

## Representação de ponto

**Ponto:** vetor de dimensão apropriada

Geometria Computacional – p.1/14

## Representação de ponto

**Ponto:** vetor de dimensão apropriada

Ficar nos inteiros enquanto for possível

Geometria Computacional – p.1/14

## Representação de ponto

**Ponto:** vetor de dimensão apropriada

Ficar nos inteiros enquanto for possível

```
#define X 0
#define Y 1
#define DIM 2 /* dimensão do espaço */
/* tipo ponto inteiro */
typedef int tPointi[DIM];
/* tipo ponto real */
typedef double tPointd[DIM];
```

Geometria Computacional – p.1/14

## Representação de polígono

**Polígono:** vetor ou lista ligada de pontos

Geometria Computacional – p.2/14

## Representação de polígono

**Polígono:** vetor ou lista ligada de pontos

Qual das duas opções escolher? **Depende...**

Geometria Computacional – p.2/14

## Representação de polígono

**Polígono:** vetor ou lista ligada de pontos

Qual das duas opções escolher? **Depende...**

Com vetor...

```
/* número máximo de pontos em um polígono */
#define PMAX 1000
/* tipo polígono de pontos inteiros */
typedef tPointi tPolygoni[PMAX];
/* tipo polígono de pontos reais */
typedef tPointd tPolygond[PMAX];
```

Geometria Computacional – p.2/14

## Cálculos de área

**Triângulo**

Geometria Computacional – p.3/14

## Cálculos de área

**Triângulo**

```
int Area2 (tPointi a, b, c) {
    return a[X]*b[Y]-a[Y]*b[X]+a[Y]*c[X]
        -a[X]*c[Y]+b[X]*c[Y]-c[X]*b[Y];
}
```

Geometria Computacional – p.3/14

## Cálculos de área

### Triângulo

```
int Area2 (tPointi a, b, c) {
    return a[X]*b[Y]-a[Y]*b[X]+a[Y]*c[X]
        -a[X]*c[Y]+b[X]*c[Y]-c[X]*b[Y];
}
```

Com menos multiplicações e em pseudocódigo:

```
Area2(a, b, c)
1 devolva (a[X] - c[X]) * (b[Y] - c[Y]) -
    (a[Y] - c[Y]) * (b[X] - c[X])
```

Geometria Computacional - p.314

## Cálculos de área

### Triângulo

```
Area2(a, b, c)
1 devolva (a[X] - c[X]) * (b[Y] - c[Y]) -
    (a[Y] - c[Y]) * (b[X] - c[X])
```

### Polígono

Geometria Computacional - p.414

## Cálculos de área

### Triângulo

```
Area2(a, b, c)
1 devolva (a[X] - c[X]) * (b[Y] - c[Y]) -
    (a[Y] - c[Y]) * (b[X] - c[X])
```

### Polígono

```
AreaPoly2(n, P)
1 s ← 0
2 para i ← 1 até n - 2 faça
3     s ← s + Area2(P[0], P[i], P[i + 1])
4 devolva s
```

Geometria Computacional - p.514

## Segmentos e pontos

Ponto  $c$  à esquerda da reta dada por  $\vec{ab}$

```
Left(a, b, c)
1 devolva Area2(a, b, c) > 0
```

Geometria Computacional - p.514

## Segmentos e pontos

Ponto  $c$  à esquerda da reta dada por  $\vec{ab}$

```
Left(a, b, c)
1 devolva Area2(a, b, c) > 0
```

Ponto  $c$  à esquerda ou sobre a reta dada por  $\vec{ab}$

```
LeftOn(a, b, c)
1 devolva Area2(a, b, c) ≥ 0
```

Geometria Computacional - p.514

## Segmentos e pontos

Ponto  $c$  à esquerda da reta dada por  $\vec{ab}$

```
Left(a, b, c)
1 devolva Area2(a, b, c) > 0
```

Ponto  $c$  à esquerda ou sobre a reta dada por  $\vec{ab}$

```
LeftOn(a, b, c)
1 devolva Area2(a, b, c) ≥ 0
```

Pontos  $a$ ,  $b$  e  $c$  são colineares

```
Collinear(a, b, c)
1 devolva Area2(a, b, c) = 0
```

Geometria Computacional - p.514

## Interseção de segmentos

Interseção própria entre  $ab$  e  $cd$

```
IntersectProp(a, b, c, d)
1 se Collinear(a, b, c) ou Collinear(a, b, d)
    ou Collinear(c, d, a) ou Collinear(c, d, b)
2     então devolva FALSO
3 devolva Xor(Left(a, b, c), Left(a, b, d))
    e Xor(Left(c, d, a), Left(c, d, b))
```

A rotina **Xor** devolve o **ou exclusivo** entre duas expressões booleanas.

