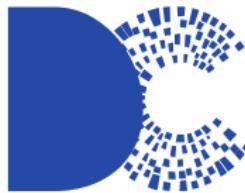




UNIVERSIDADE  
FEDERAL DE  
SERGIPE



DEPARTAMENTO  
DE COMPUTAÇÃO

# Geometria computacional

## Projeto e Análise de Algoritmos

Bruno Prado

Departamento de Computação / UFS

# Introdução

- ▶ O que é geometria computacional?
  - ▶ É um campo da computação dedicada a resolver problemas geométricos em diversas áreas

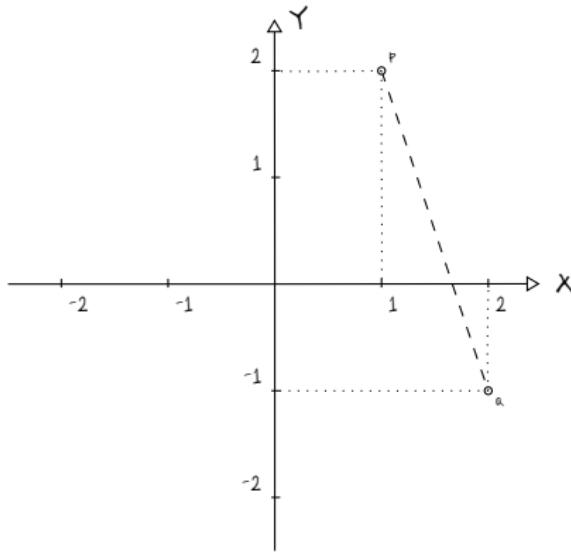
# Introdução

- ▶ O que é geometria computacional?
- ▶ É um campo da computação dedicada a resolver problemas geométricos em diversas áreas
  - ▶ Astronomia
  - ▶ Processamento de imagens
  - ▶ Computação gráfica
  - ▶ Projeto de circuitos integrados
  - ▶ Modelagem molecular
  - ▶ Indústria têxtil
  - ▶ ...

# Introdução

## ► Definições básicas

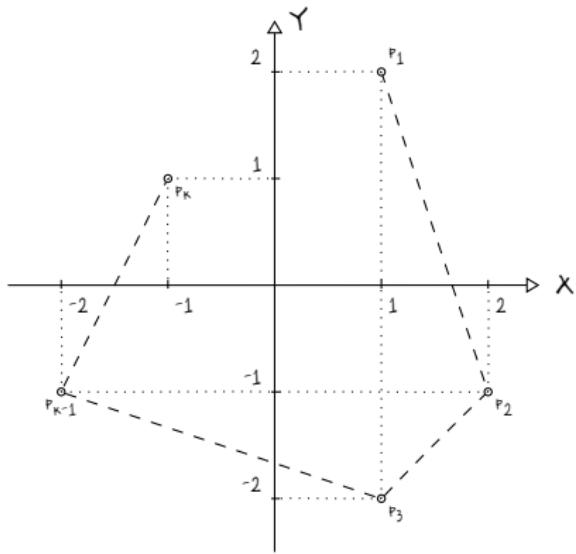
- Ponto: é uma representação por coordenadas do espaço geométrico (cartesiano, polar, esférico, ...)
- Linha: definida por 2 pontos distintos  $p$  e  $q$  sendo denotado como segmento  $p - q$



# Introdução

## ► Definições básicas

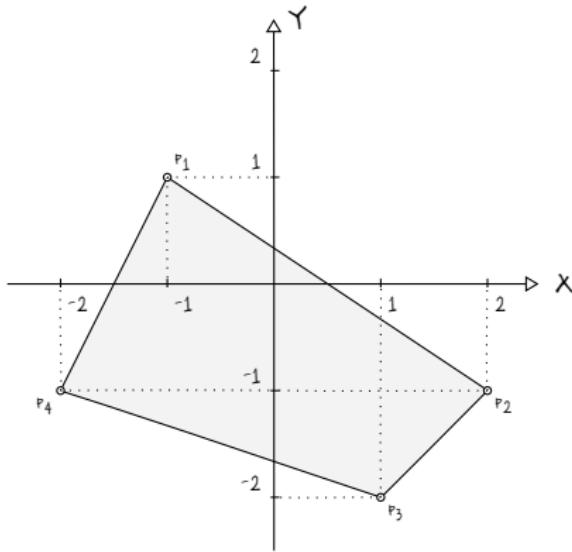
- Caminho: consistem em uma sequência de  $n$  pontos  $p_1, p_2, \dots, p_n$  e pelos segmentos de linha  $p_1 - p_2, p_2 - p_3, \dots, p_{k-1} - p_k$  que conectam estes pontos



# Introdução

## ► Definições básicas

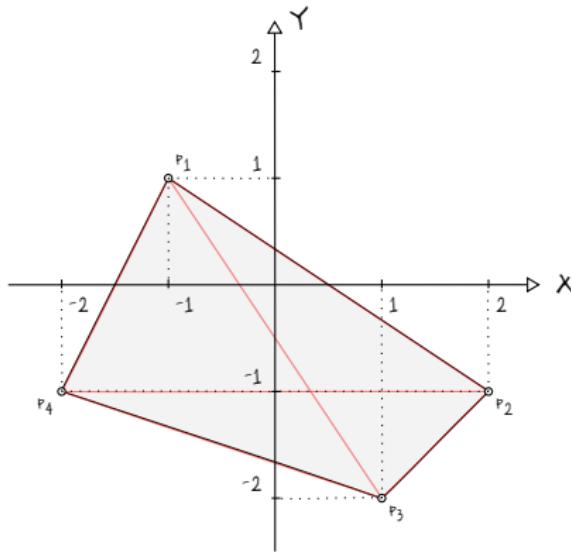
- Polígono simples: é um caminho fechado em que as linhas não se interceptam no plano formado



# Introdução

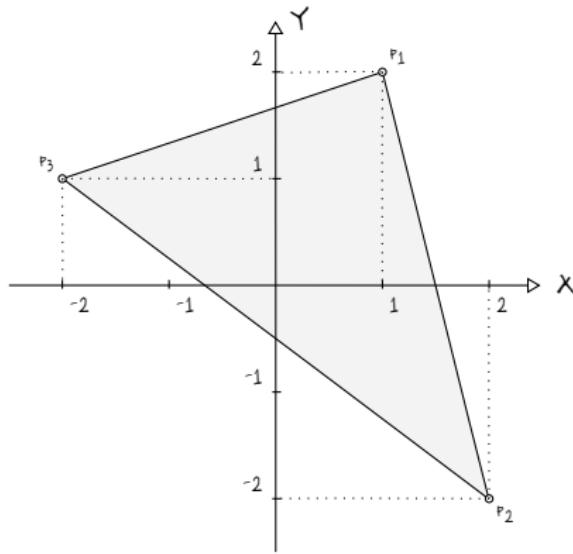
## ► Definições básicas

- Polígono convexo: qualquer linha que interconecta os pontos do polígono está contida em seu plano interno ou nos limites de suas arestas



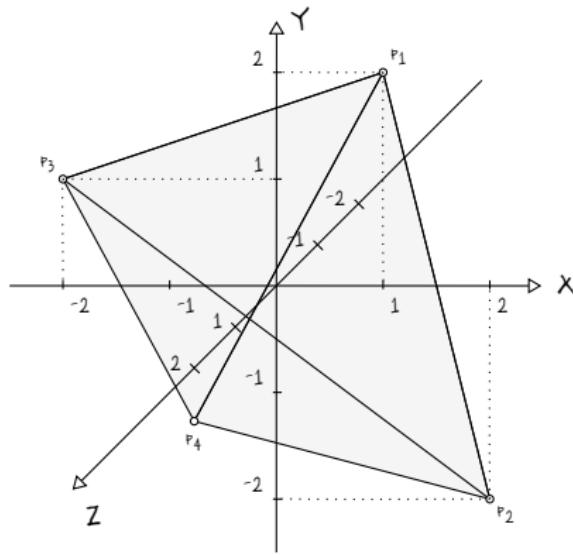
# Introdução

- ▶ Representação dos objetos geométricos
  - ▶ Polígono convexo com 2 dimensões
  - ▶ Caminho fechado  $p_1 - p_2, p_2 - p_3, p_3 - p_1$ 
    - ▶  $p_i = (x_i, y_i)$
    - ▶  $x_i, y_i \in \mathbb{R}$



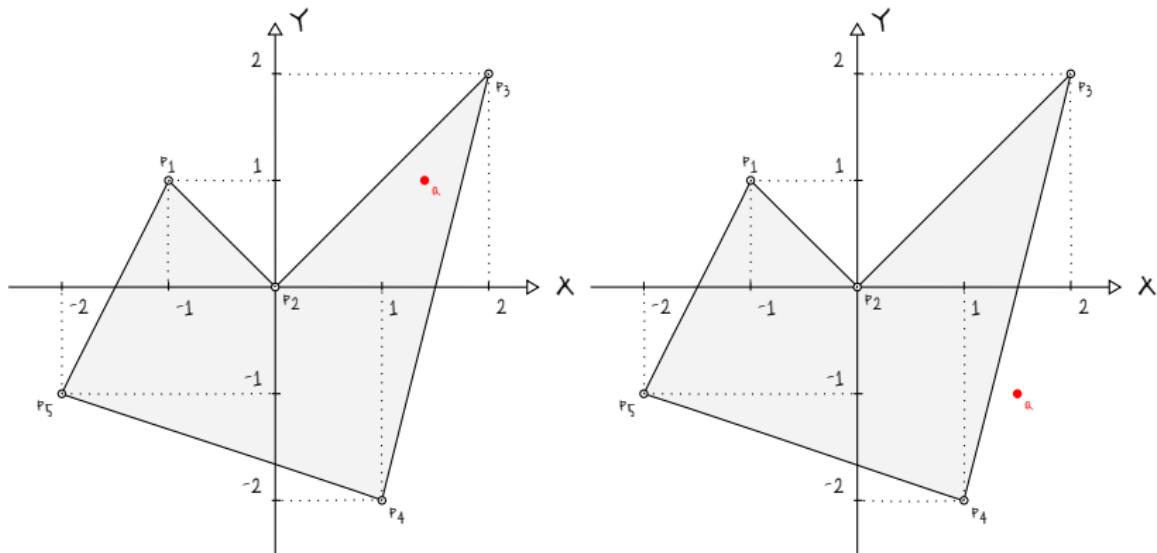
# Introdução

- ▶ Representação dos objetos geométricos
  - ▶ Polígono convexo com 3 dimensões
  - ▶ Caminho fechado  $p_1 - p_2, \dots, p_3 - p_4$ 
    - ▶  $p_i = (x_i, y_i, z_i)$
    - ▶  $x_i, y_i, z_i \in \mathbb{R}$



