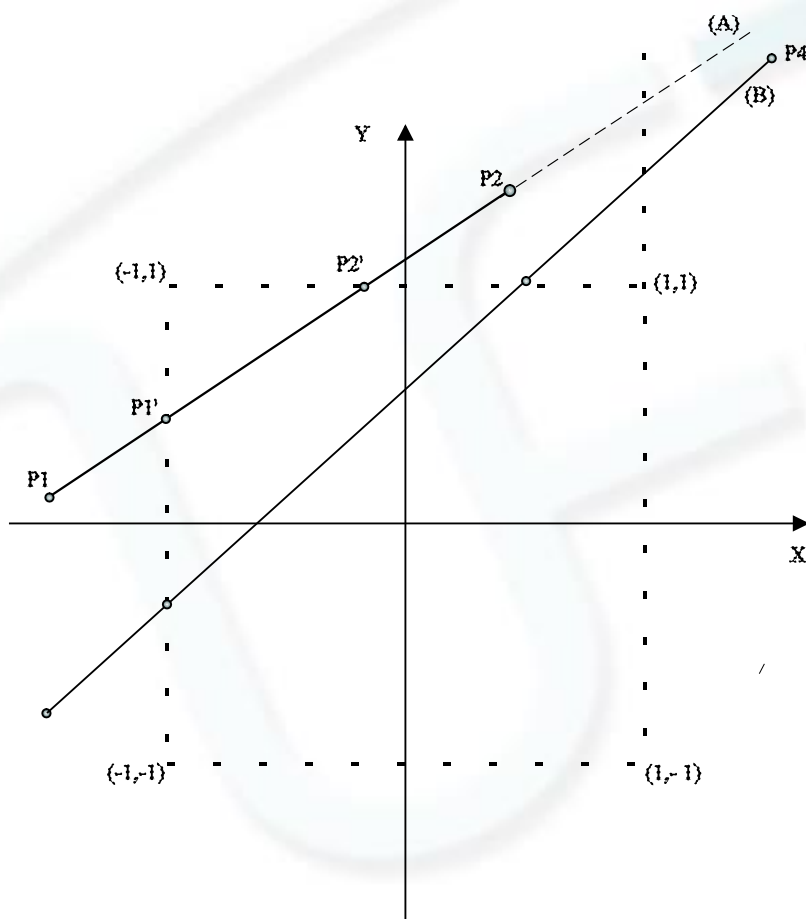
- Esquerda:  $X_{\min} = -1 \rightarrow Y = 2/3. [-1 - (-3/2)] + 1/6 = 1/2 \{ Y_{\min} \leq Y = 1/2 \leq Y_{\max} \}$
- Direita:  $X_{\max} = 1 \rightarrow Y = 2/3. [1 - (-3/2)] + 1/6 = 11/6 \{ \text{FORA} \}$
- Top:  $Y_{\max} = 1 \rightarrow X = -3/2 + 3/2. [1 - 1/6] = -1/4 \{ X_{\min} \leq -1/4 \leq X_{\max} \}$
- Botom:  $Y_{\min} = -1 \rightarrow X = -3/2 + 3/2. [1 - 1/6] = -13/4 \{ \text{FORA} \}$





# Exercício

- Prove a eficiência do algoritmo anterior para os casos A e B abaixo:



P1  $(-3/2, 1/6)$

P2  $(1/2, 3/2)$

P3  $(-1.5, -0.75)$

P4  $(1.5, 2)$





# Algoritmo de subdivisão por ponto médio

- **Motivação:**

- ✓ Algoritmo anterior necessitava de cálculos para obtenção da interseção da linha com limites da janela;
- ✓ Estratégia: usar a busca binária de forma a evitar o cálculo citado;

- **Caso particular do Algoritmo anterior, proposto por Sproull e Sutherland**

- **Implementação em hardware apresenta melhor desempenho:**

- ✓ Uso de arquitetura paralela para divisão e multiplicação.