## Interseção de segmentos

Ponto  $c$  está no segmento  $ab$

```
Between(a, b, c)
1 se não Collinear(a, b, c)
2     então devolva FALSO
3 se a[X] ≠ b[X] ▷ ab não é vertical
4     então devolva a[X] ≤ c[X] ≤ b[X] ou b[X] ≤ c[X] ≤ a[X]
5     senão devolva a[Y] ≤ c[Y] ≤ b[Y] ou b[Y] ≤ c[Y] ≤ a[Y]
```

## Interseção de segmentos

Ponto  $c$  está no segmento  $ab$

```

Between( $a, b, c$ )
1 se não Collinear( $a, b, c$ )
2   então devolva FALSO
3 se  $a[X] \neq b[X]$   $\triangleright ab$  não é vertical
4   então devolva  $a[X] \leq c[X] \leq b[X]$  ou  $b[X] \leq c[X] \leq a[X]$ 
5   senão devolva  $a[Y] \leq c[Y] \leq b[Y]$  ou  $b[Y] \leq c[Y] \leq a[Y]$ 

```

Interseção entre  $ab$  e  $cd$

```

Intersect( $a, b, c, d$ )
1 se IntersectProp( $a, b, c, d$ )
2   então devolva VERDADE
3 devolva Between( $a, b, c$ ) ou Between( $a, b, d$ )
   ou Between( $c, d, a$ ) ou Between( $c, d, b$ )

```

Geometria Computacional - p.7/14

## Dentro ou fora?

Candidata a diagonal  $p[i]p[j]$  está no interior do polígono?

Está no cone das arestas vizinhas do polígono?

```

InCone( $n, P, i, j$ )
1  $u \leftarrow i - 1 \pmod n$ 
2  $w \leftarrow i + 1 \pmod n$ 
3 se LeftOn( $P[u], P[i], P[w]$ )  $\triangleright P[i]$  é convexo
4   então devolva Left( $P[i], P[j], P[u]$ ) e
   Left( $P[j], P[i], P[w]$ )
5 senão devolva não (LeftOn( $P[i], P[j], P[w]$ ) e
   LeftOn( $P[j], P[i], P[u]$ ))

```

Geometria Computacional - p.8/14

## Teste de diagonal

Quase uma diagonal...

```

Diagonalie( $n, P, i, j$ )
1 para  $k \leftarrow 0$  até  $n - 1$ 
2    $kp \leftarrow k + 1 \pmod n$ 
3   se  $k \neq i$  e  $k \neq j$  e  $kp \neq i$  e  $kp \neq j$ 
4     então se Intersect( $P[i], P[j], P[k], P[kp]$ )
5       então devolva FALSO
6 devolva VERDADE

```

Geometria Computacional - p.9/14

## Teste de diagonal

Quase uma diagonal...

```

Diagonalie( $n, P, i, j$ )
1 para  $k \leftarrow 0$  até  $n - 1$ 
2    $kp \leftarrow k + 1 \pmod n$ 
3   se  $k \neq i$  e  $k \neq j$  e  $kp \neq i$  e  $kp \neq j$ 
4     então se Intersect( $P[i], P[j], P[k], P[kp]$ )
5       então devolva FALSO
6 devolva VERDADE

```

Geometria Computacional - p.9/14

Diagonal de fato...

```

Diagonal( $n, P, i, j$ )
1 devolva InCone( $n, P, i, j$ ) e Diagonalie( $n, P, i, j$ )

```

## Teste de diagonal

Quase uma diagonal...

```

Diagonalie( $n, P, i, j$ )
1 para  $k \leftarrow 0$  até  $n - 1$ 
2    $kp \leftarrow k + 1 \pmod n$ 
3   se  $k \neq i$  e  $k \neq j$  e  $kp \neq i$  e  $kp \neq j$ 
4     então se Intersect( $P[i], P[j], P[k], P[kp]$ )
5       então devolva FALSO
6 devolva VERDADE