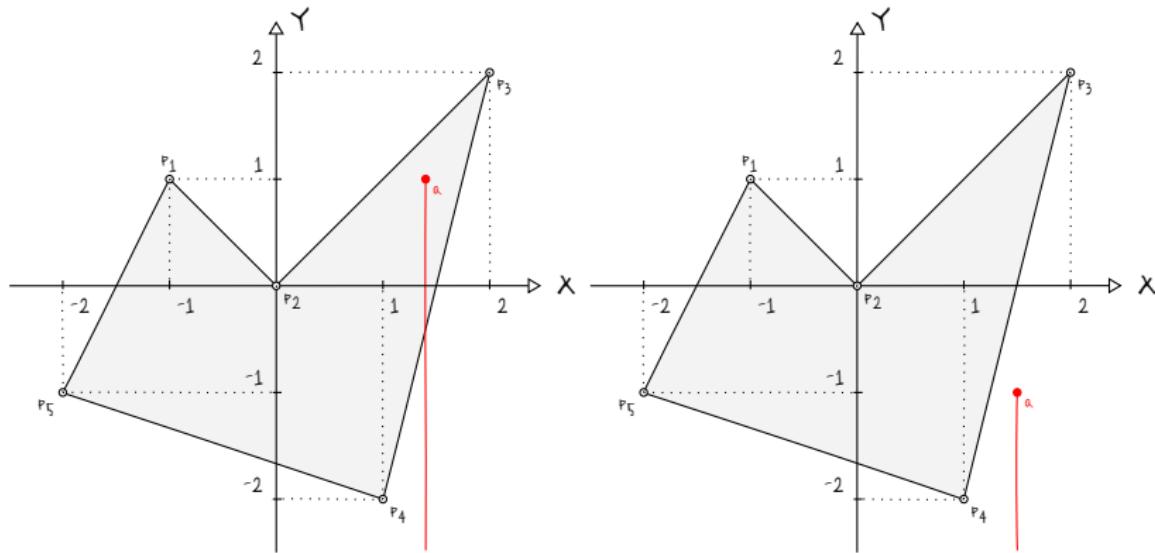
# Geometria computacional

- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$



# Geometria computacional

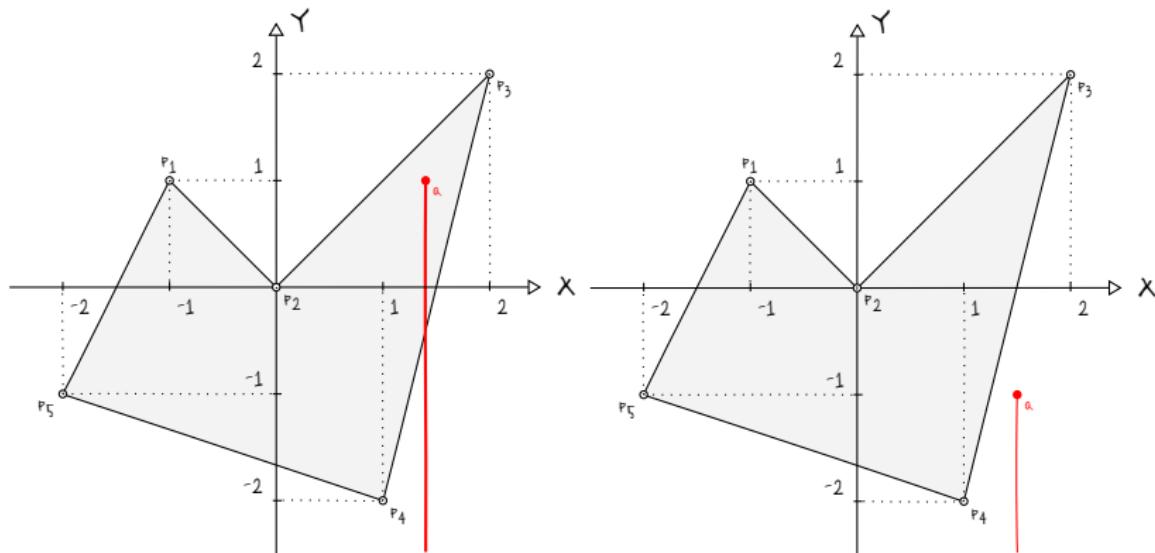
- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$



Ideia do algoritmo: traçar retas do ponto  $q$  e contar as interseções com as arestas do polígono

# Geometria computacional

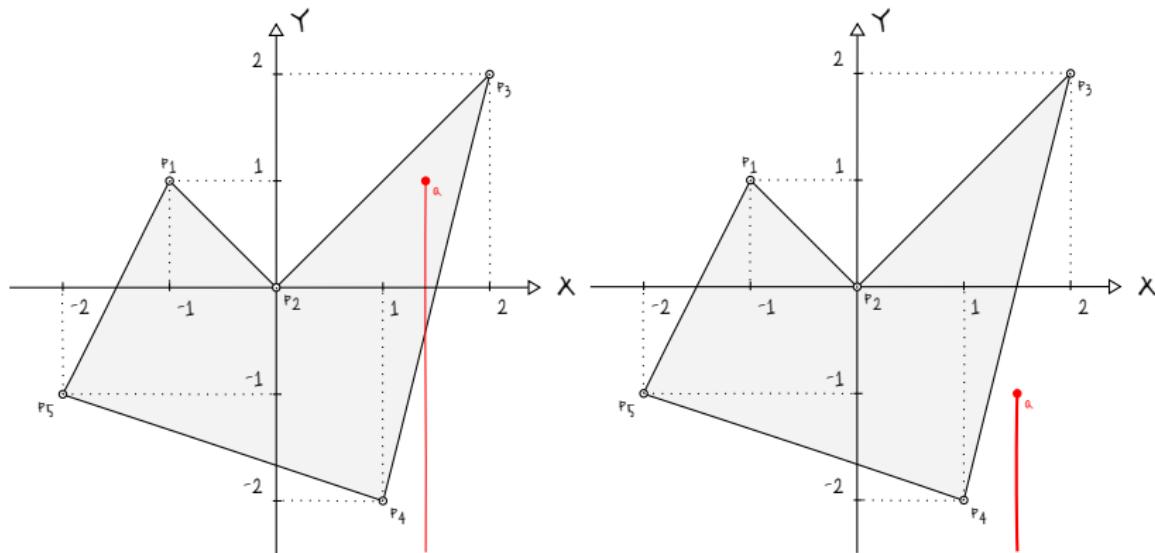
- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$



Dentro do polígono (ímpar)

# Geometria computacional

- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$

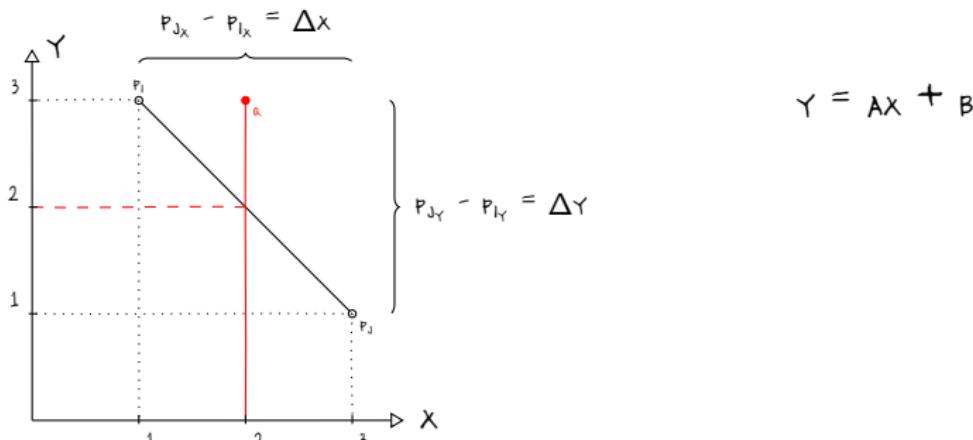


Fora do polígono (par)

# Geometria computacional

- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$

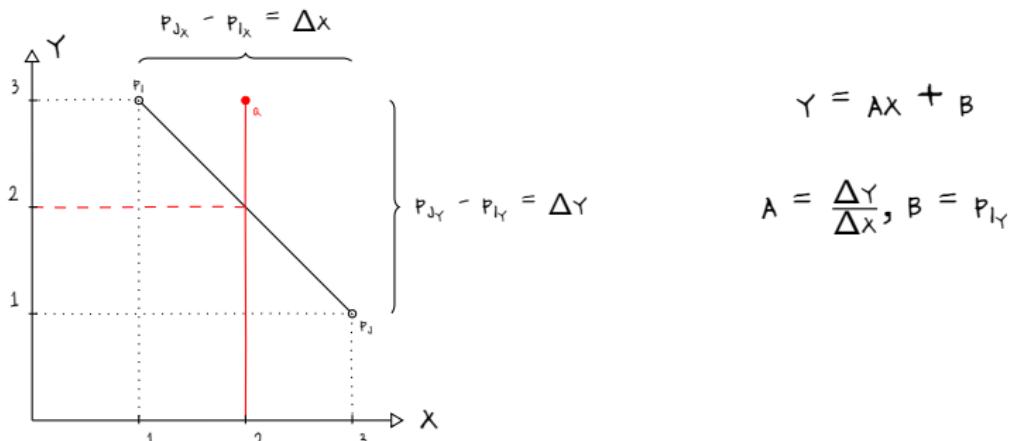
```
1 // Função de interseção
2 float intersecao(float qx, poligono* P, int32_t i,
3   int32_t j) {
4   return (qx - P->x[i]) * (P->y[j] - P->y[i]) /
      (P->x[j] - P->x[i]) + P->y[i];
```



# Geometria computacional

- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$

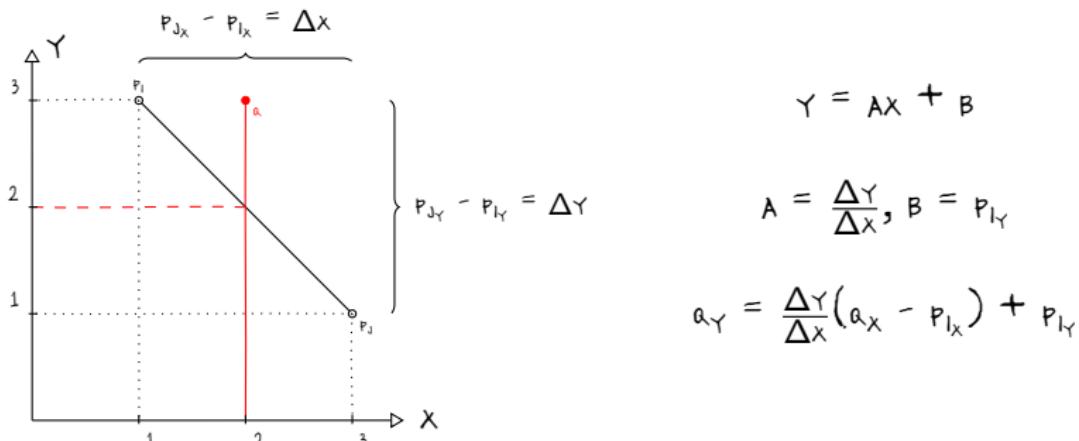
```
1 // Função de interseção
2 float intersecao(float qx, poligono* P, int32_t i,
3   int32_t j) {
4   return (qx - P->x[i]) * (P->y[j] - P->y[i]) /
      (P->x[j] - P->x[i]) + P->y[i];
```



# Geometria computacional

- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$

```
1 // Função de interseção
2 float intersecao(float qx, poligono* P, int32_t i,
3                   int32_t j) {
4     return (qx - P->x[i]) * (P->y[j] - P->y[i]) /
            (P->x[j] - P->x[i]) + P->y[i];
```