# Algoritmo de subdivisão por ponto médio

## ■ Divisão por 2, em bits:

✓ n° 6: 110, deslocando 1 bit para a direita: 011: n° 3

## ■ Estratégia:

- ✓ Um teste inicial é aplicado para detectar linhas trivialmente aceitas ou rejeitadas
- ✓ Linhas para as quais o teste inicial falha, são subdivididas em 2 partes iguais:
  - $X_m = (x_1 + x_2) / 2$
  - $Y_m = (y_1 + y_2) / 2$

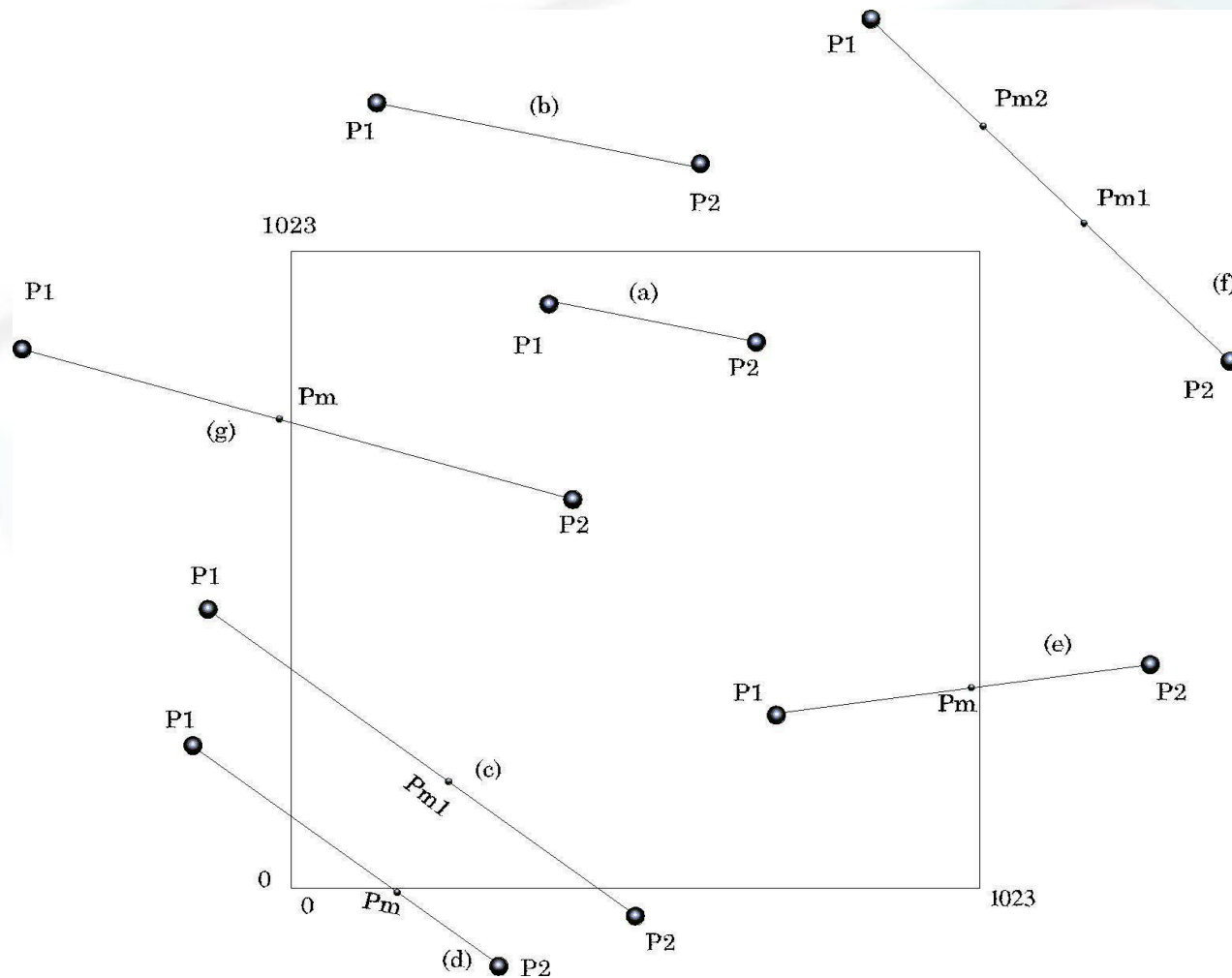


# Algoritmo de subdivisão por ponto médio

- ✓ O teste é aplicado a cada uma das metades até a obtenção da interseção com as bordas da janela - ou seja, até que o comprimento da parte resultante seja *infinitesimal*.
- ✓ A visibilidade do ponto é, então, determinada - busca logarítmica;



# Algoritmo de subdivisão por ponto médio





# Algoritmo de subdivisão por ponto médio

## ■ Linha 'f': $P1 - 1000 \leftrightarrow P2 - 0010$ , necessário checar:

- ✓ Subdivisão  $P_{m1} - 1010 \leftrightarrow P2 - 0010$ : trivialmente rejeitado;
- ✓ Subdivisão  $P_{m1} - 1010 \leftrightarrow P1 - 1000$ : trivialmente rejeitado;
- ✓ Subdivisões sucessivas: rejeitar a linha