```

Diagonal de fato...

```

Diagonal( $n, P, i, j$ )
1 devolva InCone( $n, P, i, j$ ) e Diagonalie( $n, P, i, j$ )

```

Tempo de execução:  $\Theta(n)$

Geometria Computacional - p.9/14

## Triangulação em $O(n^4)$

Triang-n4( $n, P$ )

```

1 se  $n > 3$ 
2   então  $i \leftarrow 0$   $j \leftarrow 2$ 
3   enquanto não Diagonal( $n, P, i, j$ ) faça
4      $j \leftarrow j + 1$ 
5     se  $j = n$ 
6       então  $i \leftarrow i + 1$ 
7        $j \leftarrow i + 2$ 
8   imprima  $\{i, j\}$ 
9    $n_1 \leftarrow j - i + 1$ 
10   $n_2 \leftarrow n - n_1 + 2$ 
11   $P_1[0..n_1 - 1] \leftarrow P[i..j]$ 
12   $P_2[0..n_2 - 1] \leftarrow P[0..i] \cdot P[j..n - 1]$ 
13  Triang-n4( $n_1, P_1$ )
14  Triang-n4( $n_2, P_2$ )

```

Geometria Computacional - p.10/14

## Triangulação em $O(n^4)$

Triang-n4( $n, P$ )

```

1 se  $n > 3$ 
2   então  $i \leftarrow 0$   $j \leftarrow 2$ 
3   enquanto não Diagonal( $n, P, i, j$ ) faça
4      $j \leftarrow j + 1$ 
5     se  $j = n$ 
6       então  $i \leftarrow i + 1$ 
7        $j \leftarrow i + 2$ 
8   imprima  $\{i, j\}$ 
9    $n_1 \leftarrow j - i + 1$ 
10   $n_2 \leftarrow n - n_1 + 2$ 
11   $P_1[0..n_1 - 1] \leftarrow P[i..j]$ 
12   $P_2[0..n_2 - 1] \leftarrow P[0..i] \cdot P[j..n - 1]$ 
13  Triang-n4( $n_1, P_1$ )
14  Triang-n4( $n_2, P_2$ )

```

Pior caso:  $\Theta(n^3)$  chamadas a Diagonal

## Triangulação em $O(n^3)$ : use orelhas!

PontaDeOrelha( $n, P, i$ )

```

1  $j \leftarrow (i - 1) \pmod n$ 
2  $k \leftarrow (i + 1) \pmod n$ 
3 devolva Diagonal( $n, P, j, k$ )

```

## Triangulação em $O(n^3)$ : use orelhas!

```

PontaDeOrelha( $n, P, i$ )
1  $j \leftarrow (i - 1) \bmod n$ 
2  $k \leftarrow (i + 1) \bmod n$ 
3 devolva Diagonal( $n, P, j, k$ )

```

```

Triang-n3( $n, P$ )
1 se  $n > 3$ 
2 então  $i \leftarrow 0$ 
3 enquanto não PontaDeOrelha( $n, P, i$ ) faça
4      $i \leftarrow i + 1$ 
5      $m, P' \leftarrow \text{Remove}(n, P, i)$ 
6     Triang-n3( $m, P'$ )
7 imprima  $\{(i - 1) \bmod n, (i + 1) \bmod n\}$ 

```

Geometria Computacional – p.11/14

## Triangulação em $O(n^3)$ : use orelhas!

```

PontaDeOrelha( $n, P, i$ )
1  $j \leftarrow (i - 1) \bmod n$ 
2  $k \leftarrow (i + 1) \bmod n$ 
3 devolva Diagonal( $n, P, j, k$ )

```

```

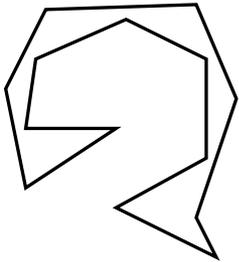
Triang-n3( $n, P$ )
1 se  $n > 3$ 
2 então  $i \leftarrow 0$ 
3 enquanto não PontaDeOrelha( $n, P, i$ ) faça
4      $i \leftarrow i + 1$ 
5      $m, P' \leftarrow \text{Remove}(n, P, i)$ 
6     Triang-n3( $m, P'$ )
7 imprima  $\{(i - 1) \bmod n, (i + 1) \bmod n\}$ 