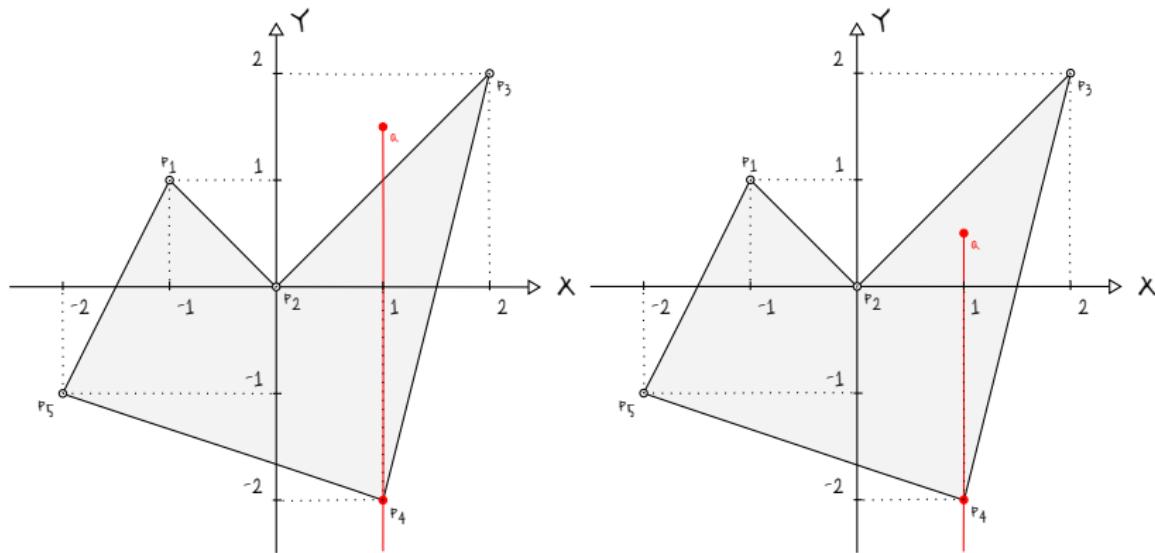
# Geometria computacional

- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$

```
1 // Função de pertinência do ponto q no polígono P
2 uint8_t q_contido_P(ponto* q, poligono* P) {
3     // Resultado booleano
4     uint8_t r = 0;
5     // Iterando nos segmentos do polígono
6     for(int32_t i = 0, j = 1; i < P->n - 1; i++, j++) {
7         // Checando se qx está entre o segmento i-j
8         if((q->x > P->x[i] && q->x <= P->x[j]) || (q->x
9             > P->x[j] && q->x <= P->x[i]))
10            // Verificando a interseção do ponto
11            if(q->y > intersecao(q->x, P, i, j))
12                // Complementando o resultado
13                r = !r;
14    }
15    // Retornando resultado
16    return r;
}
```

# Geometria computacional

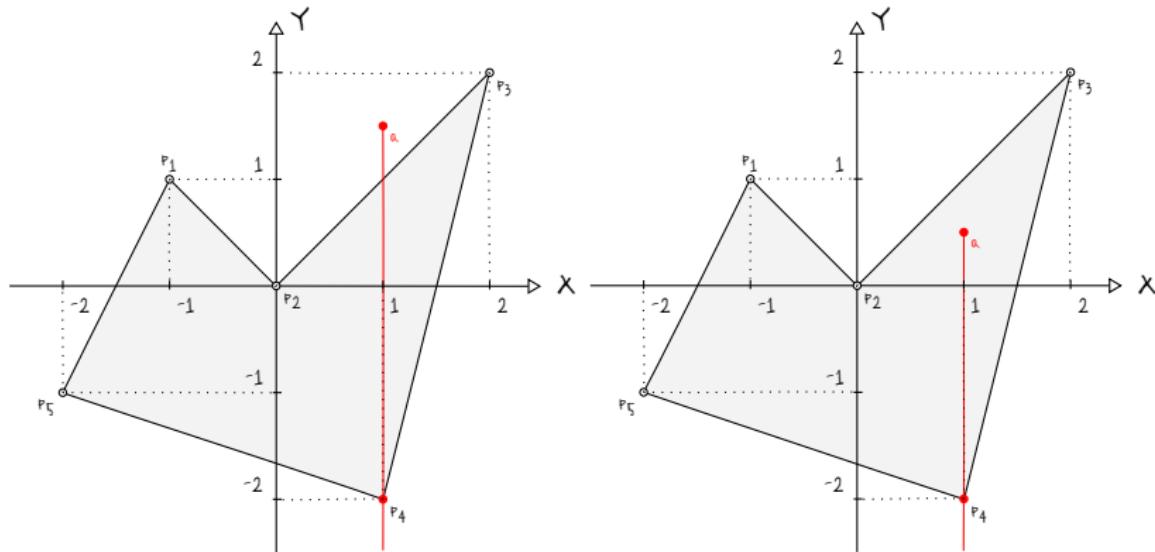
- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$



Casos especiais

# Geometria computacional

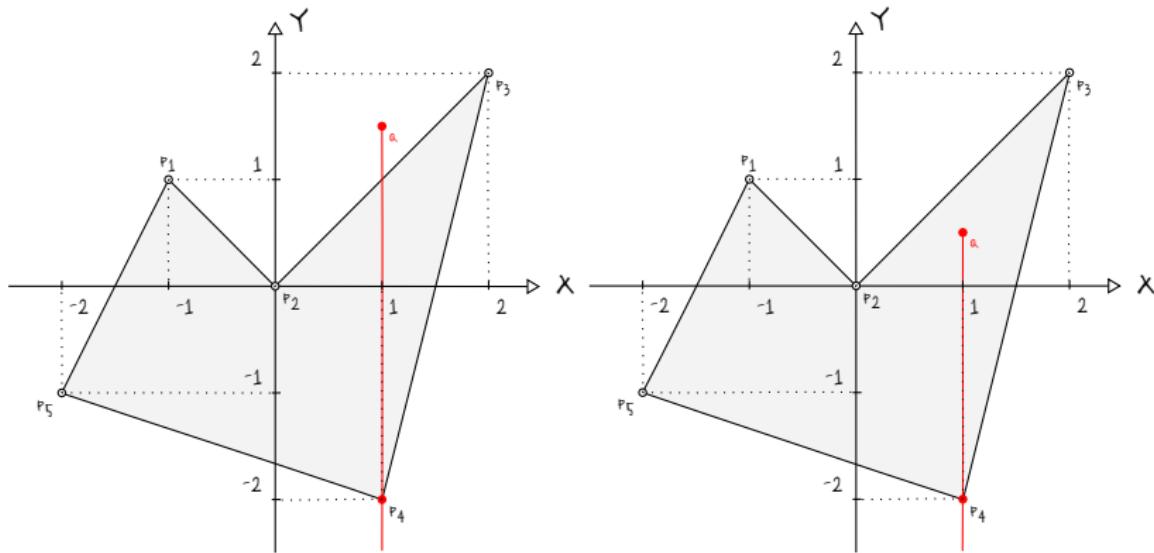
- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$



Espaço e tempo  $O(n)$

# Geometria computacional

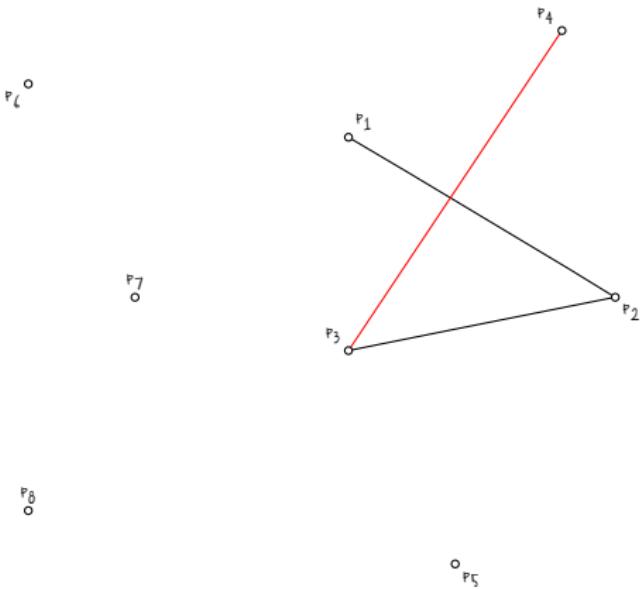
- ▶ Considerando um polígono simples  $P$  e um ponto  $q$ , determine se  $q$  está dentro ou fora do polígono  $P$



Aplicações: astronomia, visão computacional,  
projeto de circuitos integrados, ...

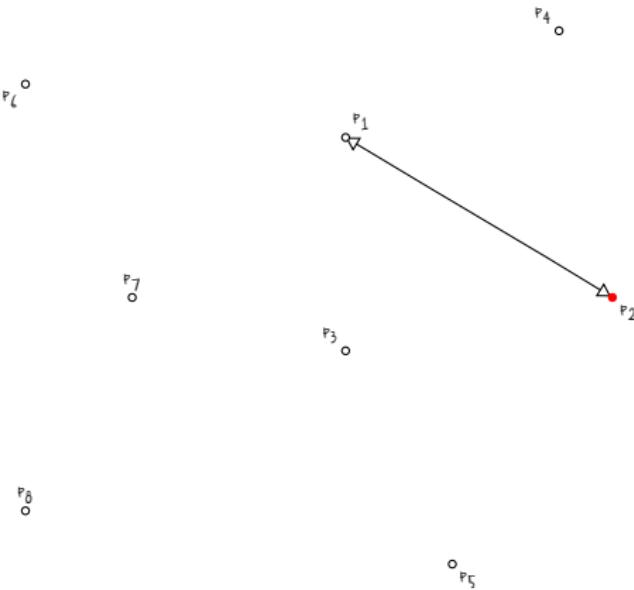
# Geometria computacional

- ▶ Realizar a construção de um polígono simples  $P$  a partir de um conjunto com  $n$  pontos no plano



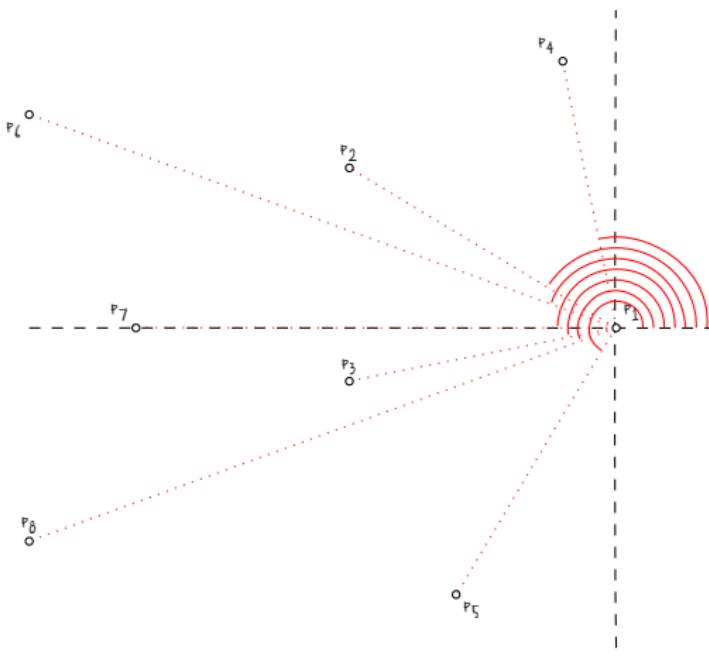
# Geometria computacional

- ▶ Realizar a construção de um polígono simples  $P$  a partir de um conjunto com  $n$  pontos no plano
  - ▶ O ponto mais extremo do plano, com a maior valor de  $x$  e menor valor de  $y$ , é definido como referência