## ■ Linha 'c': $P1 (0001) \leftrightarrow P2 (0100)$ , necessário checar:

- ✓ Ponto médio  $P_{m1} (0000)$ : mesmo resultado para ambos os lados: parcialmente visível

## \* Analisando $P_{m1}$ $P2$ inicialmente:

$$\text{dividimos em } P_{m2} \Rightarrow \begin{cases} P_{m1}(0000) \\ P_{m2}(0000) \end{cases} \Rightarrow \text{totalmente visível}$$



# Algoritmo de subdivisão por ponto médio

$$\left\{ \begin{array}{l} P_{m2} (0000) \\ P_2 (0100) \end{array} \right. \Rightarrow \textit{Parcialmente Visível}$$

- Traça-se  $P_{m1} P_{m2}$ ; continuamos a divisão de  $P_{m2} P_2$
- divisões sucessivas: segmentos menores serão obtidos e ao final, teremos a obtenção da interseção com a janela;
- O segmento  $P_{m1} P_1$  sofrerá a mesma análise
- Ideal: obter os dois pontos e traçar a linha entre eles.





# Recorte de Polígonos

- **Vértices do polígono:** armazenados em uma estrutura de dados conveniente;
- **Exibição do polígono:**
  - ✓ Operação de transformação de visualização;
  - ✓ Recorte;
  - ✓ Conversão nas coordenadas do equipamento;



# Recorte de Polígonos

- Algoritmo deve ser capaz de identificar situações distintas:



- Polígono côncavo é recortado em 2 polígonos separados e distintos.



- Recorte de polígono (côncavo) que está quase integralmente na janela.



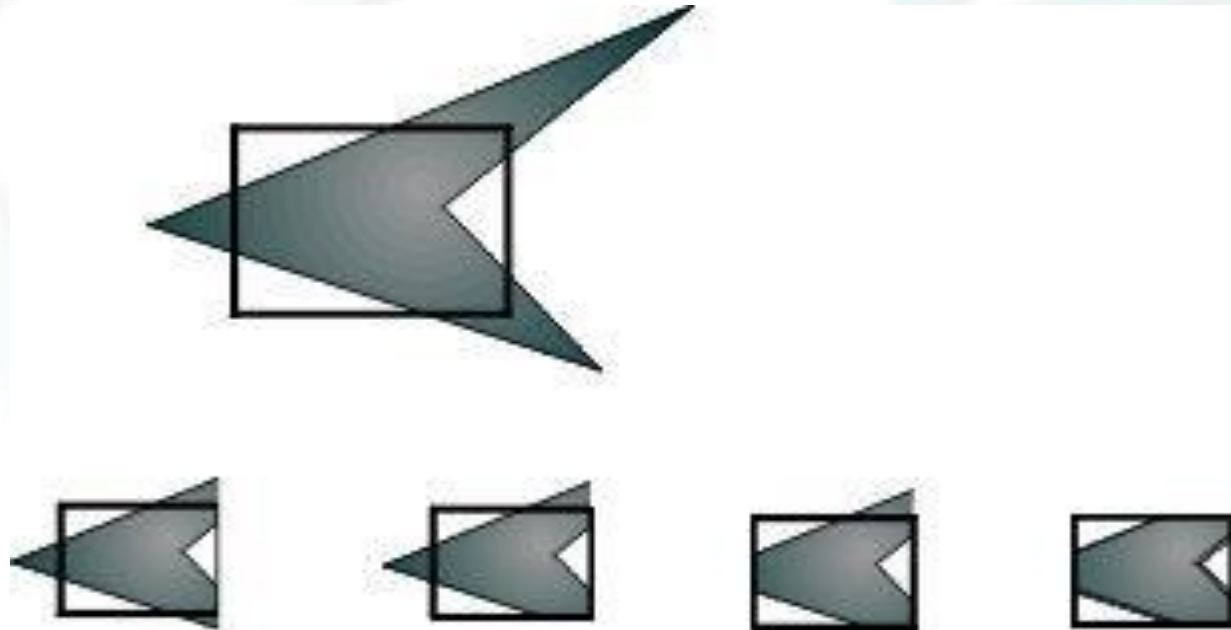
# Algoritmo de Sutherland-Hodgman

- Marco no desenvolvimento da Computação Gráfica;
- Até então: recorte de polígonos usava estratégias do recorte de retas:
  - ✓ Cada aresta era analisada em relação à região de recorte como um todo;
  - ✓ Perda da conectividade do polígono recortado
- Só funciona para regiões convexas