```

Pior caso:  $\Theta(n^2)$  chamadas a Diagonal

Geometria Computacional – p.11/14

## Exemplo ruim



Geometria Computacional – p.12/14

## Triangulação em $O(n^2)$

```

Triang-n2( $n, P$ )
1 MarcaOrelha( $n, P$ )
2 enquanto  $n > 3$  faça
3      $v_2 \leftarrow P$ 
4     enquanto não orelha[ $v_2$ ] faça
5          $v_2 \leftarrow \text{prox}[v_2]$ 
6      $v_1 \leftarrow \text{prev}[v_2]$ 
7      $v_3 \leftarrow \text{prox}[v_2]$ 
8     imprima  $\{v_1, v_3\}$ 
9      $\text{prox}[v_1] \leftarrow v_3$ 
10     $\text{prev}[v_3] \leftarrow v_1$ 
11     $n \leftarrow n - 1$ 
12     $P \leftarrow v_3$ 
13    orelha[ $v_1$ ]  $\leftarrow$  PontaDeOrelha( $n, P, v_1$ )
14    orelha[ $v_3$ ]  $\leftarrow$  PontaDeOrelha( $n, P, v_3$ )

```

Geometria Computacional – p.13/14

## Triangulação em $O(n^2)$

```

Triang-n2( $n, P$ )
1 MarcaOrelha( $n, P$ )
2 enquanto  $n > 3$  faça
3      $v_2 \leftarrow P$ 
4     enquanto não orelha[ $v_2$ ] faça
5          $v_2 \leftarrow \text{prox}[v_2]$ 
6      $v_1 \leftarrow \text{prev}[v_2]$ 
7      $v_3 \leftarrow \text{prox}[v_2]$ 
8     imprima  $\{v_1, v_3\}$ 
9      $\text{prox}[v_1] \leftarrow v_3$ 
10     $\text{prev}[v_3] \leftarrow v_1$ 
11     $n \leftarrow n - 1$ 
12     $P \leftarrow v_3$ 
13    orelha[ $v_1$ ]  $\leftarrow$  PontaDeOrelha( $n, P, v_1$ )
14    orelha[ $v_3$ ]  $\leftarrow$  PontaDeOrelha( $n, P, v_3$ )

```

Pior caso:  $\Theta(n^2)$  chamadas a Diagonal

Geometria Computacional – p.13/14

## Orelhas com listas ligadas

```

PontaDeOrelha( $n, P, v$ )
1  $u \leftarrow \text{prev}[v]$ 
2  $w \leftarrow \text{prox}[v]$ 
3 devolva Diagonal( $n, P, u, w$ )

```

Geometria Computacional – p.14/14

## Orelhas com listas ligadas

```

PontaDeOrelha( $n, P, v$ )
1  $u \leftarrow \text{prev}[v]$ 
2  $w \leftarrow \text{prox}[v]$ 
3 devolva Diagonal( $n, P, u, w$ )

```

```

MarcaOrelha( $n, P$ )
1  $v \leftarrow P$ 
2 para  $i = 1$  até  $n$  faça
3      $u \leftarrow \text{prev}[v]$ 
4      $w \leftarrow \text{prox}[v]$ 
5     orelha[ $v$ ]  $\leftarrow$  Diagonal( $n, P, u, w$ )
6      $v \leftarrow w$ 

```

## Orelhas com listas ligadas

```

PontaDeOrelha( $n, P, v$ )
1  $u \leftarrow \text{prev}[v]$ 
2  $w \leftarrow \text{prox}[v]$ 
3 devolva Diagonal( $n, P, u, w$ )

```

```

MarcaOrelha( $n, P$ )
1  $v \leftarrow P$ 
2 para  $i = 1$  até  $n$  faça
3      $u \leftarrow \text{prev}[v]$ 
4      $w \leftarrow \text{prox}[v]$ 
5     orelha[ $v$ ]  $\leftarrow$  Diagonal( $n, P, u, w$ )
6      $v \leftarrow w$ 

```

Diagonal também teria que ser reescrita para listas ligadas.