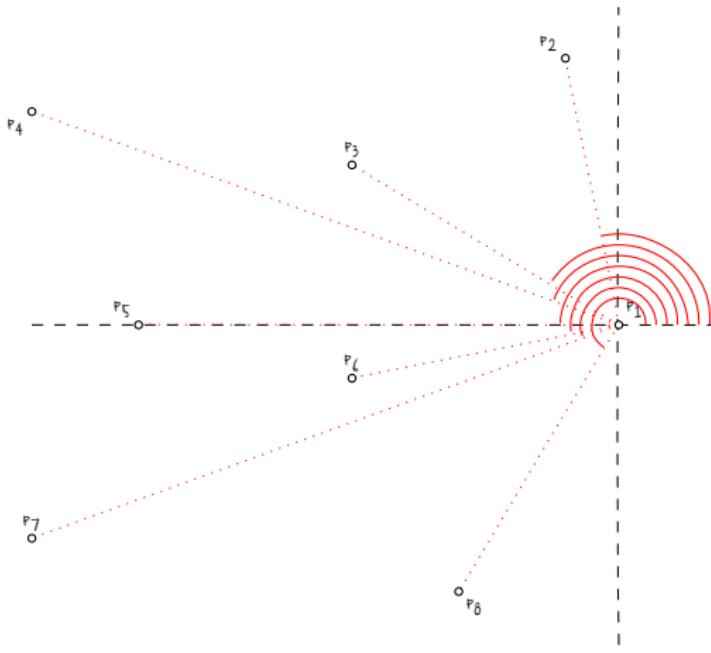
# Geometria computacional

- ▶ Realizar a construção de um polígono simples  $P$  a partir de um conjunto com  $n$  pontos no plano
  - ▶ Para a ordenação dos pontos são calculados os ângulos de todos os pontos a partir de  $p_1$



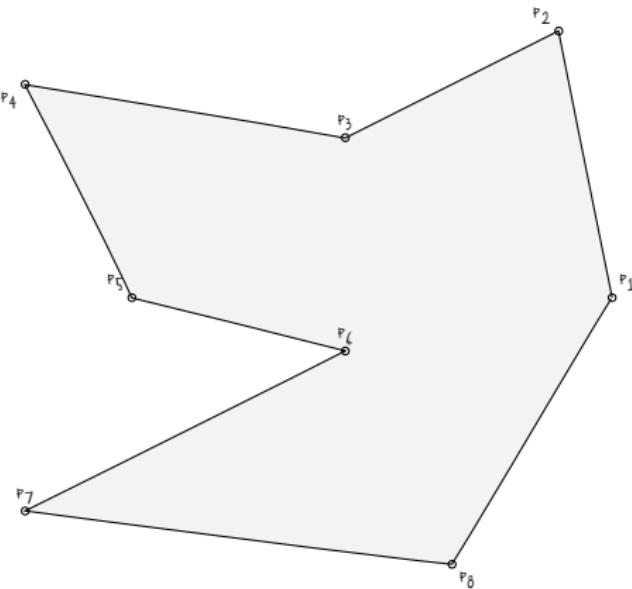
# Geometria computacional

- ▶ Realizar a construção de um polígono simples  $P$  a partir de um conjunto com  $n$  pontos no plano
  - ▶ Para a ordenação dos pontos são calculados os ângulos de todos os pontos a partir de  $p_1$



# Geometria computacional

- ▶ Realizar a construção de um polígono simples  $P$  a partir de um conjunto com  $n$  pontos no plano
  - ▶ Para a ordenação dos pontos são calculados os ângulos de todos os pontos a partir de  $p_1$



# Geometria computacional

- Realizar a construção de um polígono simples  $P$  a partir de um conjunto com  $n$  pontos no plano

```
1 // Procedimento de construção do polígono simples
2 void poligono_simples(poligono* P, ponto* p[],
3     uint32_t n) {
4     // Definição do ponto extremo p1
5     ponto_extremo(P, p, n);
6     // Iterando nos pontos do polígono
7     for(uint32_t i = 1; i < n; i++)
8         // Calculando ângulo com relação a p1
9         calcular_angulo(P, p, i);
10    // Ordenação dos pontos pelo ângulo
11    ordenar_por_angulo(P);
```

# Geometria computacional

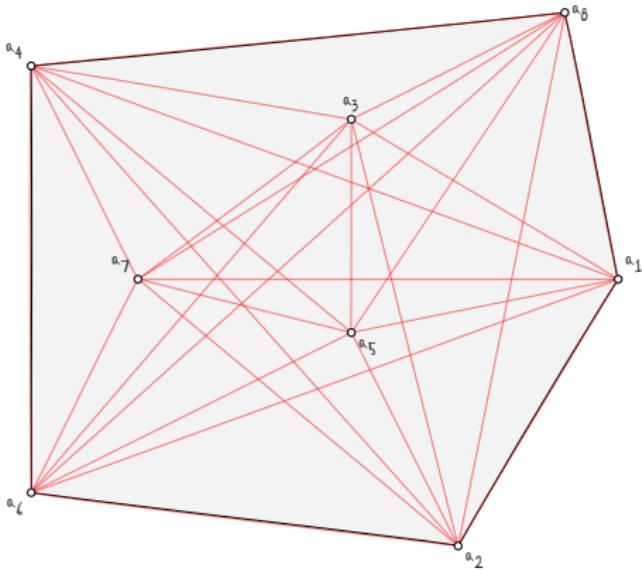
- Realizar a construção de um polígono simples  $P$  a partir de um conjunto com  $n$  pontos no plano

```
1 // Procedimento de construção do polígono simples
2 void poligono_simples(poligono* P, ponto* p[],
3     uint32_t n) {
4     // Definição do ponto extremo p1
5     ponto_extremo(P, p, n);
6     // Iterando nos pontos do polígono
7     for(uint32_t i = 1; i < n; i++)
8         // Calculando ângulo com relação a p1
9         calcular_angulo(P, p, i);
10    // Ordenação dos pontos pelo ângulo
11    ordenar_por_angulo(P);
12 }
```

Espaço  $O(n)$  e tempo  $O(n + n + n \log n) = O(n \log n)$

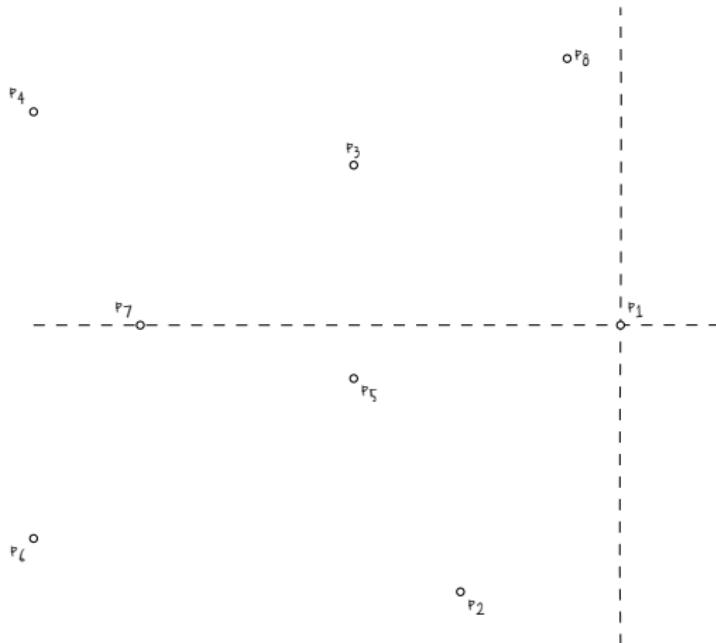
# Geometria computacional

- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos



# Geometria computacional

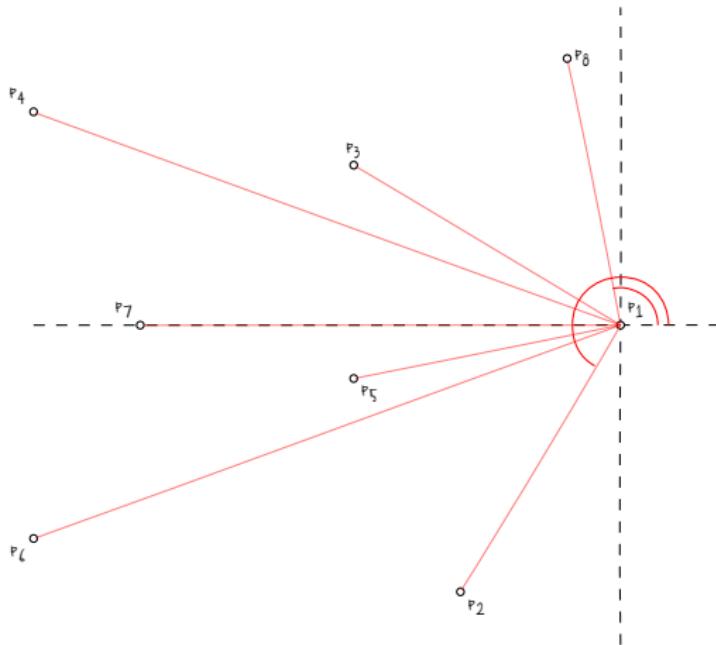
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Definição do ponto extremo

# Geometria computacional

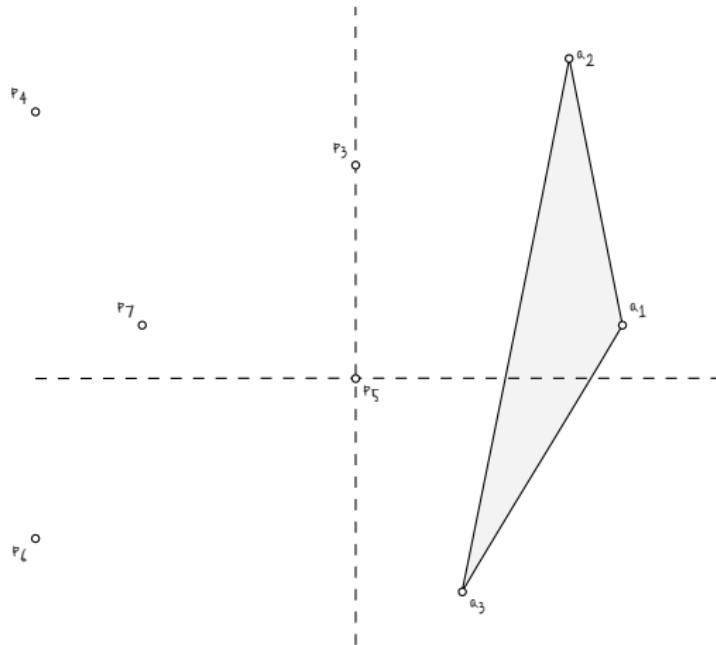
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Seleção dos pontos com maior e menor grau