# Algoritmo de Sutherland-Hodgman

- **Estratégia:** recortar o polígono através do recorte de suas laterais. Serão efetuados quatro recortes:





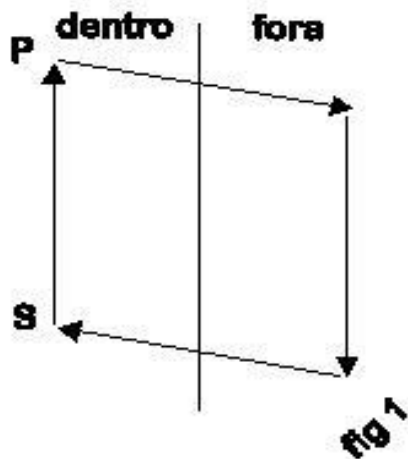
# Sutherland - Hodgman

## ■ Algoritmo:

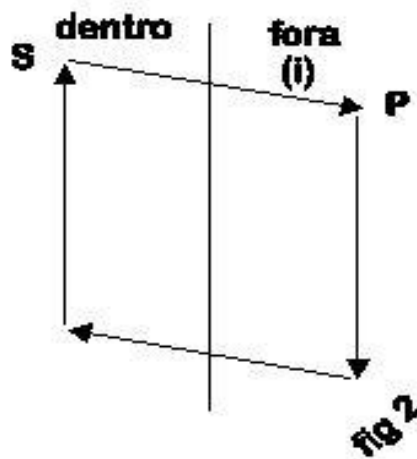
- ✓ Suponha um polígono de lados dados por vértices:  
 $V_1, V_2, \dots, V_n$ ;
- ✓ Para cada lado, observa-se a relação entre vértices sucessivos e as janelas (limites)
- ✓ Lados definidos pelos vértices da lista de saídas serão apresentados na tela.



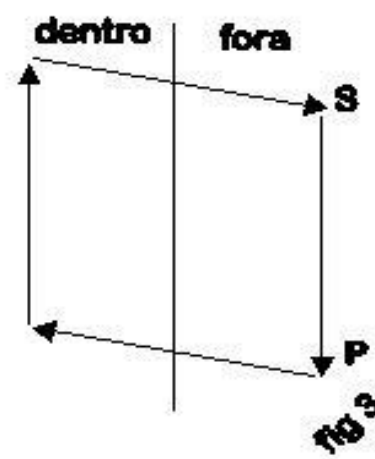
# Sutherland - Hodgman



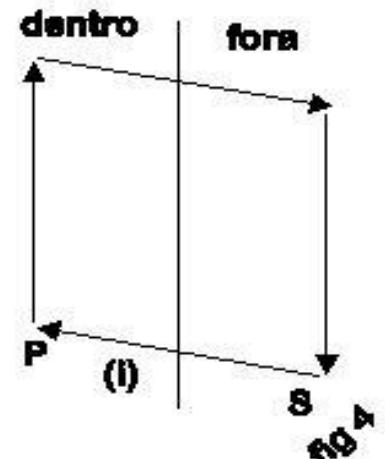
**caso 1**



**caso 2**



**caso 3**



**caso 4**

**CASO 1:** um dos dois vértices é adicionado à lista de saídas (p, no caso)

**CASO 2:** o ponto “i” de interseção é tratado como um vértice de saída (a ser traçado)

**CASO 3:** os dois vértices são descartados.

**CASO 4:** os dois pontos “i” e “p” são colocados na lista de vértices de saída.





# Sutherland - Hodgman

## ■ Algoritmo de obtenção das interseções:

- ✓ O primeiro ponto não é colocado na lista de saídas (s, da fig. 1, anterior), já que o mesmo é o vértice inicial e já se encontra na mesma, pois o processo é seqüencial;
- ✓ Para linhas do polígono totalmente invisível, nenhum ponto é adicionado à lista de saídas (caso 3);
- ✓ Para casos 2 e 4, é necessário calcular as interseções;