# Geometria computacional

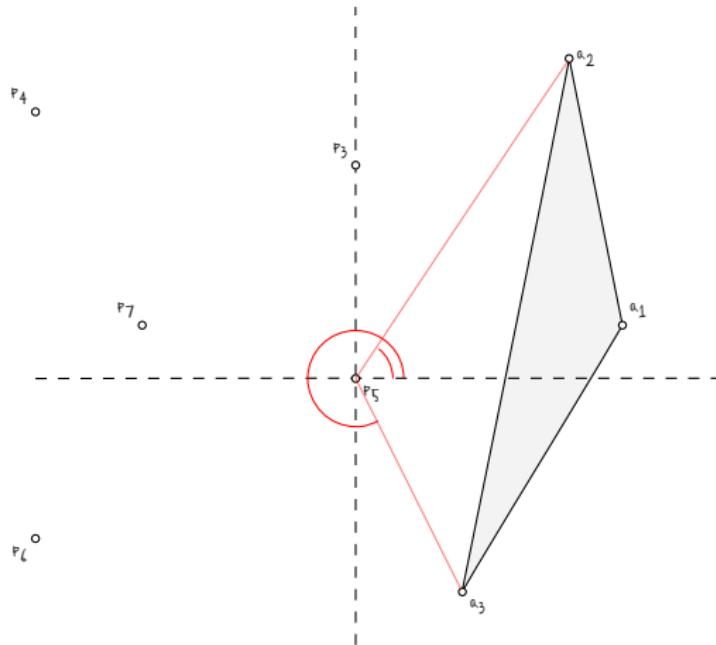
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Definição do ponto extremo fora do polígono

# Geometria computacional

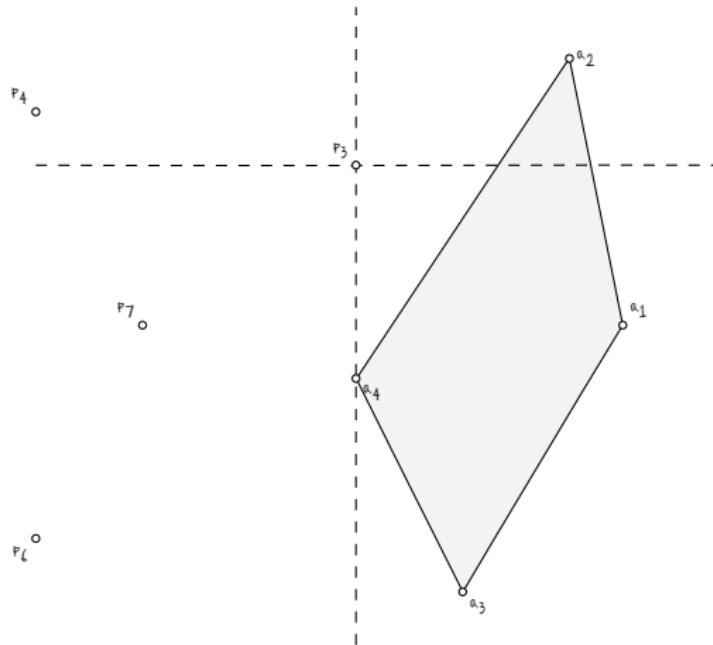
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Seleção dos pontos com maior e menor grau

# Geometria computacional

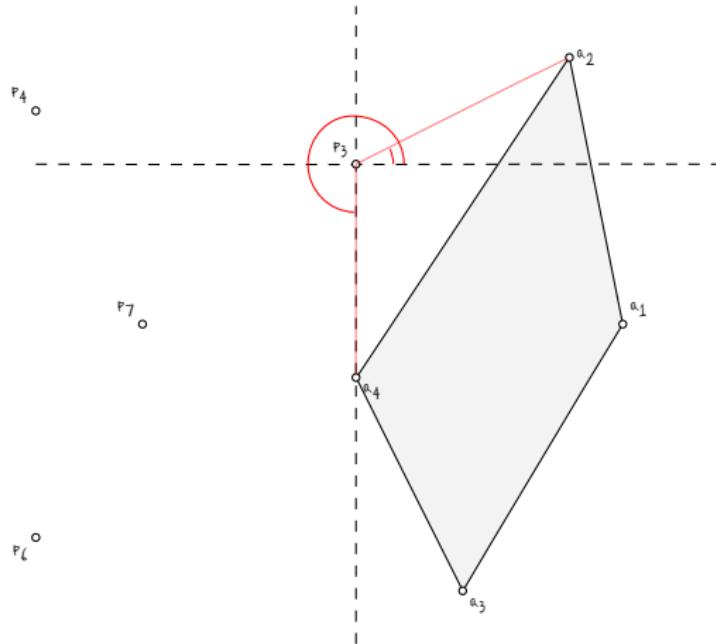
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Definição do ponto extremo fora do polígono

# Geometria computacional

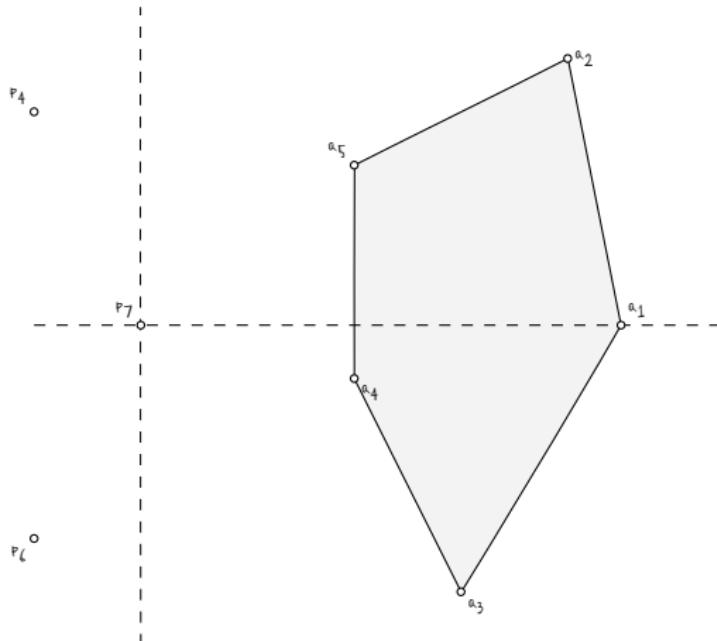
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Seleção dos pontos com maior e menor grau

# Geometria computacional

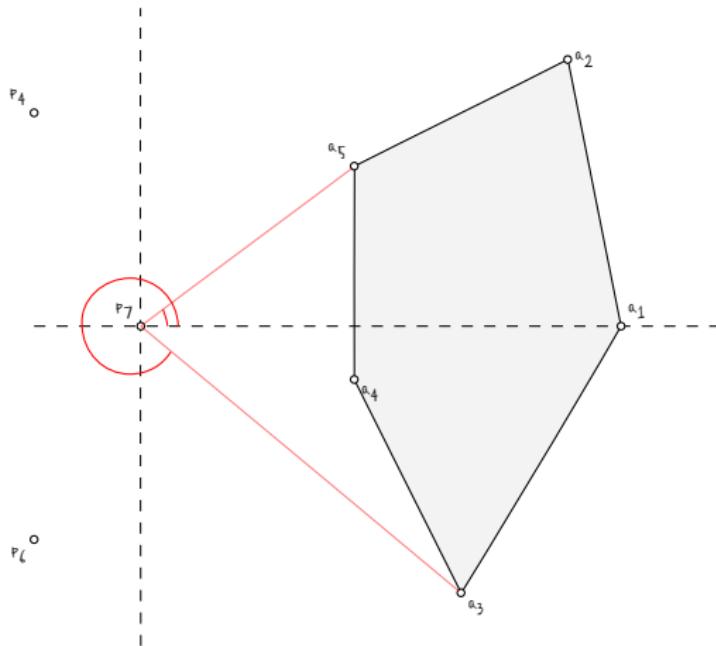
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Definição do ponto extremo fora do polígono

# Geometria computacional

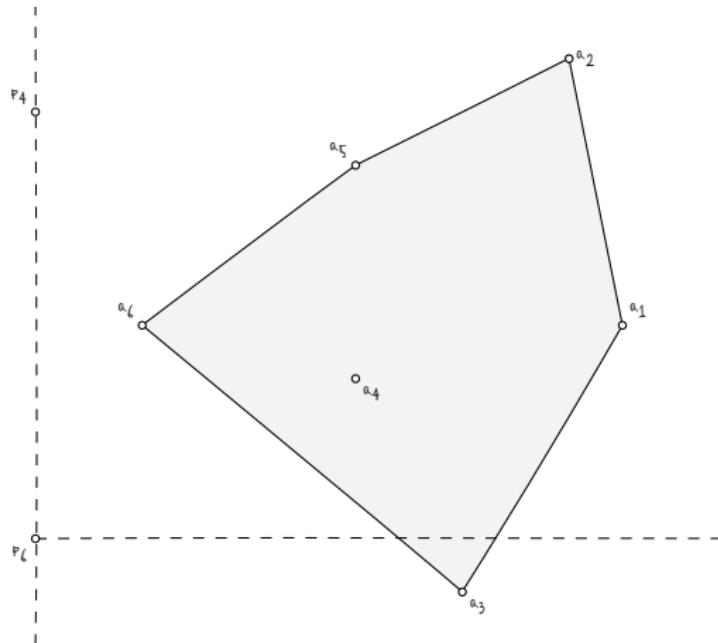
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Seleção dos pontos com maior e menor grau

# Geometria computacional

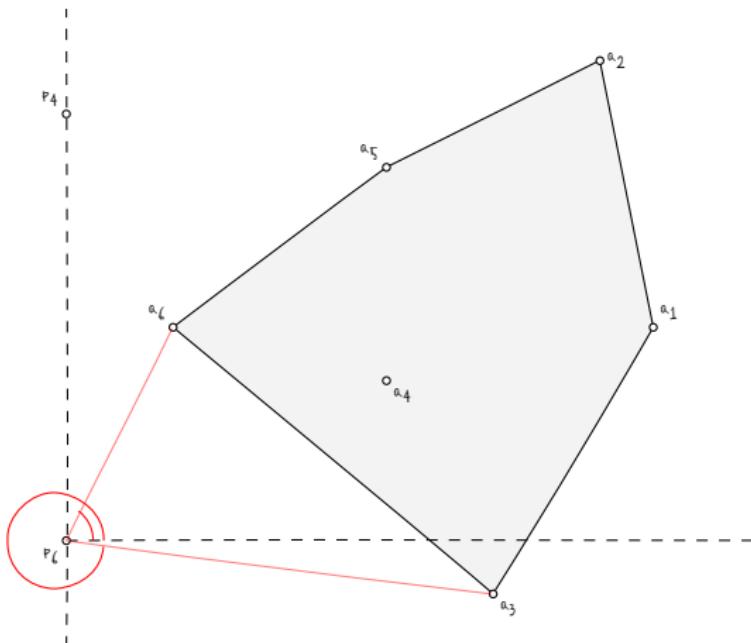
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Definição do ponto extremo fora do polígono

# Geometria computacional

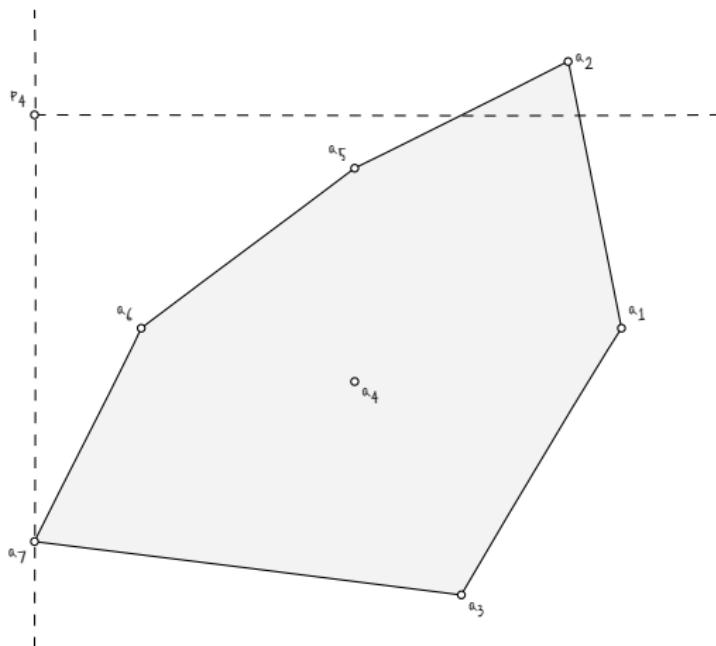
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Seleção dos pontos com maior e menor grau

# Geometria computacional

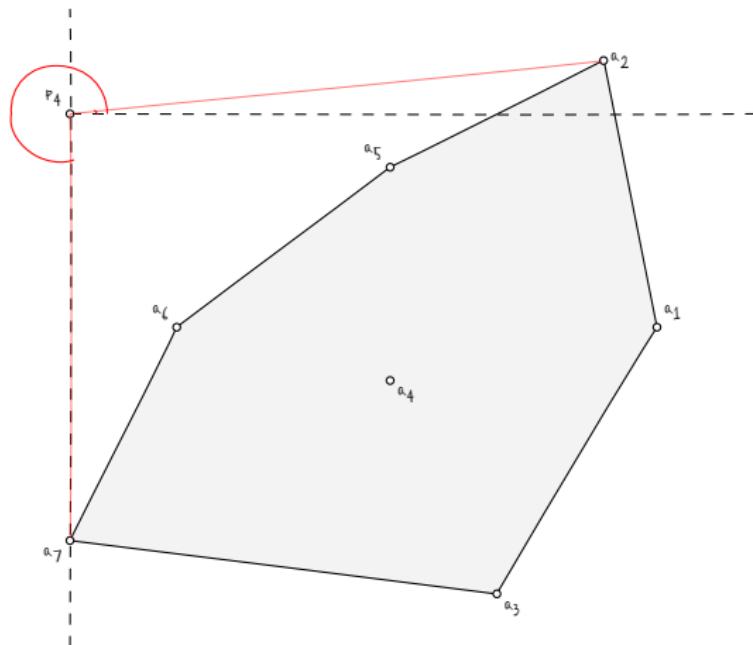
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Definição do ponto extremo fora do polígono

# Geometria computacional

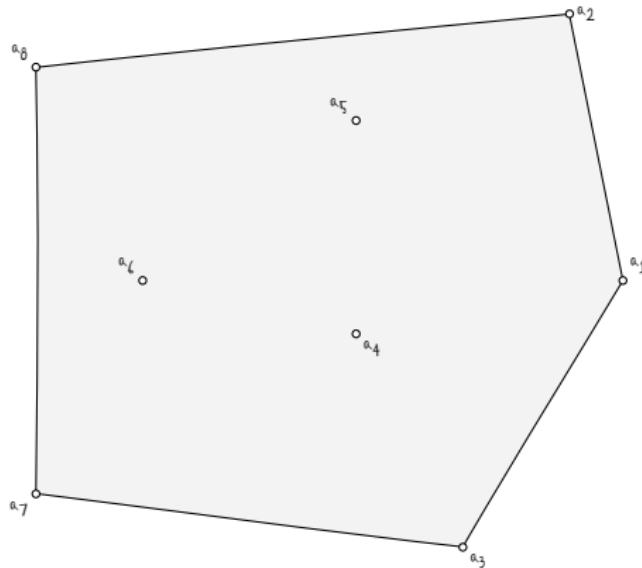
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Abordagem incremental



Seleção dos pontos com maior e menor grau

# Geometria computacional

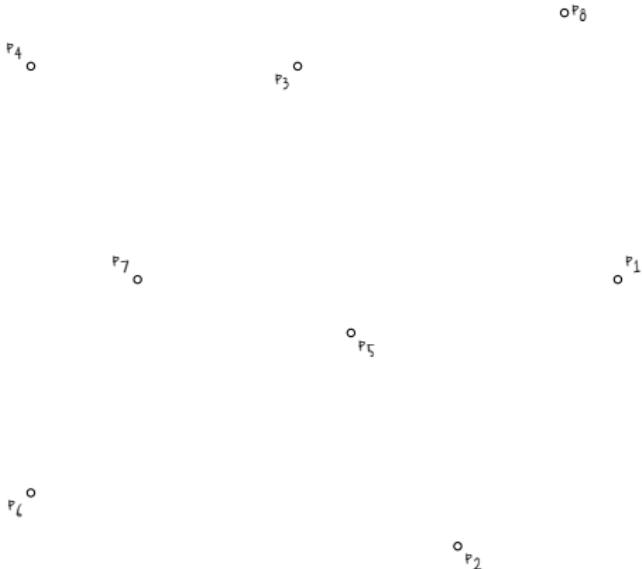
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Abordagem incremental



Espaço  $O(n)$  e tempo  $O(n^2)$

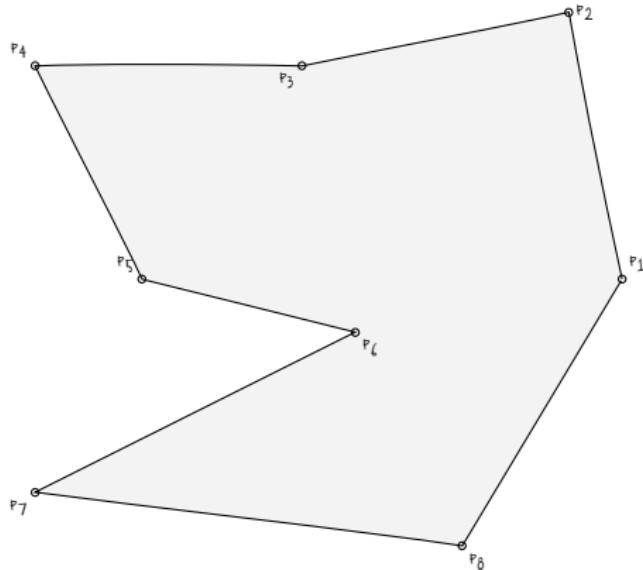
# Geometria computacional

- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



# Geometria computacional

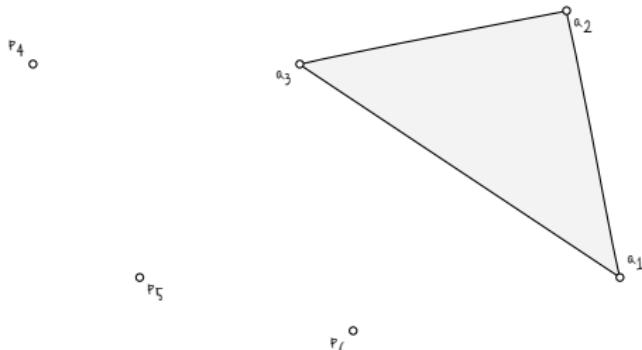
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



Os pontos são ordenados para obter um polígono simples

# Geometria computacional

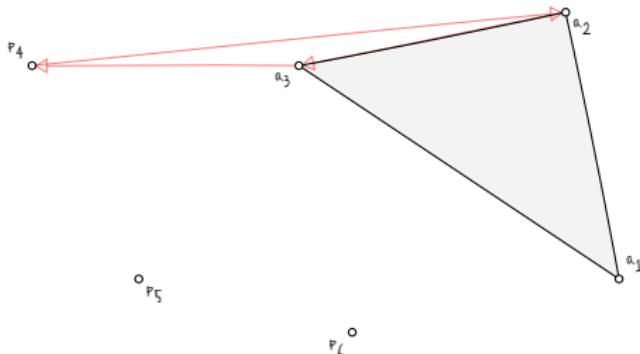
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



Envoltória convexa com os 3 primeiros pontos

# Geometria computacional

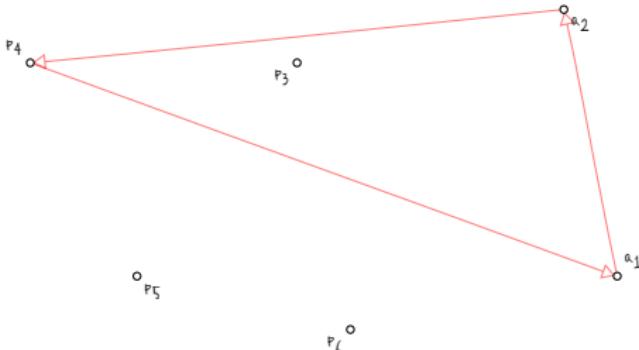
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



Sentido horário de  $q_2 - q_3 - p_4 - q_2$

# Geometria computacional

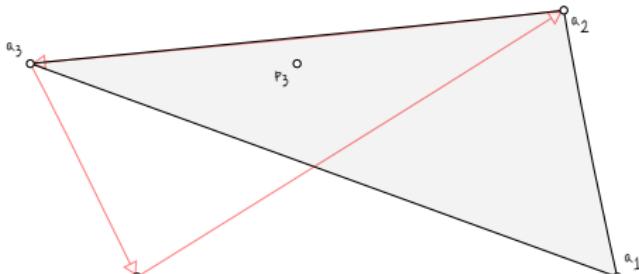
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



Sentido anti-horário de  $q_1 - q_2 - p_4 - q_1$

# Geometria computacional

- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



$p_6$

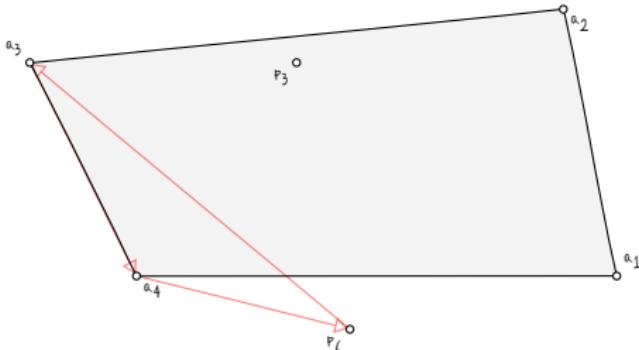
$p_7$

$p_8$

Sentido anti-horário de  $q_2 - q_3 - p_5 - q_2$

# Geometria computacional

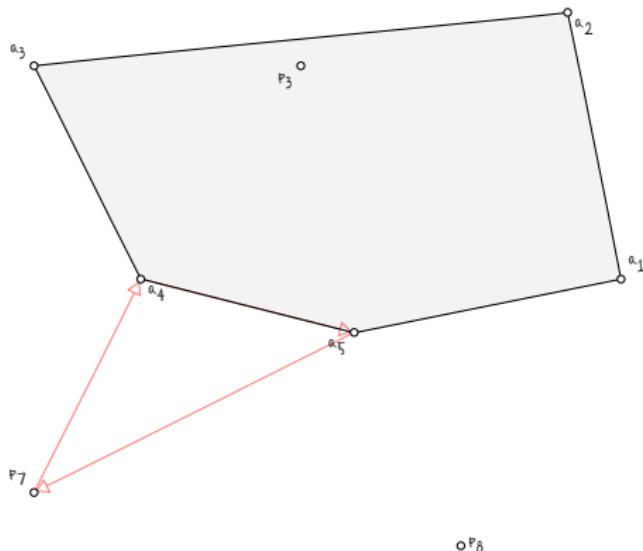
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