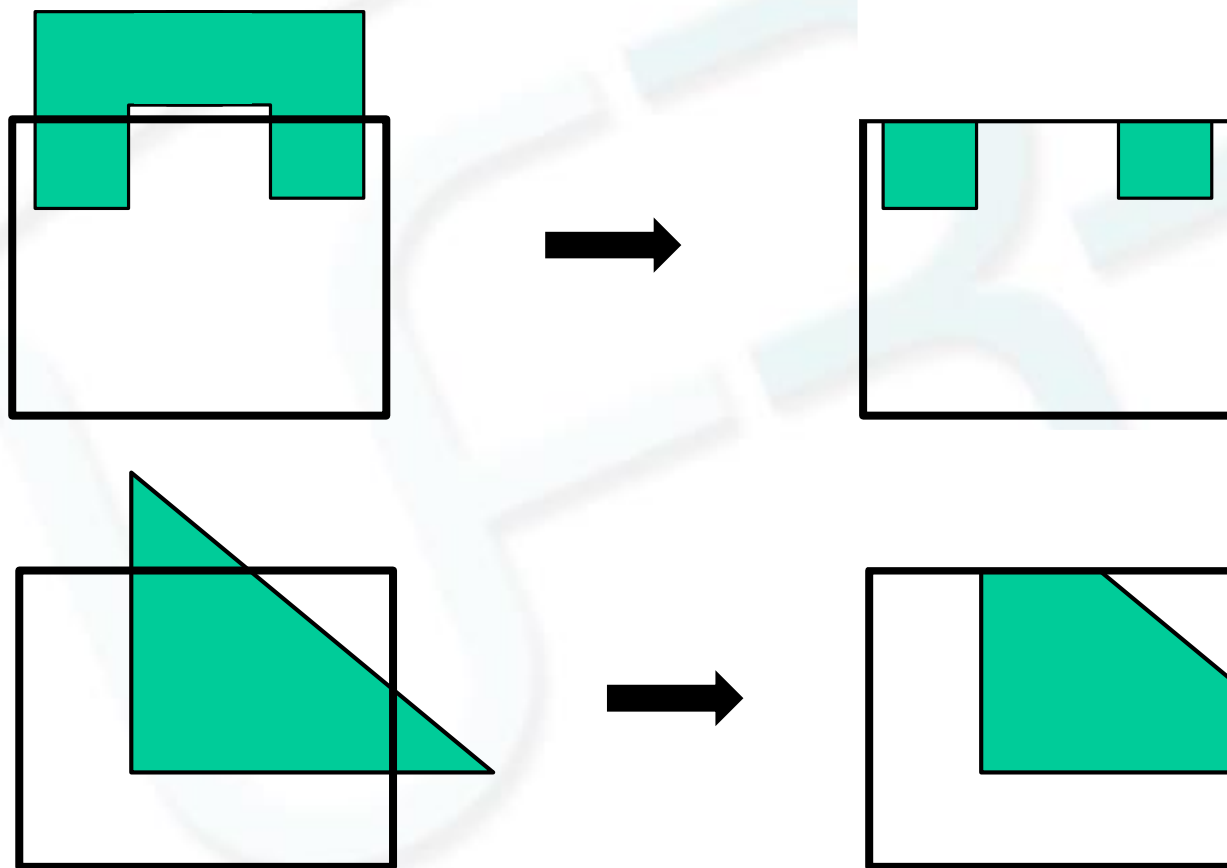
# Quinto Trabalho

- Neste trabalho você deve (INDIVIDUALMENTE):
  1. Desenvolver um programa que realize recortes de polígonos por meio do algoritmo de **Sutherland**.
  2. Construir um relatório que descreva a construção e os resultados.
  3. Apresentar o programa desenvolvido e entregar o relatório digital na sala do professor;
    - Obviamente você será arguido nesse momento.