Sentido anti-horário de  $q_3 - q_4 - p_6 - q_3$

# Geometria computacional

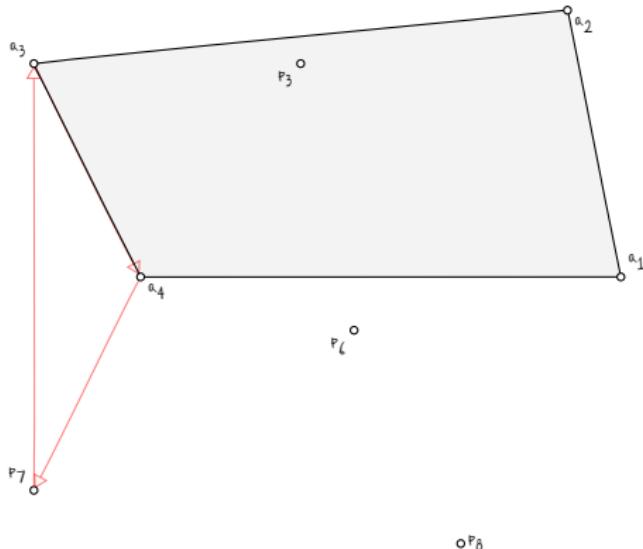
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



Sentido horário de  $q_4 - q_5 - p_7 - q_4$

# Geometria computacional

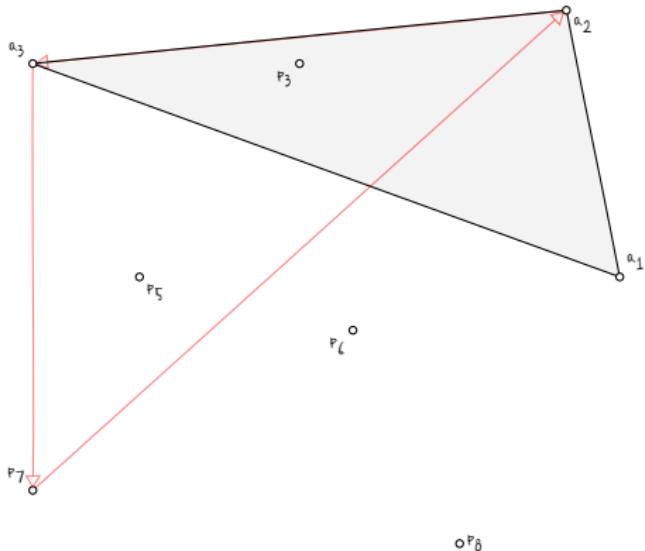
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



Sentido horário de  $q_3 - q_4 - p_7 - q_3$

# Geometria computacional

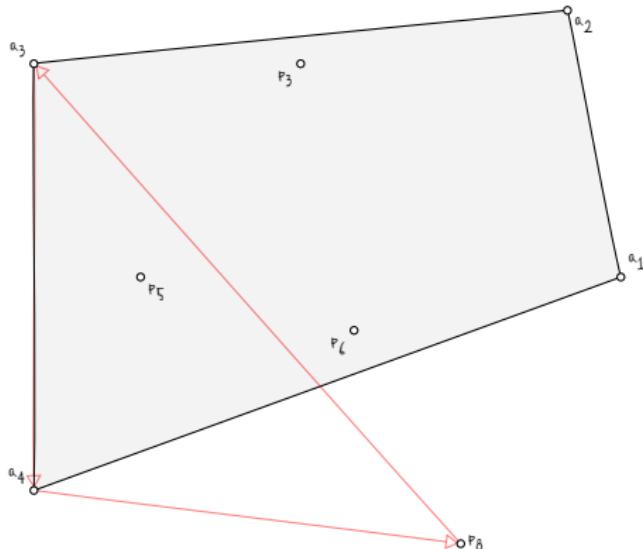
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



Sentido anti-horário de  $q_2 - q_3 - p_7 - q_2$

# Geometria computacional

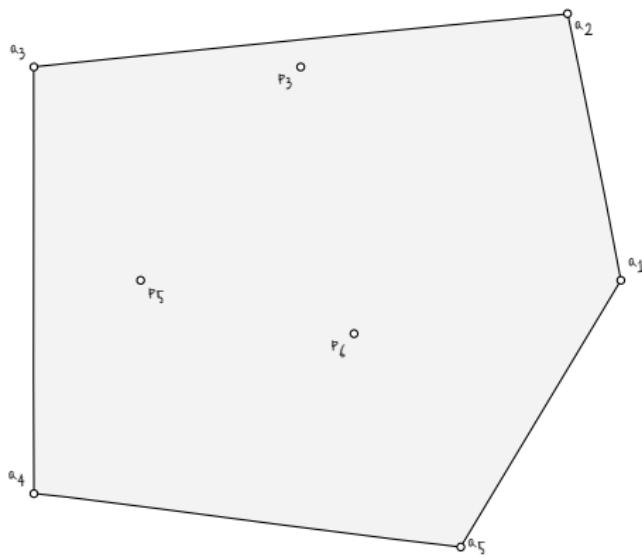
- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



Sentido anti-horário de  $q_3 - q_4 - p_8 - q_3$

# Geometria computacional

- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo  $Q$  que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham



# Geometria computacional

- ▶ Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - ▶ Varredura de Graham

```
1 // Procedimento de varredura de Graham
2 void graham(pilha* P, poligono* Q, ponto* p[], uint32_t
3   n) {
4     // Criando um polígono simples
5     poligono_simples(Q, p, n);
6     // Inicializando a pilha
7     iniciar(P, Q->p[0], Q->p[1], Q->p[2]);
8     // Calculando o sentido dos pontos
9     for(uint32_t i = 3; i < n; i++)
10       while(!antihorario(topo(P), subtopo(P),
11                         Q->p[i])) desempilhar(P);
12       empilar(P, Q->p[i]);
13 }
```

$$\text{Espaço } O(n) \text{ e tempo } O(n \log n + n) = O(n \log n)$$

# Geometria computacional

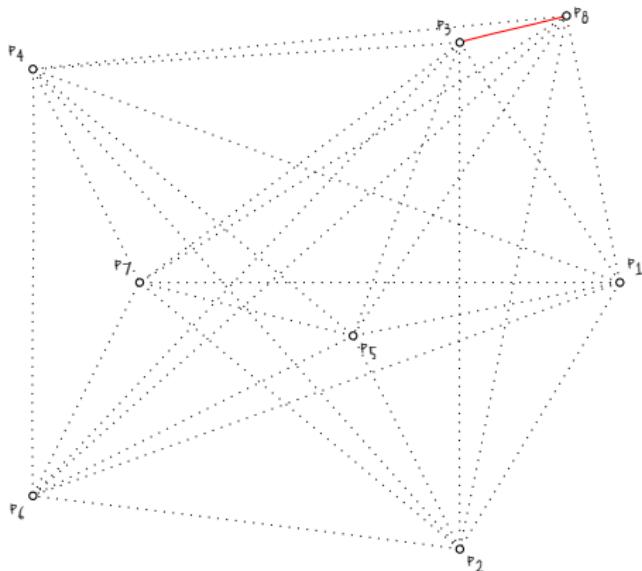
- Envoltória convexa: encontrar o menor polígono convexo Q que envolva um conjunto de  $n$  pontos
  - Varredura de Graham

```
1 // Procedimento de varredura de Graham
2 void graham(pilha* P, poligono* Q, ponto* p[], uint32_t
   n) {
3     // Criando um polígono simples
4     poligono_simples(Q, p, n);
5     // Inicializando a pilha
6     iniciar(P, Q->p[0], Q->p[1], Q->p[2]);
7     // Calculando o sentido dos pontos
8     for(uint32_t i = 3; i < n; i++)
9         while(!antihorario(topo(P), subtopo(P),
10                      Q->p[i])) desempilhar(P);
11        empilar(P, Q->p[i]);
```

Aplicações: reconhecimento de padrões,  
segmentação de imagens, prevenção de colisões, ...

# Geometria computacional

- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos



Espaço  $O(n)$  e tempo  $O(n^2)$

# Geometria computacional

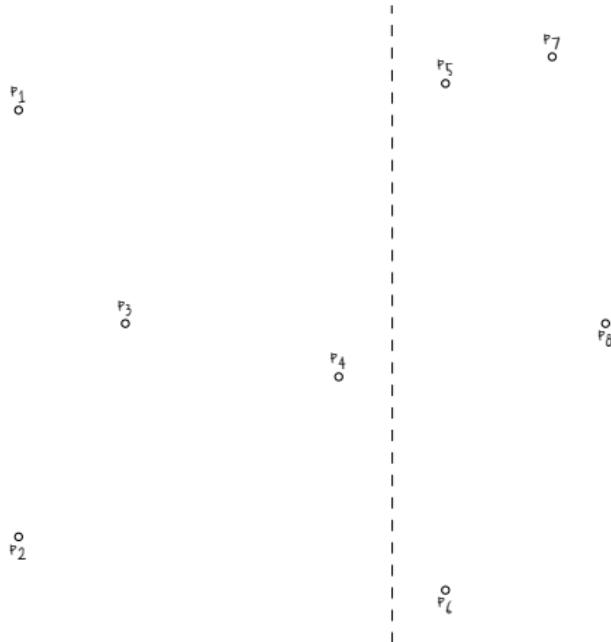
- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



Os pontos são ordenados pelos valores de  $x$  e  $y$

# Geometria computacional

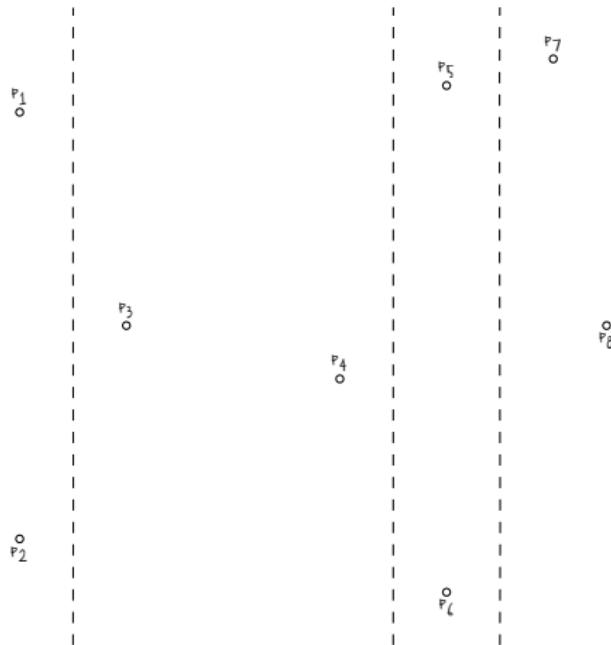
- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



Divisão do conjunto de pontos

# Geometria computacional

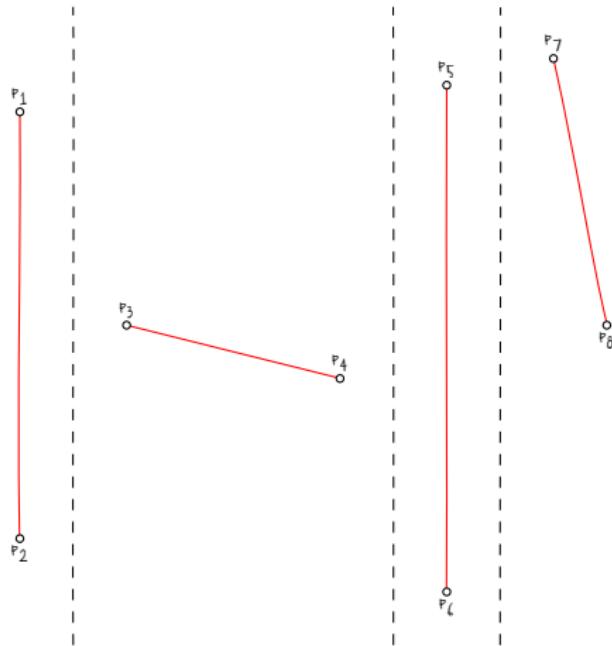
- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



Divisão do conjunto de pontos

# Geometria computacional

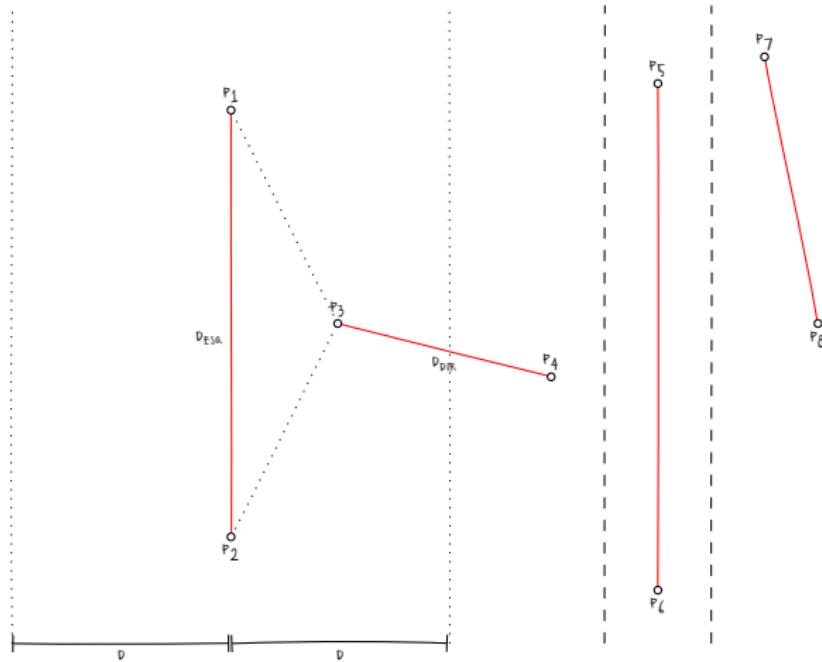
- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



Calcular a menor distância de cada partição

# Geometria computacional

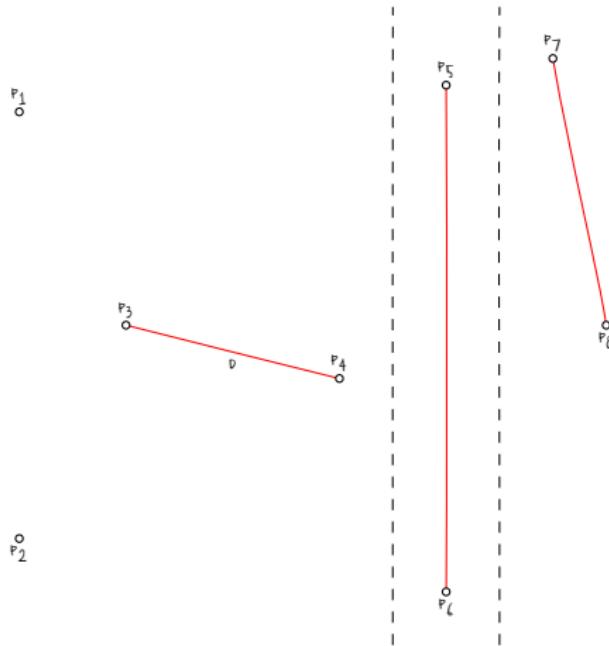
- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



Conquista das soluções parciais com  $d = \min(d_{esq}, d_{dir})$

# Geometria computacional

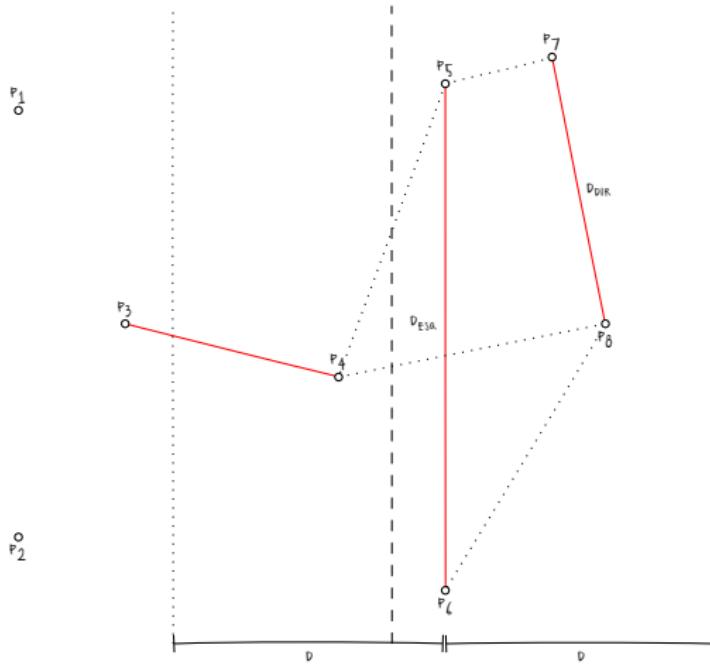
- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



É obtida uma solução parcial  $d$

# Geometria computacional

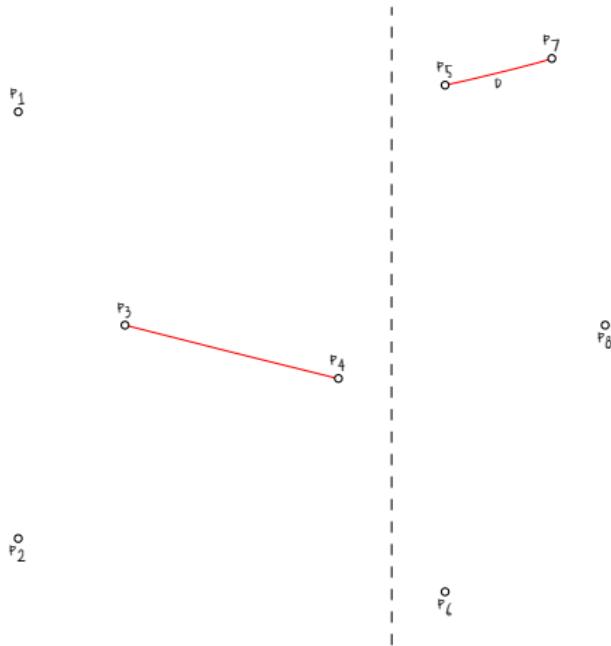
- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



Conquista das soluções parciais com  $d = \min(d_{esq}, d_{dir})$

# Geometria computacional

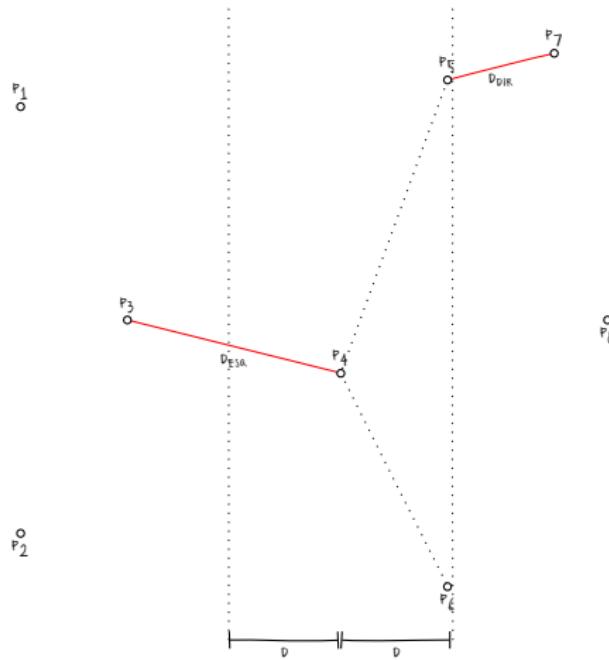
- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



É obtida uma solução parcial  $d$

# Geometria computacional

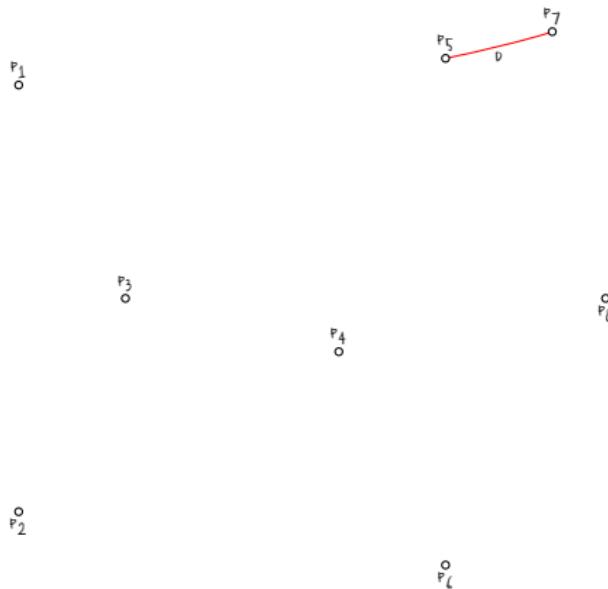
- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



Conquista das soluções parciais com  $d = \min(d_{esq}, d_{dir})$

# Geometria computacional

- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista



Par de pontos com menor distância  $d$

# Geometria computacional

- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista

```
1 // Função de distância do par mais próximo
2 float par_mais_proximo(ponto* P[], uint32_t n) {
3     // Caso com até 3 pontos
4     if(n <= 3) return forca_bruta(P, n);
5     else {
6         // Mínima distância das partições
7         float esq = par_mais_proximo(P, n / 2);
8         float dir = par_mais_proximo(P + (n / 2), n -
9             (n / 2));
10        float d = min(esq, dir);
11        // Busca nas partições até distância d
12        return min(d, busca_particoes(P, d));
13    }
}
```

Espaço  $O(n)$  e tempo  $O(n \log n)$

# Geometria computacional

- ▶ Encontrar o par mais próximo em  $n$  pontos
  - ▶ Estratégia de divisão e conquista

```
1 // Função de distância do par mais próximo
2 float par_mais_proximo(ponto* P[], uint32_t n) {
3     // Caso com até 3 pontos
4     if(n <= 3) return forca_bruta(P, n);
5     else {
6         // Mínima distância das partições
7         float esq = par_mais_proximo(P, n / 2);
8         float dir = par_mais_proximo(P + (n / 2), n -
9             (n / 2));
10        float d = min(esq, dir);
11        // Busca nas partições até distância d
12        return min(d, busca_particoes(P, d));
13    }
}
```

Aplicações: astronomia,  
sistemas de irrigação, heurísticas de otimização, ...