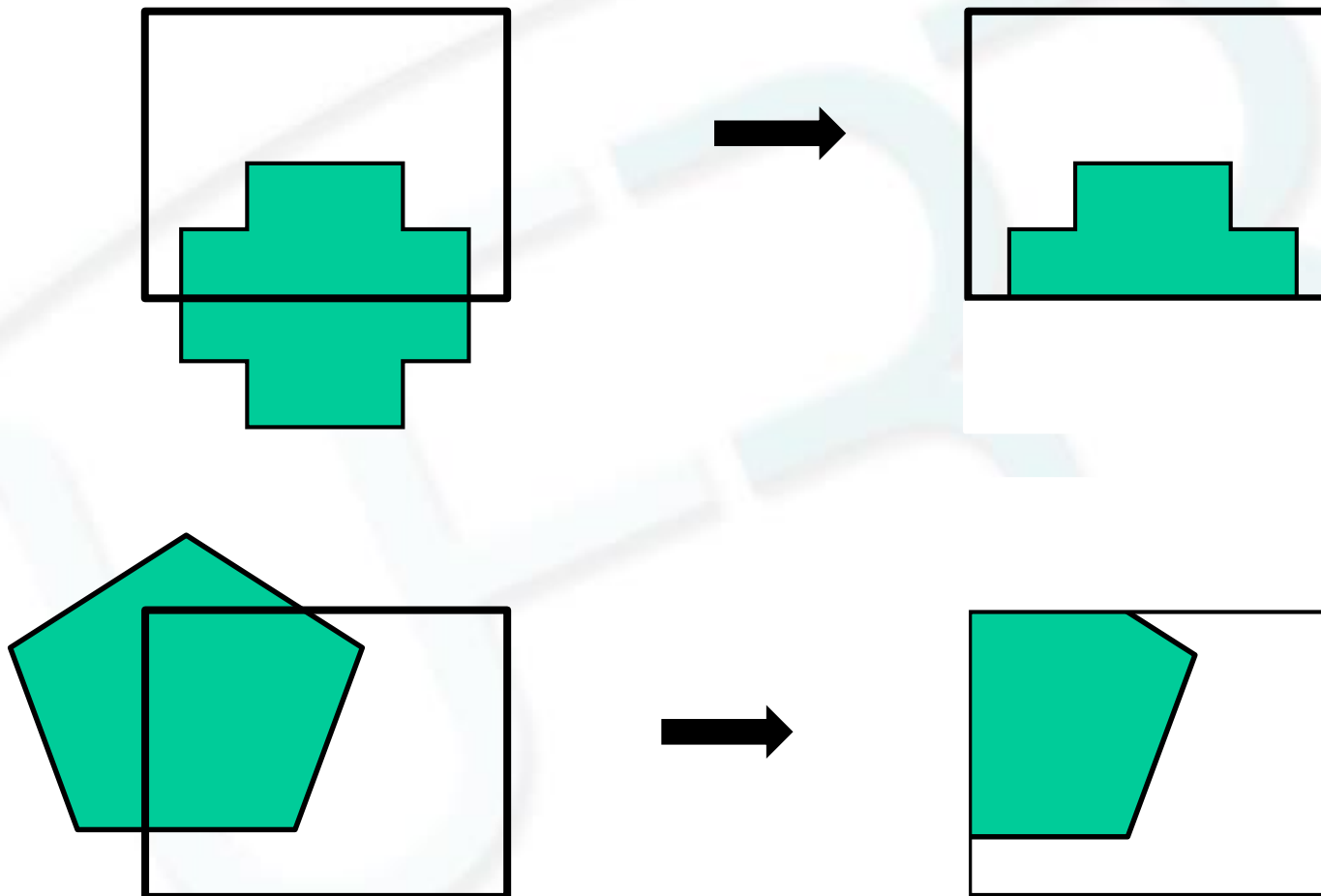


# Quinto Trabalho

4. Você deve realizar testes com as seguintes figuras.



# Quinto Trabalho





# Quinto Trabalho

## ■ OBSERVAÇÕES:

- ✓ Objetivo do trabalho é que você veja os algoritmos trabalhando e os compare, desse modo, implemente de forma que isso aconteça;
- ✓ Trabalhos entregues sem defesa não serão aceitos (receberão nota zero (0)).
  - Dessa forma, **NÃO** adianta apenas fazer o trabalho e enviar por e-mail;
  - **Muita atenção:** não sou uma PJ ou PF precisando de software de rasterização, com isso em mente apresente com o intuito de:
    - Provar que você entende os algoritmos;
    - Provar que você realmente é o autor do programa.



# Quinto Trabalho

## ■ OBSERVAÇÕES (Cont...):

- ✓ Trabalhos entregues sem o relatório serão avaliados em cinquenta por cento (50%) da nota;
- ✓ Trabalhos entregues após a data final estabelecida não serão aceitos, a não ser com a apresentação de atestado médico ou declaração de serviço militar;

## ■ DICAS:

1. Escolha a linguagem de programação que você mais domina e que você entende que **não** será um fator limitante no desenvolvimento do trabalho;
2. Comece a desenvolver o trabalho hoje e não deixe para apresentar no último dia.



# Dúvidas

UFRR - Departamento de Ciência da Computação  
Computação Gráfica - Prof. Dr. Luciano F. Silva

